

Р. Н. НАЗАРОВ, Б. Т. ТОШПУЛАТОВ,
А. Д. ДУСУМБЕТОВ

АЛГЕБРА ВА СОНЛАР НАЗАРИЯСИ

I қисм

Ўзбекистон Республикаси Халқ таълими вазирлиги педагогика институтлари ва университетларнинг физика ва математика факультетлари талабалари учун ўқув қўланма сифатида тасдиқ этган

ТОШКЕНТ «УЎҚИТУВЧИ» 1993

Тақризчилар:

Ўзбекистон Республикаси Фанлар Академиясининг мухбир аъзоси, физика-математика фанлари доктори, профессор АЮПОВ Ш. А.;

Физика-математика фанлари номзоди, доцент БЕРДИҚУЛОВ М.;

Хоразм Давлат университети алгебра кафедраси мудирин, физика-математика фанлари номзоди, доцент АБДУЛЛАЕВ И.

Ушбу қўлланма педагогика институтлари математика ва физика-математика факультетлари «Алгебра ва сонлар назарияси» курси дастури бўйича ёзилган бўлиб, назарий материал аниқ мисоллар билан тушутирилган.

Қўлланмада тўпламлар ва мулоҳазалар алгебраси, алгебраик системалар, матрицалар, детерминантлар, чизиқли акслантиришлар ва Евклид фазолари каби алгебра курси мавзулари ёритилган.

Қитоб педагогика институтлари талабалари учун мўлжалланган бўлиб, университетларнинг талабалари ҳам фойдаланиши мумкин.

Н $\frac{1602030000-170}{353(04)93}$ 85—93

© «Ўқитувчи» нашриёти, 1993 й.

ISBN 5—645—01913

Алгебра фанининг дастлабки тушунчалари эрамиздан III аср олдин Миср ва Юнонистонда пайдо бўлиб, унда бутун ва мусбат рационал сонлар устида арифметик амаллар қаралган. Грек математиги Диофант тенгламаларни бутун сонларда ечиш масалалари билан ҳам худди шу даврда шуғулланган.

Биринчи ва иккинчи даражали тенгламаларни ечиш ҳамда «алгебра» сўзининг пайдо бўлишида эрамизнинг 800—850-йилларида яшаб, ижод қилган хоразмлик Муҳаммад Ибн Мусо ал-Хоразмийнинг хизмати беқиёс каттадир.

Ф. Виет (1540—1603) томонидан алгебрага маълум ва номаълум миқдорларни ҳарфлар билан белгилаш тушунчасининг киритилиши мазкур фаннинг ривожланишида ҳал қилувчи омиллардан бири бўлди. Сонлар устида бажариладиган қўшиш ва кўпайтириш қоидаларининг умумлаштирилиши алгебраик тенгламалар назариясининг ривожланиши учун муҳим аҳамият касб этди. Алгебраик тенгламалар ва уларни ечиш XIX асрнинг бошларигача алгебра фанининг асосий мавзую бўлиб ҳисобланади.

Даражаси бешдан кичик бўлмаган алгебраик тенгламаларни радикалларда ечилиш ёки ечилмаслик масаласини француз математиги Э. Галуа (1811—1832), норвегиялик математик Н. Х. Абель (1802—1829) ва бошқа математиклар томонидан группалар деб аталувчи аксиоматик усулда қурилган тушунча билан боғланиши алгебрани ихтиёрий табиатли объектлар устида бажариладиган амаллар ҳақидаги фан деб қарашга олиб келди. Бу амаллар учун, қандайдир аксиомалар бажарилиши талаб этилади, холос. Замонавий алгебра фани ҳам худди шу маънода ўрганилади.

Шундай қилиб, алгебра аввало аниқ сонлар, сўнгра алгебраик тенгламалар ҳақидаги фандан ўз ривожланиш йўлини аксиоматик ва айниқса абстракт асосда қураётган замонавий фанга айланди.

Ҳозирги замон алгебра фанининг ривожланишида

Н. Г. Чеботарев (1894—1947), О. Ю. Шмидт (1891—1947), А. И. Мальцев (1909—1967), А. Г. Курош (1908—1971), П. С. Новиков (1901—1975) каби математикларнинг ҳиссалари бениҳоя юксакдир.

Қўлланмада мантиқ ва тўпламлар назариясининг бошланғич элементлари интуитив асосда берилади ва бу тушунчалар курснинг кейинги барча мавзуларини баён этишда қўлланилади.

«Асосий сонли системалар» мавзусида натурал сонлар системаси, ҳозирги замон алгебрасининг асосий тушунчалари бўлган группа, ҳалқа ва майдон тўғрисида бошланғич маълумотлар берилади. Рационал, ҳақиқий ва комплекс сонлар майдонлари назарияси баён этилади.

«Чизиқли тенгламалар системалари» бобида эса чизиқли тенгламалар системалари ва уларнинг ечимларини топиш масалалари детерминантлар тушунчасидан фойдаланмаган ҳолда ёритилади. Мазкур мавзунини бундай баён этиш одатдаги усулдан мантиқан осонроқ ҳамда мактабдаги факультатив курс учун асос бўлиб хизмат қилади.

Матрица ва детерминантлар ҳамда уларнинг баъзи бир хоссаларини баён қилиш махсус бобнинг мазмунини ташкил этади.

«Векторлар фазоси» бобида эса векторлар системасининг чизиқли қобиғи, чизиқли кўпхиллик ва Евклид фазоларининг изоморфлиги ўрганилади.

Ҳозирги замон математикасида кенг татбиққа эга бўлган чизиқли операторлар, чизиқли тенгсизликлар системалари ва чизиқли программалашларга оид масалалар ҳам қўлланмада ўз ўрнини топган.

Ҳар бир теманинг баёни батафсил ечилган мисоллар билан мустаҳкамланади. Бундан ташқари қаралаётган мавзу мактаб математика курси билан узвий боғлаб қаралади. Қўлланмада талабаларнинг мустақил ишлари учун етарлича мисол ва машқлар берилган.

Муаллифлар мазкур қўлланмани ёзишда педагогика олийгоҳи талабалари учун тузилган «Алгебра ва сонлар назарияси» дастури масалаларини изчил баён қилишни ўзининг асосий вазифаси деб билдилар.

Қўлланмани қўлёзма ҳолатида ўқиб, ундаги бир қанча камчиликларни тузатишда ўз маслаҳатларини берган Ўзбекистон Республикаси Фанлар Академиясининг мухбир аъзоси, Ўзбекистон Республикаси Фанлар

Академиясининг В. И. Романовский номидаги математика илмий текшириш институти директори, физика-математика фанлари доктори, профессор Ш. А. Аюпов, шу институтнинг катта илмий ходимлари, физика-математика фанлари номзодлари М. А. Бердиқулов, И. Аллаков ва Хоразм Давлат университетининг алгебра кафедраси мудир, доцент И. Абдуллаевларга самимий миннатдорчилигимизни билдирамиз.

Муаллифлар.

1606. ТЎПЛАМЛАР НАЗАРИЯСИ ВА МАТЕМАТИК МАНТИҚ ЭЛЕМЕНТЛАРИ

1-§. ТЎПЛАМЛАР ВА ҚИСМ ТЎПЛАМЛАР

Тўплам энг муҳим математик тушунчалардан биридир. Бу тушунча математика фанига тўпламлар назариясининг асосчиси бўлган немис математиги Георг Кантор (1845—1918) томонидан киритилган.

Тўплам таърифланмайдиган математик тушунча бўлиб, баъзи бир нарсалар, буюмлар, объектларни биргаликда қараш натижасида вужудга келади. Масалан, барча натурал сонларни биргаликда қараш натурал сонлар тўпламини, тўғри чизиқда ётувчи нуқталарни биргаликда қараш шу тўғри чизиқ нуқталарни тўпламини беради.

1-таъриф. Тўпламни ташкил ётувчи объектлар шу тўпламнинг *элементлари* дейилади.

Тўпламлар одатда латин ёки грек алифбосининг бош ҳарфлари билан, уларнинг элементлари эса шу алифбонинг кичик ҳарфлари билан белгиланади.

Агар A тўплам a, b, c, \dots элементлардан тузилган бўлса, у $A = \{a, b, c, \dots\}$ кўринишда ёзилади. Тўпламни ташкил ётувчи элементлар сони чекли ёки чексиз бўлиши мумкин. Шу муносабат билан тўпламлар чекли тўплам ёки чексиз тўплам бўлади.

Масалан, $A = \{a\}$, $B = \{a, b\}$, $C = \{a, b, c\}$ тўпламлар чекли тўплам бўлиб, улар мос равишда битта, иккита, учта элементдан тузилган. Натурал сонлар тўплами, $(0; 1)$ оралиқдаги нуқталар тўплами чексиз тўпламларга мисол бўла олади. Баъзи бир чекли ва барча чексиз тўпламларни ўз элементлари орқали бевосита ёзиш мумкин эмас. Бундай ҳолларда мазкур тўпламлар ўз элементларининг характеристик хоссалари орқали бериледи. Агар A тўпламнинг барча элементлари бирор P хоссага эга бўлса, бу тўплам $A = \{x \mid P(x)\}$ каби ёзилади. Масалан: 1) $x^2 - 5x + 6 = 0$ тенгламанинг илдизлари тўплами $A = \{x \mid x^2 - 5x + 6 = 0\}$ кўринишда; 2) рационал сонлар тўплами эса $Q = \{r \mid r = \frac{p}{q}, \text{ бу ерда } p \text{ ва } q \neq 0 \text{ ихтиёрий бутун сон}\}$ кўринишда белгиланади.

Бирор a элемент қандайдир A тўпламнинг элементи

эканлиги $a \in A$ ёки $A \ni a$ каби белгиланади ва a элемент A тўпламга тегишли деб ўқилади. \in белги одатда тегишлилик белгиси деб юритилади. Бирор b элементнинг A тўпламга тегишли эмаслиги $b \notin A$ ёки $b \notin A$ каби белгиланади. Масалан, $\sqrt{2} \notin A$ ёки $5 \in A$.

Айтайлик, бизга бир нечта A, B, C, \dots тўпламлар берилган бўлсин.

2-таъриф. A тўпламнинг ҳар бир элементи B тўпламда мавжуд бўлса, ва аксинча, B тўпламнинг ҳар бир элементи A да мавжуд бўлса, A ва B тўпламлар *ўзаро тенг* (бир хил) дейилади ва бу тўпламларнинг тенглиги

$$A = B \quad (1)$$

орқали белгиланади.

Бу таърифдан кўринадики, иккита тўпламнинг тенглиги аслида уларнинг битта тўплам эканлигини билдиради.

Масалан:

1) $A = \{2, 5\}$, $B = \{x \mid x^2 - 7x + 10 = 0\}$ бўлса $A = B$;

2) A — текисликдаги тенг томонли учбурчаклар тўплами, B — шу текисликдаги ички бурчаклари тенг бўлган барча учбурчаклар тўплами бўлса, ўз-ўзидан маълумки, $A = B$ бўлади.

3-таъриф. B тўпламнинг ҳар бир элементи A тўпламда мавжуд бўлса, B тўплам A тўпламнинг қисм тўплами дейилади ва B нинг қисм тўплам эканлиги $B \subseteq A$ кўринишида белгиланиб, \subseteq белги *сақланишлик белгиси* деб юритилади.

Агар A, B ва C тўпламлар битта тўпламнинг қисм тўпламлари деб қаралса, у ҳолда сақланишлик муносабати қуйидаги асосий хоссаларга эга:

а) $A \subseteq A$;

б) $A \subseteq B$ ва $B \subseteq A$ бўлса, у ҳолда $A = B$ бўлади;

в) $A \subseteq B$ ва $B \subseteq C$ дан $A \subseteq C$ эканлиги келиб чиқади.

4-таъриф. B тўпламнинг барча элементлари A тўпламда мавжуд бўлиб, шу билан бирга A да яна B га тегишли бўлмаган элементлар ҳам мавжуд бўлса, B тўплам A тўпламнинг *хос қисм тўплами* дейилади.

Хос қисм тўплам

$$B \subset A \quad (2)$$

орқали белгиланади.

5-таъриф. Бирорта ҳам элементга эга бўлмаган тўплам *бўш тўплам* деб аталади ва у \emptyset орқали белгиланади.

6-таъриф. A тўпламнинг ўзи ва \emptyset тўплам шу A тўпламнинг хосмас қисм тўплами дейилади.

A ва B тўпламларнинг тенглигини исботлаш учун

$$A \subseteq B \text{ ва } B \supseteq A$$

эканлиги кўрсатилади.

Бирор A тўплам B тўпламнинг қисм тўплами эканлигини исботлаш деган сўз A нинг ихтиёрий элементи B га тегишли эканлигини кўрсатиш, демакдир.

Тегишлилик \in ва сақланишлик \subseteq муносабатлари биридан фарқ қилади. Масалан, тегишлилик муносабати учун сақланишлик муносабатининг биз юқорида кўриб ўтган учта хоссаси бажарилмайди.

Эслатма. Натурал, бутун, рационал ва ҳақиқий сонлар тўпламларини мос равишда N , Z , Q ва R орқали белгилайлик.

Унда мазкур тўпламлар учун $N \subset Z \subset Q \subset R$ муносабатлар ўринлидир.

Исталган n та элементли тўпламнинг барча қисм тўпламлари сони 2^n га тенг. Бу тасдиқни математик индукция принципи асосида исботлаш мумкин.

Ҳақиқатан, бир элементли тўплам иккита қисм тўплам (шу тўпламнинг ўзи ва \emptyset тўплам) га эга; $2 = 2^1$ бўлганидан $n = 1$ учун тасдиғимиз ўринли.

Фараз қилайлик, тасдиқ n та элементли $M_n = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ тўплам учун ўринли бўлсин. M_n тўпламга x_{n+1} элементни қўшиб, биз $n + 1$ та элементли $M_{n+1} = \{x_1, x_2, \dots, x_n, x_{n+1}\}$ тўпламга эга бўламиз. M_{n+1} тўпламнинг ихтиёрий қисм тўплами ё M_n тўпламнинг қисм тўпламидан, ёки M_n нинг қисм тўпламларига x_{n+1} ни қўшишдан ҳосил бўлган қисм тўпламдан иборат бўлади. Шундай қилиб, M_{n+1} тўпламнинг қисм тўпламлари сони M_n тўплам қисм тўпламлари сонидан икки баравар кўп бўлади. Бошқача қилиб айтганда, M_{n+1} нинг қисм тўпламлари сони $2 \cdot 2^n = 2^{n+1}$ та бўлади.

Демак, n та элементли тўпламнинг барча қисм тўпламлари сони 2^n та экан.

Мисоллар. 1. Барча жуфт натурал сонлар тўплами чексиз тўплам бўлади. Бу тасдиқни исботлаш учун исталган n натурал сонга $2n$ жуфт натурал сонни мос қўйиш кифоя.

2. Исталган $n \neq 1$ натурал соннинг туб бўлувчилари тўплами чекли тўпландир.

3. $0 \leq x < 7$ тенгсизликни қаноатлантирадиган бутун сонлар тўпламини қуйидаги икки хил усулда ёзиш мумкин:

а) $A = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6\}$;

б) $A = \{0 \leq x < 7 \mid x \in \mathbb{Z}\}$.

4. 5 га бўлиниб, 10 га бўлинмайдиган бутун сонлар тўплами $B = \{10k + 5 \mid k \in \mathbb{Z}\}$ чексиз тўплам бўлади.

5. $A = \{a, b, c\}$ тўпламнинг барча қисм тўпламларининг тўплами $\{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{c\}, \{a, b\}, \{a, c\}, \{b, c\}, \{a, b, c\}\}$ дан иборат.

М а ш қ л а р

1. Чекли ва чексиз тўпламларга мисоллар келтиринг.

2. $-3 < x < 3$ тенгсизликнинг бутун ечимлари тўпламини икки усулда ёзинг.

3. Бирор соннинг барча бутун бўлувчилари ва бутун бўлинувчилари тўплами чекли бўладими?

4. 3 га бўлиниб, 9 га бўлинмайдиган бутун сонлар тўплами чеклими ёки чексизми?

5. $\{1, 2, 3, 4\}$ тўпламнинг барча қисм тўпламларини ёзинг.

2-§. ТЎПЛАМЛАР УСТИДА АМАЛЛАР

A ва B тўпламлар берилган бўлсин. Бу тўпламлардан янги тўплам ҳосил қилиш мумкин. Бу мақсадда тўпламлар устида бажариладиган қуйидаги амалларни киритамиз:

1-таъриф. A ва B тўпламларнинг камида биттасига тегишли бўлган барча элементлардан тузилган C тўплам шу тўпламларнинг *бирлашмаси* дейилади ва $A \cup B$ кўринишда белгиланади.

Юқоридаги таърифга кўра C тўпламни қуйидаги кўринишда ёзиш мумкин:

$$C = A \cup B = \{x \mid x \in A \text{ ёки } x \in B\}.$$

Тўпламлар бирлашмаси тушунчасини исталган чекли сондаги тўпламлар учун ҳам киритиш мумкин. n та A_1, A_2, \dots, A_n тўпламнинг бирлашмаси $A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n =$

$= \bigcup_{i=1}^n A_i$ кўринишда ёзилади.

2-таъриф. A ва B тўпламларнинг барча умумий элементларидан тузилган C тўплам шу тўпламлар *кесишмаси* дейилади ва у $A \cap B$ кўринишда белгиланади.

Мисол. $A = \{1, 3, 5, 7\}$, $B = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ бўлса, у ҳолда $A \cap B = \{1, 3, 5\}$ бўлади.

n та A_1, A_2, \dots, A_n тўпламнинг кесишмаси $A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_n = \bigcap_{i=1}^n A_i$ кўринишда ёзилади.

3-таъриф. A тўпламдан B тўпламнинг *айирмаси* деб A га тегишли, лекин B га тегишли бўлмаган барча элементлардан тузилган тўпламга айтилади ва у $A \setminus B$ кўринишда белгиланади.

Мисол. $A = \{1, 3, 5, 7\}$, $B = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ бўлса, у ҳолда $A \setminus B = \{7\}$ бўлади.

4-таъриф. A нинг B да ҳамда B нинг A да бўлмаган элементлари тўплами шу тўпламларнинг *симметрик айирмаси* дейилади ва у $A \Delta B$ кўринишда белгиланади.

Мисол. $A = \{1, 3, 5, 7\}$, $B = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ бўлса, $A \Delta B = \{2, 4, 6, 7\}$ бўлади.

A ва B тўпламларнинг айирмаси га симметрик айирмасини мос равишда қуйидаги кўринишда ёзиш мумкин:

$$A \setminus B = \{x \mid x \in A \text{ ва } x \notin B\};$$

$$A \Delta B = \{x \mid x \in A \text{ ва } x \notin B\} \cup \{x \mid x \notin A \text{ ва } x \in B\}.$$

5-таъриф. B тўплам A нинг қисм тўплами бўлганда $A \setminus B$ тўплам B ни A гача *тўлдирувчи* тўплам дейилади ва у \overline{B} ёки $C_A B$ орқали ёзилади.

Мисол. $B = \{1, 2, 3\}$, $A = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ бўлганда $\overline{B} = \{4, 5\}$ бўлади.

Юқоридаги таърифга асосан $B \cup \overline{B} = A$ бўлади. Агар \overline{A} тўплам бошқа тўпламнинг хос қисм тўплами деб қаралмаса, у ҳолда унинг тўлдирувчиси \emptyset бўлиб, \emptyset нинг тўлдирувчиси эса A бўлади.

6-таъриф. Ҳар қандай тўпламнинг хос қисм тўплами деб қаралмаган тўплам *универсал* тўплам дейилади ва U орқали белгиланади.

U универсал тўпламнинг барча қисм тўпламлари тўпламини $T(U)$ орқали белгилаймиз. Бу ҳолда $A \in T(U)$ ни $A \subseteq U$ деб тушунилади. \emptyset ва A тўпламлар учун ҳам $\emptyset \in T(U)$ ва $A \in T(U)$ лар ўринли. $T(U)$ тўпламдан олин-

ган исталган иккита A ва B тўпламлар бирлашмаси, кесишмаси ҳамда \bar{A} ва \bar{B} тўпламлар $T(U)$ нинг аниқланишига асосан яна $T(U)$ га тегишли бўлади. U универсал тўпламнинг барча қисм тўпламлари орасида иккита хосмас қисм тўплам мавжуд бўлиб, улардан бири U нинг ўзи, иккинчиси эса бўш тўплам, қолганлари эса хос қисм тўпламлар бўлади.

U универсал тўплам чекли бўлса, унинг барча қисм тўпламлари ҳам чекли бўлади. U чексиз бўлганда эса унинг қисм тўпламлари чекли ёки чексиз бўлиши мумкин.

Масалан, N натурал сонлар тўпламини олсак, $\{1\} \subset N$, $\{2\} \subset N$, \dots , $\{n\} \subset N$ бўлиб, бу ерда ҳар бир қисм тўплам чекли бўлгани ҳолда $\{1, 3, \dots, 2n+1, \dots\} \subset N$, $\{2, 4, \dots, 2n, \dots\} \subset N$ да ҳар бир қисм тўплам чексиздир.

Мисоллар. 1. $x \in N$ бўлганда $A = \{x \mid x \geq 5\}$, $B = \{x \mid x \leq 7\}$ лар учун: а) $A \cup B$; б) $A \cap B$; в) N га нисбатан \bar{A} ; г) $\bar{A} \cup B$; д) $\bar{A} \cup \bar{B}$; е) $\bar{A} \cap \bar{B}$; ж) $(\bar{A} \cap \bar{B}) \cup (A \cap B)$ лар топилсин.

Ечиш. $A = \{x \mid x \geq 5\} = \{5, 6, 7, \dots\}$ бўлгани учун $\bar{A} = \{1, 2, 3, 4\}$ ва $\bar{B} = \{8, 9, 10, \dots\}$ бўлади. Унда:

а) $A \cup B = \{5, 6, 7, \dots\} \cup \{1, 2, \dots, 7\} = N$, $A \cup B = N$;

б) $A \cap B = \{5, 6, 7, \dots\} \cap \{1, 2, \dots, 7\} = \{5, 6, 7\}$, $A \cap B = \{5, 6, 7\}$;

в) $\bar{A} = \{1, 2, 3, 4\}$;

г) $\bar{A} \cup B = \{1, 2, 3, 4\} \cup \{1, 2, \dots, 7\} = B$, $\bar{A} \cup B = B$;

д) $\bar{A} \cup \bar{B} = \{1, 2, 3, 4\} \cup \{8, 9, \dots\} = \{1, 2, 3, 4, 8, 9, \dots\}$, $\bar{A} \cup \bar{B} = \{1, 2, 3, 4, 8, 9, \dots\}$

е) $\bar{A} \cap \bar{B} = \{1, 2, 3, 4\} \cap \{8, 9, \dots\} = \emptyset$, $\bar{A} \cap \bar{B} = \emptyset$;

ж) $(\bar{A} \cap \bar{B}) \cup (A \cap B) = \emptyset \cup \{5, 6, 7\} = \{5, 6, 7\}$, $(\bar{A} \cap \bar{B}) \cup (A \cap B) = \{5, 6, 7\}$.

2. $A = \{3k \mid k \in N\}$, $B = \{2k \mid k \in N\}$ ва $C = \{9k \mid k \in N\}$ бўлса: а) $A \cup B$; б) $A \cap B$; в) $A \cap B \cap C$ лар топилсин.

Ечиш.

а) $A \cup B = \{2, 3, 4, 6, 8, 9, 10, 12, \dots\}$;

б) $A \cap B = \{6, 12, 18, \dots\} = \{6k \mid k \in N\}$, $A \cap B = \{6k \mid k \in N\}$;

в) $A \cap B \cap C = \{6, 12, 18, \dots\} \cap \{9, 18, 27, \dots\} = \{18, 36, 54, \dots\} = \{18k | k \in \mathbb{N}\}$,

$$A \cap B \cap C = \{18k | k \in \mathbb{N}\}.$$

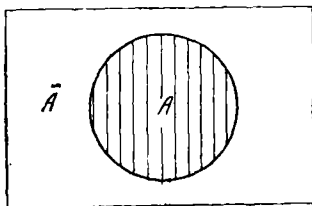
Машқлар

1. $A = \{x - 12 \geq 7 | x \in \mathbb{N}\}$ ва $B = \{x + 15 \leq 16 | x \in \mathbb{N}\}$ тўпламлар учун: а) $A \cap B$; б) $A \cup B$; в) N га нисбатан $A \cap \bar{B}$; г) $A \Delta B$ лар топилсин.

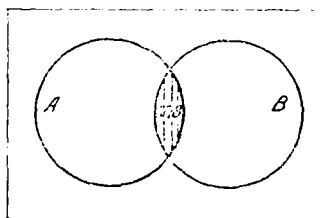
2. $A = \{7k | k \in \mathbb{Z}\}$, $B = \{3 + k > 5 | k \in \mathbb{Z}\}$, $C = \{7 - k \geq 3 | k \in \mathbb{Z}\}$ тўпламлар учун: а) $A \cup B \cup C$; б) $A \cap (B \cup C)$; в) $A \cup (B \cap C)$; г) $A \cup (B \cap C)$ тўпламларни тунинг.

3-§. ЭЙЛЕР-ВЕНН ДИАГРАММАЛАРИ

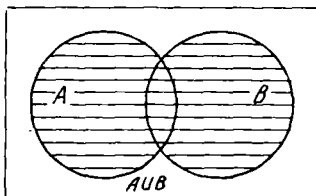
U универсал тўпламни тўғри тўртбурчак билан ва унинг хос қисм тўпламларини шу тўртбурчак ичидаги доиралар билан тасвирлашни қабул қиламиз. Бу ҳолда тўртбурчакнинг штрихланган (1-чизма) бўлаги A қисм тўплам бўлса, штрихланмаган бўлаги \bar{A} тўлдирувчи тўплам бўлади. Бундан $A \cap \bar{A} = \emptyset$ эканлиги равшан. 1-чизмага асосан қуйидагиларни ёза оламиз:



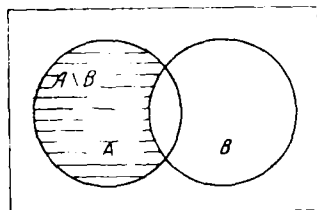
1- расм.



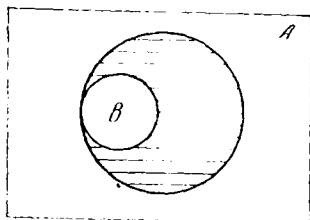
2- расм.



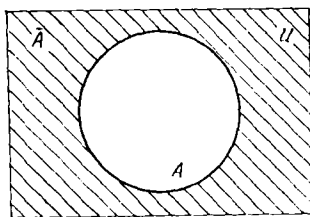
3- расм.



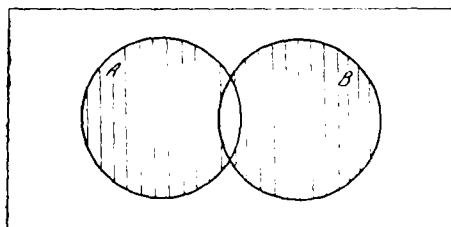
4- расм.



5- расм.



6- расм.



7- расм.

$$1) A \cup A = A; \quad 2) A \cup \bar{A} = U.$$

A ва B қисм тўпламларнинг $A \cap B$ кесишмаси 2-чизмада тасвирланган. Бу кесишма тўртбурчакнинг штрихланган бўлагидан иборат; A ва B нинг бирлашмаси 3-чизмадаги тўртбурчакнинг барча штрихланган бўлагини ташкил қилади.

A тўпладан B нинг айирмаси 4-чизмада берилган. Бу айирма тўртбурчакнинг штрихланган бўлагидир.

B тўплами A гача тўлдирувчи тўплам 5-чизмада кўрсатилган. Ниҳоят, A тўплами U универсал тўплагача тўлдирувчи тўплам 6-чизмада кўрсатилгандек бўлади.

7-чизмадаги штрихланган қисм A ва B тўпламларнинг симметрик айирмасидир.

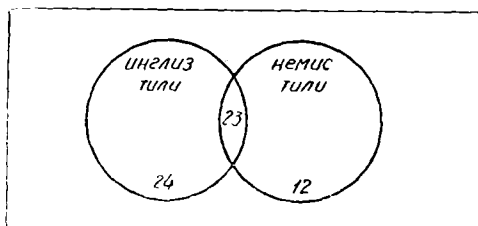
Мана шу усулда учта, тўртта ва ҳ. к. қисм тўпламларнинг кесишмаси ва бирлашмасини Эйлер-Венн доиралари орқали тасвирлаш мумкин. Бундай тасвирлаш одатда Эйлер-Венн диаграммалари деб юритилади. A ва B тўпламлар чекли тўпламлар бўлганда уларнинг элементлари сони мос равишда $n(A)$ ва $n(B)$ каби белгиланади. Бундай ҳолда 3-чизмага асосан

$$n(A \cup B) = n(A) + n(B) - n(A \cap B), \quad (1)$$

$$n(A \cap B) = n(A) + n(B) - n(A \cup B) \quad (2)$$

тенгликларни ҳосил қиламиз. Хусусий ҳолда, яъни $A \cap B = \emptyset$ бўлганда (1) ва (2) тенгликлар мос равишда $n(A \cup B) = n(A) + n(B)$ ва $n(A \cap B) = 0$ кўринишни олади. (1) ва (2) тенгликлар одатда қўшиш ва кўпайтириш қонунлари деб юритилади.

Мисоллар. 1. Математика факультетининг 1 курсида 75 талаба ўқийди. Улардан 47 таси мактабда инглиз тилини, 35 таси немис тилини, 23 таси эса ҳар иккала тилни ўрганган. Курс талабаларидан нечтаси иккала тилни ҳам билмайди?

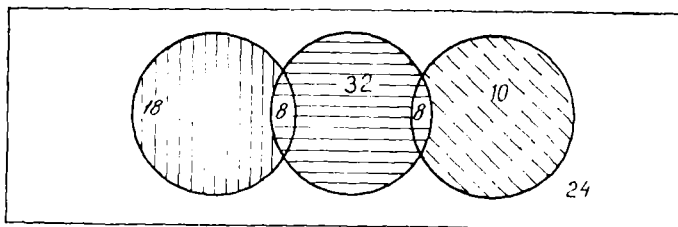


8-расм.

Бу масалани ечиш учун Эйлер-Венн диаграммаларидан фойдаланамиз (8-чизма). Тўғри тўртбурчак сифатида 1 курс талабалари тўпламини оламиз. Бу ерда иккита тўплам кесишмаси 23 та элементдан иборат бўлгани учун фақат инглиз тилини ўрганганлар сони $47 - 23 = 24$ та, фақат немис тилини ўрганганлар сони $35 - 23 = 12$ та ва ниҳоят, ҳар иккала тилни билмайдиганлар сони эса $75 - (24 + 23 + 12) = 16$ тадан иборат.

2. Математика факультетидан 100 талабани текшириб кўрилганда уларнинг 18 таси фақат немис тилини, 8 таси немис ва француз тилини, 48 таси француз тилини, 8 таси француз ҳамда испан тилини ўрганиши ва ниҳоят 24 таси ҳеч қандай тилни ўрганмаганлиги аниқланди. а) Қанча талаба испан тилини ўрганди? б) Қанча талаба француз тилини ўрганмаслик шарти билан немис ва испан тилини ўрганди? в) Қанча талаба испан тилини ўрганмаганда ва фақат шундагина француз тилини ўрганди?

Ечиш. Аввало Эйлер-Венн диаграммасини тузиб оламиз (9-чизма). Бу ерда ҳар бир доира немис, француз ва испан тилини ўрганувчи талабалар тўпламини,



9- расм.

тўғри тўртбурчак эса текширилган талабалар тўпламини ифодалайди. Учта чет тилдан камида бирини ўрганувчи талабалар сони $100 - 24 = 76$ тадир. а) Қанча талаба испан тилини ўрганишини аниқлаш учун тил ўрганувчи барча талабалар сони (76) дан немис тили (26) ҳамда фақат француз тили ($48 - 8 - 8$) ўрганувчи талабалар сонини айириб ташлаймиз, унда $76 - 26 - 32 = 76 - 58 = 18$ ҳосил бўлади.

б) Француз тилини ўрганмасдан испан тилини ўрганувчи талабалар сонини топиш учун тил ўрганувчи талабалар сонидан француз ва фақат немис тилини ўрганувчи талабалар сонини айирамиз. Унда $76 - 48 - 18 = 10$ ҳосил бўлади.

в) Испан тилини ўрганмаганда ва фақат шундагина француз тилини ўрганувчи талабалар сонини топиш учун эса тил ўрганувчи барча талабалар сонидан фақат немис тили (18) ва француз ҳамда испан тилини ўрганувчи талабалар сони (8), фақат испан тилини ўрганувчилар сони (10) нинг йиғиндисини айириш керак (9- чизмага қаранг). Демак, бундай талабалар сони $76 - (18 + 8 + 10) = 40$ экан.

4- § ТУПЛАМЛАР УСТИДА АМАЛЛАРНИНГ ХОССАЛАРИ

Бирор U унверсал тўпламнинг қисм тўпламлари учун қуйидаги тенгликлар ўринли:

1. Исталган кикита A ва B тўпламларнинг кесишма ва бирлашмаси коммутатив бўлади, яъни

$$A \cap B = B \cap A, \quad (1)$$

$$A \cup B = B \cup A. \quad (2)$$

2. Бирлашма ва кесишма амаллари ассоциативдир:

$$(A \cup B) \cup C = A \cup (B \cup C), \quad (3)$$

$$(A \cap B) \cap C = A \cap (B \cap C). \quad (4)$$

(1) ва (2) нинг ўринли эканлиги кесишма ва бирлашманинг таърифидан келиб чиқади. Биз ҳозир (4) тенгликнинг ўринли эканлигини исботлаймиз. $x \in (A \cap B) \cap C$ бўлсин. Унда кесишманинг таърифига асосан $x \in A \cap B$ ва $x \in C$ бўлади. $x \in A \cap B$ бўлгани учун $x \in A$ ва $x \in B$. Демак, $x \in A$ ва $x \in B \cap C$. Охирига тасдиқ эса $x \in A \cap (B \cap C)$ эканлигини билдиради. Шундай қилиб, x элементнинг ихтиёрий эканлигига асосланиб,

$$(A \cap B) \cap C \subseteq A \cap (B \cap C) \quad (*)$$

деб оламиз.

Аксинча, $y \in A \cap (B \cap C)$ бўлсин. У ҳолда $y \in A$ ва $y \in B \cap C$ бўлиб, бундан $y \in B$ ва $y \in C$. Демак, $y \in A \cap B$ ва $y \in C$. Охирига йиккита муносабатга асосан эса $y \in (A \cap B) \cap C$ дир.

Шундай қилиб,

$$A \cap (B \cap C) \subseteq (A \cap B) \cap C \quad (**)$$

экан. (*) ва (**) ларга асосан (4) нинг ўринли эканлигига ишонч ҳосил қиламиз.

(3) ва (4) тенгликларни исталган чекли сондаги тўпламлар учун ҳам ёзиш мумкин.

3. Учта A , B ва C тўплам устида бажариладиган кесишма ва бирлашма амаллари учун дистрибутивлик қонуни бажарилади:

$$A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C), \quad (5)$$

$$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C). \quad (6)$$

Охирига муносабатлар исталган чекли сондаги тўпламлар учун ҳам бажарилади, яъни

$$A \cup \left(\bigcap_{i=1}^k B_i \right) = \bigcap_{i=1}^k (A \cup B_i), \quad (7)$$

$$A \cap \left(\bigcup_{i=1}^k B_i \right) = \bigcup_{i=1}^k (A \cap B_i). \quad (8)$$

Битта универсал тўпламнинг барча қисм тўпламлари учун қуйидаги айниятлар ҳам ўринли бўлади:

$$4. \text{ Идемпотентлик қонунлари: } A \cup A = A, \quad (9)$$

$$A \cap A = A. \quad (10)$$

$$5. \text{ Ютилиш қонунлари: } A \cup (A \cap B) = A, \quad (11)$$

$$A \cap (A \cup B) = A. \quad (12)$$

$$6. \text{ де-Морган қонунлари: } \overline{A \cup B} = \overline{A} \cap \overline{B}, \quad (13)$$

$$\overline{A \cap B} = \overline{A} \cup \overline{B}. \quad (14)$$

$$7. A \cup U = U.$$

$$8. A \cap U = A.$$

$$9. \text{ Инволюция қонуни: } \overline{\overline{A}} = A.$$

$$10. \emptyset = U, \quad \overline{U} = \emptyset.$$

Бу қонунларнинг биттасини, яъни (5) тенгликни исбот этаёлик. $A \cup (B \cap C)$ нинг исталган x элементи камида A га ёки $B \cap C$ га тегишли бўлади. Демак, x элемент A га ёки B ва C ларга тегишли. У ҳолда x элемент $A \cup B$ га ва $A \cup C$ га тегишли. Шунинг учун $x \in (A \cup B) \cap (A \cup C)$ бўлади.

Демак,

$$A \cup (B \cap C) \subseteq (A \cup B) \cap (A \cup C). \quad (15)$$

Аксинча, $(A \cup B) \cap (A \cup C)$ нинг ҳар бир y элементи $A \cup B$ ва $A \cup C$ га тегишли. Демак, y элемент A га ёки B ва C ларга тегишли. Шу сабабли, y элемент A га ёки $B \cap C$ га тегишли бўлгани учун бу элемент $A \cup (B \cap C)$ га ҳам тегишли. Демак,

$$(A \cup B) \cap (A \cup C) \subseteq A \cup (B \cap C). \quad (16)$$

(15) ва (16) дан (5) тенглик келиб чиқади.

Қолган тенгликларни исботлашни мустақил иш учун қолдирамыз.

М а ш қ л а р

1. Қуйидаги тўпламларнинг ҳар иккитаси ва учаласининг ҳам кесишмалари ва бирлашмаларини топинг:

$$A = \{a, b, c\}, B = \{d, e, f, g\}, C = \{a, f, g, k, e\}.$$

2. Қуйидаги тўпламларнинг ҳар иккитасининг айирмасини аниқланг:

$$A = \{1, 2, 3, 4\}, B = \{4, 5, 6, 7, 8\}, C = \{1, 2, 3\}.$$

3. $N! = \{1, 2, 3, \dots, n, \dots\}$ натурал сонлар тўплами учун $B = \{3, 6, 9, \dots, 3n, \dots\}$ қисм тўплам. \overline{B} ни топинг.

4. $A = \{a, b, c, d\}$ тўпламнинг барча қисм тўпламларини ёзиб чиқинг.

5. U универсал тўпламнинг $A = \{a, b, c, d, e\}$, $B = \{a, b, c\}$, $C = \{b, c, d, f, g\}$ қисмлари учун $(A \setminus B) \cap C$ ни аниқланг ва буни Эйлер-Венн диаграммалари билан тасвирланг.

6. N универсал тўпламнинг $A = \{1, 2, 3, 4, 5\}$, $B = \{1, 2, 6\}$, $C = \{3, 4, 7, 8\}$ қисмлари берилган. $(A \cap B) \setminus C$ ни аниқланг ва уни Эйлер-Венн диаграммалари билан тасвирланг.

7. N универсал тўпламнинг $A \cap B = \emptyset$ шартни қаноатлантирувчи қисм тўплamlари учун $A \subseteq \bar{B}$, $B \subseteq \bar{A}$ эканлигини исботланг.

8. Қуйидаги тўплamlарни Эйлер-Венн диаграммалари ёрдамида ифодаланг:

а) $A \cap B \cap \bar{C}$; б) $\bar{A} \cap B \cap C$; в) $(\bar{A} \cup B) \cap C$.

9. U тўпламнинг A , B , C қисм тўплamlари учун $A \subset B$, $B \subset C$ бўлса, $A \subset C$ бўладими?

10. 9-мисолдаги шартни қаноатлантирадиган тўплamlардан баъзиларини ёзинг.

11. Q^+ — манфиймас рационал сонлар тўплами, Z^+ — манфиймас бутун сонлар тўплами бўлганда қуйидагиларни аниқланг:

а) $Z^+ \cup Q^+$; б) $Z^+ \cup N$; в) $N \cup R \cup Q$;
 г) $N \cup Z$; д) $Z^+ \cap Q^+$; е) $Z^+ \cap N$;
 ж) $(N \cap Q) \cup Z^+$; з) $Q \cap R$; и) $(R \setminus Q) \cup N$.

12. 100 та талаба текшириб кўрилганда қуйидагилар аниқланди: улардан 28 таси испан тилини, 30 таси немис тилини, 42 таси француз тилини, 8 таси испан ва немис тилини, 10 таси испан ва француз тилини, 5 таси немис ва француз тилини ва ниҳоят 3 таси ҳар учала тилни ўрганар экан. Қуйидагиларни аниқланг:

а) Қанча талаба бирорта ҳам чет тилини билмайди?

б) Қанча талаба фақат француз тилини ўрганади?

в) Қанча талаба француз тилини ўрганганда ва фақат шундагина немис тилини ўрганади?

Кўрсатма: Эйлер-Венн диаграммаларидан фойдаланинг.

5-§. ТУПЛАМЛАРНИНГ ДЕКАРТ КЎПАЙТМАСИ

Иккита бўшмас A ва B тўплamlар берилган бўлсин.

1-таъриф. A тўплам элементларини биринчи, B тўплам элементларини иккинчи қилиб тузилган барча жуфтликлар тўплами A ва B тўплamlарнинг *декарт (тўғри) кўпайтмаси* дейилади ва $A \times B$ орқали белгиланади.

Бу таърифга асосан $A \times B = \{(x; y) | x \in A, y \in B\}$ бўлиб, бу ерда x элемент $(x; y)$ жуфтликнинг биринчи компонентаси (ташкил этувчиси), y эса иккинчи компонентаси деб юритилади. Кўп ҳолларда тартибланган жуфтликни узунлиги иккига тенг бўлган *кортеж* деб ҳам юритилади.

Узунлиги n га тенг бўлган кортеж деганда тартибланган (a_1, a_2, \dots, a_n) белгини тушунамиз. Бу ерда n кортеж узунлиги деб юритилади. Кортежлар тўпламида тенглик муносабатини киритиш мумкин.

2-таъриф. Агар иккита (a_1, a_2, \dots, a_n) ва (b_1, b_2, \dots, b_n) кортежларнинг узунликлари ва мос компоненталари ўзаро тенг бўлса, бу кортежлар *тенг* дейилади.

Масалан, $\{1, 2, 3\}, \{1, 3, 2\}$ тўплamlар бир хил. Кортежларда элементлар тартибланган. Шунинг учун $\{1, 2, 3\} = \{1, 3, 2\}$, лекин $(1; 2; 3) \neq (1; 3; 2)$.

Мисол. $A = \{1, 2\}, B = \{4, 5, 6\}$ бўлсин, унда

$$A \times B = \{(1; 4), (1; 5), (1; 6), (2; 4), (2; 5), (2; 6)\},$$

$$B \times A = \{(4; 1), (4; 2), (5; 1), (5; 2), (6; 1), (6; 2)\},$$

$$A \times A = \{(1; 1), (1; 2), (2; 1), (2; 2)\},$$

$$B \times B = \{(4; 4), (4; 5), (4; 6), (5; 4), (5; 5), (5; 6),$$

$$(6; 4), (6; 5), (6; 6)\}$$

бўлади.

Агар A ва B тўплamlар мос равишда m та ва n та элементли тўплamlар бўлса, уларнинг $A \times B$ тўғри кўпайтмаси mn та жуфтликлардан иборат бўлади. Декарт кўпайтма тушунчасини исталган чекли сондаги тўплamlар учун киритиш мумкин.

3-таъриф. Исталган A_1, A_2, \dots, A_n тўплamlар берилган бўлса, $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n$ декарт кўпайтманинг исталган W қисм тўплами A_1, A_2, \dots, A_n тўплamlар элементлари орасида аниқланган n ўринли *мослик*, n га эса шу W мосликнинг *ранги* дейилади.

Хусусий ҳолда, яъни $A_1 = A_2 = \dots = A_n = A$ бўлганда W мослик A тўплamlда аниқланган муносабат деб юритилади. W муносабат A^n декарт кўпайтманинг ҳар бир элементига A тўплamlнинг битта элементини мос қўяди. Бу ерда $A^n = \{(x_1, x_2, \dots, x_n) | x_1 \in A, x_2 \in A, \dots, x_n \in A\}$ бўлиб, (x_1, x_2, \dots, x_n) узунлиги n га тенг кортеждир.

Декарт кўпайтма коммутатив эмас. Ҳақиқатан, юқорида

келтирилган мисолга эътибор берсак, $A \times B \neq B \times A$ бўлади. Агар $((a; b); c) = (a; b; c)$ деб шартлашсак, мазкур кўпайтма ассоциатив, яъни $A \times (B \times C) = (A \times B) \times C$. Бу тасдиқни машқ сифатида текшириб кўриш мумкин.

6-§. БИНАР МУНОСАБАТЛАР

Биз 5-§ да иккита тўпламнинг декарт (тўғри) кўпайтмаси тартиб билан олинган жуфтликлар тўпламидан иборат эканлигини кўриб ўтган эдик.

1-таъриф. $A \times B$ декарт кўпайтманинг исталган R қисм тўпламига A ва B тўплам элементлари орасида аниқланган *бинар* (икки ўринли) *муносабат* дейилади.

Агар $a \in A$, $b \in B$ бўлиб, $(a; b) \in R$ бўлса, a элемент R муносабат ёрдамида b элемент билан боғланган деб ўқилади ёки R муносабат a ва b элементлар учун ўринли деб юритилади ва $a R b$ орқали ёзилади. Мосликлар одатда ρ , R , S , T , . . . ҳарфлар орқали белгиланади.

Мисол. Агар a , b лар тўғри чизиқларни ифодаласа, у ҳолда $a \parallel b$, $a \perp b$ бўлиб, \parallel , \perp лар бинар муносабатлар бўлади.

Берилган тўпламларнинг ҳар бири чекли тўпламлар бўлса, улар орасидаги мосликни фақатгина жуфтликлар орқали эмас, балки графлар орқали ҳам ифодалаш мумкин.

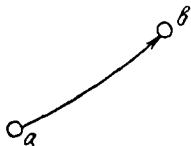
2-таъриф. Текисликдаги чекли сондаги нуқталар ва уларнинг баъзиларини туташтирувчи чизиқлар тўплами ҳосил қилган фигура *граф*, нуқталар графнинг *учлари*, бу учларнинг қандайдир иккитасини туташтирувчи чизиқ графнинг *қирраси* дейилади. Барча қирралари йўналиши стрелка билан кўрсатилган граф *ориентирланган граф* дейилади.

A тўпламдаги R бинар муносабатни граф орқали ифодалаш учун қуйидагича иш тутамиз:

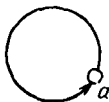
Даставвал A тўпламдаги элементларни нуқталар билан белгилаб чиқамиз, сўнгра $(a; b)$ жуфтликлар учун, яъни $(a; b) \in R$ ($a \neq b$) бўлганда a дан b элементга 10-чизмада кўрсатилгандек стрелкали чизиқ ўтказамиз.

$a = b$ бўлса, яъни $(a; a) \in R$ га 10-чизмадаги сиртмоқ мос келади. Йўналиши икки томонга стрелка билан кўрсатилган қирра ориентирланмаган граф дейилади (11-чизма).

Энди бинар муносабатларнинг тенглиги, инверсияси ва композицияси тўғрисида тўхталамиз.



10- расм.



11- расм.

3-таъриф. R ва S бинар муносабатлар берилган бўлиб, ихтиёрий x ва y элементлар учун $(x; y) \in R$ бўлганда ва фақат шундагина $(x; y) \in S$ бўлса, $R = S$ дейлади.

4-таъриф. R ва S муносабатларнинг композицияси (суперпозицияси) деб бирор z элемент учун $(x; z) \in S$ ва $(z; y) \in R$ шарттэй қаноатлантирувчи барча $(x; y)$ жуфтликлар тўпламига айтилади ва у $R \circ S$ ёки $R * S$ орқали белгиланади.

Таърифга асосан R ва S муносабатлар композициясини $R \circ S = \{(x; y) \mid \text{шундай } z \text{ мавжудки, унинг учун } x S z \text{ ва } z R y \text{ лар ўринли}\}$ орқали ёзилади.

Мисол.

$$S = \{(5; 6), (7; 8), (10; 12)\},$$

$$R = \{(6; 4), (12; 3), (3; 9)\}$$

бўлганда $R \circ S = \{(5; 4), (10; 3)\}$ бўлади.

5-таъриф. $R = \{(x; y) \mid x \in A, y \in B\}$ бўлганда $(y; x) \in R$ шартни қаноатлантирувчи барча жуфтликлар тўплами R бинар муносабатнинг инверсияси дейлади ва у R^{-1} орқали белгиланади.

Таърифта кўра $R^{-1} = \{(x; y) \mid (y; x) \in R\}$ бўлади.

Мисол. $R = \{(5; 4), (6; 5), (7; 6)\}$ бўлганда $R^{-1} = \{(4; 5), (5; 6), (6; 7)\}$ бўлади.

6-таъриф. R нинг барча жуфтликларидаги биринчи элементлари тўпламига R муносабатнинг аниқланиши соҳаси дейлади ва у S_R ёки $\text{Dom } R$ орқали белгиланади.

7-таъриф. R нинг барча жуфтликларидаги иккинчи элементлари тўпламига R муносабатнинг қийматлари тўплами дейлади ва у ρ_R ёки $\text{Im } R$ орқали белгиланади.

\Leftrightarrow символ одатда татрифта асосан белгиланишни билдиради. R муносабатнинг аниқланиш ва қийматлари соҳаларини мос равишда $\text{Dom } R \Leftrightarrow S_R = \{x \mid \text{шундай } y \text{ мавжудки, унинг учун } (x; y) \in R\}$, $\text{Im } R \Leftrightarrow \rho_R = \{y \mid \text{шундай } x \text{ мавжудки, унинг учун } (x; y) \in R\}$ каби ёза оламиз.

Бинар муносабатлар жуфтликлар тўпламини ифодалагани учун муносабатларнинг бирлашмаси, кесишмаси ва тўлдирувчи тўпламлари тўғрисида фикр юритиш мумкин.

Мисоллар. 1. n исталган натурал сон бўлганда, $W \subset \{(n; n+1)\}$ муносабат бинар муносабат бўлади.

Ҳақиқатан, бирор $(a; b)$ жуфтлик W га тегишли, яъни $(a; b) \in W$ бўлиши учун $b = a + 1$ бўлиши зарур ва етарлидир. $a + 1$ натурал сон эса a дан бевосита кейин келувчи натурал сондир. Демак, N натурал сонлар тўпламида «... дан бевосита кейин келишлик» муносабати бинар муносабат экан.

2. m ва n лар бутун сонлар бўлганда $W \subset \{(nm; n)\}$ муносабат бутун сонлар тўпламида аниқланган бинар муносабат бўлади.

Ҳақиқатан, агар $a = nm$ бўлса ва фақат шундагина $(a; n) \in W$ бўлади. Агар $(a; n) \in W$ бўлса, a сон n га бўлинади (n сон a ни бўлади), дейилади ва $n \mid a$ ёки $a : n$ каби белгиланади.

3. Q — рационал сонлар тўпламида аниқланган $=, >, \geq, <, \leq$ муносабатлари ҳам бинар муносабатлардир.

4. W — барча туб сонлар тўплами бўлсин. Унда исталган натурал сон учун $a \in W$ шарт a нинг туб сон эканлигини билдиради. Демак, $a \in N$ нинг тублиги натурал сонлар тўпламида аниқланган унар муносабат экан.

5. Иккита a ва b натурал сонларнинг энг катта умумий бўлувчисини топиш тернар муносабат бўлади.

М а ш қ л а р

1. Ҳақиқий сондан куб илдиз чиқариш неча ўринли муносабат бўлади?

2. Бирор универсал тўпламнинг қисм тўпламлари учун аниқланган бирлашма, кесишма ва тўлдирувчи тўпламларни аниқлашларнинг ҳар бири неча ўринли муносабат бўлади?

3. $\{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ тўпламда a сон b га қолдиқсиз бўлинади муносабати учун граф қурунг.

4. $A = \{a, b, c\}$, $B = \{3, 4, 5, 6, 7\}$ бўлса, $A \times B$ ва $B \times A$ ларни аниқланг.

5. $C = \{1; 2\}$ бўлса, 5- мисолдаги A, B ва C лар учун $A \times (B \times C)$ ва $(A \times B) \times C$ ларни тузинг ва $A \times (B \times C) = (A \times B) \times C$ эканлигини текширинг.

7- §. БИНАР МУНОСАБАТЛАРНИНГ ТУРЛАРИ

Бинар муносабатларнинг баъзи бир турлари устида тўхталиб ўтамиз.

I. Рефлексивлик муносабати.

1- таъриф. A тўпламнинг исталган x элементи учун xRx бажарилса (рост бўлса), u ҳолда R муносабат A тўпланда аниқланган *рефлексивлик муносабати* дейилади. Агар A тўпламнинг ҳар қандай элементи учун xRx бажарилмаса, R *антирефлексив*, A тўпламнинг баъзи бир элементлари учун xRx бажарилиб, баъзи бир y элементлари учун yRy бажарилмаса, R A тўпландаги *рефлексивмас муносабат* дейилади.

Мисоллар. 1. \mathbb{Z} бутун сонлар тўпламида $x - y$ айирманинг $m > 0$ бутун сонга қолдиқсиз бўлиши муносабати рефлексив муносабатдир. Дарҳақиқат, барча $x \in \mathbb{Z}$ учун $x - x = 0$ айирма $m > 0$ га қолдиқсиз бўлинади.

2. R ҳақиқий сонлар тўпламида аниқланган «кичик» (катта) муносабати антирефлексив, чунки ҳар қандай $x \in \mathbb{R}$ учун $x < x$ ($x > x$) донмо бажарилмайди.

3. N тўпланда аниқланган « x ва y нинг энг катта умумий бўлувчиси d га тенг» муносабати рефлексивмас муносабат бўлади. Ҳақиқатан, $x = y = d$ лар учун $(d; d) = d$ бўлгани ҳолда, $x < d$ ва $x > d$ лар учун $(x; x) \neq d$ бўлади.

II. Симметриклик муносабати.

2- таъриф. A тўпландаги ихтиёрий x ва y элементлар учун xRy муносабатнинг бажарилишидан yRx муносабат ҳам бажарилса, u ҳолда R ни A тўпландаги *симметрик муносабат* дейилади.

A даги x ва y элементлар учун xRy бажарилиб, лекин y ва x лар учун yRx бажарилмаса, R муносабат A тўпланда *симметрикмас муносабат* дейилади.

3- таъриф. Агар A тўпландаги ихтиёрий x ва y элементлар учун xRy ва yRx ларнинг ўринли эканлигидан $x = y$ келиб чиқса, u ҳолда R ни A тўпландаги *антисимметрик муносабат* дейилади.

III. Транзитивлик муносабати.

4-таъриф. A тўпламнинг ихтиёрий x , y ва z элементлари учун xRy ва yRz ларнинг бажарилиши (ростлиги) дан xRz нинг ҳам бажарилиши келиб чиқса, у ҳолда R муносабатга A тўпламдаги *транзитивлик муносабати* дейилади. Агар xRy ва yRz ларнинг ростлигидан xRz нинг ростлиги келиб чиқмаса, R га *транзитивмас муносабат* дейилади.

Мисоллар. 1. Натурал сонлар тўпламида аниқланган қолдиқсиз бўлиниш муносабати транзитив муносабат бўлади.

2. Натурал сонлар тўпламидаги тенгмаслик муносабати транзитив эмас.

Ҳақиқатан $x=4$, $y=9$ ва $z=4$ қийматларда $y \neq z$, лекин $x=z$.

8-§. ТўПЛАМНИ ЭКВИВАЛЕНТ СИНФЛАРГА АЖРАТИШ

7-§ да бинар муносабатларнинг бир қанча турларини кўриб ўтдик. Баъзи ҳолларда битта тўпламда бинар муносабатларнинг бир қанчаси аниқланган бўлиши мумкин.

1-таъриф. Агар A тўпламда аниқланган R бинар муносабат бир вақтнинг ўзида рефлексив, симметрик ва транзитив бўлса, у ҳолда R муносабатга *эквивалентлик муносабати* дейилади.

Эквивалентлик муносабати \sim ёки \equiv каби белгиланади.

Масалан: 1) исалган бўшмас A тўплам элементлари учун аниқланган тенглик муносабати; 2) тўғри чизиқлар (бир текисликда ётувчи) тўпламида аниқланган параллеллик муносабати; 3) учбурчаклар тўпламидаги ўхшашлик муносабати; 4) геометрик фигураларнинг тенгдошлик муносабати эквивалентлик муносабати бўлади.

A тўпламда аниқланган эквивалентлик муносабати шу A тўпламни ўзаро кесишмайдиган синфларга ажратиш тушунчаси билан узвий боғланган.

Биз энди шу тушунчани баён этишга киришамиз.

A тўпламнинг қисм тўпламларини A_α деб белгилаймиз. Бу ерда α сон $\{1, 2, 3, \dots, k\} = I$ тўпламнинг элементи-дир.

2-таъриф. Агар бўшмас A тўпламнинг A_α ($\alpha \in I$, $I \subseteq$

$\subseteq N$) қисм тўпламлари учун қуйидаги шартлар бажарилса, яъни

а) барча A_α ($\alpha = 1, 2, \dots$) қисм тўпламлар бўш эмас;

б) $\alpha \neq \beta$ бўлганда $A_\alpha \cap A_\beta = \emptyset$;

в) $A = \bigcup_{\alpha} A_\alpha$ бўлса (бу ерда $\bigcup A_\alpha$ белги барча A_α лар-

нинг бирлашмасини ифодалайди), A тўплам ўзаро кесишмайдиган A_α қисм тўплам (синф) ларга бўлакланган (факторизацияланган) дейилади.

Масалан, барча бутун сонларни 3 га бўлиб, уларни бўлишдан ҳосил бўлган қолдиқлари бўйича синфларга ажратсак, $Z = \{3k | k \in Z\} \cup \{3k + 1 | k \in Z\} \cup \{3k + 2 | k \in Z\}$ ҳосил бўлади. Бу ерда $\{3k | k \in Z\}$, $\{3k + 1 | k \in Z\}$ ва $\{3k + 2 | k \in Z\}$ тўпламлар юқоридаги учта шартни қаноатлантиради.

Қуйидаги теорема ўринли.

Теорема. Агар бирор бўш бўлмаган A тўплам элементлари учун ρ эквивалентлик муносабати ўринли бўлса, A тўплам факторизацияланган бўлади ва аксинча, яъни A тўпламнинг ҳар бир факторизацияси шу тўпламдаги бирор эквивалентлик муносабати билан боғланган бўлади.

Исботи. A тўпламнинг ихтиёрий x элементига ρ муносабат бўйича эквивалент бўлган барча элементар тўпламини C_x деб белгилаймиз, яъни $C_x = \{y \in A | y \rho x\}$.

C_x нинг аниқланишига асосан $C_x \subseteq A$. ҳр x ўринли бўлгани учун $x \in C_x$. Демак, A нинг ҳар бир элементи қандайдир C_x қисм тўпламга тегишли бўлади.

Энди $C_x \cap C_y = \emptyset$ эканлигини кўрсатамиз.

Агар $C_x \cap C_y \neq \emptyset$ бўлса, $C_x = C_y$ бўлади. Бошқача қилиб айтганда, C_x эквивалентлик синфи бўлади. Ҳақиқатан, $C_x \cap C_y \neq \emptyset$ бўлганда C_x ва C_y ларга тегишли бўлган z элемент топилади. Унда $z \in C_x$ бўлгани учун $z \rho x$ рост. Худди шунингдек, $z \in C_y$ бўлганидан $z \rho y$ ҳам ўринли. ρ муносабат транзитив бўлгани учун $x \rho z$ ва $z \rho y$ лардан $x \rho y$ ёки $x \in C_y$ бўлади.

x элемент C_x нинг ихтиёрий элементи эканлигидан

$$C_x \subseteq C_y \quad (1)$$

дир. ρ муносабат симметрик муносабат бўлгани туфайли $y \rho z$

ва zry муносабатлар ҳам бажарилади. Бу муносабатлар $y \in C_z$ ва $z \in C_y$ эканлигини кўрсатади.

ρ муносабат транзитив бўлгани учун $урz$, zrx ларга асосан $урx$ дея оламиз. Охириги муносабатдан эса $y \in C_x$ дир. y элемент C_y нинг ихтиёрий элементи эканлигига асосан

$$C_y \subseteq C_x \quad (2)$$

бўлади. (1) ва (2) дан $C_x = C_y$ лиги келиб чиқади.

Агар $a, b \in C_x$ бўлса, унда $арy$ ва by лар ўринли. Унда ρ симметрик муносабат бўлганидан $хрb$ ўринли бўлади. $арx$ ва $хрb$ лардан эса $арb$ ҳосил бўлади. Демак, иккита элемент битта синфга тегишли бўлса, унда улар эквивалент бўлар экан. Худди шунингдек, агар $арb$ бўлса, $a \in C_b$ ва $b \in C_b$ бўлади. Теореманинг биринчи қисми исботланди.

Энди теореманинг иккинчи қисмини исботлаймиз.

Фараз қилайлик, $\{B_\alpha\}$ тўплам $\alpha \in N$, A тўпламнинг қандайдир факторизацияси бўлсин. $x \in B_\alpha$ ва $y \in B_\alpha$ бўлганда ва фақат шундагина $хру$ деб оламиз, бу қисқача

$$x, y \in B_\alpha \xrightarrow{\rho} хру \quad (3)$$

орқали ёзилади.

Унда: 1) ҳар бир $x \in A$ элемент биттагина қисм тўпламга тегишли бўлганидан $хрx$ ўринли, яъни ρ муносабат рефлексив;

2) $x, y \in B_\alpha$ ва $y, z \in B_\beta$ (4) бўлса, юқоридаги (3) муносабатга асосан $хру$ ва $урz$ бўлади. Лекин $y \in A$ элемент фақат битта қисм синфга тегишли бўлгани учун $B_\alpha = B_\beta$ дир. Охириги муносабат эса (4) га асосан $x, z \in B_\beta$ эканлигини кўрсатади. (3) муносабатга биноан эса $x, y \in B_\beta$ ни $хрz$ деб ёза оламиз. Шундай қилиб, $хру$ ва $урz$ лардан $хрz$ нинг ўринли эканлиги ҳосил қилинди. Демак, ρ муносабат транзитив экан; 3) $x, y \in B_\alpha$ эканлиги x ва y нинг битта синфга тегишли эканлигини билдиргани учун $хру$ ва $урx$ муносабатлар бажарилади. Демак, ρ муносабат симметрик муносабат бўлади. 1) — 3) лар эса ρ нинг A тўпламдаги эквивалентлик муносабати эканлигини тасдиқлайди. Теорема тўла исбот бўлди.

Бундан сўнг, агар бирор A тўплам ρ эквивалентлик муносабати ёрдамида эквивалентлик синфларига бўлақланган бўлса, бу эквивалентлик синфлар тўплами-

ни A/ρ деб юритамиз. A/ρ одатда *фактор-тўплам* дейилади.

Мисоллар. 1. Z тўпламнинг барча элементларини 9 га бўлиб чиқамиз. Агар Z нинг элементларини 9 га бўлишдан ҳосил бўлган қолдиқлар бўйича синфларга ажратсак, $C_0 = \{9k \mid k \in Z\}$, $C_1 = \{9k + 1 \mid k \in Z\}$, \dots , $C_8 = \{9k + 8 \mid k \in Z\}$ синфлар ҳосил бўлади. Ўз-ўзидан маълумки, $i \neq j$ ва $C_i \cap C_j = \emptyset$ ва $\bigcup_{i=0}^8 C_i = Z$ бажарилади.

2. Барча натурал сонлар тўпламини қаралаётган натурал соннинг туб ёки туб эмаслиги бўйича ҳам факторизациялаш мумкин.

3. M барча кўпбурчаклар тўпламини ифодаласин. Бу кўпбурчаклар тўпламини томонлари сони бўйича танлаб олсак, эквивалентлик синфлари ҳосил бўлади.

4. Тўртбурчаклар тўпламида эквивалентлик муносабати сифатида томонларининг параллеллиги тушунчасини киритсак, мазкур тўплам учта эквивалентлик синфига бўлинади. Улар: а) параллелограммлар; б) трапециялар; в) ҳеч қандай иккита томони параллел бўлмаган тўртбурчаклар тўпламидан иборат.

М а ш қ л а р

1. Ҳақиқий сонлар (майдонида) тўпламида аниқланган $|x| = |y|$ муносабат эквивалентлик муносабати эканлигини исботланг ва унинг геометрик маъносини тушунтиринг.

2. a , b , c ва d бутун сонлар учун $a + d = b + c$ бўлганда ва фақат шундагина $(a; b) \omega (c; d)$ десак, Z тўплам эквивалентлик синфларига ажралишини кўрсатинг.

3. Ҳақиқий сонлар тўпламида аниқланган $xy \geq 0$ муносабат эквивалентлик муносабати бўлишини исботланг.

4. Агар $A = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ бўлса, $\{(1; 1), (1; 2), (2; 1), (2; 2), (3; 3), (4; 4), (5; 5)\}$ кортежлар тўпламида нечта эквивалентлик муносабати аниқланган?

5. Бирор тўпламда рефлексив, симметрик, лекин транзитив бўлмаган муносабатга мисол келтиринг.

6. Шундай муносабатни топингки, у бирор тўпламда рефлексив, транзитив бўлгани ҳолда симметрик бўлмасин.

7. Бирор тўпламда симметрик, транзитив, лекин рефлексив бўлмаган муносабатга мисол келтиринг.

9- §. АКСЛАНТИРИШЛАР

Акслантиришлар (функциялар) тушунчаси математика фани учун энг муҳим бўлган тушунчалардан бирidir.

1-таъриф. Иккита бўшмас A ва B тўпламлар берилган бўлсин. Агар A тўпламнинг ҳар бир x элементи учун $x \in A$ муносабатни қаноатлантирувчи ягона $y \in B$ мавжуд бўлса, f мосликка акслантириш (функция) дейилади ва у $f: A \rightarrow B$ ёки $y = f(x)$ кўринишларда белгиланиб, A тўплам f акслантиришнинг аниқланиш соҳаси деб юритилади.

$y = f(x)$ шартни қаноатлантирувчи тартибланган $(x; y)$ жуфтликлар тўплами эса функция графиги дейилади. $x_i \in A$, $y_j \in B$ бўлганда $\{(x_1; y_1), (x_1; y_2), \dots, (x_2; y_1), \dots\}$ тўплам бирор функциянинг графигини аниқлаши учун бу тўплам $y_1 \neq y_2$ бўлганда $(x_1; y_1)$ ва $(x_1; y_2)$ каби тартибланган жуфтликларни ўзида сақламаслиги зарур ва етарли.

2-таъриф. Агар $A = B$ бўлса, f акслантириш тўпламни ўз-ўзига акслантирувчи алмаштириш дейилади.

$f: A \rightarrow B$ акслантиришда $x \in A$ га мос келувчи B тўплам элементи юқорида эслатганимиздек $f(x)$ каби белгиланади ва x элементнинг образи (тасвири), x эса $f(x)$ нинг прообрази (асли) деб юритилади.

$f: A \rightarrow B$ акслантиришнинг таърифига асосан, исталган $x \in A$ ягона $f(x) \in B$ тасвирга эга, лекин B нинг исталган элементи ҳар доим ҳам аслига эга бўлавериши ва эга бўлганда бу тасвир ягона бўлиши шарт эмас.

1-мисол. A — одамлар тўплами, B — мусбат рационал сонлар тўплами бўлсин. $f: A \rightarrow B$ муносабат ҳар бир одамга унинг сантиметрларда ҳисобланган бўйини мос қўйсин.

Маълумки, ҳар бир одамга қандайдир ягона узунлик мос келади, лекин 1000 см га мос келувчи одам мавжуд эмас ва шунингдек 175 см бўйга эга бўлган одамлар ҳам ягона эмас.

2-мисол, $f: x \rightarrow x^2$ мослик барча ҳақиқий сонлар тўпламини манфиймас ҳақиқий сонлар тўпламига акслантиради.

3-таъриф. Агар B тўпламнинг ҳар бир элементи аслига эга бўлса, $f: A \rightarrow B$ акслантиришга сюръектив (устига) акслантириш дейилади.

2-мисолдаги акслантириш сюръектив акслантириш бўлади.

4-таъриф. Агар B тўпламнинг ҳар бир y элемен-

ти биттадан ортиқ аслига эга бўлмаса, бундай акслантиришга *инъектив (ичига) акслантириш* дейилади.

Инъектив акслантиришда A тўпламнинг ҳар хил элементлари B тўпламнинг ҳар хил элементларига ўтади, яъни $x, x_1 \in A$ бўлиб, $x \neq x_1 \Rightarrow f(x) \neq f(x_1)$ эканлиги келиб чиқади.

5-таъриф. Агар $f: A \rightarrow B$ акслантириш бир вақтнинг ўзида сюръектив ва инъектив бўлса, бундай акслантиришга *биектив акслантириш* дейилади.

A ва B чекли тўпламлар учун сюръектив акслантиришда $n(A) \geq n(B)$, инъектив акслантиришда $n(A) \leq n(B)$ ва ниҳоят биектив акслантиришда эса $n(A) = n(B)$ бўлади.

Фараз қилайлик, $f: A \rightarrow B$ бўлиб, $A_1 \subseteq A$ бўлсин.

6-таъриф. $x \in A_1$ бўлганда, $f(x)$ тасвирларнинг $\{f(x)\}$ тўпламига A_1 тўпламнинг f акслантиришдаги *тасвири* дейилади ва у $f(A_1)$ орқали белгиланади.

7-таъриф. Агар $B_1 \subseteq B$ бўлса, B_1 тўпламнинг *тўла асли* деб B_1 га кирувчи барча элементлар аслларининг тўпламига айтилади ва у $f^{-1}(B_1)$ орқали белгиланади.

$\delta_f \equiv \text{Dom } f = \{x \mid \text{шундай } y \text{ мавжудки, унинг учун } (x; y) \in f\}$ ва $\rho_f \equiv \text{Im } f = \{y \mid \text{шундай } x \text{ мавжудки, унинг учун } (x; y) \in f\}$ тўпламлар мос равишда функциянинг аниқланиш ва қийматлари соҳаси деб юритилади.

8-таъриф. A тўпламнинг ҳар бир x элементини яна шу x элементга ўтказувчи (акслантирувчи) акслантиришга *айниш акслантириш* дейилади ва у $e_A: A \rightarrow A$ орқали белгиланади.

Энди акслантиришлар композицияси (суперпозицияси) тўғрисида фикр юритамиз.

Фараз қилайлик, учта бўшмас A, B ва C тўплам берилган бўлиб, улар учун $f: A \rightarrow B$ ва $g: B \rightarrow C$ акслантиришлар ўрнатилган бўлсин. Мазкур акслантиришлар ёрдамида A ни C га ўтказувчи h акслантиришни тузиш мумкин. Бунинг учун A тўпламнинг ҳар бир x элементига $f(x) \in B$ ни мос қўямиз. Ҳар бир $f(x)$ га эса C тўпламнинг $g(f(x))$ элементини мос қўямиз, яъни қуйидаги схемани ўрнатамиз:

$$x \in A \rightarrow f(x) \in B \rightarrow g(f(x)) \in C.$$

Агар A тўпламни C га акслантирувчи мосликни h десак, унда $h(x) = g(f(x))$ эканлигига ишонч ҳосил қиламиз. $h = g \circ f$ акслантириш одатда f ва g акслантиришлар композицияси деб юритилади.

Демак, $h(x) = g(f(x))$ функция $f(x)$ ва $g(y)$ функциялар композицияси бўлиши учун қуйидаги иккита шарт бажарилиши керак экан:

1) $h(x)$ нинг аниқланиш соҳаси $f(x)$ функциянинг аниқланиш соҳасига тегишли бўлган шундай x_0 элементлардан тузилганки, уларга мос келувчи $f(x_0)$ элементлар $g(y)$ функциянинг аниқланиш соҳасига тегишли бўлади;

2) $h(x)$ нинг аниқланиш соҳасига тегишли бўлган ихтиёрий нуқтадаги қиймати $f(x)$ ва $g(y)$ ларнинг қийматлари билан қуйидагича боғлангандир: $h(x_0) = g(f(x_0))$.

Шундай қилиб, $h(x)$ нинг x_0 нуқтадаги қийматини топиш учун, аввало $f(x_0) = y_0$ ни топиб, сўнгра $g(y_0)$ ни топиш керак. Ана шу $g(y_0)$ қиймат x_0 нуқтадаги $h(x)$ нинг қиймати бўлади ва бу фикр схематик усулда $x_0 \xrightarrow{f} y_0 \xrightarrow{g} z_0 = g(y_0)$

$$\begin{array}{c} \uparrow \qquad \qquad \qquad \uparrow \\ \text{-----} \qquad \qquad \qquad \text{-----} \\ h \end{array}$$

орқали белгиланади.

Мазкур схема қуйидагича ўқилади: «Агар $f(x)$ функция x_0 га y_0 ни, $g(x)$ функция эса y_0 га z_0 ни мос қўйса, у ҳолда $h(x)$ функция x_0 га z_0 ни мос қўяди».

Мисол. $f(x) = x^2$, $g(x) = \sin x$ бўлсин. Унда схема

$$\begin{array}{c} x_0 \rightarrow y_0 = x_0^2 \rightarrow \sin(x_0^2) \\ \uparrow \qquad \qquad \qquad \uparrow \\ \text{-----} \qquad \qquad \qquad \text{-----} \\ h \end{array}$$

кўринишда бўлгани учун $h(x) = \sin(x^2)$ бўлади. Энди аксинча $g(x) = \sin x$ ва $f(x) = x^2$ функциялар композициясини топайлик. Бу композицияни $h_1(x)$ орқали белгиласак, у ҳолда

$$\begin{array}{c} x_0 \xrightarrow{\sin} \sin x_0 \xrightarrow{(\dots)^2} (\sin x_0)^2 \\ \uparrow \qquad \qquad \qquad \uparrow \\ \text{-----} \qquad \qquad \qquad \text{-----} \\ h_1 \end{array}$$

схема ҳосил қилиниб, бундан $h_1(x) = (\sin x)^2 = \sin^2 x$ га эга бўламиз. $\sin x^2 \neq \sin^2 x$ бўлгани учун функциялар композицияси функцияларнинг ёзилиш тартибига ҳам боғлиқ экан, яъни, агар $y = f(x)$ ва $z = g(x)$ функциялар композициясини $(g \circ f)(x)$ десак, $(f \circ g)(x) = g(f(x))$ бўлиб, у $(g \circ f)(x) = f(g(x))$ га тенг эмас экан.

А тўпلام бирор тўпلامни ўзини-ўзига ўтказувчи функциялар тўплами бўлсин.

9-таъриф. Агар A тўпладан олинган ихтиёрий иккита $f(x)$ ва $g(x)$ функцияларнинг композицияси $(f \circ g)(x)$ ҳам шу A тўплагга тегишли бўлса, у ҳолда A тўпلام функциялар композициясига нисбатан ёпиқ ёки композиция берилган A тўпلام учун ички алгебраик амал дейилади.

Мисол. $f(x) = ax + b$, $g(x) = cx + d$ чизиқли функциялар берилган бўлсин. Унда $(f \circ g)(x) = c(ax + b) + d = acx + bc + d = a_1x + b_1$ чизиқли функциядир. Демак, чизиқли

функциялар тўпламида аниқланган композиция амали ички алгебраик амал экан.

Энди тескари акслантиришлар ҳақида фикр юритамиз.

10-таъриф. Агар $f: A \rightarrow B$ ва $g: B \rightarrow A$ акслантиришлар берилган бўлиб, $gf: (A \rightarrow A) = e_A$ акслантириш ўринли бўлса, g акслантириш f акслантиришга *чап тескари*, $fg: (B \rightarrow B) = e_B$ акслантириш ўринли бўлганда эса g акслантириш f га *ўнг тескари акслантириши* дейилади.

Агар $fg = e_B$, $gf = e_A$ бўлса, f акслантириш *тескариланувчан* дейилади ва g акслантириш f га *тескари акслантириши* деб юритилади ва $g = f^{-1}$ орқали белгиланади. Агар $fg = \varepsilon (\varepsilon: x \rightarrow x)$ бўлса, у ҳолда f ва g лар ўзаро тескари акслантиришлар дейилади.

Теорема. $f: A \rightarrow B$ акслантириш *тескариланувчан бўлиши учун бу акслантириш ўзаро бир қийматли* (биектив) *бўлиши зарур ва етарли.*

Исботи. Зарурий шарт. Фараз қилайлик, $f: A \rightarrow B$ ва $g: B \rightarrow A$ акслантиришлар ўзаро тескари акслантиришлар бўлсин. Унда ўзаро тескари акслантиришлар таърифига асосан $gf = e_A$ ва $fg = e_B$ тенгликлар бажарилади. Энди f акслантиришнинг ўзаро бир қийматли акслантириш эканлигини текширамыз. Бунинг учун A тўпламдан ихтиёрий x элементи олиб, унга аввал g акслантиришни, сўнгра f акслантиришни татбиқ этсак, $f(g(x)) = f(g(x)) = e_B(x) = x$ бўлади. $x = f(g(x))$ тенглик f нинг сюръектив (устига) акслантириш эканлигини кўрсатади.

Энди f нинг инъектив (ичига) акслантириш эканлигини кўрсатамыз. Бунинг учун тескарисини фараз қиламыз, яъни иккита ўзаро тенг бўлмаган $x \in A$ ва $x' \in A$ элементлар бир хил образга эга ($f(x) = f(x') \in B$) бўлсин. У ҳолда $gf(x) = gf(x') = x'$ дан $x = x'$ келиб чиқади. Шундай қилиб, f акслантириш натижасида $f(x)$ ва $f(x')$ образларга мос келувчи аслилари ҳам тенг бўлиб, фаразимиз нотўғри экан. Бундан эса f нинг инъектив акслантириш эканлиги келиб чиқади. Маълумки, инъектив ва сюръектив акслантиришлар биргаликда биектив акслантириш бўлади. Демак, f — биектив акслантиришдир. Худди шу усулда g нинг ҳам биектив акслантириш эканлигини кўрсатиш мумкин (буни мустақил иш сифатида тавсия этамыз).

Етарли шарт. Фараз қилайлик, $f: A \rightarrow B$ акслантириш биектив акслантириш бўлсин. Энди унинг тескариланувчи эканлигини кўрсатамыз. Ҳақиқатан, $f: A \rightarrow B$ биектив акслантириш бўлгани учун B тўпламнинг ҳар бир y элементи

ягона $g(y)$ аслига эга. Унда $g: B \rightarrow A$ акслантиришни кири-
таминз ва g нинг f га тескари акслантириш эканлигини кўр-
сатамиз. Бунинг учун $fg = e_B$ ва $gf = e_A$ тенгликлар бажа-
рилишини исботлаймиз. Агар A тўпладан бирор x элементни
олиб, унга f акслантиришни татбиқ этсак, $f(x) \in B$ ҳосил
бўлади. g акслантириш B ни A га акслантиради, уларнинг
ҳар бири ўзаро бир қийматли бўлгани туфайли $gf(x) = x$
бўлади. Охириги муносабат эса $gf = e_A$ эканлигини билдира-
ди.

Энди B тўпламнинг ихтиёрий y элементини олсак, f нинг
ўзаро бир қийматли акслантириш эканлигига асосан шундай
 $x \in A$ топиладики, $y = f(x)$ бажарилади. Унда $g(y) = e_B(x) =$
 $= x$ бўлиб, бундан $fg(y) = f(x) = y$ дир. Демак, $f(g(y)) =$
 $= y$ бўлгани учун $fg = e_B$ тенглик ўринли. Теорема тўла
исбот этилди.

Мисоллар. 1. Қуйидаги акслантиришни оламыз: $\varphi: Z \rightarrow$
 $\rightarrow \{0\}$, яъни $x \in Z$ бўлганда $\varphi(x) = 0$. Бу акслантириш устига
(сюръектив) акслантириш бўлади.

2. $\varphi: N \setminus \{1\} \rightarrow P$ бўлиб, P — туб сонлар тўплами. Бу ерда
 $\varphi(n)$ функция n нинг энг кичик туб бўлувчиси бўлса, маз-
кур акслантириш ҳам устига акслантириш бўлади.

3. $x \in R$ бўлганда $\varphi(x) = |x|$ бўлса, $\varphi: R \rightarrow R$ аксланти-
риш ичига акслантириш бўлади.

4. $\{(x; x^2 + x + 1) | x \in R\}$ муносабат бўлиб, $y = f(x) =$
 $= x^2 + x + 1$ функция $x = u$ бўлганда $f(u) = u^2 + u + 1$
бўлади.

5. $\{(x^2; x) | x \in Z\}$ муносабат акслантириш эмас, чунки бу
тўплам $(4; -2)$ ва $(4; 2)$ кўринишлардаги жуфтликларга
эга.

6. $\{(x; x^2) | x \in Z\}$ муносабат акслантириш, чунки бу му-
носабатни ифодаловчи тўпламда $y_1 \neq y_2$ бўлганда $(x_1; y_1)$ ва
 $(x_1; y_2)$ жуфтликлар мавжуд эмас. Бу функция Z тўплам-
ни Z нинг ичига акслантиради.

7. Агар $f(x) = e^x$ бўлса, $f: R \rightarrow R^+$ акслантириш устига
(сюръектив) акслантириш бўлади.

8. $f(x) = 2x + 1$ функция $x \in R$ бўлганда тескариланув-
чан акслантириш бўлади.

Бу фикрни тасдиқлаш учун $f(x_1) = f(x_2)$ муносабатдан
 $x_1 = x_2$ нинг келиб чиқишини кўрсатиш кифоя. Ҳақиқатан,
 $2x_1 + 1 = 2x_2 + 1$ дан $x_1 = x_2$ эканлиги аниқ.

М а ш қ л а р

Қуйидаги муносабатлардан қайсилари функция эканлигини аниқланг ва уларнинг аниқланиш соҳаси ва қийматлар тўпламини топинг:

1. $\{(x; y) \mid x, y \in N, y = x^2\}$;
2. $\{(x; y) \mid x, y \in N, x < y \leq x + 1\}$;
3. $\{(x; y) \mid x, y \in Z, y = x\}$;
4. $\{(x; y) \mid x, y \in N \text{ ва } x \text{ сон } y \text{ ни бўлади}\}$;
5. $\{(x; y) \mid x, y \in R, y = a^x, a > 0\}$.

10-§. ТАРТИБ МУНОСАБАТИ

Математика ва унинг баъзи бир татбиқлари учун тартиб муносабати муҳим аҳамиятга эга. Иккита сонни миқдори бўйича, одамларнинг ёшлари бўйича, китобларни жовонда терилиши бўйича таққослаганда биз тартиб муносабатга дуч келамиз.

1-таъриф. A тўпланда антисимметрик ва транзитив бўлган бинар муносабатга *тартиб муносабати* дейилади. Тартиб муносабати киритилган тўпланда *тартибланган тўпланда* дейилади.

Агар A да аниқланган ρ тартиб муносабати: 1) рефлексив бўлса, унга қатъиймас тартиб муносабати; 2) антирефлексив бўлганда эса қатъий тартиб муносабати дейилади.

2-таъриф. A тўпланда аниқланган ρ тартиб муносабати боғланган бўлса, яъни A тўпланинг ихтиёрий x ва y элементлари учун *хру* ёки $x=y$, ёки *урх* муносабатлардан фақат биттаси бажарилса, ρ га *чизиқли тартиб муносабати* дейилади.

Чизиқли бўлмаган тартиб муносабати одатда қисман тартибланганлик муносабати деб юритилади.

Мисоллар. 1. Сонлар (комплекс сонлардан бошқа) тўпламида аниқланган кичик эмаслик (\geq) муносабати қисман тартиб муносабати бўлади.

2. Натурал сонлар тўпламида аниқланган қолдиқсиз бўлиниш муносабати ҳам қисман тартибланган муносабатдир.

3. Бутун сонлар тўпламида аниқланган қолдиқсиз бўлиниш муносабати эса тартиб муносабати эмас, чунки $a|b, b|a$ эканлигидан ҳар доним $a=b$ келиб чиқмайди.

3-таъриф. Қисман тартибланган A тўпланинг бе-

рилган a элементи учун $a \leq x$ ($x \leq a$) муносабат (x ихтиёрий) бажарилса, a га A тўпламнинг энг кичик (энг катта) элементи дейилади.

Қисман тартибланган тўпламлар умуман олганда энг катта ёки энг кичик элементларга эга бўлмаслиги мумкин. Тартиб муносабати одатда $<$ орқали белгиланади.

Мисоллар. 1. Миқдорлари бўйича тартибланган ҳақиқий сонлар тўплами энг катта ва энг кичик элементга эга эмас.

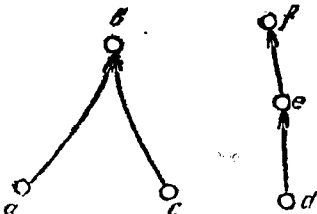
2. Манфиймас ҳақиқий сонлар тўплами эса энг кичик элемент (яъни 0) га эга, лекин энг катта элементга эга эмас.

3. Натурал сонлар тўплами бўлиниш муносабатига нисбатан энг кичик элемент 1 га эга, лекин энг катта элемент мавжуд эмас.

4-таъриф. Агар қисман тартибланган A тўпламнинг a элементидан қатъий катта (қатъий кичик) бўлган элементлари бўлмаса, a га A тўпламнинг максимал (минимал) элементи дейилади (3-таърифта қаранг).

Қисман тартибланган тўпламнинг минимал ва максимал элементларини энг кичик ва энг катта элементлардан фарқлай билиш керак.

Демак, $a < x$ бўлганда $a = x$ бўлса, a максимал элемент, $y < b$ шартда $y = b$ бўлса, b минимал элемент бўлади.



12-расм.

Қисман тартибланган тўплам бир қанча максимал ёки минимал элементларга эга бўлиши мумкин.

Мисоллар. 1. Қуйидаги графларда «стрелка» учудаги элемент «стрелка» бошланишдаги элементдан «катта» деб олайлик, у ҳолда (12-чизма) графларда b , f лар максимал элементлар, a , c , d лар эса минимал элементлардир.

2. $A = N \setminus \{1\}$ тўпламдаги ихтиёрий a ва b лар учун b/a (b элемент a элементнинг бўлувчиси) бўлса, $b < a$ каби ёзилади. Бундай ҳолда барча туб сонлар минимал элементларни ташкил этган ҳолда энг кичик элемент эса мавжуд эмас.

5-таъриф. Агар чизиқли тартибланган A тўпламнинг ихтиёрий B қисм тўплами доимо энг кичик эле-

ментга эга бўлса, бундай тўпламга *тўла тартибланган тўплам* дейилади.

Натурал сонлар тўплами тўла тартибланган тўпламга мисол бўла олади.

Э с л а т м а. Берилган тўпламда тартиб тушунчасини бир қанча усулда киритиш мумкин. Масалан, натурал сонлар тўпламида:

1) табиий тартиб $\{1, 2, 3, \dots, n, \dots\}$;

2) тескари тартиб $\{\dots, n, \dots, 3, 2, 1\}$ ларни киритиш мумкин.

$N \subset Q$ бўлгани учун рационал сонлар майдонини ҳам бир неча усулда тартиблаш мумкин.

11-§. МУЛОҲАЗАЛАР ВА УЛАР УСТИДА АМАЛЛАР

Ҳар қандай математик назария ўз объектларига эга бўлиб, у шу объектлар ёрдамида тузиладиган ҳар хил жумлаларни ўрганеди. Масалан, мактабда ўрганиладиган алгебра курси тенглама ва тенгсизликлар ҳақидаги жумлалар билан иш кўради. Аниқроқ қилиб айтганда, ҳар қандай математик назария у ёки бу математик жумланинг чин (рост, тўғри), ёлғон (нотўғри) лигини текшириш билан шуғулланади.

1-т а ъ р и ф. Рост ёки ёлғонлиги ҳақида фикр юритиш (аниқлаш) мумкин бўлган дарак гапларга *жумла (мулоҳаза)* дейилади.

Мулоҳазалар назарияси математик мантиқ деб аталувчи фаннинг дастлабки элементар тушунчаларидан бири бўлиб, у қуйидаги усулда қурилади:

1) қаралаётган объектлар (мулоҳазалар) тўплами берилади;

2) объектларнинг баъзи бир хоссалари ва улар орасидаги баъзи бир муносабатлар баён этилади.

Юқоридаги тушунчаларга мулоҳазалар назариясининг бошланғич тушунчалари деб юритилади.

Мулоҳазалар назариясининг бошланғич объектлари содда (оддий) мулоҳазалардан иборатдир. Содда мулоҳазалар латин алифбесининг кичик ҳарфлари a, b, c, \dots ёки p, q, r, \dots каби белгиланади.

Ҳар бир содда мулоҳаза рост ёки ёлғон бўлиши мумкин. Мулоҳазаларнинг рост (рост мулоҳаза қиймати 1 орқали белгиланади) ёки ёлғон (ёлғон мулоҳаза қиймати 0 орқали белгиланади) лиги уларнинг мазмунига

қараб аниқланади. Кўп ҳолларда рост мулоҳаза (p), ёлғон мулоҳаза эса (\bar{p}) орқали белгиланади.

Масалан

p	:	« $2 < 3$ »
q	:	«5 — туб сон»;
r	:	« $7 + 3 = 18$ »;
t	:	«3 — жуфт сон»

лар мулоҳазалар бўлиб, уларда p ва q мулоҳазалар рост, r ва t мулоҳазалар эса ёлғондир.

Математикада ҳар бир теорема мулоҳаза ҳисобланади. Лекин берилган теоремани исботлаш учун унгача ростлиги исботланган бошқа теоремалар, аксиомалар ва бошланғич тушунчалардан фойдаланилади.

Энди мулоҳазалар устида бажариладиган амаллар ҳақида фикр юритамиз.

Содда мулоҳазалардан боғловчи ёки боғловчи сўзлар ёрдамида мураккаб мулоҳазалар ҳосил қилинади. Ўзбек тилидаги «эмас», «ва», «ёки», «... келиб чиқади», «зарур ва етарли» каби боғловчи сўзларга биттадан мантиқий амал мос келади.

Мулоҳазалар устида бажариладиган амаллар қуйидагича аниқланади.

Инкор амали.

2-таъриф. p мулоҳазанинг *инкори* деб p рост бўлганда ёлғон, p ёлғон бўлганда рост бўладиган янги мулоҳазага айтилади.

p мулоҳазанинг инкори \bar{p} ёки \bar{p} каби кўринишларда белгиланади. Масалан, p : «2 — тоқ сон», ;

\bar{p} : «2 — тоқ сон эмас».

Бу ерда p мулоҳаза ёлғон, \bar{p} эса ростдир.

Ҳеч қандай мулоҳаза бир вақтда рост ва ёлғон бўлиши мумкин эмас. Бу қойда учинчисини инкор этиш қойдаси деб юритилади. $\bar{\bar{p}}$ нинг инкори бўлган $\bar{(\bar{p})}$ мулоҳаза икки каррали инкор деб юритилади.

$\bar{\bar{p}}$ ни қуйидагича изоҳлаш мумкин: « p мулоҳаза бажарилмайди дейиш нотўғри». Мазкур фикр эса p нинг ростлигини билдиради, яъни, агар p рост бўлса, $\bar{\bar{p}}$ ҳам рост, p ёлғон бўлса $\bar{\bar{p}}$ ҳам ёлғондир. Бундан p ва $\bar{\bar{p}}$ мулоҳазаларнинг қийматлари бир хил дея оламиз ва бу тасдиқни $\bar{\bar{p}} = p$ кўринишда белгилаймиз.

Конъюнкция амали.

3-таъриф. p ва q рост бўлганда ва фақат шундагина рост бўладиган янги мулоҳазага p ва q мулоҳазалар *конъюнкцияси* дейилади ва у $p \wedge q$ орқали белгиланади.

Конъюнкция амалига ўзбек тилидаги «ва» боғловчиси мос келади. Масалан, p : «2 — туб сон»;

q : «2 — жуфт сон»;

$p \wedge q$: «2 — туб ва жуфт сон».

Дизъюнкция амали.

4- таъриф. p ва q мулоҳазаларнинг камида биттаси рост бўлганда рост бўладиган, қолган ҳолларда ёлғон бўладиган янги мулоҳазага шу мулоҳазалар *дизъюнкцияси* дейилади ва у $p \vee q$ орқали белгиланади.

Дизъюнкция амалига ўзбек тилидаги «ёки» боғловчиси мос келади.

Масалан, p : « $2 < 3$ » — рост;

q : « $2 = 3$ » — ёлғон;

$p \vee q$: « $2 \leq 3$ » — рост.

Импликация амали.

5- таъриф. p мулоҳаза рост, q мулоҳаза ёлғон бўлгандагина ёлғон, қолган ҳолларда рост бўладиган янги мулоҳазага p ҳамда q мулоҳазаларнинг *импликацияси* дейилади ва у $q \Rightarrow p$ кўринишда ёзилади.

Импликация амалига ўзбек тилидаги «агар... бўлса, у ҳолда... бўлади» каби боғловчи сўзлар мос келади.

Масалан, p : « $3 \cdot 3 = 9$ » — рост;

q : « $4 \cdot 4 = 16$ » — рост.

Импликация таърифига асосан $p \Rightarrow q$: «Агар $3 \cdot 3 = 9$ бўлса, у ҳолда $4 \cdot 4 = 16$ бўлади» рост мулоҳаза. $p \Rightarrow q$ импликацияда p мулоҳаза асос, q мулоҳаза эса хулоса деб юритилади.

$p \Rightarrow q$ импликация қуйидагича ўқилади; « p дан q келиб чиқади»; « p бўлиши учун q нинг бўлиши зарур», « p мулоҳаза q мулоҳаза учун етарли».

Эквиваленция амали.

6- таъриф. p ва q мулоҳазаларнинг иккаласи ҳам рост ёки иккаласи ҳам ёлғон бўлганда рост, қолган ҳолларда ёлғон бўладиган янги мулоҳазага шу мулоҳазаларнинг *эквиваленцияси* дейилади.

Эквиваленция амали $p \Leftrightarrow q$ орқали белгиланиб, унга ўзбек тилидаги «Агар... бўлса, шу ҳолда ва фақат шу ҳолда... бўлади», «... бажарилиши учун... бажарилиши зарур ва етарли» каби боғловчи сўзлар мос келади.

Масалан, p : «Берилган натурал сон 3 га бўлинади»;

q : «Берилган соннинг рақамлари йиғиндиси 3 га бўлинади».

$p \Leftrightarrow q$, яъни «берилган сон 3 га бўлинади, шу ҳолда ва фақат шу ҳолда, агар унинг рақамлари йиғиндиси 3 га бўлинса» рост мулоҳаза.

Мулоҳазалар ва улар устида бажариладиган мантиқий амаллар биргаликда мулоҳазалар алгебраси деб юритилади.

Ҳар бир мантиқий амалга унинг ростлик жадвали деб аталувчи жадвал мос келади.

инкор

p	$\neg p$
1	0
0	1

конъюнкция

p	q	$p \wedge q$
1	1	1
1	0	0
0	1	0
0	0	0

дизъюнкция

p	q	$p \vee q$
1	1	1
1	0	1
0	1	1
0	0	0

импликация

p	q	$p \Rightarrow q$
1	1	1
1	0	0
0	1	1
0	0	1

эквиваленция

p	q	$p \Leftrightarrow q$
1	1	1
1	0	0
0	1	0
0	0	1

Мулоҳазаларнинг конъюнкцияси ва дизъюнкцияси иккитадан ортиқ мулоҳазалар учун ҳам ўринли бўлиши мумкин.

p_1, p_2, \dots, p_n мулоҳазаларнинг дизъюнкцияси ва конъюнкциялари мос равишда $\bigvee_{i=1}^n p_i$ ва $\bigwedge_{i=1}^n p_i$ кўринишларда белгила-
 ниб, барча p_1, p_2, \dots, p_n лар рост бўлгандагина $\bigwedge_{i=1}^n p_i$ —
 — рост, p_1, p_2, \dots, p_n лардан камида биттаси рост бўлган-
 да $\bigvee_{i=1}^n p_i$ — рост бўлади, қолган ҳолларда ёлғон бўлади.

Юқорида кўриб ўтганимиздек, ҳар бир мулоҳазага ростлик жадвалидан битта устун мос келиб, бу устун элементлари 1 ёки 0 лардан иборат. Биз бундан сўнгра бу устунни қаралаётган мулоҳазанинг қийматлари устуни деб юритамиз.

7-таъриф. Қийматлари устуни бир хил бўлган (устма-уст тушган) мулоҳазалар *ўзаро тенг кучли мулоҳазалар* дейилади.

p ва q мулоҳазаларнинг тенг кучлилиги $p \equiv q$ каби белгиланади.

Масалан, $p \Leftrightarrow q \equiv (p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow p)$ ўринли. Бу тенг кучлиликни исботлаш учун қуйидаги ростлик жадвалидан фойдаланамиз:

p	q	$p \Leftrightarrow q$	$p \Rightarrow q$	$q \Rightarrow p$	$(p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow p)$
1	1	1	1	1	1
1	0	0	0	1	0
0	1	0	1	0	0
0	0	1	1	1	1

Бу жадвалнинг учинчи ва олтинчи устунлари бир хил. Демак, $p \Leftrightarrow q$ ва $(p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow p)$ мулоҳазалар тенг кучли.

12-§. МУЛОҲАЗАЛАР АЛГЕБРАСИНИНГ ФОРМУЛАЛАРИ

Мулоҳазалар алгебрасининг асосий вазифаларидан бири ҳар қандай мураккаб мулоҳазанинг рост ёки ёлғонлигини исботлашдан иборат. Лекин берилган мураккаб мулоҳазадаги содда мулоҳазалар ва уларни боғловчи мантиқ амаллар ортган сари мазкур мулоҳазанинг

ростлик жадвалини тузиш қийинлаша боради. Бу қийинчиликни бартараф этиш учун мулоҳазалар алгебрасининг формуласи ва ўзаро тенг кучли формулалар тушунчаларини киритамиз.

1-таъриф. 1) p, q, r, \dots лар мулоҳазалар алгебрасининг формулаларидир.

2) Агар p ва q мулоҳазалар алгебрасининг формулалари бўлса, у ҳолда $\neg p, p \wedge q, p \vee q, p \Rightarrow q$ ва $p \Leftrightarrow q$ лар ҳам формула бўлади.

3) Мулоҳазалар алгебраси 1) ва 2) дан бошқа формулаларга эга эмас. Кўп ҳолларда 2) ёрдамида аниқланган формулалар *мураккаб формулалар* деб юритилади.

Ҳар бир мураккаб формуланинг ростлик қиймати (рост ёки ёлғонлиги) унинг таркибидаги элементар мулоҳазаларга эмас, балки уларнинг ростлик қийматларига боғлиқдир. Шунинг учун исталган мураккаб формулага аргументлари рост ёки ёлғон қийматни қабул қилувчи функция деб қараш мумкин.

Маълумки, бундай функция (манتيқий функция) нинг ростлик қиймати ҳам $\{1, 0\}$ тўпلام элементидан иборат.

2-таъриф. Аниқланиш ва ўзгариш соҳалари $\{1, 0\}$ тўпلامдан иборат бўлган функцияларга *Буль функциялари* дейилади (Д. Буль — англиялик машҳур мантиқчи ва математик).

Бирор мураккаб A формула берилган бўлсин. Бу формула компоненталари (аргументлари) ни x_1, x_2, \dots, x_n орқали белгилаймиз. Унда A формулани биз $A \approx (x_1, x_2, \dots, x_n)$ кўринишда ёза оламиз.

3-таъриф. $x_i (i = \overline{1, n})$ аргументларнинг ҳар бири қабул қилиши мумкин бўлган барча 1,0 қийматлари тизими (набори) да $A(x_1, x_2, \dots, x_n)$ формулани ифодаловчи мантиқий функция *рост (ёлғон)* қийматга эришса, бу формула *айнан рост (ёлғон) формула* дейилади.

Айнан рост формула одатда I , айнан ёлғон формула эса \bar{I} каби белгиланади.

Масалан, $A(x_1, x_2, x_3) \Leftrightarrow ((x_1 \wedge x_2 \wedge x_3) \wedge (\neg x_1)) \equiv L$ — айнан ёлғон; $B(x_1, x_2, x_3) \Leftrightarrow ((x_1 \vee x_2 \vee x_3) \vee (\neg x_1)) \equiv I$ эса айнан рост формула (текшириб кўринг).

Эслатма. $A(x_1, x_2, \dots, x_n)$ формулада n та элементар мулоҳаза бўлса, бу формуланинг ростлик жадвали 2^n та йўл (сатр) дан иборат бўлади (исбот қилинг).

4-таъриф. Агар мулоҳазалар алгебрасининг $K(A_1, A_2, \dots, A_n)$ формуласи пропозиционал ўзгарувчилар қийматларининг ҳеч бўлмаганда битта тизимида 1 қийматни қабул қилса, бундай формула *бажарилувчи* формула дейилади.

Ҳар қандай айнан рост формула бажарилувчи формула бўлади.

$$A(x_1, x_2) \Leftrightarrow x_1 \wedge x_2$$

бажарилувчи формуладир.

5-таъриф. Таркибидаги $x_i (i = \overline{1, n})$ ўзгарувчиларнинг мумкин бўлган барча қийматлари тизимида $A(x_1, x_2, \dots, x_n)$ ва $B(x_1, x_2, \dots, x_n)$ формулаларнинг қийматлари устунлиги бир хил бўлса, бу формулалар *ўзаро тенг кучли* дейилади ва у $A(x_1, x_2, \dots, x_n) \equiv B(x_1, x_2, \dots, x_n)$ каби белгиланади.

Мулоҳазалар алгебрасида муҳим роль ўйнайдиган бир қанча тенг кучли формулаларни келтирамиз:

- 1) $\neg \neg A \equiv A$ (икки каррали инкор қонуни);
 - 2) $A \wedge B \equiv B \wedge A$ (конъюнкциянинг коммутативлиги);
 - 3) $A \vee B \equiv B \vee A$ (дизъюнкциянинг коммутативлиги);
 - 4) $A \wedge (B \wedge C) \equiv (A \wedge B) \wedge C$ (конъюнкциянинг ассоциативлиги);
 - 5) $A \vee (B \vee C) \equiv (A \vee B) \vee C$ (дизъюнкциянинг ассоциативлиги);
 - 6) $A \wedge (B \vee C) \equiv (A \wedge B) \vee (A \wedge C)$ (конъюнкциянинг дизъюнкцияга нисбатан дистрибутивлиги);
 - 7) $A \vee (B \wedge C) \equiv (A \vee B) \wedge (A \vee C)$ (дизъюнкциянинг конъюнкцияга нисбатан дистрибутивлиги);
 - 8) $\neg (A \wedge B) \equiv \neg A \vee \neg B$;
 - 9) $\neg (A \vee B) \equiv \neg A \wedge \neg B$;
- (бу иккала тенг кучлилиқ Де Морган қонунлари деб юритилади)
- 10) $A \wedge A \equiv A$ (конъюнкция ва дизъюнкция амалларининг идиомпотентлиқ қонунлари);
 - 11) $A \vee A \equiv A$ (идемпотентлик қонунлари);
 - 12) $A \wedge I \equiv A$;
 - 13) $A \vee L \equiv A$;
 - 14) $A \wedge \neg A \equiv L$;
 - 15) $A \vee \neg A \equiv I$ (учинчисини инкор этиш қонуни);
 - 16) $A \wedge L \equiv L$;
 - 17) $A \vee I \equiv I$;
 - 18) $A \vee (A \wedge B) \equiv A$ (ютилиш қонуни);
 - 19) $A \wedge (A \vee B) \equiv A$;
 - 20) $A \Rightarrow B \equiv \neg A \vee B$;
 - 21) $\neg (A \Rightarrow B) \equiv A \wedge \neg B$;

$$22) A \Leftrightarrow B \equiv (A \wedge B \vee (\neg A \wedge \neg B));$$

$$23) \neg (A \Leftrightarrow B) \equiv (\neg A \vee \neg B) \wedge (A \vee B).$$

Юқоридаги асосий тенг кучлиликлардаги ҳар бир формула иккита компонентга боғлиқ функциялардир. Бу тенг кучлиликларни исталган чекли сондаги формулалар учун ёзиш мумкин (ростлик жадваллари ёрдамида ёки мантиқий амаллар ёрдамида юқорида келтирилган тенг кучлиликларни исбот қилинг).

Энди мантиқий (логик) амалларнинг бажарилиш тартиби тўғрисида бир оз тўхталиб ўтамиз.

Агар формуладаги амалларнинг тартиби қавслар ёрдамида кўрсатилмаган бўлса, улар қуйидаги кетма-кетликда, яъни инкор, конъюнкция, дизъюнкция, импликация ва энг охирида эквиваленция тартибида бажарилади. Кўп ҳолларда амалларни бажариш кетма-кетлиги қавслар ёрдамида кўрсатилади.

Масалан, $A(x, y, z) \Leftrightarrow x \Rightarrow \neg y \wedge z \Leftrightarrow \wedge \neg x \vee y$ формулада амаллар юқорида айтилганидек, \neg , \wedge , \vee , \Rightarrow , \Leftrightarrow кетма-кетликда бажарилади. $B(x, y, z) \Leftrightarrow (((x \Leftrightarrow z) \Rightarrow x) \vee \neg z) \wedge y$ формулада эса амаллар \neg , \Leftrightarrow , \Rightarrow , \vee ва \wedge тартибда бажарилади.

Мулоҳазалар алгебраси жуда кўп муҳим амалий татбиқларга эга. Ҳозирги замон электрон ҳисоблаш машиналарининг ишлаш жараёни ҳам мулоҳазалар алгебрасига асосланган. Бунинг сабаби шундан иборатки, мулоҳазалар алгебрасидаги учта ва ундан ортиқ алгебраик амалларни доимо иккита алгебраик амалга келтириш мумкин.

Ҳақиқатан, Де Морган қонунлари

$$\neg (x \wedge y) \equiv (\neg x) \vee (\neg y). \quad (1)$$

$$\neg (x \vee y) \equiv (\neg x) \wedge (\neg y) \quad (2)$$

га асосан ихтиёрий формуладаги \neg ва \wedge амалларни \neg ва \vee амаллари билан ва аксинча, \neg ва \vee амалларни эса \neg ва \wedge амаллари билан алмаштириш мумкин.

Энди \Leftrightarrow ва \Rightarrow амалларни фақат \neg ва \wedge (\neg ва \vee) амаллари билан алмаштириш мумкинлигини кўрсатамиз. Бунинг учун

$$x \vee y \equiv \neg ((\neg x) \wedge (\neg y)), \quad (3)$$

$$x \wedge y \equiv \neg ((\neg x) \vee (\neg y)) \quad (4)$$

формулалар ҳамда асосий тенг кучлиликлардан фойдаланамиз. Асосий тенг кучли формулалардан 22) га асосан $x \Leftrightarrow y \equiv$

$\equiv (x \wedge y) \vee ((\neg x) \wedge (\neg y))$ ўринли. (3) га асосан эса $(x \wedge y) \vee (\neg x \wedge \neg y) \equiv \neg((\neg(x \wedge y)) \wedge (\neg(\neg x \wedge \neg y)))$ бўлгани учун $x \Leftrightarrow y \equiv \neg(\neg(x \wedge y) \wedge (\neg(\neg x \wedge \neg y)))$ бўлади. $x \Rightarrow y \equiv \neg x \vee y$ га яна (3) ни татбиқ этсак, $x \Rightarrow y \equiv \neg(\neg(\neg x) \wedge (\neg y))$ ҳосил бўлади. Агар (4) формуладан фойдалансак, мулоҳазалар алгебрасининг ихтиёрий формуласини \neg ва \vee орқали ифодалаш мумкин.

Машқлар

1. A, B, C ва D мулоҳазалар мос җравишда 1, 0, 0, 1 бўлганда қуйидаги формулаларнинг ростлик қийматини топинг:

- | | |
|-----------------------------------|---|
| а) $A \vee (B \wedge C)$; | д) $A \vee B \Leftrightarrow \neg D$; |
| б) $D \Rightarrow (B \wedge C)$; | е) $(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (\neg A \vee B)$; |
| в) $C \Rightarrow (A \wedge D)$; | ж) $(D \wedge C) \Leftrightarrow (A \wedge \neg B)$; |
| г) $A \Rightarrow (C \vee D)$; | з) $(A \wedge \neg B) \vee D \Rightarrow (B \wedge \neg C)$. |

2. Қуйидаги формулаларнинг ҳар бири учун ростлик жадвалини тузинг:

- | | |
|--|---|
| а) $A \Rightarrow (A \Rightarrow B)$; | г) $\neg(A \vee B) \Leftrightarrow (A \wedge B)$; |
| б) $A \vee B \Leftrightarrow B \vee A$; | д) $(A \Rightarrow \neg B \wedge C) \vee (\neg A \vee B)$; |
| в) $A \Rightarrow \neg(B \wedge C)$; | е) $(A \vee B) \Rightarrow (A \wedge \neg B)$. |

13-§. ПРЕДИКАТЛАР

Мулоҳазалар алгебраси ёрдамида содда мулоҳазалардан мураккаб мулоҳазалар ҳосил қилинишини биз 12-§ да кўриб ўтдик. Мулоҳазалар мантиқининг камчиликларидан бири шундан иборатки, унинг ёрдамида объектларнинг хоссалари ва улар орасидаги муносабатларни ёритиш мумкин эмас. Математик мантиқнинг бундай масалалар билан шуғулланадиган қисми одатда предикатлар логикаси (мантиқи) деб юритилади.

1-таъриф. Таркибида эркин ўзгарувчилар қатнашиб, бу ўзгарувчиларнинг қабул қилиши мумкин бўлган қийматларида мулоҳазага айланадиган дарак гапга *предикат* дейилади.

x объектнинг бирор \mathcal{P} хоссага эга бўлиши $\mathcal{P}(x)$ каби белгиланиб, $\mathcal{P}(x)$ бир ўринли предикат деб юритилади.

Мисоллар. 1. $\mathcal{P}(x)$: « x — туб сон» кўринишдаги предикат берилган бўлсин. Бундай ҳолда $\mathcal{P}(x)$ бир номаълумли функцияни ифодалаб, унинг аниқланиш соҳаси натурал сонлар тўплами N дан, қийматлари соҳаси мулоҳазалар тўпланидиган иборат бўлиб, ҳар бир мулоҳазанинг қийматлари соҳа-

си эса икки элементли $\{0, 1\}$ тўпладан иборат. Бу функция қийматларининг жадвал кўриниши қуйидагичадир:

x	1	2	3	4	5	6	7	8
$\mathcal{P}(x)$	0	1	1	0	1	0	1	0

2. $E(x)$: « x — жуфт сон» каби предикат берилган бўлсин. Унинг ростлик жадвали

x	1	2	3	4	5	6	7
$E(x)$	0	1	0	1	0	1	0

кўринишда бўлади.

Юқоридаги иккита мисолдан қуйидаги фикрларни айта оламиз.

1. Предикатлар мулоҳаза эмас, лекин x нинг бирор тўпламга тегишли аниқ қийматларида у мулоҳазага айланади.

2. Агар M қандайдир объектлар тўплами бўлса, бу тўпламдаги предикат — хосса деганда биз шу M тўпламда рост ёки ёлғон қийматни қабул қилувчи бир аргументли функцияни тушунамиз.

2-таъриф. M тўпламнинг $\mathcal{P}(x)$ предикатни рост мулоҳазага айлантирувчи D қисм тўпламига $\mathcal{P}(x)$ предикатнинг *ростлик соҳаси* дейилади.

3-таъриф. Агар $\mathcal{P}(x)$ предикат M тўпламнинг барча элементларида рост (ёлғон) қийматни қабул қилса, $\mathcal{P}(x)$ предикат M тўпламда *айнан рост (айнан ёлғон)* дейилади.

4-таъриф. $K(A_1, \dots, A_k; a_1, \dots, a_m; x_1, \dots, x_s; P_1, \dots, P_r)$ формула P_1, \dots, P_r предикатлар T тўпламда камида битта усулда аниқланганда, x_1, \dots, x_s предмет ўзгарувчилар T тўплам элементлари билан камида битта усулда алмаштирилганда ҳамда A_1, \dots, A_k пропозиционал ўзгарувчилар қийматларининг камида битта тизимида 1 қиймат қабул қилса, у ҳолда K формула T тўпламда *бажарилувчи* дейилади. K формула ихтиёрий T тўпламда бажарилувчи бўлса, у ҳолда у бажарилувчи формула дейилади.

Мисоллар. 1. $\mathcal{P}(x)$: « x — мусбат» — предикат N тўпламда айнан рост бўлади.

2. $R(x)$: « $x < 0$ » — предикат N тўпلامда айнан ёлгон.

3. $E(x)$ « x — жуфт сон» — предикат N тўпلامда бажарилувчи предикатдир.

Биз юқорида битта номаълумга (эркли ўзгарувчига) боғлиқ бўлган бир ўринли предикатларни кўриб ўтдик.

Предикат икки, уч, \dots , n ўринли ҳам бўлиши мумкин.

Масалан, Z тўпلامда $F(x, y)$ « $x < y$ » предикат икки ўринлидир. n ўринли предикат $\mathcal{P}(x_1, x_2, \dots, x_n)$ орқали белгиланиб, бу предикат бирор A тўпلامнинг x_1, x_2, \dots, x_n элементлари орасидаги \mathcal{P} муносабатни ифодалайди.

Қийматлари A тўпلامга тегишли бўлган n ўринли $\mathcal{P}(x_1, x_2, \dots, x_n)$ предикат берилган бўлсин. Объектларнинг ҳар бир тайин $x_1 = a_1 \in A, x_2 = a_2 \in A, \dots, x_n = a_n \in A$ қийматларида $\mathcal{P}(a_1, a_2, \dots, a_n)$ мулоҳаза рост ёки ёлгон бўлади.

n ўринли предикатлар учун ҳам айнан рост, айнан ёлгон ёки бажарилувчи предикатлар тушунчасини аниқлаш мумкин.

1, 2, 3, ўринли предикатлар мос равишда унар, бинар, тернар предикатлар дейилади. Ноль ўринли предикат ўзгармас мулоҳазани ифодалайди.

14-§. КВАНТОРЛАР

Биз 13-§ да $\mathcal{P}(x)$ предикат x нинг бирор A тўпلامга тегишли аниқ қийматларида мулоҳазага айланишини кўриб ўтдик. Предикатлардан мулоҳаза ҳосил қилишнинг яна иккита усули мавжуд.

Аввал қуйидаги мисолни кўриб чиқайлик:

$x \in N$ бўлганда

$$\mathcal{P}(x) \Leftrightarrow «x^2 - 3x + 2 = 0» \quad (1)$$

бўлсин. Агар (1) предикатни барча $x \in N$ лар учун қарайдиган бўлсак, у ёлгон мулоҳаза бўлиб, [баъзи бир $x \in N$ лар учун эса рост мулоҳаза бўлади.]

Бирор M тўпلامнинг «барча x элементлари учун» деган жумла қисқача $\forall x \in M$, «баъзи бир x элементлар учун» деган жумла эса $\exists x \in M$ орқали белгиланиб, улар мос равишда умумийлик ва мавжудлик кванторлари деб юритилади.

$$(\forall x \in A) f(x) \quad (2)$$

(қисқача: $\forall x \in f(x)$) белги « A тўпلامнинг барча x элементлари учун $f(x)$ предикат рост»,

$$(\exists x \in A) f(x) \quad (3)$$

(қисқача: $\exists x f(x)$) белги эса « A тўпلامнинг шундай x элементи мавжудки, бу элемент учун $f(x)$ предикат рост» деб ўқилади.

(2) ва (3) мулоҳазалар одатда кванторли мулоҳазалар дейилади. $f(x)$ предикат A тўпلامнинг барча элементлари учун рост бўлгандагина (2) мулоҳаза рост қийматга эга, $f(x)$ предикат айнан ёлгон ёки бажарилувчи бўлганда, (2) мулоҳаза ёлгон, яъни $\forall x f(x)$ ёлгон бўлади.

$f(x)$ предикат A тўпلامнинг барча элементлари учун айнан ёлгон бўлгандагина $\exists x f(x)$ ёлгон бўлади.

Икки, уч, . . . , n ўринли предикатлар воситаси билан ҳам кванторли мулоҳазалар ҳосил қилиш мумкин.

Масалан, $(\forall x \forall y) f(x; y)$ мулоҳаза бирор тўпلامнинг «барча x ва барча y элементлари учун $f(x; y)$ рост» деб ўқилади. $(\exists x \forall y) f(x; y)$ мулоҳаза эса қаралаётган A тўпلامнинг «баъзи x элементлари ва ҳамма y элементлари учун $f(x; y)$ рост» деб ўқилади.

Яна қуйидаги ҳоллар бўлиши мумкин: $\forall x \exists y f(x, y)$, $\exists x \exists y f(x, y)$, $\forall x \forall y \exists z f(x; y; z)$, $\exists x \exists y \exists z f(x; y; z)$, . . .

Бу кванторли мулоҳазаларнинг ҳар қайсиси айнан рост ёки айнан ёлгон бўлиши мумкин.

Масалан, Z тўпلامда $f(x; y)$: « x сон y дан кичик» деган предикат воситаси билан тузилган $\forall x \exists y f(x; y)$ мулоҳаза исталган x ни олганда ҳам шундай y топиладики, улар учун « $x < y$ » деган мулоҳаза айнан рост, чунки исталган x учун $y = x + 1$ деб олсак, $x < y$ тенгсизлик бажарилади.

15-§. ПРЕДИКАТЛИ ФОРМУЛАЛАР

Фараз қилайлик, $\mathcal{P}(x)$ ва $Q(x)$ предикатлар мос равишда A ва B тўпلامларда рост бўлиб, A ва B тўпلامлар бирор тўпلامнинг қисм тўпلامлари бўлсин.

Ҳозир шу иккита предикатга мантиқий амалларни татбиқ этиш натижасида ҳосил бўлган янги предикатларнинг ростлик соҳалари билан танишиб ўтамиз.

1. $R_1(x) \Leftrightarrow \mathcal{P}(x) \wedge Q(x)$ предикат $\mathcal{P}(x)$ ва $Q(x)$ предикатлар ростлик соҳалари кесишмасида рост бўладиган предикатдир.

2. $R_2(x) \Leftrightarrow \mathcal{P}(x) \vee Q(x)$ предикат $\mathcal{P}(x)$ ёки $Q(x)$ ларнинг камида биттаси рост бўладиган соҳада рост бўлади. $R_2(x)$ предикатнинг ростлик соҳаси $A \cup B$ тўпلامдир. A соҳа $\mathcal{P}(x)$ нинг ростлик соҳаси, B эса $Q(x)$ нинг ростлик соҳаси.

3. $R_3(x) \Leftrightarrow \neg \mathcal{P}(x)$ предикат $\mathcal{P}(x)$ ёлгон бўлган соҳада рост, $\mathcal{P}(x)$ рост бўлган соҳада эса ёлгондир. Демак, $R_3(x)$ предикат $C_4 A \Leftrightarrow \bar{A}$ тўлдирувчи тўпламда рост экан.

* 4. $R_4(x) \Leftrightarrow \mathcal{P}(x) \Rightarrow Q(x)$ предикат фақат $\mathcal{P}(x)$ рост, $Q(x)$ ёлгон бўлган соҳадагина ёлгон, қолган соҳаларда рост бўлади. Бунда ростлик соҳа $\overline{A \cap B}$ бўлади.

* 5. $R_5(x) \Leftrightarrow \mathcal{P}(x) \Leftrightarrow Q(x)$ предикатнинг ростлик соҳаси M нинг шундай қисм тўпلامидан иборатки, унда $\mathcal{P}(x)$ ва $Q(x)$ бир вақтда рост, ёки бир вақтда ёлгон бўлади. Бошқача қилиб айтганда, $R_5(x)$ предикатнинг ростлик соҳаси $(A \cap B) \cup (\bar{A} \cap \bar{B})$ бўлади.

Мисол. $x \in N$ бўлганда $\mathcal{P}(x)$: « $x > 2$ » ва $Q(x)$: « $4|x$ » предикатларни ифодаласин. Унда $\mathcal{P}(x) \Leftrightarrow Q(x)$ предикатнинг ростлик соҳаси $\bar{A} = \{3, 4, 5, \dots\}$, $B = \{4, 8, 12, \dots\} = \{4k | k \in N\}$, $\bar{A} = \{1, 2\}$, $\bar{B} = \{4k + 1 | k \in N\} \cup \{4k + 2 | k \in N\} \cup \{4k + 3 | k \in N\} \cup \{1, 2, 3\}$ тўпладан иборат бўлгани учун $(A \cap B) \cup (\bar{A} \cap \bar{B}) = \{1, 2, 4, 8, 12, \dots\}$ бўлади.

Энди предикатлар логикасининг формулалари ва уларнинг ўзаро тенг кучлилиги ҳақида фикр юритамиз. Қаралаётган предикатларнинг ростлик соҳасини M орқали белгилайлик. M тўпламнинг бизга маълум элементларини a, b, c, \dots ёки

$$a_1, a_2, a_3, \dots \quad (1)$$

орқали белгилаймиз. Унинг номаълум элементларини эса x, y, z, \dots ёки

$$x_1, x_2, x_3, \dots \quad (2)$$

орқали белгилаб, (1) нинг элементларини индивидуал предметлар (предмет ўзгармаслар), (2) нинг элементларини эса предмет ўзгарувчилар деб юритамиз.

1-таъриф. а) M тўпламда аниқланган ҳар қандай мулоҳаза ва предикат предикатлар логикасининг формуласидир.

б) Агар F_i ($i = \overline{1, n}$) формула бўлса, $\forall F_i$, $\exists F_i$ ва $\neg F_i$ лар ҳам формуладир.

в) Агар F ва Φ формула бўлса, $(F \vee \Phi)$, $(F \wedge \Phi)$, $(F \Rightarrow \Phi)$ ва $(\Phi \Rightarrow F)$ лар ҳам предикатлар логикасининг формуласи ҳисобланади.

г) Предикатлар мантиқида а), б), в) формулалардан бошқа формулалар мавжуд эмас.

2-таъриф. Квантор татбиқ этиладиган ўзгарувчилар боғланган ўзгарувчилар, квантор тегишли бўл-

маган ўзгарувчилар эса эркин предмет ўзгарувчилар дейилади.

Кванторли предикатлардаги предмет ўзгарувчилар эркин ва боғланган ўзгарувчилар бўлиши мумкин.

Масалан, $F \rightleftharpoons \exists x \in N (x + y = 5)$ предикатда x боғланган, y эса эркин ўзгарувчидир. Демак, таркибида эркин ўзгарувчи бўлган предикат шу ўзгарувчининг функциясидан иборат, яъни $\exists x \in N (x + y = 5) = F(y)$ бўлади.

Шундай қилиб, предикатлар мантиқининг исталган формуласи ўзгарувчи мулоҳаза, предикат ва эркин номаълумга боғлиқ бўлган функциядир. Масалан, $\Phi \rightleftharpoons (\exists x) (\forall y) \mathcal{P}(x; y) \vee \vee Q(z) \vee A$ формулани олсак, y \mathcal{P} , Q предикатга A ўзгарувчи мулоҳаза ҳамда эркин номаълумга боғлиқ бўлган функция бўлади.

3-таъриф. Агар битта M соҳада қаралаётган иккита F ва Φ формулаларда: 1) барча ўзгарувчи предикатларни M да аниқланган индивидуал предикатлар билан; 2) ўзгарувчи мулоҳазаларни M даги индивидуал мулоҳазалар билан; 3) эркин предмет ўзгарувчиларни M нинг индивидуал предметлари билан алмаштирганда F ва Φ формулалар бир хил рост ёки ёлғон қийматни қабул қилса, улар M соҳада ўзаро тенг кучли дейилади.

Исталган соҳада тенг кучли бўлган F ва Φ формулалар айнан тенг кучли формулалар дейилади.

Мисол. $\Phi \rightleftharpoons (\forall x \in M) (\mathcal{P}(x)) \vee A$ ва $F \rightleftharpoons (\forall x \in M) (\mathcal{P}(x) \vee A)$ формулалар ўзаро тенг кучли. Бу ерда A ўзгарувчи мулоҳаза бўлиб, x боғланган ўзгарувчи бўлганлиги туфайли иккала формула ҳам эркин ўзгарувчига боғлиқ эмас. Демак, Φ ва F ларнинг иккаласи ҳам мулоҳазадир. $\Phi \equiv F$ эканлигини исботлаш учун Φ нинг ростлигидан F нинг ростлигини (ва аксинча) келтириб чиқарамиз.

Фараз қилайлик, Φ рост формула бўлсин. Бундай ҳолда дизъюнкция таърифига асосан M тўпламининг барча элементлари учун $\mathcal{P}(x)$ ёки A рост. Иккала ҳолда ҳам M тўпламининг барча элементлари учун $F \rightleftharpoons (\forall x \in M) (\mathcal{P}(x) \vee A)$ айнан рост мулоҳаза бўлади. Аксинча, F формула рост бўлса, $\forall x \in M$ учун $\mathcal{P}(x)$ ёки A , ёки ҳар иккаласи рост. Унда $(\forall x \in M) (\mathcal{P}(x) \vee A) \rightleftharpoons \Phi$ ҳам рост. Демак, 3-таърифга асосан $F \equiv \Phi$ бўлади. Қуйидаги формулаларнинг ўзаро тенг кучли эканлигини исбот қилинг:

$$(\forall x \in M) (\mathcal{P}(x) \wedge A) \equiv (\forall x \in M) (\mathcal{P}(x)) \wedge A;$$

$$(\exists x \in M) (\mathcal{P}(x) \vee A) \equiv (\exists x \in M) (\mathcal{P}(x)) \vee A;$$

$$(\exists x \in M)(\mathcal{P}(x) \wedge A) \equiv (\exists x \in M)(\mathcal{P}(x)) \wedge A.$$

16- §. МУЛОҲАЗАЛАРНИ МАНТИҚИЙ БЕЛГИЛАР ЁРДАМИДА ЁЗИШ

Математик мулоҳазаларни мантиқий белгилар ёрдамида ёзиш учун одатда чекли сондаги базис предикатлар танлаб олинади. Қолган хосса ва муносабатлар базис предикатлар ҳамда озод номаълумлар ёрдамида тузилган таъриф, теоремалар орқали ифодаланади.

Мисол сифатида \mathbf{Z} тўпلامда базис предикатлар учун $x + y = z$, $x \cdot y = n$, $x - y = v$ ва $x < y$ предикатларни танлаб оламиз. Ўз-ўзидан маълумки, юқоридаги предикатлар асосий амаллар ва тартиб муносабатини ифодалайди.

Энди юқоридаги Сазис предикатлар ёрдамида \mathbf{Z} тўпلامнинг баъзи бир хоссаларини ифодалаймиз.

1. Исталган $a \in \mathbf{Z}$ сонни $b \in \mathbf{Z}$ сонга қолдиқли бўлиш ҳақидаги теорема қуйидагича ёзилади: $\forall a, \forall b \in \mathbf{Z} (b \neq 0) \Rightarrow \Rightarrow \exists q (q \in \mathbf{Z}), \exists r (a = bq + r) \wedge (r = 0) \vee (0 < r) \wedge (r < |b|) (r \in \mathbf{Z})$.

Охириги мулоҳаза бундай ўқилади: «Барча a ва b бутун сонлар учун, агар b нолга тенг бўлмаса, шундай q ва r бутун сонлар топиладики, улар учун $a = bq + r$ бўлиб, r сони 0 га тенг ёки нолдан катта ва $|b|$ дан кичик бўлади».

2. $y|x$, яъни (x сон y га бўлинади) предикатни қуйидагича аниқлай оламиз:

$$y|x \Leftrightarrow \exists q \in \mathbf{Z} (x = q \cdot y).$$

Мисоллар. 1. Қуйидаги предикатлар берилган бўлсини

$$f(x): \text{«}x \text{ — тўртбурчак},$$

$$\varphi(x): \text{«}x \text{ — квадрат}.$$

«Баъзи тўртбурчаклар квадратлардир» деган тасдиқ қуйидагича ёзилади:

$$\exists x f(x) \Rightarrow \varphi(x).$$

2. Фараз қилайлик, $x \in \mathbf{R}$ бўлганда $f(x)$ функция \mathbf{R} тўпلامда аниқланган ҳақиқий қийматли функция бўлсин. Бундай ҳолда $f(x)$ функциянинг $x = x_0$ нуқтада, $(a; b)$ оралиқда узлуксизлиги ёа $(a; b)$ оралиқда текис узлуксизлиги мос равишда қуйидагича ёзилади:

а) $f(x)$ функция x_0 нуқтада узлуксиз: $\forall (\varepsilon > 0) \exists (\delta > 0)$

$$\forall (x \in \mathbf{R}) (|x - x_0| < \delta \Rightarrow |f(x) - f(x_0)| < \varepsilon);$$

б) $f(x)$ функция $(a; b)$ оралиқда узлуксиз: $(\forall c \in (a; b) \forall (\varepsilon > 0))$

$\exists (r > 0) \forall (x \in (a; b)) (|c - x| < r \Rightarrow |f(c) - f(x)| < \epsilon);$
 в) $f(x)$ функция $(a; b)$ да текис узлуксиз: $(\forall (\epsilon > 0) \exists (r > 0)$

$\forall c \in (a; b)) \forall x \in (a; b) (|c - x| < r \Rightarrow |f(c) - f(x)| < \epsilon).$

Агар б) ва в) ларга эътибор қилсак, улар бир-биридан фақатгина $\forall c \in (a; b)$ ифоданинг турган ўрни билан фарқ қилади, ҳолос.

М а ш қ л а р

1. 2, 3, 4, 5, ..., n ўринли предикатларга мисоллар келтиринг.

2. Мактабда ўрганилган математик қонунларни умумийлик ва мавжудлик кванторлари ёрдамида ёзинг.

3. $N(x)$, $Z(x)$, $Q(x)$, $R(x)$ лар мос равишда x нинг нату-
 рал, бутун, рационал ва ҳақиқий сон эканлигини билдирсин.
 Қуйидаги предикатли формулаларни шундай кванторлар билан
 боғлангки, улар рост мулоҳазалар бўлсин:

а) $Z(x) \Rightarrow N(x)$; г) $R(x) \Rightarrow Q(x)$;

б) $N(x) \Rightarrow Z(x)$; д) $N(x) \Rightarrow Q(x)$;

в) $Z(x) \Rightarrow Q(x)$; е) $Q(x) \Rightarrow R(x)$;

ж) $Z(x) \Rightarrow R(x).$

4. « $x^2 - y = y^2 - x$ » предикатни кванторлар билан шун-
 дай боғлангки, у рост (ёлғон) бўлсин.

5. $\mathcal{P}(x)$: « x — туб сон»,

$Q(x)$: « x — жуфт сон»,

$S(x; y)$: « y сон x сонга бўлинади» каби предикатлар
 бўлганда, қуйидаги формулаларни ўқинг ва уларнинг рост
 ёки ёлғонлигини аниқланг:

а) $(\forall x \in Z) (S(2; x) \Rightarrow Q(x));$

б) $(\exists x \in Z) (Q(x) \wedge \Phi(x) \Rightarrow S(2; x));$

в) $(\forall x \in Z) \neg Q(x) \Rightarrow \neg S(x; x);$

г) $(\forall x \in Z) (\mathcal{P}(x) \Rightarrow (\exists y \in Z) (Q(y) \wedge S(x; y)));$

д) $\exists x \in Z (Q(x) \wedge \mathcal{P}(x) \wedge \neg (\exists x) (Q(x) \wedge \mathcal{P}(x)) \wedge (\exists y) (y \neq x \wedge Q(x) \wedge \mathcal{P}(x))).!$

17-§. ЎЗАРО ТЕСҚАРИ ТЕОРЕМАЛАР

Математикадаги теорема тушунчаси квантор ва предикат тушунчалари билан узвий боғлиқдир. Теоремадаги шарт ва хулоса қандайдир M тўпламнинг ихтиёрий элементлари учун бажарилиши талаб этилади, яъни $x \in M$ нинг A хоссага эга бўлишидан унинг B хоссага эга бўлиши келиб чиқади. Бу

ерда A теореманинг шarti, B эса теореманинг хулосасидир. Предикатлар темасида кўриб ўтганимизга асосан x нинг A хоссага эга бўлиши бир ўринли $A(x)$ предикатни билдирар эди. Демак, кўпчилик теоремаларни

$$(\forall x \in M)(A(x) \Rightarrow B(x)) \quad (1)$$

кўринишда ёза оламиз. Бу ерда умумийлик кванторига боғлиқ бўлган $\forall x \in M$ қисми теореманинг кириш қисми, $A(x)$ ни (1) теореманинг шarti, $B(x)$ предикатни эса (1) теореманинг хулосаси деб юритилади. Теоремаларни (1) кўринишда ёзиш унинг шarti ва хулосасини осонгина ажратишга имкон беради.

1-теорема. Учбурчакнинг юзи унинг асоси билан баландлиги кўпайтмасининг ярмига тенг.

Мазкур теоремада унинг шarti ва хулосаси кўзга яққол ташланиб турмайди. Энди уни қуйидагича ёзамиз:

Агар берилган кўпбурчак учбурчак бўлса, унинг юзи асоси билан баландлиги кўпайтмасининг ярмига тенг.

Қуйидаги белгилашларни киритсак, яъни

M кўпбурчаклар тўплами: x — кўпбурчак,

$A(x)$: « x кўпбурчакнинг томонлари сони учга тенг»,

$B(x)$: « x нинг юзи» ни ифодаловчи предикат бўлса, юқоридаги теоремани $(x \text{ — учбурчак}) \Rightarrow (S_x = \frac{1}{2}ah)$ орқали ёза

оламиз. Бунда a — учбурчакнинг асоси, h — унинг баландлиги, S_x — учбурчакнинг юзи.

Умуман теорема — « M тўпламининг ихтиёрий x элементи A хоссага эга бўлса, у ҳолда у B хоссага ҳам эга бўлади» деб ўқилади.

Ҳар бир $(\forall x \in M)(A(x) \Rightarrow B(x))$ теоремада $A(x)$ ва $B(x)$ предикатлар M соҳада рост мулоҳазалар бўлиб, $B(x)$ мулоҳаза ҳақиқатан $A(x)$ дан келиб чиқади, яъни (1) теореманинг хулосасини ифодалайди. Демак, (1) теоремада $A(x)$ шart асос вазифасини бажаради. $B(x)$ нинг $A(x)$ дан келиб чиқиши яна шу билан тасдиқланадики, биз (1) теоремани (яъни $B(x)$ нинг ростлигини) исботлашда албатта $A(x)$ нинг ростлигига суюнамиз. Бу муҳоқама теоремани билдирувчи $A(x) \Rightarrow B(x)$ импликация ихтиёрий $x \in M$ учун айнан рост формула эканлигини кўрсатади. Демак, $A(x) \Rightarrow B(x)$ импликация M тўпланда айнан рост бўлмаса, бу тасдиқ $B(x)$ нинг $A(x)$ дан хулоса бўлиб чиқмаслигини билдиради. Бу ҳолда (1) ифода теоремани билдиради.

Теоремалар одатда тўрт хил бўлади:

1) $(\forall x \in M)(A(x) \Rightarrow B(x))$ — тўғри теорема;

2) $(\forall x \in M)(B(x) \Rightarrow A(x))$ — тескари теорема;

3) $(\forall x \in M)(\neg A(x) \Rightarrow \neg B(x))$ — тўғри теоремага қарама-қарши теорема;

4) $(\forall x \in M)(\neg B(x) \Rightarrow \neg A(x))$ — тескари теоремага қарама-қарши теорема.

Ўз-ўзидан маълумки, $x \in M$ бўлганда x нинг аниқ қийматларида $A(x)$ ва $B(x)$ предикатларнинг ҳар бири фақатгина икки хил — рост ёки ёлгон мулоҳазаларни ифодалаш мумкин. Агар берилган теоремада унинг шarti ва хулосаларнинг ўринларини алмаштирсак, тўғри теоремага тескари теорема ҳосил бўлади.

Юқорида келтирилган тўрт хил теоремалардан баъзи бирлари ўзаро тенг кучлидир.

Иккита мулоҳаза импликацияси таърифига асосан қуйидаги жадвални тўлдирамиз:

$A(x)$	$B(x)$	$\neg A(x)$	$\neg B(x)$	$A(x) \Rightarrow B(x)$	$B(x) \Rightarrow A(x)$	$\neg A(x) \Rightarrow \neg B(x)$	$\neg B(x) \Rightarrow \neg A(x)$
1	1	0	0	1	1	1	1
1	0	0	1	0	1	1	0
0	1	1	0	1	0	0	1
0	0	1	1	1	1	1	1

Бу жадвалдан кўринадики,

$$\forall x(A(x) \Rightarrow B(x)) \equiv \forall x(\neg B(x) \Rightarrow \neg A(x));$$

$$\forall x(B(x) \Rightarrow A(x)) \equiv \forall x(\neg A(x) \Rightarrow \neg B(x)),$$

яъни тўғри теорема билан тескари теоремага қарама-қарши теорема ва тескари теорема билан тўғри теоремага қарама-қарши теоремалар тенг кучли экан.

Бирор теорема иккинчисига тескари бўлса, бу теоремалар ўзаро тескари теоремалар деб юритилади. Агар ҳар бир теоремада унинг тушунтириш қисми кўрсатилмаса, тескари теорема ўз маъносини йўқотади.

2-теорема. Ромбнинг диагоналлари ўзаро перпендикуляр бўлади.

Мазкур теоремага тескари $\alpha: \neg B(x)$, $\beta: A(x)$ теоремани тўғридан-тўғри бир қийматли усулда топish мум-

кин эмас. Бунда $A(x)$ берилган тўртбурчак ромб, $B(x)$ ромбнинг диагоналлари ўзаро перпендикуляр.

Ҳақиқатан, агар ромбни тўртбурчаклар тўплами элементи деб қарайдиган бўлсак, диагоналлари ўзаро перпендикуляр бўлган ҳар қандай тўртбурчак ҳам ромб бўлавермайди. Агар ромбни параллелограммлар тўп-ламидан олсак, у ҳолда бу теоремага тескари теорема қуйидагича бўлади:

$(\forall Q, Q$ — параллелограмм), $(Q_1$ — ромб) $\Rightarrow (Q$ — нинг диаго-наллари перпендикуляр) кўринишни олиб, охириги теорема эса ростдир.

18-§. ЗАРУРИЙ ВА ЕТАРЛИ ШАРТЛАР

Мактаб математика курсидан маълумки, баъзи бир теоремалар етарли, зарур ва етарли ҳамда зарурий шартлар билан боғланган бўлади. Биз ҳозир теоремалар қандай ҳолларда юқоридаги боғловчи сўзлар ёр-дамиди ифодаланишини кўриб ўтамыз.

Бўшмас M тўплам элементлари учун $A(x)$ ва $B(x)$ предикатлар аниқланган бўлсин. Қуйидаги ўзаро қара-ма-қарши теоремаларни кўриб ўтайлик.

1. Агар M тўпламнинг баъзи бир x элементлари $A(x)$ хоссага эга бўлса, улар $B(x)$ хоссага ҳам эга бў-лади.

2. M тўпламнинг баъзи бир x элементлари $B(x)$ хоссага эга бўлса, улар $A(x)$ хоссага ҳам эга бўлади.

Бу тасдиқларни қуйидаги кўринишда ҳам ёзиш мумкин:

1. M тўпламнинг $A(x)$ хоссага эга бўлган элемент-лари $B(x)$ хоссага ҳам эга бўлиши зарур.

2. M тўплами барча элементларининг $A(x)$ хоссага эга бўлишидан уларнинг $B(x)$ хоссага эга бўлиши келиб чиқади ёки $x \in M$ элементнинг $A(x)$ хоссага эга бўлиши унинг $B(x)$ хоссага эга бўлиши учун етарли.

Масалан, $M \Leftarrow N$ ва $B(x)$: « x — жуфт сон», $A(x)$: « x сон 4 га қолдиқсиз бўлинади» каби предикатлар берилган бўл-син. Бундай ҳолда

$$(\exists x \in N) (B(x) \Rightarrow A(x)) \quad (1)$$

ва

$$(\forall x \in N) (A(x) \Rightarrow B(x)) \quad (2)$$

тасдиқлар рост бўлади, лекин

$$(\forall x \in N) (B(x) \Rightarrow A(x)) \quad (3)$$

тасдиқ рост эмас. (Масалан, 38 сони, гарчи жуфт сон бўлса-да, 4 га бўлинмайди.) Шундай қилиб, (2) теорема рост бўлганда $A(x)$ предикат $B(x)$ учун етарли шарт, $B(x)$ предикат эса $A(x)$ учун зарурий шарт бўлади. Агар бир вақтнинг ўзида (2) ва (3) теоремалар ўринли бўлса, бундай теоремалар зарур ва етарли шартлар билан боғланган теоремалар деб юритилади.

Қуйидаги **теорема** шундай теоремалардан биридир:
Натурал соннинг 9 га бўлиниши учун унинг рақамлари йиғиндиси 9 га бўлиниши зарур ва етарлидир.

Мисоллар. Қуйидаги тасдиқларни $(\forall x \in M)(A(x) \Rightarrow B(x))$ кўринишда ёзинг:

1. Ҳар қандай мусбат рационал сон бирорта кесманинг узунлигини ифодалайди.

2. Исталган учбурчакнинг баландлиги қарама-қарши томонга ёки унинг давомига перпендикуляр бўлади.

3. Параллелограмм диагоналлари узунликлари квадратлари йиғиндиси унинг тўртта томони узунликлари квадратларининг йиғиндисига тенг.

4. Қуйидаги нуқталар ўрнига зарур, етарли, зарур ва етарли сўزلардан тегишлисини қўйинг:

а) бирор соннинг 6 га бўлиниши учун унинг 3 га бўлиниши...

б) кетма-кетликнинг лимитга эга бўлиши учун унинг чегараланган бўлиши ...

в) бирор соннинг 5 га бўлиниши учун унинг ноль билан тугаши...

г) берилган учбурчакнинг тўғри бурчакли учбурчак бўлиши учун $a^2 + b^2 = c^2$ бўлиши. ...

5. Мактабда ўрганган теоремаларингиздан камида учтасини $(\forall x \in M)(A(x) \Rightarrow B(x))$ кўринишда ёзинг.

Бу тасдиқларнинг қайси бири теорема бўлади? Қайси ҳолларда тесқари, қарама-қарши, тесқарига қарама-қарши тасдиқлар ўринли бўлади?

19-§. ТЕОРЕМАЛАРНИ ИСБОТЛАШ УСУЛЛАРИ

Бирор фикрнинг рост ёки ёлғонлигини тиклаш учун тўғри хулосага олиб келувчи қондалар одатда мантиқий қонунлар деб юритилади.

Мантиқий қонунлар билан шуғулланганда айнан формулалар муҳим аҳамият касб этади.

Ҳар қандай айнан ёлғон L формулага айнан рост $\neg L = I$ формула мос келгани учун, биз фақатгина ай-

нан рост формулалар билан шуғулланамиз. Ана шундай формулалардан бири учинчисини инкор этиш қонунидир:

$$\neg p \vee p \equiv I, \quad (1)$$

яъни иккита ўзаро қарама-қарши p ва $\neg p$ мулоҳазалардан бири доимо рост.

Мазкур қонун p ёки $\neg p$ нинг ростлик қийматига ҳам ва ҳақто уларнинг аниқ мазмунига ҳам боғлиқ эмас. Шунинг учун бу қонундан ихтиёрий мантиқий фикрлаш, исбот ва хулосалаш жараёнида фойдаланиш мумкин.

Мисол. Агар $n \neq 1$ ихтиёрий натурал сон бўлганда p : « n —туб сон», $\neg p$: « n —туб сон эмас» каби мулоҳазалар бўлса, $\neg p \vee p$ рост бўлади. Ҳақиқатан, 1 дан фарқли исталган натурал сон туб ёки мураккаб бўлади.

Зиддият қонуни. Иккита ўзаро қарама-қарши мулоҳазалар бир вақтнинг ўзида рост бўла олмайди. Бошқача қилиб айтганда,

$$\neg(\neg p \wedge p) \equiv I \quad (2)$$

бўлади. (2) формуланинг айнан ростлиги $\neg p \wedge p$ формуланинг айнан ёлғонлигини билдиради. Бундай ҳолда конъюнкция таърифига биноан p ёки $\neg p$ нинг биттаси ёлғон.

Мисол. «5 — туб сон» — рост;
 «5 — мураккаб сон» — ёлғон;
 «5 — туб ва мураккаб сон» — ёлғон;
 «5 — туб ва мураккаб сон эканлиги ёлғон» — рост.

Математик теорема — ростлиги исботлашдан кейингина аниқланадиган мулоҳазадир.

$(\forall x \in M)(A(x) \Rightarrow B(x))$ теоремани исботлаш деган сўз тегишли асосларга суяниб, илмий ва мантиқий жиҳатдан тўғри муҳокама қилиш жараёнида $B(x)$ нинг (яъни теоремадаги исботлаш лозим бўлган қисмининг) ростлигини юзага чиқариш демакдир. Биз бундан кейин зарурат бўлмаганда $(\forall x \in M)(A(x) \Rightarrow B(x))$ кўринишдаги теоремани қисқача $A \Rightarrow B$ орқали ёзамиз.

Исботлаш турли усуллар билан олиб борилади. Исботнинг асосий усуллари қуйидагилар:

- 1) бевосита исботлаш усули;
- 2) қарама-қаршисини фараз қилиб исботлаш усули;
- 3) тескарисидан исботлаш усули;
- 4) тўлиқ математик индукция принципи асосида исботлаш усули.

Бу усулларни математик мантиқ формулалари ёрдамида кўриб ўтамиз.

1. Бевосита исботлаш усулининг моҳияти шундан иборатки, унинг асослари бўлиб A ва $A \Rightarrow B$ мулоҳазалар, хулосаси бўлиб эса B мулоҳаза хизмат қилади. Бошқача қилиб айтганда, теореманинг берилган қисмидан ва «Берилган қисми ўринли бўлса, исботланадиган қисми ҳам ўринли бўлади» деган мулоҳазадан бу теореманинг исботланадиган қисми келтириб чиқарилади. Бундан бевосита исботлаш усулининг формуласи

$$A \wedge (A \Rightarrow B) \Rightarrow B \quad (3)$$

дан иборатдир. (3) формула кўп ҳолларда $\frac{A, A \Rightarrow B}{B}$ шаклда ёзилади.

Бу формуланинг доимо ростлигини биламиз. Бунга яна бир марта ишонч ҳосил қилиш мумкин.

Демак, бевосита исботлаш усули мантиқий жиҳатдан тўғри усул экан. (3) мантиқий қонун одатда (*modus ponens*) модус поненс (ажратиш қондаси) қонуни деб юритилади.

2. Қарама-қаршисини фараз қилиб исботлаш усулининг моҳияти ушбудан иборат: теореманинг исботланадиган қисми (яъни хулосаси) ёлгон (нотўғри), шу сабабли унинг инкори $\neg B$ рост деб фараз қилинади. Бу фараз ва $A \Rightarrow B$ тасдиқдан $\neg A$ нинг ростлиги келиб чиқади, чунки

$$\neg B \wedge (A \Rightarrow B) \Rightarrow \neg A \quad (4)$$

ёки $\frac{\neg B, A \Rightarrow B}{\neg A}$ формула айнан ростдир.

Ҳақиқатан, $\neg B \wedge (A \Rightarrow B) \Rightarrow \neg A \equiv \neg (\neg B \wedge (\neg A \vee B)) \vee \neg A \equiv \neg \neg B \vee (A \wedge \neg B) \vee \neg A \equiv I$. Лекин теорема шартига асосан $\neg A$ эмас, балки A рост. Ҳосил бўлган зиддият $\neg B$ рост деган фаразимизнинг нотўғрилигини ва демак, B нинг ростлигини тасдиқлайди.

(4) формула қарама-қаршисини фараз қилиб исботлашнинг формуласини беради ва унинг айнан ростлиги мазкур усулнинг мантиқан тўғри эканлигини билдиради.

3. Тескаридан исботлаш усули.

Биз 17- параграфда $\forall x(A(x) \Rightarrow B(x)) \equiv \forall x(\neg B(x) \Rightarrow \neg A(x))$ эканлигини кўрсатган эдик. Кўп ҳолларда берилган $\forall x(A(x) \Rightarrow B(x))$ теоремани исботлаш анча оғир (ҳатто мумкин эмас) бўлиб, лекин тескари теоремага қарама-қарши

теоремани исботлаш анча қулай бўлиши мумкин. Ана шундай ҳолларда берилган теорема ўрнига унга тенг кучли бўлган, тескари теоремага қарама-қарши теорема исботланади.

Мисол сифатида қуйидаги теоремани олайлик. \vec{a} ва \vec{b} лар векторлар бўлсин.

Теорема. $(\forall \vec{a} \neq \vec{0}, \forall \vec{b} \neq \vec{0}),$

$$|\vec{a} + \vec{b}| = |\vec{a}| + |\vec{b}| \Rightarrow \vec{a} \parallel \vec{b}. \quad (5)$$

Тескари теоремага қарама-қарши теорема:

$$(\forall \vec{a} \neq \vec{0}, \forall \vec{b} \neq \vec{0})(\vec{a} \neq \vec{b} \Rightarrow |\vec{a} + \vec{b}| \neq |\vec{a}| + |\vec{b}|). \quad (6)$$

4. Қарама-қаршисини маъносизликка келтириб исботлаш усули юқорида баён этилган қарама-қаршисини фараз қилиб исботлаш усулининг турларидан бири бўлиб, у қуйидаги маънога эга: бу усул бўйича ҳам A дан келиб чиқадиган B хулоса ёлғон. Демак, унинг $\neg B$ инкори рост деб фараз қилинадн. Сўнгра $\neg B \Rightarrow C$ ва $\neg B \Rightarrow \neg C$ тасдиқлар тўғри бўладиган янги хулосанинг мавжудлиги кўрсатилади.

Лекин битта асосдан бир-бирига зид бўлган C ва $\neg C$ оқибатнинг келиб чиқиши маъносиздир. Ана шу маъносизликка асосан $\neg B$ рост деган фараз нотўғри бўлиб, демак, B рост эканлиги тасдиқланади.

Энди бу усулни ифодаловчи мантиқий формуланинг айнан ростлигини кўрсатамиз.

$\neg B \Rightarrow C$ ва $\neg B \Rightarrow \neg C$ маъносизликдан оқибат сифатида B формула келиб чиққанлиги учун мазкур усулни ифодаловчи формула

$$(\neg B \Rightarrow C) \wedge (\neg B \Rightarrow \neg C) \Rightarrow B$$

ёки

$$\frac{\neg B \Rightarrow C, \neg B \Rightarrow \neg C}{B}$$

кўринишда бўлади. Бу формула эса айнан рост.

Ҳақиқатан, $(\neg B \Rightarrow C) \wedge (\neg B \Rightarrow \neg C) \Rightarrow B \equiv \neg ((B \vee C) \wedge (B \vee \neg C)) \vee B \equiv \neg (B \vee C) \vee \neg (B \vee \neg C) \vee B \equiv (\neg B \wedge \neg C) \vee (\neg B \wedge C) \vee B \equiv (\neg B \vee \neg B \vee B) \vee (\neg B \vee C \vee B) \wedge (\neg C \vee \neg B \vee B) \wedge (\neg C \vee C \vee B) \equiv I \wedge I \wedge I \equiv I.$

II б о б. АЛГЕБРАИҚ СИСТЕМАЛАР

20-§. АЛГЕБРАИҚ АМАЛ ВА АЛГЕБРАЛАР

Ҳозирги замон алгебра фани тўплам ва унинг элементлари учун аниқланган алгебраиқ амал ва унинг хоссаларини ўргатади.

1-таъриф. Бўш бўлмаган A тўплам берилган бўлсин. $A \times A$ декарт кўпайтмани A тўпламнинг ўзига мос қўювчи $\alpha : A \times A \rightarrow A$ акслантиришига A тўпламда аниқланган бинар *алгебраиқ амал* дейилади.

Бу таърифга асосан, $a, b \in A$ бўлганда тартибланган $(a; b)$ жуфтликка шу A тўпламнинг аниқ битта C элементи мос келгани ҳолда $(b; a)$ жуфтликка $c \in A$ мос келмаслиги мумкин. α акслантириш ёрдамида $(a; b) \in A \times A$ жуфтликка $c \in A$ нинг мос қўйилиши $\alpha(a; b) = c$, $(a; b)\alpha = c$ ёки $a\alpha b = c$ орқали белгиланади.

A тўпламнинг элементлари учун аниқланган бинар (икки ўринли) алгебраиқ амаллар одатда махсус танланган $0, \perp, \top, *, \dots$ белгилар билан белгиланади. Мактаб математикасидан маълумки, $a + b$ ва $a \cdot b$ лар мос равишда a ва b элементларнинг йнғиндиси ва кўпайтмасини билдиради.

2-таъриф. $A^{n-1} \times A = A^n$ бўлиб, декарт кўпайтманинг тартибланган ҳар бир (a_1, a_2, \dots, a_n) элементига A тўпламнинг ягона a_{n+1} элементи мос қўйилган бўлса, A тўпламда ранги n га тенг бўлган (n ўринли, n — ар) *алгебраиқ амал аниқланган* дейилади.

n ўринли алгебраиқ амални α орқали белгиласак, $\gamma(a_1, a_2, \dots, a_n)\alpha = a_{n+1}$ ёки $\alpha(a_1, a_2, \dots, a_n) = a_{n+1}$ кўринишларда ёзилади. Баъзи ҳолларда $a_{n+1} \notin A$ бўлиши мумкин. Бундай ҳолда қаралаётган алгебраиқ амал қисмий алгебраиқ амал деб юритилади.

Алгебраиқ амаллар ноль, бир, икки, уч, ... , n ўринли бўлиши мумкин ва улар мос равишда нулар, унар, бинар, тернар, ... n — ар алгебраиқ амаллар деб юритилади.

A тўпламнинг исталган элементини алоҳида олиш — ноль ўринли алгебраиқ амалдир. Бир ўринли алгебраиқ амал деганда A тўпламни ўз-ўзига акслантиришни тушунамиз. Бирор сонлар тўпламида аниқланган $a : b =$

$=c:d$ пропорция уч ўринли алгебраик амал бўлади. n та натурал соннинг энг катта умумий бўлувчисини топиш n ўринли алгебраик амалга мисолдир.

Натурал сонлар тўпламида аниқланган « a дан бевосита кейин келади» муносабати бир ўринли алгебраик амалдир.

Битта A тўпланинги ўзида бир қанча алгебраик амаллар аниқланиши мумкин. Шу амалларни биз f_1, f_2, \dots, f_s орқали белгилайлик.

3-таъриф. Бўш бўлмаган A тўпلام ва унда қаралаётган алгебраик амаллар тўплами Ω дан тузилган $\langle A, \Omega \rangle$ тартибланган жуфтлик *алгебра* дейилади.

A тўпلامда қаралаётган амаллар сони чекли бўлганда бу алгебра $A = \langle A, f_1, f_2, \dots, f_s \rangle$ кўринишда белгиланиб, узунлиги $s+1$ га тенг бўлган кортежни ифодалайди. Бу ерда A тўпلام қаралаётган алгебранинг асосий тўплами, f_1, f_2, \dots, f_s амаллар эса асосий алгебраик амаллар деб юритилади. f алгебраик амалнинг ранги одатда $r(f)$ орқали белгиланади.

4-таъриф. Агар $r(f_i) = r_i$ ($i = 1, 2, \dots, s$) бўлса, (r_1, r_2, \dots, r_s) кортеж $\langle A, f_1, f_2, \dots, f_s \rangle$ алгебранинг *тури (типи)* дейилади.

Масалан, $\langle \mathbb{Z}, +, \cdot, - \rangle$ алгебра $(2, 2, 2)$ турли алгебрадир.

$n = 0$ бўлса, $A^0 \rightarrow A$ операцияга нулар операция дейилиб, у ҳолда нулар операцияга A тўпланинги ихтиёрий танланган элементи мос қўйилади.

$\langle N, +, \cdot, 1 \rangle$ алгебра эса $(2, 2, 0)$ турли алгебрадир (1 сон кўпайтириш амалига кўра N даги нейтрал элемент).

Мисоллар. 1) Натурал сонлар тўпламида аниқланган айриш амали бинар алгебраик амал бўлмай, балки қисмий бинар алгебраик амалдир, чунки исталган иккита натурал сон айирмаси ҳар доим ҳам натурал сон бўлавермайди.

2) N тўпلام элементлари учун аниқланган $a \alpha b \rightleftharpoons a^b$ мослик алгебраик амал бўлади.

3) Бутун сонлар тўпламида сонларни қўшиш, кўпайтириш, айриш амаллари бинар алгебраик амал бўлади.

4) Мулоҳазалар устида бажариладиган (инкор амалдан бошқа) мантиқий амаллар мулоҳазалар тўпламида бинар алгебраик амаллар бўлади.

5) Бирор U универсал тўпланинги қисм тўпلامла-

ри учун бажариладиган бирлашма ва кесишмалар бинар алгебраик амал бўлади.

6) Иккита натурал m ва n соннинг умумий бўлувчисини топиш бинар алгебраик эмас, чунки мазкур сонлар бир нечта умумий бўлувчиларга эга бўлиши мумкин.

7) Иккита векторнинг скаляр кўпайтмаси ҳам бинар алгебраик амал эмас, чунки у векторларнинг скаляр кўпайтмаси вектор бўлмай, балки сондир.

8) Бутун сонлар тўплами Z ва бу тўпланда аниқланган қўшиш, айириш амаллари бўйича $\langle Z, +, - \rangle$ алгебрани ташкил қилади.

9) $\langle N, +, \cdot \rangle$ алгебра $(2, 2)$ турли алгебрадир.

10) Бирор бўш бўлмаган M тўпланининг барча қисм тўпламлари тўпланини 2^M деб белгилайлик. Бундай ҳолда $\langle 2^M, \cap, \cup, - \rangle$ алгебра $(2, 2, 1)$ турли алгебра бўлиб, бу ерда \cap, \cup ва $-$ лар мос равишда кесишма, бирлашма ва тўлдирувчи тўпламларни билдиради.

11) R ҳақиқий сонлар тўплами учун $\langle R, +, -, \cdot, 1 \rangle$ алгебра $(2, 2, 2, 0)$ турли алгебра бўлади.

М а ш қ л а р

1. $a \in R$ бўлганда $f: a \rightarrow |a|$ мослик неча турли алгебра бўлади.

2. N тўпланда $x \cdot y = x^y$ ($\forall x, y \in N$), яъни даражага кўтариш амали коммутатив бўладими ёки ассоциатив бўладими?

3. Ҳақиқий сонлар тўпламида $x^2 + y^2 = z^2$ шартни қаноатлантирувчи $(x; y; z)$ учликлар тўплами неча турли алгебраик амал эканлигини аниқланг.

21- §. БИНАР АЛГЕБРАИК АМАЛЛАРНИНГ ХОССАЛАРИ

Биз 20- § да кўриб ўтганимиздек, бирор сонлар тўпламида аниқланган қўшиш, кўпайтириш, даражага кўтариш, айириш ва бўлиш амаллари бинар алгебраик (баъзан қисмий алгебраик) амаллар эди.

Мақтаб алгебра курсидан маълумки, қўшиш ва кўпайтириш амаллари коммутатив, ассоциатив ва кўпайтириш амали қўшиш амалига нисбатан дистрибутивдир.

Лекин математикада учрайдиган барча бинар алгебраик амаллар ҳар доим ҳам коммутатив ёки ассоциатив бўлавермайди. Фараз қилайлик, A тўпланда

иккита ҳар хил \top ва \perp каби бинар алгебраик амаллар берилган бўлсин.

1-таъриф. Агар A тўпламнинг ихтиёрий a ва b элементлари учун $a \top b = b \top a$ тенглик бажарилса, у ҳолда \top бинар алгебраик амал A тўпламда коммутатив дейилади.

Масалан: 1) Сонлар тўпламида аниқланган қўшиш ва кўпайтириш амаллари коммутатив бўлади; 2) сонлар тўпламида аниқланган даражага кўтариш амали коммутатив эмас, чунки $a^b \neq b^a$.

2-таъриф. A тўпламнинг исталган учта a , b ва c элементи учун $a \top (b \top c) = (a \top b) \top c$ тенглик ўринли бўлса, у ҳолда \top алгебраик амал A тўпламда *ассоциатив* дейилади.

Масалан: 1) Ихтиёрий сонлар тўпламида аниқланган қўшиш ва кўпайтириш амаллари ассоциативдир; 2) ҳақиқий сонлар тўпламида аниқланган даражага кўтариш амали ассоциатив эмас, чунки $(a^b)^c \neq a^{bc}$ ($\forall a, b, c \in \mathbf{R}$).

3-таъриф. A тўпламнинг исталган учта a , b ва c элементи учун $a \top (b \perp c) = (a \top b) \perp (a \top c)$ тенглик бажарилса, у ҳолда \top амал \perp амалга нисбатан *дистрибутив* дейилади.

Масалан: 1) Сонлар тўпламида аниқланган кўпайтириш амали қўшишга нисбатан дистрибутив, чунки $a \cdot (b + c) = a \cdot b + a \cdot c$ ($\forall a, b, c \in \mathbf{R}$) тенглик ўринли. Лекин $a + (b \cdot c) \neq (a + b) \cdot (a + c)$ ($\forall a, b, c \in \mathbf{R}$) бўлгани учун қўшиш амали кўпайтириш амалига нисбатан дистрибутив эмас; 2) $2^{\mathbf{M}}$ тўпламда аниқланган бирлашма амали кесишмага нисбатан ва аксинча, кесишма амали бирлашма амалига нисбатан дистрибутив бўлади (исботланг).

4-таъриф. Бўш бўлмаган A тўпламда аниқланган \top бинар алгебраик амал ва шу тўпламнинг исталган x ва y элементлари учун $x \top a = y \top a$ ($a \top x = a \top y$) тенгликдан $x = y$ келиб чиқса, у ҳолда A тўплам элементлари учун \top амалга нисбатан чапдан (ўнгдан) *қисқартириш қонуни ўринли* дейилади.

Агар A тўпламнинг элементлари учун бир вақтнинг ўзида чап ва ўнгдан қисқартириш қонуни ўринли бўлса, A тўпламда қисқартириш қонуни ўринли деб юритилади.

Масалан: 1) 0 ва 1 дан фарқли a сон учун $a^x = a^y$ тенгликдан $x = y$ ҳосил бўлади, яъни даражага кўтариш амали учун чапдан қисқартириш қонуни ўринли;

2) $x^a = y^a$ тенгликда, a тоқ сон бўлса, $x = y$ келиб чиқади, лекин a жуфт сон бўлганда $x = y$ келиб чиқмайди.

Шунинг учун $x^a = y^a$ тенгликда a жуфт сон бўлган ҳол учун ўнгдан қисқартириш қонуни ўринли эмас;

3) исталган сонлар тўпламида кўпайтириш амалига нисбатан ҳар қандай $a \neq 0$ учун чапдан ва ўнгдан қисқартириш қонуни ўринли, яъни $a \cdot x = y \cdot a$ дан $x = y$ ҳосил бўлади.

5- таъриф. Агар A тўпланда шундай e элемент мавжуд бўлсаки, ихтиёрий $x \in A$ учун $e \top x = x (x \top e = x)$ тенглик бажарилса, у ҳолда e элемент \top амалга нисбатан чап (ўнг) *нейтрал элемент* дейилади.

6- таъриф. A тўпланинг ихтиёрий x элементи учун $x \top e = e \top x = x$ тенглик ўринли бўлса, e элемент ($e \in A$) \top амалга нисбатан нейтрал элемент дейилади.

1- теорема. Агар A тўпланда \top амалга нисбатан чап ва ўнг нейтрал элементларга эга бўлса, у ҳолда бу элементлар тенгдир.

Исботи. Тескарисини фараз қилайлик, яъни A тўпланда элементлари учун e' чап нейтрал элемент, e эса ўнг нейтрал элемент бўлиб, $e' \neq e$ бўлсин. e ва e' элементлар ҳамда A тўпланинг ихтиёрий x ва y элементлари учун

$$e' \top y = y \tag{3}$$

ва

$$x \top e = x \tag{4}$$

ўринли бўлади. (4) тенгликда $x = e'$, (3) да эса $y = e$ деб оламиз. Унда $e' \top e = e$ ва $e' \top e = e'$ ларга биноан $e' = e$ бўлади. Демак, фаразимиз нотўғри экан. Теорема исботланди.

Масалан: 1) 0 ва 1 сонлари Z тўпланда мос равишда кўшиш ва кўпайтириш амалларига нисбатан нейтрал элементлардир;

2) $2^x = x$ тенглама ҳеч қандай x учун ўринли бўлмайди. Демак, даражага кўтариш амали чап нейтрал элементга эга эмас;

3) $x^e = x$ тенглик $e = 1$ да бажарилгани учун 1 сони ўнг нейтрал элемент бўлади. Чап нейтрал элемент мавжуд бўлмагани учун даражага кўтариш амали нейтрал элементга эга эмас;

4) исталган f, g акслантиришлар композицияси учун айни акслантириш нейтрал элемент бўлади.

Фараз қилайлик, \top бинар алгебраик амал A тўпланда аниқланган бўлиб, бу амал учун e нейтрал элемент мавжуд бўлсин.

7- таъриф. Агар A тўпланинг a ва \bar{a} элементлари

учун $\bar{a} \top a = e$ бўлса, \bar{a} элемент a га нисбатан чап симметрик элемент, a эса \bar{a} га нисбатан *ўнг симметрик элемент* дейилади.

Масалан, R ҳақиқий сонлар тўпламида a сон қўшиш амалига нисбатан $-a$ га симметрик, $a \neq 0$ элемент кўпайтириш амалига нисбатан a^{-1} га симметрикдир.

8-таъриф. Агар A тўпلامнинг a ва \bar{a} элементлари учун $\bar{a} \top a = a \top \bar{a} = e$ тенглик ўринли бўлса, \bar{a} элемент a га симметрик элемент, a ва \bar{a} лар эса *ўзаро симметрик элементлар* дейилади.

Агар a элементга симметрик \bar{a} элемент мавжуд бўлса, a тескариланувчан элемент дейилади.

2-теорема. Агар A тўпلامда аниқланган \top бинар алгебраик амал ассоциатив ва a элемент тескариланувчан бўлса, унда a га симметрик элемент ягона бўлади.

Исботи. Фараз қилайлик, иккита ҳар хил x ва y элемент \top бинар алгебраик амал бўйича битта a элементга симметрик бўлсин, яъни $a \top x = e = x \top a$ ва $a \top y = y \top a = e$.

\top бинар алгебраик амал ассоциатив бўлганидан қуйидагини ёза оламиз: $x = x \top e = x \top (a \top y) = (x \top a) \top y = e \top y = y$. Демак, $x = y$ экан.

Машқлар

1. Z тўпلامда шундай $'\top, \perp$ алгебраик амалларни топингки, уларда \top амал ассоциатив ва коммутатив бўлгани ҳолда, \perp га нисбатан дистрибутив бўлмасин.

2. R да шундай алгебраик амал киритингки, ўнгдан ҳам, чапдан ҳам қисқартириш қонуни ўринли бўлмасин.

22-§. ҚИСМ АЛГЕБРАЛАР. АЛГЕБРАЛАРНИНГ ГОМОМОРФЛИГИ ВА ИЗОМОРФЛИГИ

Баъзи бир алгебралар ва уларнинг элементлари ўхшаш хоссаларга эга бўлиши мумкин.

Масалан, R — ҳақиқий сонлар тўплами, R^+ эса мусбат ҳақиқий сонлар тўплами бўлганда $R = \langle R, +, 0 \rangle$ $R' = \langle R^+, \cdot, 1 \rangle$ алгебраларнинг ҳар бирида биттадан бинар ва биттадан нулар алгебраик амаллар аниқланган бўлиб, улар учун

- 1) $x + y = y + x$ ($\forall x, y \in R$); 1') $x \cdot y = y \cdot x$ ($\forall x, y \in R^+$);
 2) $x + 0 = x$ ($\forall x \in R, \exists 0 \in R$); 2') $x \cdot 1 = x$ ($\forall x \in R^+, \exists 1 \in R^+$);
 3) $x + y = 0$ ($\forall x \in R, \exists y \in R$); 3') $x \cdot y = 1$ ($\forall x \in R^+, \exists y \in R^+$)

каби «ўхшаш» хоссалар ўринли. Алгебраларнинг бундай «ўхшаш» хоссалари уларнинг изоморфлик тушунчаси билан узвий боғлангандир. Алгебраларнинг изоморфлик тушунчасини баён қилишдан олдин бир хил турли алгебралар устида тўхталиб ўтамиз.

Иккита бўш бўлмаган A ва A' тўплам берилган бўлиб, уларда мос равишда чекли сондаги $F = \{f_1, f_2, \dots, f_k\}$ ва $F' = \{f'_1, f'_2, \dots, f'_l\}$ алгебраик амаллар аниқланган бўлсин. Бу ерда f_i ($i = \overline{1, k}$) ва f'_j ($j = \overline{1, l}$) алгебраик амалларнинг барчаси ҳар хил ўринли ёки баъзи бирлари бир хил ўринли, бошқалари эса ҳар хил ўринли бўлиши мумкин. Юқорида эслатганимиздек, f_i ёки f'_j ларнинг баъзилари ноль ўринли алгебраик амаллар бўлса, улар мос равишда A ёки A' тўпламнинг айрим элементларини ифодалаши мумкин.

1-таъриф. A ва A' тўпламда аниқланган алгебраик амаллар сони тенг бўлиб, A тўпламда аниқланган f_i ($i = \overline{1, k}$) алгебраик амалларнинг ранги билан A' тўпламда аниқланган ва $f'_j \in F'$ амалларга мос келувчи $f'_j \in F'$ алгебраик амалларнинг ранглари ўзаро тенг бўлса, $A = \langle A, F \rangle$, $A' = \langle A', F' \rangle$ алгебралар ўзаро бир хил турли алгебралар дейилади.

Шу таърифга асосан биз юқорида кўриб ўтган $\langle R, +, 0 \rangle$ ва $\langle R^+, \cdot, 1 \rangle$ алгебралар бир хил турли алгебралардир.

2-таъриф. Агар A алгебранинг асосий A тўплами чекли (чексиз) бўлса, у ҳолда $A = \langle A, F \rangle$ алгебра ҳам чекли (чексиз) алгебра дейилади.

A тўпламнинг бирор бўш бўлмаган B қисм тўпламини олайлик.

3-таъриф. Агар $b_1, b_2, \dots, b_n \in B$ бўлганда $f_i(b_1, \dots, b_n) \in B$ бўлса, у ҳолда B тўплам $f_i \in F$ амалларга нисбатан ёпиқ дейилади.

Масалан, $Z = \langle Z, +, \cdot, 0, 1 \rangle$ алгебра берилган бўлсин. $N \subset Z$ бўлиб, $\forall a, b \in N$ учун $a + b \in N$, $a \cdot b \in N$ бўлганидан N тўплам «+» ва « \cdot » амалларига нисбатан ёпиқ бўлади.

4-таъриф. $A \subset B$ бўлиб, $A = \langle A, F \rangle$, $B = \langle B, F' \rangle$ алгебралар учун $r(f_i) = r(f'_j)$ ва $f_i(a_1, a_2, \dots, a_m) = f'_j(a_1, a_2, \dots, a_m)$ ($\forall a_1, a_2, \dots, a_m \in A$) шартлар бажарилса, бу ҳолда A алгебра B алгебра учун қисм алгебра (алгебраости) дейилади (бунда m сон f_j амалнинг ранги, f_j амал A алгебранинг f_j га мос келувчи бир амали).

Масалан, $N_0 = \{0, 1, 2, \dots, n, \dots\}$ бўлганда $N = \langle N, +, \cdot \rangle$ алгебра $\langle \mathbb{Z}, +, \cdot \rangle$ алгебра учун қисм алгебра бўлади. Лекин $\langle N_0, - \rangle$ тартибланган жуфтлик $\langle \mathbb{Z}, - \rangle$ алгебра учун қисм алгебра бўлмайди, чунки натурал сонлар тўплами айириш амалига нисбатан ёпиқ эмас.

Энди алгебраларнинг гомоморфлиги ва изоморфлиги ҳақида фикр юритамиз.

5-таъриф. Бир хил турли $A = \langle A, F \rangle$ ва $A' = \langle A', F' \rangle$ алгебралар берилган бўлиб, A тўпламни A' тўпламга бир қийматли акслантирувчи шундай $\varphi: A \rightarrow A'$ акслантириш мавжуд бўлиб, унинг учун $\varphi(f_i(a_1, a_2, \dots, a_n)) = f'_i(\varphi(a_1), \varphi(a_2), \dots, \varphi(a_n))$ тенглик A тўпламнинг барча элементлари учун бажарилса, у ҳолда A алгебра A' алгебрага *гомоморф аксланган* дейилади (бунда n сон f_i амалнинг ранги).

Масалан, $\forall a \in \mathbb{R}$ учун $\varphi(a) = |a|$ акслантириш $\langle \mathbb{R}, \cdot \rangle$ алгебрани $\langle \mathbb{R}_0^+, \cdot \rangle$ алгебрага гомоморф акслантиради, бу ерда \mathbb{R}_0^+ манфиймас ҳақиқий сонлар тўплами.

A алгебранинг A' алгебрага гомоморфлиги $A \simeq A'$ орқали белгиланади. Агар $A \simeq A'$ бўлса, у ҳолда A' алгебра A алгебранинг гомоморф образи деб юритилади.

6-таъриф. Агар A алгебранинг A' алгебрага φ гомоморф аксланиши биектив акслантириш бўлса, у ҳолда A алгебра A' алгебрага *изоморф* дейилади ва алгебралар изоморфлиги $A \cong A'$ орқали белгиланади.

Масалан, $\langle \mathbb{R}^+, \cdot, 1 \rangle \cong \langle \mathbb{R}, +, 0 \rangle$. Ҳақиқатан, $a \in \mathbb{R}^+$ бўлганда $\varphi(a) = \log_2 a$ акслантиришни олсак, \mathbb{R}^+ тўплам \mathbb{R} тўпламнинг устига бир қийматли аксланади ҳамда $\log_2(a \cdot b) = \log_2 a + \log_2 b$ ва $\log_2 1 = 0$ бўлгани учун \mathbb{R} да бинар ва нулар алгебраик амаллар сақланади.

Энди $\psi(a) = 2^a$ кўринишдаги акслантириш ёрдамида $\langle \mathbb{R}, +, 0 \rangle$ алгебра $\langle \mathbb{R}^+, \cdot, 1 \rangle$ алгебра устига аксланади. Бундан ташқари $\varphi(\psi(a)) = \varphi \psi(a)$, $\log_2 2^a = a$ га асосан $\varphi \cdot \psi = \psi \cdot \varphi = e$ айний акслантириш бўлгани учун φ акслантириш изоморф акслантиришдир.

Бўш бўлмаган A тўпламда бир қанча алгебраик амаллар билан биргаликда қандайдир муносабатлар ҳам аниқланган бўлиши мумкин. Масалан, \mathbb{Z} тўплам элементлари учун кичиклик, катталик, қолдиқсиз бўлинишлик, бир нечта соннинг энг катта умумий бўлувчиси ва бошқа муносабатлар аниқланган. Бўш бўлмаган A тўпламда аниқланган муносабатлар $\omega_1, \omega_2, \dots, \omega_s$ лардан иборат бўлса, $\Omega = \{\omega_1, \omega_2, \dots, \omega_s\}$ каби белгилашни киритамиз.

Бўш бўлмаган A тўпلام, унда аниқланган $F = \{f_1, f_2, \dots, f_n\}$ алгебраик амаллар ва $\Omega = \{\omega_1, \omega_2, \dots, \omega_s\}$ муносабатларнинг тартибланган учлиги алгебраик система деб айтилади ва у $\langle A, F, \Omega \rangle$ орқали белгиланади.

Масалан, $N = \langle N, +, \cdot, < \rangle$ алгебраик система бўлади.

Тартибланган $\langle A, \Omega \rangle$ жуфтлик эса баъзан модел деб юритилади. Масалан, $N = \langle N, < \rangle$ — модел бўлади.

Биз бундан сўнг алгебраларнинг турлича кўринишларидан иборат бўлган группа, ҳалқа, майдон, чизиқли фазо, чизиқли алгебра ва бошқа тушунчалар билан шуғулланамиз.

М а ш қ л а р

1. $N = \langle N, + \rangle$ алгебрани $H = \{1, -1\}$ бўлганда $N' = \langle H, \cdot \rangle$ алгебрага гомоморф акслантиринг.

2. $Q = \langle Q^+, \cdot \rangle$ алгебрани $\langle Z, + \rangle$ алгебрага гомоморф акслантиринг.

3. $Q = \langle Q \setminus \{0\}, \cdot \rangle$ алгебрани ўз-ўзига неча усулда изоморф акслантириш мумкин?

4. $Q = \langle Q, +, \cdot \rangle$ алгебра $R = \langle R, +, \cdot \rangle$ алгебра учун қисм алгебра бўладими?

5. $R = \langle R, +, \cdot \rangle$ алгебра чексиз кўп қисм алгебрага эга эканлигини исботланг.

6. Агар f_1, f_2, f_3 лар мос равишда айириш, қолдиқсиз бўлиниш ва квадрат илдиз чиқариш каби амаллар бўлса: а) $\langle N, f_1 \rangle$; б) $\langle Z, f_2 \rangle$; в) $\langle Q, f_3 \rangle$; г) $\langle R, f_3 \rangle$ лар алгебра бўладими?

7. N, Z, Q ва R тўпلامларнинг шундай N_1, Z_1, Q_1, R_1 қисм тўпلامларини топингки, улар учун: а) $\langle N_1, f_1 \rangle$; б) $\langle Z_1, f_2 \rangle$; в) $\langle Q_1, f_3 \rangle$ ва г) $\langle R_1, f_3 \rangle$ лар алгебрани ташкил этсин.

8. $B \subset Z$ қандай бўлганда $\langle Z, + \rangle$ алгебрани $\langle B, + \rangle$ алгебрага изоморф акслантирувчи ϕ акслантириш мавжуд? Агар мавжуд бўлса, уни аниқланг.

23-§. НАТУРАЛ СОЊЛАР СИСТЕМАСИ

Биз алгебраик системалар темасини кўриб ўтганимизда унинг асосий тўплами исталган элементлардан тузилган бўлиши мумкин деган эдик. Агар қаралаётган системаларнинг асосий тўплами элементлари сонлар-

дан иборат бўлса, бундай системалар одатда сонли системалар деб юритилади.

Бу курсда асосан натурал, бутун, рационал, ҳақиқий ва комплекс сонлар системалари билан шуғулланилади. Сонли системаларни қуришнинг асосий иккита усули мавжуд. Улар конструктив ва аксиоматик усуллардир. Бу иккала усул ҳам тўплам тушунчасига асосланган бўлиб, дастлаб натурал, сўнгра рационал, ҳақиқий ва комплекс сонлар системалари қаралади.

Конструктив усулнинг моҳияти шундан иборатки, янги қурилаётган система аввалдан маълум ҳисобланган тушунча ёрдамида баён этилади. Масалан, натурал сонлар системаси учун бошланғич тушунча тўплам ҳисобланса, рационал сонлар системаси учун бошланғич тушунча натурал сонлар системасидир ва ҳ. к.

Сонлар системаларини аксиоматик усулда қуришда эса ҳар бир системанинг асосий хоссалари аксиомалар ёрдамида берилади.

Энди натурал сонлар системасини аксиоматик усулда баён этамиз. Бунинг учун асосий бошланғич муносабат сифатида « b элемент a элементдан бевосита кейин келади» муносабати ва бу муносабат учун ўринли бўлган аксиомалар системасини оламиз.

Таъриф. Бирор бўшмас N тўпلامнинг a ва b элементлари учун « b элемент a элементдан бевосита кейин келади» муносабати ўринли бўлиб, мазкур тўплам элементлари учун қуйидаги тўртта аксиома бажарилса, у ҳолда N тўпلامнинг элементлари *натурал сонлар* дейилади:

1) ҳеч қандай натурал сондан кейин келмайдиган 1 сон мавжуд (агар a дан бевосита кейин келадиган элементни a' десак, бу аксиомада $a' \neq 1$ кўринишда ёзилади);

2) исталган a натурал сон учун ундан бевосита кейин келадиган натурал сон ягонадир, яъни

$$(a = b) \Rightarrow (a' = b') \quad (\forall a, b \in N);$$

3) 1 сонидан бошқа ихтиёрий натурал сон битта ва фақат битта натурал сондан кейин келади, яъни

$$(a' = b') \Rightarrow (a = b) \quad (\forall a, b \in N);$$

4) агар натурал сонлар тўпламининг исталган M қисм тўплами: а) 1 ни ўз ичига олса; б) ихтиёрий a элементнинг M да бўлишидан a' нинг ҳам M да бўлиши келиб чиқса,

M қисм тўплам N натурал сонлар тўплами билан устма-уст тушади, яъни

$$\forall (M \subseteq N) ((1 \in M) \wedge ((a \in M \Rightarrow a' \in M)) \Rightarrow M = N$$

(индукция аксиомаси).

Юқоридаги аксиомаларни дастлаб Италия математиги Пеано (1858 — 1932) таклиф этгани учун улар Пеано аксиомалари деб юритилади.

Индукция аксиомасининг моҳияти қуйидагидан иборат: $(\forall n \in N) (A(x) \Rightarrow B(x))$ теоремани исботлаганда аввало унинг $n = 1$ учун ростлиги кўрсатилади. Сўнгра берилган теорема $n = k$ учун тўғри деб фараз қилиниб, унинг $n = k + 1$ учун ростлиги исботланади. Шундан кейин теорема исталган n натурал сон учун тўғри деб ҳисобланади. Теоремаларни бу усулда исботлаш математик индукция принципи асосида исботлаш усули деб юритилади. Шу усулнинг тўғрилигини исбот қиламиз.

1-теорема (математик индукция принципи). *Агар бирор $B(n)$ тасдиқ $n = 1$ учун рост бўлиб, унинг $n = k$ да ростлигидан $n = k + 1$ учун ҳам ростлиги келиб чиқса, $B(n)$ тасдиқ исталган натурал сон учун ҳам рост бўлади.*

Исботи. Фараз қилайлик, $M \subseteq N$ тўплам $B(n)$ тасдиқ рост бўлган барча натурал сонлар тўплами бўлсин. У ҳолда теорема шартига асосан: а) $1 \in M$, чунки $n = 1$ учун теорема рост; б) $n = k \in M$ бўлсин, яъни $B(k)$ тасдиқ k натурал сон учун рост бўлсин. У ҳолда теорема шартидан $B(k')$ рост, демак, $k' \in M$ натурал сон k дан бевосита кейин келувчи сон бўлганидан M тўплам учун 4) аксиоманинг а) ва б) шартлари ўринли. Демак, тасдиқ исталган натурал сон учун рост.

Математик индукция принципига мисоллар келтирамиз.

$$1. \quad 1^2 + 2^2 + 3^2 + \dots + n^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} \quad (1)$$

тенглик n нинг ҳар қандай натурал қийматида тўғри эканлигини исботланг.

Ҳақиқатан ҳам, $n = 1$ бўлса, $1^2 = \frac{1 \cdot 2 \cdot 3}{6} = 1$, $1^2 = 1$ бўлиб, (1) тенглик тўғри.

Бу ерда $A(r)$ тасдиқ деганда дастлабки r та натурал сон квадратларининг йиғиндисини тушунамиз. Математик индукция принципига асосан $A(r)$ рост деб олинади, яъни

$$1^2 + 2^2 + 3^2 + \dots + r^2 = \frac{r(r+1)(2r+1)}{6} \quad (2)$$

тенглик тўғри бўлади. Энди $A(r)$ нинг ростлигидан фойдаланиб, $A(r+1)$ нинг ростлигини кўрсатамиз. Бунинг учун (2) тенгликнинг иккала қисмига $(r+1)^2$ ни қўшамиз:

$$\begin{aligned} & 1^2 + 2^2 + 3^2 + \dots + r^2 + (r+1)^2 = \\ & = \frac{r(r+1)(2r+1)}{6} + (r+1)^2 = \frac{r(r+1)(2r+1) + 6(r+1)^2}{6} = \\ & = \frac{(r+1)(r(2r+1) + 6(r+1))}{6} = \frac{(r+1)(2r^2 + r + 6r + 6)}{6} = \\ & = \frac{(r+1)(2r^2 + 7r + 6)}{6} = \frac{(r+1)(r+2)(2r+3)}{6}. \end{aligned}$$

Демак,

$$1^2 + 2^2 + 3^2 + \dots + (r+1)^2 = \frac{(r+1)(r+2)(2r+3)}{6}. \quad (3)$$

Бу тенглик $A(r+1)$ тасдиқни ифодалайди, чунки (1) даги n ни $r+1$ билан алмаштирадик, (3) ҳосил бўлади. Демак, (1) тенглик барча натурал сонлар учун ўринли экан.

$$2. \quad 1^3 + 2^3 + 3^3 + \dots + n^3 = \left(\frac{n(n+1)}{2}\right)^2 \quad (4)$$

тенглик n нинг ҳар қандай натурал қийматида тўғри эканлигини исботланг.

(4) тенгликнинг тўғрилигини математик индукция принципига асосан исботлайлик.

1) $n = 1$ да $1^3 = \left(\frac{1(1+1)}{2}\right)^2$ тенглик тўғри, яъни $A(1)$ рост.

2) Фараз қилайлик, $A(r)$ рост, яъни

$$1^3 + 2^3 + 3^3 + \dots + r^3 = \left(\frac{r(r+1)}{2}\right)^2 \quad (5)$$

тенглик тўғри бўлсин.

$A(r)$ нинг ростлигига асосланиб, $A(r+1)$ нинг ростлигини кўрсатамиз. Бунинг учун (5) тенгликнинг иккала томониغا $(r+1)^3$ ни қўшамиз:

$$\begin{aligned} & 1^3 + 2^3 + 3^3 + \dots + r^3 + (r+1)^3 = \\ & = \left(\frac{r(r+1)}{2}\right)^2 + (r+1)^3 = (r+1)^2 \left(\frac{r^2}{4} + r + 1\right) = \\ & = \frac{(r+1)^2}{4} \cdot (r^2 + 4r + 4) = \left(\frac{(r+1)(r+2)}{2}\right)^2. \end{aligned}$$

$$\text{Демак, } 1^3 + 2^3 + 3^3 + \dots + r^3 + (r+1)^3 = \left(\frac{(r+1)(r+2)}{2} \right)^2.$$

Бу тенглик (4) даги n ни $r+1$ билан алмаштирилганлигини ифодалайди. Демак, (4) тенглик исталган n натурал сон учун тўғри экан.

3. Биномиал теорема.

Мақтаб математикаси курсидан қуйидаги айниятларнинг ўринли эканлиги маълум:

$$\begin{aligned} (a+b)^0 &= 1; \\ (a+b)^1 &= a+b; \\ (a+b)^2 &= a^2+2ab+b^2; \\ (a+b)^3 &= a^3+3a^2b+3ab^2+b^3; \\ (a+b)^4 &= (a+b)^2(a+b)^2 = a^4+4a^3b+6a^2b^2+4ab^3+b^4. \end{aligned}$$

Энди биз олдимизга $n > 4$ бўлганда $(a+b)^n$ нинг коэффициентларини ҳисоблашни мақсад қилиб қўямиз.

Агар юқоридагиларга эътибор берсак, $a+b$ иккиҳаднинг ҳар хил даражалари ёйилмасида a ва b лар қуйидаги коэффициентлар билан қатнашади:

$n = 0$ да	1	$(n = 0$ ҳол умумий-
$n = 1$ да	1 1	ликни бузмаслик
$n = 2$ да	1 2 1	учун олинади)
$n = 3$ да	1 3 3 1	
$n = 4$ да	1 4 6 4 1	
$n = 5$ да	1 5 10 10 5 1	

Бу схемага *Паскаль учбурчаги* дейилади. Мазкур учбурчагдаги ҳар бир сон ўзидан юқорида турган (чап ва ўнгда) иккита соннинг йиғиндисига тенг.

$$\text{Масалан, } (a+b)^8 = a^8 + 8a^7b + 28a^6b^2 + 56a^5b^3 + 70a^4b^4 + 56a^3b^5 + 28a^2b^6 + 8ab^7 + b^8.$$

Агар Паскаль учбурчагининг n -сатрида турувчи сонларни мос равишда $C_n^0, C_n^1, C_n^2, \dots, C_n^k, \dots, C_n^n$ орқали белгиласак, $C_n^0 = C_n^n = 1$ ва юқорида эслаганимиздек

$$C_n^{r+1} = C_{n-1}^r + C_{n-1}^{r+1} \quad (6)$$

тенгликлар ўринли бўлади. Демак,

$$(a+b)^n = a^n + C_n^1 a^{n-1}b + C_n^2 a^{n-2}b^2 + \dots + C_n^{n-1} ab^{n-1} + b^n \quad (7)$$

тенглик ўринли. (7) тенгликни *Ньютон биноми* дейилади.

(7) тенгликнинг ўнг томони биномиал ёйилма, чап томони бином, унинг коэффициентлари эса биномиал коэффициентлар

дейлади. C_n^m биномиал коэффициент қуйидагича ҳисобланади:

$$C_n^m = \frac{n(n-1)(n-2)\dots(n-(m-1))}{1\cdot 2\cdot 3\dots m} = \frac{n!}{m!(n-m)!}. \quad (8)$$

(8) формулада $n! = 1\cdot 2\cdot 3\cdot \dots\cdot n$, $0! = 1$ деб тушунилади.

(7) формуланинг тўғрилигини n бўйича индукция методи асосида исбот қиламиз. Бу формуланинг $n = 1, 2, 3$ ларда ўринли эканлигини юқорида кўриб ўтдик. Фараз қилайлик, бу тасдиқ даража кўрсаткичи n дан катта бўлмаган даражалар учун ўринли бўлсин. Унда (7) муносабатнинг иккала томонини $a + b$ га кўпайтирамиз:

$$\begin{aligned} (a + b)^{n+1} &= (a + b)^n \cdot (a + b) = a^n (a + b) + \dots + \\ &+ C_n^k a^{n-k} b^k (a + b) + \dots + b^n (a + b) = a^{n+1} + \\ &+ a^n b + \dots + C_n^{k-1} a^{n+2-k} b^{k-1} + \dots + \\ &+ C_n^{k-1} a^{n+1-k} b^k + C_n^k a^{n+1-k} b^k + C_n^k a^{n-k} b^{k+1} + \\ &+ \dots + ab^n + b^{n+1}. \end{aligned}$$

Ўхшаш ҳадларни ихчамлагандан сўнг $a^{n+1-k} b^k$ бирҳад олдидаги коэффициент

$$\begin{aligned} C_n^{k-1} + C_n^k &= \frac{n!}{(k-1)!(n-k+1)!} + \frac{n!}{k!(n-k)!} = \\ &= \frac{n!}{(k-1)!(n-k)!} \cdot \left(\frac{1}{n-k+1} + \frac{1}{k} \right) = \frac{n!}{(k-1)!(n-k)!} \times \\ &\times \frac{(n+1)}{k(n-k+1)} = \frac{(n+1)!}{k!(n-k+1)!} = C_{n+1}^k, \quad C_n^{k-1} + C_n^k = C_{n+1}^k \end{aligned}$$

дан иборат бўлади. Шундай қилиб, (7) формула $a + b$ иккиҳаднинг $n + 1$ даража кўрсаткичи учун ҳам ўринли экан. Математик индукция принципига асосан мазкур формула исботланган $n \in N$ учун рост деган хулосага келамиз.

4. A ва B чекли тўпламлар бўлиб, A тўплам m та элементдан, B тўплам n та элементдан иборат бўлсин.

а) A тўпламни B нинг ичига инъектив акслантиришлар сони (биз уни A_n^m деб белгилаймиз) $A_n^m = n(n-1)(n-2)\dots(n-(m-1))$ та эканлигини исботланг.

б) A ни B нинг ичига мумкин бўлган барча акслантиришлар сони n^m та эканлигини исботланг.

Исботи. а) $m < n$ бўлиши шарт, акс ҳолда A тўплам B нинг ичига инъектив аксланмайди. Исботни m бўйича индукция методи асосида олиб борамиз. $m = 1$ да $A_n^1 = n$ бў-

либ, тасдиқ рост. Энди ушбу тасдиқни $m = k$ да ўринли деб, унинг $m = k + 1$ учун тўғрилигини исботлаймиз. n элементли тўпламга $k + 1$ элементли тўпламнинг барча ички инъектив акслантиришларини ҳосил қилиш учун шу n элементли тўпламнинг барча k элементли ички инъектив акслантиришларининг ҳар бирига $n - k$ та элементларни кетма-кет бирлаштириб чиқиш керак.

Натижада n элементли тўпламга k элементли тўпламнинг ички акслантиришлар сони $n - k$ марта ортади, яъни $A_n^{k+1} = A_n^k (n - k) = n (n - 1) (n - 2) \dots (n - (k - 1)) (n - k)$. A_n^k акслантиришларнинг барчаси ҳар хил бўлгани учун A_n^{k+1} та акслантиришларнинг ҳам барчаси ҳар хил бўлади.

Шундай қилиб, математик индукция принципига асосан $A_n^m = n (n - 1) \dots (n - (m - 1))$ экан.

б) M тўплами B нинг ичига мумкин бўлган барча акслантиришлар сонини M_n^m деб белгилаймиз. 1) Агар M тўплам бир элементли тўплам бўлса, бу элемент B нинг барча элементларига аксланиши мумкин. Демак, $M_n^1 = n$ бўлади. Шундай қилиб, тасдиқ $m = 1$ учун рост.

2) Тасдиқни $m = k - 1$ элементли M_1 тўплам учун рост деб фараз қиламиз, яъни $M_n^{k-1} = n^{k-1}$ бўлсин, у ҳолда тасдиқни $m = k$ элементли M тўплам учун исбот қиламиз. Ҳақиқатан, k элементли M тўплами B тўплам ичига мумкин бўлган барча $k - 1$ элементли M_1 қисм тўпламлари акслантиришларидан k элементли акслантиришлари (яъни M тўплами B нинг ичига акслантиришлари) ни ҳосил қилиш учун $k - 1$ элементли M_1 қисм тўпламга a_k элементни қўшамиз. У ҳолда $M = M_1 \cup \{a_k\}$ ўринли бўлиб, $M_1 \cap \{a_k\} = \emptyset$ бўлади. M_1 қисм тўпламнинг ҳар бир акслантиришига $\{a_k\}$ нинг n та акслантириши мўжделгани учун (чунки a_k элемент B нинг исталган элементига аксланиши мумкин), k элементли M тўпламнинг барча ҳар хил акслантиришлари сони $M_n^k = M_n^{k-1} \cdot n = n^{k-1} \cdot n = n^k$, яъни $M_n^k = n^k$ га тенг бўлади.

Машқлар

1. n элементли тўпламнинг барча m элементли қисм тўпламлари сони $C_n^m = \frac{n (n - 1) (n - 2) \dots (n - (m - 1))}{1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot \dots \cdot m}$ формула билан аниқланишини исботланг.

2. n элементли тўпламнинг ўз-ўзига ўзаро бир қийматли

акслантиришлари (ўрнига қўйишлари) сони $P_n = n!$ формула билан ҳисобланишини исботланг.

3. Қуйидаги тенгликлар n нинг ҳар қандай натурал қий- матларида тўғри эканлигини исботланг:

$$а) 1 + 2 + 3 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2};$$

$$б) 1 + 3 + 5 + \dots + (2n+1) = (n+1)^2.$$

$$в) 1^2 + 3^2 + 5^2 + \dots + (2n+1)^2 = \frac{(n+1)(2n+1)(2n+3)}{3};$$

$$г) 1^3 + 3^3 + 5^3 + \dots + (2n+1)^3 = (n+1)(2n^2+4n+1);$$

$$д) 1 + 2q + 3q^2 + \dots + nq^{n-1} = \frac{1 - (n+1)q + nq^{n+1}}{(1-q)^2}.$$

4. Мактаб математика курсидаги қайси теоремалар математик индукция принципи асосида исботланади?

24. §. ГРУППАЛАР

Баъзи бир алгебранк системалардаги алгебранк амалларнинг хоссалари мактаб математикаси курсида кўриб ўтилган қўшиш ва кўпайтириш амаллари хоссаларига яқин хоссаларга эга бўлади. Бундай алгебранк системалар қаторига группа, ҳалқа, майдон, чизиқли фазо ва чизиқли алгебралар киради. Ҳозирги замон алгебрасининг асосий вазифаларидан бири юқорида саналарини ўрганишдан иборат. Бу системаларнинг энг соддаси группадир. Энди шу тушунчани баён этишга киришамиз.

Битта бинар \top ва битта унар $*$ алгебранк амалларга эга бўлган бўш бўлмаган G тўплам берилган бўлсин.

1-таъриф. Агар G тўпламда қуйидаги аксиомалар бажарилса, у ҳолда $\langle G, \top, * \rangle$ алгебра *группа* дейилади:

1) $(\forall a, b, c \in G) a \top (b \top c) = (a \top b) \top c$, яъни \top бинар алгебранк амал ассоциатив;

2) $(\forall a \in G, \exists e \in G) a \perp e = a = e \top a$, яъни \top алгебранк амалга кўра ҳар бир $a \in G$ элемент учун ўнг ва чап e нейтрал элемент мавжуд;

3) $(\forall a \in G, \exists a^* \in G) a \top a^* = e = a^* \top a$, яъни исталган $a \in G$ учун ўнг ва чап симметрик элемент мавжуд.

\top бинар алгебранк амал G тўпламда группа ҳосил қилувчи амал деб юритилади ва у G тўпламнинг исталган a ва b элементларидан тузилган тартибланган $(a; b)$ жуфтликка ягона $c \in G$ элементни мос қўяди.

2-таъриф. Агар $\langle G, \top, * \rangle$ группа бўлиб, группанинг таърифидаги $(\forall a, b \in G) a \top b = b \top a$ коммутативлик шarti ҳам бажарилса, у ҳолда $\langle G, \top, * \rangle$ группа \top бинар алгебраик амалга нисбатан *коммутатив группа* ёки *абель группаси* дейилади.

Группа таърифида учрайдиган G тўплам ва унда қаралаётган бинар алгебраик амалнинг танланишига қараб бир қанча группаларни ҳосил қилиш мумкин.

3-таъриф. Агар G тўплам элементлари \top бинар алгебраик амалга нисбатан ассоциатив бўлса, $\langle G, \top \rangle$ алгебра ярим группа дейилади.

Масалан, N тўплам қўшиш ва кўпайтириш амалларининг ҳар бирига нисбатан ярим группадир.

Нейтрал элементга эга бўлган ярим группа *моноид* деб аталади.

Масалан, $\langle N, \cdot, 1 \rangle$ моноид бўлади.

\top бинар алгебраик амални оддий кўпайтириш амали билан алмаштирсак, ҳосил бўлган группа *мультипликатив* группа деб аталади. Бундай ҳолда $a \cdot b$ га a ва b элементларнинг кўпайтмаси дейилади.

Кўпайтириш амалига кўра нолдан фарқли a элементга симметрик бўлган элемент a^{-1} орқали белгиланади ва бу элемент a га тескари элемент дейилади.

Кўпайтириш амалига нисбатан нейтрал элемент 1 орқали белгиланади.

\top бинар алгебраик амални қўшиш амали билан алмаштирсак, группа аксиомалари қуйидаги кўринишни олади:

1. $(\forall a, b, c \in G) a + (b + c) = (a + b) + c$, яъни G тўпламдаги ихтиёрый учта элементни қўшиш ассоциатив.

2. $(\forall a \in G, \exists 0 \in G) a + 0 = a$, яъни G тўпламда нейтрал элемент ноль мавжуд.

3. $(\forall a \in G, \exists (-a) \in G) a + (-a) = 0$, яъни G тўпламнинг ихтиёрый a элементи учун қарама-қарши элемент мавжуд.

$\langle G, +, 0 \rangle$ группанинг ихтиёрый a ва b элементлари учун $a + b = b + a$ бўлгани сабабли $\langle G, +, 0 \rangle$ алгебра коммутатив группа бўлади.

Қўшиш амалига нисбатан қаралаётган бундай группалар *аддитив* группалар деб аталади.

4-таъриф. $\langle G, \top, * \rangle$ группанинг бирор M қисм тўплами $\langle G, \top, * \rangle$ даги алгебраик амалга нисбатан группа ташкил этса, M га $\langle G, \top, * \rangle$ группанинг қисм группаси дейилади.

Теорема. $\langle G, \top, * \rangle$ группанинг қисм тўплами

$\langle G, \top, * \rangle$ да қисм группа ташиқил этиши учун қуйидаги иккита шарт бажарилиши зарур ва етарли:

1. $h \top h' \in M$ ($\forall h, h' \in M$);
2. $\forall h \in M \Rightarrow h^{-1} \in M$

(M нинг исталган h элементига тесқари бўлган h^{-1} элемент ҳам M га тегишли).

Исботи. M тўплам группа бўлса, $M \subset \langle G, \top, * \rangle$ юқоридаги иккита шарт албатта бажарилади.

Фараз қилайлик, юқоридаги иккита шарт бажарилсин. U ҳолда $\forall h \in \langle G, \top, * \rangle$ учун $h \top h^{-1} \in M$ бўлади. $M \subset \langle G, \top, * \rangle$ бўлгани учун исталган $h, h', h'' \in M$ лар учун $h \top (h' \top h'') = (h \top h') \top h''$ тенглик бажарилади. Демак, M группа. $\langle G, \top, * \rangle$ группанинг қисм группалари тўплами бўш тўплам эмас, чунки $\langle G, \top, * \rangle$ нинг ўзи ва унинг бирлик (нейтрал) элементидан тузилган $\{e\}$ группалар $\langle G, \top, * \rangle$ учун қисм группа бўлади.

Мисоллар.

1. Барча бутун сонлар тўплами Z нинг элементлари учун қўшиш амали аниқланганлиги сабабли бу тўпламда аддитив группанинг барча аксиомалари бажарилади. Нейтрал элемент 0 , a учун симметрик элемент ($-a$) дан иборат. Шунинг учун $\langle Z, + \rangle$ аддитив группадир.

2. $\langle Z, \cdot \rangle$ группа бўлмайди, чунки $\langle Z, \cdot \rangle$ алгебра учун группанинг таърифидаги 3-аксиома бажарилмайди. Дарҳақиқат, $a \neq \pm 1$ бўлганда $a^{-1} \notin Z$.

3. Q — барча рационал сонлар тўплами бўлганда $\langle Q, + \rangle$ алгебра аддитив группа бўлади.

4. $\langle Q, \cdot \rangle$ алгебра группа бўлмайди, чунки бу алгебра учун $a = 0$ бўлганда группанинг таърифидаги 3-аксиома бажарилмайди.

5. $\langle Q \setminus \{0\}, \cdot \rangle$ алгебра мультипликатив группа бўлади.

6. $\langle Q \setminus \{0\}, + \rangle$ алгебра группа бўлмайди, чунки бу алгебрада аддитив группанинг таърифидаги 2-аксиома бажарилмайди.

М а ш қ л а р

Қуйидаги тўпламлар уларда аниқланган алгебраик амалларга нисбатан группа ҳосил қилиш-қилмаслигини аниқланг:

1. а) Йўналиши бир хил бўлган векторлар тўплами векторларни қўшиш амалига нисбатан;

б) фазода ихтиёрий йўналишдаги векторлар тўплами векторларни қўшиш амалига нисбатан;

в) барча жуфт сонлар тўплами қўшиш амалига нисбатан;

г) $\{1, -1\}$ тўплам кўпайтириш амалига нисбатан;

д) барча ҳақиқий сонлар тўплами қўшиш ёки кўпайтириш амалига нисбатан;

е) $a + b\sqrt{3}$ ($a = b \neq 0, \forall a, b \in \mathbb{Q}$) кўринишдаги сонлар тўпламининг кўпайтириш амалига нисбатан Абель группаси эканлигини исботланг.

2. О нуқта атрофида бажарилган барча фазовий бурилишлар тўплами бурилишларни кўпайтиришга нисбатан коммутатив бўлмаган группа ташкил қилишини исботланг.

25-§. ГРУППАНИНГ СОДДА ХОССАЛАРИ

1-хосса. Исталган группада нейтрал элемент бир қийматли усулда аниқланади ва группанинг исталган элементи учун ягона тескари (симметрик) элемент мавжуд бўлади (исботланг, 21-§ га қаранг).

2-хосса. Ҳар қапдай мультипликатив группада бўлиш муносабати ўринли, яъни исталган a ва b элементлар учун шундай x ва y элементлар топиладики, улар учун $a \cdot x = b$ ва $y \cdot a = b$ тенгламалар ягона ечимларга эга бўлади.

Исботи. $a \cdot x = b$ тенгламан чапдан a^{-1} га кўпайтирсак, бир томондан $a^{-1}(ax) = (a^{-1}a)x = ex = x$, иккинчи томондан эса $a^{-1}(ax) = a^{-1}b$ ларга эга бўламиз. Бу икки муносабат $x = a^{-1}b$ бўлгандагина ўринлидир. $x = a^{-1}b$ элемент $a \cdot x = b$ тенгламанинг ечими бўлади. Ҳақиқатан, $a(a^{-1}b) = (aa^{-1})b = e \cdot b = b$, $a^{-1}b$ ечим $a \cdot x = b$ тенглама учун ягона ечим бўлади. Агар бирор c ҳам $a \cdot x = b$ нинг ечими бўлса, у ҳолда $c = a^{-1}b$ бўлади. Ҳақиқатан, $c = ec = (a^{-1}a)c = a^{-1}(ac) = a^{-1}b$, $c = a^{-1}b$ бўлади.

Худди шу усулда $y \cdot a = b$ тенгламанинг $y = ba^{-1}$ дан иборатлигига бевосита юқоридаги усулда текшириш йўли билан ишонч ҳосил қилиш мумкин.

3-хосса. Исталган группада элементларни чап ва ўнг томондан қисқартириш қонуни ўринли (исботланг, 21-§ га қаранг).

4-хосса. Группанинг a^{-1} элементига тескари элемент a нинг ўзидан иборат.

Исботи. a^{-1} га тескари элементни $(a^{-1})^{-1}$ десак, группа таърифидаги 3-аксиомага биноан $(a^{-1})(a^{-1})^{-1} = e$ бўлади. 1-хоссанинг иккинчи қисмига асосан $a^{-1} \cdot a = e$. Охириги икки тенгликдан $a^{-1}(a^{-1})^{-1} = a^{-1} \cdot a$. Ҳосил бўлган тенг-

ликка ўнгдан қисқартириш қонунини қўлласак, $(a^{-1})^{-1} = a$ келиб чиқади.

Шундай қилиб $a \cdot b = e$ бўлганда a ва b лар бир-бирига тескари элементлар бўлиб, бу ерда $a = b^{-1}$ ва $b = a^{-1}$ бўлар экан.

Э с л а т м а. Агар қаралаётган бинар алгебраик амал қўшиш амалидан иборат бўлса, аддитив гурппада ягона ноль элемент (1- хосса), ҳар бир x элемент учун ягона қарама-қарши ($-x$) элемент (1- хоссанинг иккинчи қисми) мавжуд, ниҳоят мазкур гурппада $a+x=b$ тенглама (2- хосса) ягона $x=b-a$ ечимга эга бўлади.

5- хосса. $\langle G, \cdot, ^{-1} \rangle$ гурппанинг ихтиёрий n та элементи шу гурппада аниқланган алгебраик амалга нисбатан ассоциатив бўлади.

И с б о т и. Исботни кўпайтириш амалига нисбатан олиб борамиз. Бунинг учун математик индукция принциpidан фойдаланамиз. 1) $n=1,2$ бўлганда исботнинг ҳожати йўқ. $n=3$ ҳол эса 2- аксиомада берилган. 2) Фараз қилайлик, тасдиқ $n=k$ учун рост бўлсин, яъни n та кўпайтувчининг кўпайтмаси қавсларнинг қўйилиш тартибига боғлиқ бўлмасин. Унда a_1, a_2, \dots, a_n элементлар кў-

пайтмасини қисқача $\prod_{i=1}^n a_i$ кўринишда ёза оламиз. $a_1, a_2, \dots, a_n,$

a_{n+1} та элементнинг қандайдир қавсларга боғлиқ бўлган кўпайтмасини a деб белгилаймиз. $n+1$ та элемент кўпайтмасини ҳар бир қавсда n дан ортиқ бўлмаган кўпайтувчилар кўпайтмаси шаклида (индуктив фаразимизга биноан) ёза оламиз, яъни $a = (a_1 \cdot a_2 \times \dots \cdot a_k) \cdot a_{k+1} \cdot \dots \cdot a_n \cdot a_{n+1}$ бўлиб, бу ерда натижа қавсларга

боғлиқ бўлмагани туфайли охириги кўпайтмани $a = \prod_{i=1}^k a_i \cdot \prod_{i=k+1}^{n+1} a_i$

орқали белгилаймиз. $\prod_{i=k+1}^{n+1} a_i$ кўпайтмада кўпайтувчилар сони

n дан катта эмас. Демак, бу кўпайтмани $\prod_{i=k+1}^{n+1} a_i =$

$= (\prod_{i=k+1}^{n+1} a_i) a_{n+1}$ кўринишда ёза оламиз. Энди ассоциативлик

қонунини урта элемент, яъни $\prod_{i=1}^k a_i \cdot \prod_{i=k+1}^n a_i$ ва a_{n+1} ларга қўл-

лаймиз. У ҳолда $a = \prod_{i=1}^k a_i \left(\prod_{i=k+1}^n a_i \right) a_{n+1} = \left(\prod_{i=1}^k a_i \prod_{i=k+1}^n a_i \right) a_{k+1}$

ҳосил бўлади. Яна индукция принципига биноан $\prod_{i=1}^k a_i \prod_{i=k+1}^n a_i =$

$= \prod_{i=1}^n a_i$ ҳосил қилиниб, ҳар биридаги кўпайтувчилар сони n

дан ортиқ бўлмагани учун $a = \left(\prod_{i=1}^n a_i \right) a_{n+1} = \prod_{i=1}^{n+1} a_i$ га эга

бўламиз.

6-хосса. $a_1, a_2, \dots, a_k \in G$ элементларнинг $a_1 \cdot a_2 \cdot \dots \cdot a_k$ кўпайтмасига тескари бўлган элемент $a_k^{-1} \cdot \dots \cdot a_2^{-1} \cdot a_1^{-1}$ бўлади.

Ҳақиқатан,

$$\begin{aligned} & (a_1 \cdot a_2 \cdot \dots \cdot a_k) \cdot (a_k^{-1} \cdot a_{k-1}^{-1} \cdot \dots \cdot a_2^{-1} \cdot a_1^{-1}) = \\ & = (a_1 \cdot a_2 \cdot \dots \cdot a_{k-1}) \cdot (a_k \cdot a_k^{-1}) \cdot (a_{k-1}^{-1} \cdot \dots \cdot a_2^{-1} \cdot a_1^{-1}) = \\ & = (a_1 \cdot a_2 \cdot \dots \cdot a_{k-1}) e \cdot (a_{k-1}^{-1} \cdot \dots \cdot a_2^{-1} \cdot a_1^{-1}) = (a_1 \cdot a_2 \cdot \dots \cdot a_{k-2}) \times \\ & \quad \times (a_{k-1} \cdot a_{k-1}^{-1}) \cdot (a_{k-2}^{-1} \cdot \dots \cdot a_2^{-1} \cdot a_1^{-1}) = (a_1 \cdot a_2 \cdot \dots \cdot a_{k-2}) \times \\ & \quad \times e \cdot (a_{k-2}^{-1} \cdot \dots \cdot a_2^{-1} \cdot a_1^{-1}) = \dots = a_1 \cdot a_1^{-1} = e, \\ & (a_1 \cdot a_2 \cdot \dots \cdot a_k) (a_k^{-1} \cdot \dots \cdot a_2^{-1} \cdot a_1^{-1}) = e. \end{aligned}$$

Шундай қилиб, $(a_1 \cdot a_2 \cdot \dots \cdot a_k)^{-1} = a_k^{-1} \cdot \dots \cdot a_2^{-1} \cdot a_1^{-1}$ бўлади.

Хусусий ҳолда $(a \cdot b)^{-1} = b^{-1} \cdot a^{-1}$.

7-хосса. $\underbrace{a \cdot a \cdot \dots \cdot a}_n$ кўпайтмани a^n кўринишда ёзиб, уни

a элементнинг n -даражаси деб юритамиз. Шунингдек, $a^{-1} \cdot a^{-1} \cdot \dots \cdot a^{-1} = (a^{-1})^n$ ни $(a^{-1})^n = a^{-n}$ орқали ёзамиз. Бу ҳолда a^{-1} нинг n -даражасига эга бўламиз. Энди $\forall a \in \langle G, \top, * \rangle$ учун $a^0 = e$ ($a \neq 0$) деб қабул қиламиз. Демак, $\langle G, \top, * \rangle$ группанинг ихтиёрий элементининг исталган бутун даражаси яна $\langle G, \top, * \rangle$ нинг элементини ифодалайди.

Қуйидаги тенгликларни исботлаш осон: $a^m \cdot a^n = a^{m+n}$, $(a^m)^n = a^{mn}$. Бунда m ва n исталган бутун сонлар. Фақат ўрин алмашувчи a ва b элементлар учунгина $(a \cdot b)^n = a^n \cdot b^n$ дир (исботланг). a^n ва a^{-n} лар ўзаро тескари элементлардир, чунки

$$a^n \cdot a^{-n} = a^{n+(-n)} = a^0 = e, \quad a^n \cdot a^{-n} = e.$$

Элементларининг сони чекли бўлган гурппага чекли гурппа ва элементларининг сони чексиз кўп бўлган гурппага чексиз гурппа дейилади. Гурппа элементлари сонига бу гурппанинг тартиби деб айтилади. Аддитив гурппада n та элементнинг йиғиндиси $x_1 + x_2 + \dots + x_n = \sum_{k=1}^n x_k$ орқали бел-

гиланади. Бу ерда $\sum_{k=1}^n x_k + \sum_{k=1}^m x_{k+n} = \sum_{k=1}^{m+n} x_k$ умумлашган ассоциатив қонуни ўринли бўлиб, унинг ҳам исботи индукция методи асосида олиб борилади.

Агар $\sum_{k=1}^n x_k$ йиғиндида барча қўшилувчилар ўзаро тенг

бўлса, уни $x + x + \dots + x = nx$ орқали ёзамиз. Бу ерда шуни алоҳида таъкидлаш лозимки, кўп ҳолларда n сони қаралаётган гурппага тегишли бўлмаслиги мумкин. nx элемент одатда x нинг n қаралиси деб юритилади.

Яна қуйидаги тенгликлар ўринли бўлади:

- 1) $nx + mx = (n + m)x$;
- 2) $m(nx) = mnx$;
- 3) $mx - nx = (m - n)x$ (исботланг).

26-§. ҲАЛҚА ВА УНИНГ СОДДА ХОССАЛАРИ

Биз «Гурппалар» назарияси билан танишганимизда қаралаётган тўплам элементлари учун битта бинар ва битта унар алгебраик амаллар ўринли эди. Энди бўш бўлмаган R тўплам элементлари учун иккита бинар алгебраик амал (биз уларни қисқача «қўпайтириш» ва «қўшиш» деб юритамиз) ва битта унар алгебраик амал (исталган a элемент учун симметрик бўлган элементнинг мавжудлиги) ўринли деб қараймиз.

1-таъриф. R тўпламнинг элементлари учун иккита бинар алгебраик амал, яъни «+» ва «·» амаллари аниқланган бўлиб, бу тўпламда қуйидаги аксиомалар бажарилса, у ҳолда $\langle R, +, \cdot \rangle$ алгебра ярим ҳалқа дейилади:

- 1) $a + (b + c) = (a + b) + c \quad (\forall a, b, c \in R)$;
- 2) $a + b = b + a \quad (\forall a, b \in R)$;

3) $(a + x = b + x) \Rightarrow (a = b) \wedge (x + a = x + b) \Rightarrow (a = b)$
($\forall a, b, x \in R$);

4) $a \cdot (b \cdot c) = (a \cdot b) \cdot c$ ($\forall a, b, c \in R$);

5) $(a + b) \cdot c = ac + bc$, $c(a + b) = ca + cb$ ($\forall a, b, c \in R$).

Агар юқоридаги аксиомалар билан биргаликда $ab = ba$ ($\forall a, b \in R$) бўлса, у ҳолда R ярим ҳалқа коммутатив дейилади. R тўплам чекли бўлганда R ярим ҳалқа ҳам чекли деб юритилади.

R тўпламнинг исталган a элементи учун $a + 0 = 0 + a = a$ бўлса, 0 элементга R тўпламнинг ноль элементи, $\forall a \in R$ учун $ae = a$ ва $ea = a$ бўлса, e элементга R ярим ҳалқанинг бирлик элементи дейилади.

$N = \{1, 2, 3, \dots, n, \dots\}$ тўплам учун тузилган $\langle N, +, \cdot \rangle$ алгебра натурал сонларнинг ярим ҳалқаси бўлади. Бу ярим ҳалқа бирлик элементга эга бўлган коммутатив ярим ҳалқади.

2-таъриф. $\langle N, +, \cdot \rangle$ алгебраик системага натурал сонлар системаси дейилади.

Эслатма. Кўп ҳолларда натурал сонлар тўплами сифатида $N_0 = \{0, 1, 2, \dots, n, \dots\}$ тўплам қаралади. Мазкур тўплам қўшиш ва кўпайтириш амалларига нисбатан ноль ва бирлик элементларга эга. Юқорида кўриб ўтганимиздек $N_0 = N \cup \{0\}$ тўпламда қўшиш ва кўпайтириш амаллари аниқланган ва ягонадир. Мазкур амаллар коммутатив ва ассоциатив. Кўпайтириш амали қўшиш амалига нисбатан дистрибутивдир.

3-таъриф. Агар R тўплам кўпайтириш ва қўшиш амалларига нисбатан ёпиқ бўлиб, қуйидаги шартлар бажарилса, яъни

1) $\langle R, + \rangle$ — аддитив группа;

2) $\langle R, \cdot \rangle$ — ярим группа;

3) кўпайтириш амали қўшиш амалига нисбатан дистрибутив, яъни

$$a(b + c) = ab + ac, \quad (b + c)a = ba + ca \quad (\forall a, b, c \in R)$$

бўлса, у ҳолда $\langle R, +, \cdot \rangle$ система ҳалқа дейилади.

Агар юқоридаги шартлар билан биргаликда яна

4) $ab = ba$ ($\forall a, b \in R$) бўлса, у ҳолда $\langle R, +, \cdot \rangle$ система коммутатив ҳалқа дейилади.

Исталган R ҳалқа элементлари учун аниқланган кўпайтиришнинг айиришга нисбатан дистрибутивлик қонуни ҳам бажарилади, яъни $a(b - c) = ab - ac$, $(b - c)a = ba - ca$ лар ўринли бўлади. Ҳақиқатан, $c + (b - c) = b$ тенгликнинг иккала томонини чапдан a га кўпайтирсак, $ac + a(b - c) = ab$

ҳосил бўлади. Охирги тенгликнинг иккала томонига — ac элементни қўшсак, $a(b - c) = ab - ac$ ҳосил бўлади.

Энди ҳалқанинг таърифидан келиб чиқадиган баъзи бир содда *хоссалар* билан танишиб ўтамиз:

1°. R ҳалқа аддитив группа бўлгани учун у ягона ноль элементга ва ҳар бир элемент учун — a орқали белгиланувчи ягона қарама-қарши элементга эга. R ҳалқада $a + x = b$ тенглама ягона ечимга эга (21-§ га қаранг).

2°. Учта элементни қўшишдаги ўринли бўлган ассоциативлик қонунини исталган n та элемент учун ёзиш мумкин, яъни

$$a_1 + a_2 + \dots + a_k = \sum_{i=1}^k a_i \quad (1)$$

йиғинди қандайдир қавслар орқали ёзилган бўлса, бу йиғинди қавсларнинг қўйилиш тартибига боғлиқ эмас.

3°. Агар $a_1 = a_2 = \dots = a_n = a$ бўлса, (1) йиғиндини a элементнинг n карралиси кўринишида қуйидагича ёзиш мумкин: $na = \underbrace{a + a + \dots + a}_n$.

Бундан фойдаланиб, $na + ma$ йиғинди $na + ma = \underbrace{a + a + \dots + a}_n + \underbrace{a + a + \dots + a}_m = \underbrace{a + a + \dots + a}_{n+m}$

$= (n + m)a$, $na + ma = (n + m)a$ кўринишда ёзилади. na кўпайтмани ҳалқанинг иккита элементи кўпайтмаси деб қараш мумкин эмас.

Агар R ҳалқа бирлик e элементга эга, яъни $\forall a \in R, \exists e \in R, a \cdot e = a$ бўлса, у ҳолда $na = n(ea) = nea$ тенглик бажарилгани сабабли, $ne \in R$ бўлади.

4°. a га қарама-қарши бўлган — a элементнинг n карралиси $\underbrace{(-a) + (-a) + \dots + (-a)}_n = (-n)a = -na$ бў-

лади. $(n + m)a = na + ma$ тенгликдан $m = -n$ бўлганда $(n + (-n))a = (n - n)a = na - na = 0$ элемент ҳам ҳосил қилинади, яъни $0 \cdot a = 0$ тенглик доимо ўринли.

Биз охирги тенгликни ҳосил қилишда a га ҳеч қандай шарт қўймадик.

4-таъриф. $a \neq 0, b \neq 0$ бўлганда $a \cdot b = 0$ бўлса, a ва b лар *нолнинг бўлувчилари* дейилади.

Бу тушунчалардан қуйидагини ёза оламиз: нолнинг бўлувчисига эга бўлмаган ҳалқада кўпайтманинг нолга тенг бўлиши учун кўпайтувчилардан камида биттаси нолга тенг бўлиши варур.

Лекин бу тасдиқнинг тескараси умуман тўғри эмас, яъни кўпайтувчиларнинг бирортаси ҳам нолга тенг бўлмаганда, кўпайтма нолга тенг бўлиши мумкин.

Мисол. $(-1; 1)$ ораликда узлуксиз бўлган функциялар тўплами қўшиш ва кўпайтириш амалига нисбатан ҳалқа бўлади (текшириб кўринг). Биз мазкур функциялардан иккитасини қуйидаги усулда оламиз:

$$f(x) = \begin{cases} x, & \text{агар } x > 0, \\ 0, & \text{агар } x \leq 0; \end{cases}$$

$$\varphi(x) = \begin{cases} 0, & \text{агар } x > 0, \\ x, & \text{агар } x \leq 0. \end{cases}$$

Ўз-ўзидан маълумки, бу функцияларнинг ҳар бири нолдан фарқли, лекин уларнинг кўпайтмаси $f(x) \times \varphi(x) = 0$ бўлади.

Юқоридаги мисолга биноан ҳалқа нолнинг бўлувчиларига эга бўлар экан.

27-§. ҚИСМ ҲАЛҚА ВА ҲАЛҚА ХАРАКТЕРИСТИКАСИ

1-таъриф. R ҳалқанинг бирор M қисм тўплами R да аниқланган иккита бинар алгебраик амалга нисбатан ҳалқа ташкил этса, M тўплам R ҳалқанинг қисм ҳалқаси дейилади.

Масалан, барча жуфт сонлар тўплами барча бутун сонлар ҳалқасининг қисм ҳалқаси бўлгани ҳолда, барча бутун сонлар ҳалқаси ўз навбатида барча рационал сонлар ҳалқасининг қисм ҳалқаси бўлади.

Қуйидаги теорема R ҳалқада бирор M қисм тўпланинг ҳалқа ташкил қилиш ёки қилмаслигини аниқлашда муҳим роль ўйнайди.

Теорема. R ҳалқанинг бирор бўш бўлмаган M қисм тўплами ҳалқа бўлиши учун бу тўплам ихтиёрий a ва b элементлар билан биргаликда уларнинг йиғиндиси, айрмаси ва кўпайтмасини ўзида сақлаши зарур ва етарли.

Исботи. Етарлилиги. M ҳалқа бўлсин. M да теоремадаги шартлар бажарилади ва $M \subset R$ бўлгани учун M қисм ҳалқа бўлади.

Зарурлиги. Фараз қилайлик, $\forall a, b \in M$ бўлганда $a + b \in M$, $a - b \in M$ ва $a \cdot b \in M$ бўлсин. M нинг қисм ҳалқа эканлигини кўрсатамиз. Шундай қилиб, M да иккита бинар алгебраик амал аниқланган. Энди M нинг аддитив группа эканлигини кўрсатамиз. Бунинг учун M да

$$a + x = b \quad (1)$$

тенгламанинг ягона ечимга эга эканлигини кўрсатиш кифоя. Теорема шартдан $a \in M$, $b \in M \Rightarrow b - a = c \in M$ ва R тўпламда аниқланган айириш амалининг хоссасига асосан $a + (b - a) = b$ ёки $a + c = b$ тенгликлар ўринли бўлади. Бу ерда $c = b - a$. Бу эса (1) тенгламанинг ечимидир. Демак, M тўплам R ҳалқанинг қисм ҳалқаси экан. Ҳалқанинг таърифига кўра бу ечим ягона.

Эслатма. $a + b = a - (-b)$ бўлгани учун теоремадаги биринчи шартни, яъни $a + b \in M$ шартни олмасдан, қолган иккита шарт билан чеклансак ҳам M қисм ҳалқа бўлади.

Исталган R ҳалқа учун $\{0\}$ ва R ҳалқанинг ўзи қисм ҳалқалар бўлади. Бу қисм ҳалқалар, одатда R ҳалқанинг хос қисм ҳалқалари деб юритилади. Шундай қилиб, исталган R ҳалқа учун қисм ҳалқалар тўплами бўш бўлмайди.

Энди ҳалқа характеристикаси тўғрисида сўз юритамиз.

Фараз қилайлик, R бирлик элементга эга бўлган ҳалқа бўлсин. Биз ўз олдимизга бирлик $e \neq 0$ элементни ўз ичига олувчи ва R нинг бирлик элементини ўз ичига олувчи барча қисм ҳалқалари учун ҳам қисм ҳалқа бўладиган, яъни энг кичик қисм ҳалқани топиш вазифасини қўямиз. Бу қисм ҳалқа ўзида e ни ичига олгани учун $u - e$ ни ҳам ўз ичига олади. u ҳолда $ne = \underbrace{e + e + \dots + e}_n$ ва $-ne =$

$$= \underbrace{(-e) + (-e) + \dots + (-e)}_n \text{ лар ҳам мазкур ҳалқага те-}$$

гишли бўлади. Сўнгра $ne - me = (n - m)e$, $(ne) \cdot (me) = nme$ бўлгани учун e элементнинг бутун карраллари тўплами яна ҳалқа бўлади. Агар биз бу қисм ҳалқани R_1 десак, $u \in R$ ҳалқадаги e бирлик элементни ўз ичига олган энг кичик қисм ҳалқа бўлади. Бу ерда икки ҳол бўлиши мумкин:

а) $n \neq 0$ бўлганда $ne \neq 0$;

б) $n \neq 0$ бўлганда $ne = 0$.

$n \in \mathbb{N}$ бўлиб, натурал сонларнинг исталган қисм тўплами доимо энг кичик элементга эга бўлганидан б) шартни қаноатлантирувчи энг кичик m сони топилади.

2-таъриф. Агар $m \neq 0$ да $me \neq 0$ бўлса, R_1 ҳалқа ноль характеристикали, $m \neq 0$ да $me = 0$ бўлса, R_1 га m характеристикали ҳалқа дейилади.

Сонли ҳалқаларнинг барчаси ноль характеристикали ҳалқадир.

Мисоллар. 1. $\{a + b\sqrt{p}\}$ тўплам коммутатив ҳалқа бўлади (бу ерда p — туб сон, $a, b \in \mathbb{Z}$).

Ҳақиқатан, а) $a_1, a_2, b_1, b_2 \in \mathbf{Z}$ бўлганда

$$(a_1 + b_1 \sqrt{p})(a_2 + b_2 \sqrt{p}) = (a_1 a_2 + b_1 b_2 p) + (a_1 b_2 + a_2 b_1) \sqrt{p} = a' + b' \sqrt{p}$$

бўлиб, бу ерда

$$a' = a_1 a_2 + b_1 b_2 p, b' = a_1 b_2 + a_2 b_1, a', b' \in \mathbf{Z};$$

б) $(a_1 + b_1 \sqrt{p}) - (a_2 + b_2 \sqrt{p}) = (a_1 - a_2) + (b_1 - b_2) \sqrt{p} = c + d \sqrt{p}$; бу ерда $c = a_1 - a_2, d = b_1 - b_2, c, d \in \mathbf{Z}$. Демак, $\{a + b \sqrt{p} \mid a, b \in \mathbf{Z}\}$ — ҳалқа.

2. R ҳалқанинг ихтиёрий иккита хосмас қисм ҳалқалари (агар шундайлари мавжуд бўлса) кесишмаси яна R учун хосмас қисм ҳалқа эканлигини исботланг.

3. Қуйидаги ҳалқани кўрамиз: барча бутун сонларни қандайдир $m > 0$ сонга бўлиб, уларни ҳосил бўлган қолдиқлар бўйича эквивалентлик синфларга ажратамиз, яъни иккита a ва b бутун сонларни m га бўлганда ҳосил бўлган қолдиқлар бир хил бўлганда ва фақат шундагина улар ўзаро эквивалент деб юритилади. Бу синфлар C_0, C_1, \dots, C_{m-1} бўлсин. Унда $\mathbf{Z}/(m) = \{C_0, C_1, \dots, C_{m-1}\}$ синфлар тўплами ҳосил қилиниб, бу ерда $C_k = \{mq + k\}$ кўринишга эга. Энди $\mathbf{Z}/(m)$ тўпландаги иккита элементни қўшиш ва кўпайтириш қоидаларини қуйидагича киритамиз:

$$C_k + C_p = \begin{cases} C_{k+p}, & \text{агар } k + p < m, \\ C_d, & \text{агар } k + p \geq m, k + p = mq_1 + d \text{ бўлса;} \end{cases}$$

$$C_k \cdot C_p = \begin{cases} C_{kp}, & \text{агар } kp < m; \\ C_t, & \text{агар } kp \geq m, kp = mq_1 + t \text{ бўлса.} \end{cases}$$

Бу амалларнинг бир қийматли ва бажарилувчан эканлиги кўриниб турибди. Шунинг учун $\mathbf{Z}/(m)$ коммутатив ҳалқа бўлади. $k < m$ бўлганда $C_k \cdot C_1 = C_k$ эканлигидан C_1 бу ҳалқа учун бирлик элементдир. Бундан ташқари $mC_1 = C_m = C_0$ эканлигига биноан бу ҳалқа m характеристикали ҳалқага мисол бўлади. $M = \{(a; b) \mid a, b \in \mathbf{Z}\}$ тўплам учун қўшиш ва кўпайтириш амалларини қуйидагича киритинг:

- 1) $(a; b) + (c; d) = (a + c; b + d)$;
- 2) $(a; b) \cdot (c; d) = (a \cdot c; b \cdot d)$.

Қуйидагиларни исботланг:

1. M тўплам — ҳалқа бўлади.

2. $A = \{(a; 0) / a \in \mathbb{Z}\}$ ва $B = \{(0; b) / b \in \mathbb{Z}\}$ лар M нинг қисм ҳалқалари бўлади.

3. M ҳалқа нолнинг бўлувчиларига эга.

4. M , A ва B ларнинг бирлик элементлари устма-уст тушмайди.

28-§. ГОМОМОРФ ВА ИЗОМОРФ ҲАЛҚАЛАР

Иккита бўш бўлмаган R ва R' тўпламлар берилган бўлиб, улардан Сиринчиси $(+)$ ва (\cdot) амалларига нисбатан, иккинчиси эса \oplus ва \odot амалларига нисбатан ҳалқа ташкил этсин. Биз бу ҳалқаларни ҳам мос равишда R ва R' деб белгилаймиз.

1-таъриф. Агар шундай $\varphi: R \rightarrow R'$ акслантириш учун қуйидаги иккита шарт сажарилса, яъни

$$\varphi(a + b) = \varphi(a) \oplus \varphi(b) \quad (\forall a, b \in R);$$

$$\varphi(a \cdot b) = \varphi(a) \odot \varphi(b) \quad (\forall a, b \in R)$$

тенгликлар ўришли бўлса, у ҳолда R ҳалқа R' ҳалқага гомоморф дейилади.

$\varphi: R \rightarrow R'$ акслантиришда R нинг барча элементлари образини $\varphi(R)$ орқали белгилаймиз. $\varphi(R) \subset R'$ тўплам одатда $\varphi: R \rightarrow R'$ гомоморфликнинг образи деб юритилади. Қуйидаги теорема ўришли:

1-теорема. R ҳалқа R' ҳалқага гомоморф аксланганда, яъни $\varphi: R \rightarrow R'$ бўлса,

1) R нинг ноль элементи R' нинг ноль элементига;

2) R даги ихтиёрый a элементга қарама-қарши бўлган $-a$ элемент R' даги a^{-1} га қарама-қарши бўлган $(-a)^{-1}$ элементга;

3) агар R ҳалқа e бирлик элементга эга бўлса, бу элемент R' нинг e' бирлик элементига аксланади.

Исботи. 1) $R \ni a \xrightarrow{\varphi} \bar{a} \in R'$ бўлсин. У ҳолда R ҳалқада ноль элемент мавжудлигидан $a + 0 = a$ бўлади. Лекин R ҳам ҳалқа бўлгани учун унда $a + x = b$ тенглама ягона ечимга эга. Демак, R' да

$$\bar{a} \oplus \bar{u} = \bar{a} \quad (1)$$

тенглама ҳам ягона ечимга эга. (1) тенгламани қапоатлантирувчи ечим R' ҳалқа учун ноль элемент бўлади. Ҳақиқатан, $a + 0 = a$ тенгликка φ акслантиришни татбиқ этсак, $\varphi(a + 0) = \varphi(a)$ ҳосил бўлади. Лекин $\varphi(a) = \bar{a}$ ҳамда $\varphi(a +$

$+ 0) = \varphi(a) \oplus \varphi(0) = \varphi(a)$ бўлганлигидан $\varphi(0) = 0$ бўлади. Биз бундан сўнг \bar{u} ни $\bar{0}$ деб белгилаймиз.

2) Энди $-a \in R$ элементнинг $-\bar{a}$ га аксланишини кўрсатамиз: $-a + a = 0$ учун $\varphi(-a + a) = \varphi(-a) \oplus \varphi(a) = 0$ ёки $-\bar{a} + \bar{a} = \bar{0} \in R'$.

3) Агар R бирлик элементга эга бўлса, $\varphi(a \cdot e) = \varphi(a) \odot \varphi(e)$, $\bar{a} \cdot e = a$ ҳамда $\varphi(a \cdot e) = \varphi(a) = \bar{a}$ шартларга асосан $\bar{a} \odot \bar{e} = \bar{a}$ бўлиб, \bar{e} бирлик элементдир.

2-теорема. *Исталган ҳалқанинг гомоморфлик образи яна ҳалқа бўлади.*

Исботи. Фараз қилайлик, R ҳалқа бўлиб, R' да икки бинар алгебраик амал аниқланган бўлсин. Теорема шартига кўра R нинг ҳар бир a элементига R' нинг қандайдир \bar{a} элементи мос келади, яъни шундай φ акслантириш натижасида $\varphi(a) = \bar{a}$ бўлади. R' нинг ҳалқа эканлигини кўрсатиш учун ундан қандайдир \bar{a} , \bar{b} ва \bar{c} элементларни олиб, улар учун ҳалқанинг барча аксиомалари ўринли эканлигини кўрсатамиз. Биз шулардан қуйидаги иккитасини кўрсатамиз:

1. $\bar{a} \odot (\bar{b} \oplus \bar{c}) = \bar{a} \odot \bar{b} \oplus \bar{a} \odot \bar{c}$ ўринли бўлади. Ҳақиқатан, R ҳалқа бўлгани учун $a \cdot (b + c) = a \cdot b + a \cdot c$ тенглик ўринли. Бундан ташқари $\varphi: R \rightarrow R'$ акслантириш гомоморф акслантириш бўлганидан $\varphi(a \cdot (b + c)) = \varphi(ab + ac)$ тенгликнинг чап томони $\bar{a} \odot (\bar{b} \oplus \bar{c})$ бўлиб, ўнг томони эса $\bar{a} \odot \bar{b} \oplus \bar{a} \odot \bar{c}$ ни беради. У ҳолда $\bar{a} \odot (\bar{b} \oplus \bar{c}) = \bar{a} \odot \bar{b} \oplus \bar{a} \odot \bar{c}$. Демак, R' да кўпайтириш амали қўшиш амалига нисбатан дистрибутив экан.

2. $\bar{a} \oplus \bar{x} = \bar{b}$ тенглама R' да ягона ечимга эга. Бунинг учун \bar{b} ва \bar{a} ларнинг b ва a аслилари учун $a \oplus x = b$ тенгламани ечиш кифоя. Сўнгра φ гомоморфликка асосан $\bar{a} \oplus \bar{x} = \bar{b}$ ҳосил бўлади ва унинг ечими $a \oplus x = b$ тенглама ечимининг образидан иборатдир.

3-таъриф. R ҳалқани R' ҳалқага гомоморф акслантирувчи $\varphi: R \rightarrow R'$ акслантириш R нинг ҳар хил элементларини R' нинг ҳар хил элементларига ўтказса, яъни $\forall a, b \in R$ учун $a \neq b \Rightarrow \varphi(a) \neq \varphi(b)$ бўлса, φ акслантириш R ни R' га *изоморф акслантириш* дейилади. R ҳалқанинг R' га гомоморфлиги $R \simeq R'$ орқали, изоморфлиги эса $R \cong R'$ орқали белгиланади.

Исталган изоморф акслантириш гомоморф акслантириш бўлгани учун $\varphi: R \rightarrow R'$ изоморф акслантиришда юқорида келтирилган теоремалар ўринли бўлади.

R ҳалқани ўз-ўзига изоморф акслантириши R ҳалқанинг *автоморфизми* дейилади.

Бундан ташқари, агар $\varphi(R) \subset R'$ бўлса, φ акслантириш ичига акслантириш, $\varphi(R) = R'$ бўлганда эса устига гомоморф акслантириш деб юритилади.

Мисол. $a, b \in Q$ бўлганда $a + b\sqrt{3}$ кўринишдаги сонлар тўпламини $Q[\sqrt{3}]$ орқали белгилайлик. U ҳолда $\langle Q[\sqrt{3}], +, -, \cdot, 1 \rangle$ алгебра ҳалқа бўлади ва $\varphi(a + b\sqrt{3}) = a - b\sqrt{3}$ акслантириш $Q[\sqrt{3}]$ ҳалқани ўз-ўзининг устига акслантиради. Мазкур акслантириш тегишли элементларни қўшиш ва кўпайтиришда ҳам сақланади.

Ҳақиқатан, агар $x = a + b\sqrt{3}$, $y = c + d\sqrt{3}$ десак, $\varphi(x) = a - b\sqrt{3}$, $\varphi(y) = c - d\sqrt{3}$ бўлади ҳамда

$$\varphi(x \cdot y) = \varphi[(a + b\sqrt{3})(c + d\sqrt{3})] = (ac - 3bd) - (ad + bc)\sqrt{3};$$

$$\varphi(x)\varphi(y) = (a - b\sqrt{3})(c - d\sqrt{3}),$$

$$\varphi(x \cdot y) = \varphi(x) \cdot \varphi(y).$$

$$\begin{aligned} \varphi(x + y) &= \varphi[(a + b\sqrt{3}) + (c + d\sqrt{3})] = \varphi[(a + c) + (b + d)\sqrt{3}] \\ &= (a + c) - (b + d)\sqrt{3} = (a - b\sqrt{3}) + (c - d\sqrt{3}) \\ &= \varphi(x) + \varphi(y), \quad \varphi(x + y) = \varphi(x) + \varphi(y) \end{aligned}$$

тенгликлар ўринлидир.

Демак, φ акслантириш $Q[\sqrt{3}]$ ҳалқанинг *автоморфизми* дан иборат экан.

М а ш қ л а р

1. $Z \simeq Z/(m)$ эканлигини кўрсатинг.

2. $a, b \in Q$ бўлганда $\{a + b\sqrt{2}\}$ ва $\{a + b\sqrt{3}\}$ ҳалқалар изоморф бўладими?

3. Иккита чекли ҳалқа ўзаро изоморф бўлса, уларнинг элементлари сони тўғрисида нима дейиш мумкин?

29-§. МАЙДОН ВА УНИНГ СОДДА ХОССАЛАРИ

1-таъриф. Қамида иккита ҳар хил элементга эга бўлган \mathcal{P} коммутатив ҳалқа элементлари учун $a \neq 0$ бўлганда

$$a \cdot x = b \quad (1)$$

тенглама ягона ечимга эга бўлса, бундай ҳалқа *майдон* дейилади.

Энди майдоннинг таърифидан келиб чиқадиган баъзи бир содда хоссалар билан танишиб ўтамиз.

1°. Исталган майдон коммутатив ҳалқа бўлганидан коммутатив ҳалқанинг элементлари учун ўринли бўлган барча хоссалар (исталган $a \in \mathcal{P}$ учун — $a \in \mathcal{P}$ нинг мавжуд ва ягоналиги, ягона ноль элементнинг мавжудлиги, n та элементни кўпайтиришнинг ассоциативлиги, a элемент учун $\pm na$ каррали элементларнинг мавжудлиги ва бошқалар) майдон элементлари учун ҳам бажарилади.

2°. Исталган \mathcal{P} майдонда бирлик элемент мавжуд ва ягонадир (исботланг).

3°. \mathcal{P} майдоннинг nolдан фарқли исталган a элементи учун тескари a^{-1} элемент мавжуд ва ягонадир.

Исботи. Майдон таърифидаги (1) тенгликда $b = e$ десак, $ax = e$ бўлиб, $x = a^{-1}$ дир. $a \neq 0$ учун тескари a^{-1} элементнинг ягоналиги мультипликатив группа элементи учун ягона тескари элементнинг мавжудлигини исботлаш каби исботланади (21-§ га қаранг).

4°. Майдон nolнинг бўлувчиларига эга эмас.

Исботи. Тескарисини фараз қиламиз, яъни майдон nolнинг бўлувчиларига эга бўлсин. Унда $a \neq 0$ бўлганда

$$ax = 0 \quad (2)$$

тенглама ечими ҳам nolдан фарқли бўлиши керак. (2) нинг иккала томонини чапдан a^{-1} га кўпайтирамиз: $a^{-1}ax = 0 \Rightarrow ex = 0 \Rightarrow x = 0$. Бу эса (2) тенгламанинг nolмас ечимга эга эканлигига зиддир. Демак, фаразимиз нотўғри экан. Шундай қилиб, майдон nolнинг бўлувчиларига эга эмас экан.

Ўз ўзидан маълумки, майдонда $e \neq 0$, яъни бирлик элемент ноль элемент билан устма-уст тушмайди. Лекин ҳалқаларда бўлгани каби майдонлар ҳам ноль ва p характеристикали бўлиши мумкин.

Таъриф. Агар $n \in N$ бўлганда $ne = 0$ тенглик ҳар қандай n учун бажарилмаса, бундай майдон ноль характеристикали майдон дейилади.

Агар $n \neq 0$ бўлганда $ne = 0$ бажарилса, у ҳолда $p = \text{min } n$ деб белгилаймиз ва қаралаётган майдон p характеристикали майдон дейилади.

Барча сонли майдонлар ноль характеристикали бўлади. (Исботланг.) $Z/(2)$ майдон икки характеристикали бўлади.

Чунки $Z/(2) = \{c_0, c_1\}$ бўлиб, $c_1 \neq 0$, лекин $c_1 + c_1 = 2c_1 = c_0$ дир. Бу майдон баъзан $GF(2)$ орқали белгиланади.

Мисоллар.

1. Рационал ва ҳақиқий сонлар ҳалқаси майдон бўлади.

2. $a, b \in Q$ бўлганда $\{a + b\sqrt{2}\}$ тўплам майдон бўлади.

Бунинг учун $c \neq 0, d \neq 0$ бўлганда $(a + b\sqrt{2})(c + d\sqrt{2})^{-1} = m + n\sqrt{2}$ эканлигини кўрсатиш керак. Чунки $\{a + b\sqrt{2}\}$ тўпламнинг коммутатив ҳалқа ташкил этишлиги бизга маълум. Ҳақиқатан,

$$\begin{aligned} (a + b\sqrt{2}) \cdot (c + d\sqrt{2})^{-1} &= \frac{a + b\sqrt{2}}{c + d\sqrt{2}} = \\ &= \frac{(a + b\sqrt{2})(c - d\sqrt{2})}{(c + d\sqrt{2})(c - d\sqrt{2})} = \frac{(ac - 2bd) + (bc - ad)\sqrt{2}}{c^2 - 2d^2} = m + n\sqrt{2}, \\ (a + b\sqrt{2})(c + d\sqrt{2})^{-1} &= m + n\sqrt{2} \end{aligned}$$

бўлиб, бу ерда $m = \frac{ac - 2bd}{c^2 - 2d^2}, n = \frac{bc - ad}{c^2 - 2d^2}$.

3. $Z/(2)$ ва $Z/(3)$ ҳалқалар майдон бўлади.

$Z/(3)$ нинг майдон эканлигини кўрсатамиз. Маълумки, $Z/(3) = \{c_0, c_1, c_2\}$ бўлиб, бу ерда элементларни қўшиш ва кўпайтириш қуйидагича аниқланар эди:

+	c_0	c_1	c_2
c_0	c_0	c_1	c_2
c_1	c_1	c_2	c_0
c_2	c_2	c_0	c_1

·	c_0	c_1	c_2
c_0	c_0	c_0	c_0
c_1	c_0	c_1	c_2
c_2	c_0	c_2	c_1

Демак, $c_i + c_j \in Z/(3)$ ва $c_i \cdot c_j \in Z/(3)$ экан. Бу тўпламда $c_k \cdot x = c_e$ ($k \neq 0, e = 0, 1, 2$) тенглама доимо ягона ечимга эга.

4. $Z/(4) = \{c_0, c_1, c_2, c_3\}$ майдон бўлмайди, чунки у нолнинг бўлувчиларига эга. Дарҳақиқат, $c_2 \neq c_0$, лекин $c_2 \cdot c_2 = c_0$.

5. Коэффициентлари рационал сонлардан иборат бўлган

$$f(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots + a_{n-1} x^{n-1} + a_n x^n$$

кўринишдаги кўпхадлар берилган бўлсин. Q майдонда ечимга эга бўлмаган тенгламалар (масалан, $x^2 + 1 = 0$) мавжуд бўлгани учун $\varphi(x) = b_0 + b_1 x + b_2 x^2 + \dots + b_n x^n \neq 0$ дея оламиз. Энди $\varphi(x) \neq 0$ бўлганда $\frac{f(x)}{\varphi(x)}$ кўринишдаги функциялар тўпламини $Q(x)$ деб белгилаймиз. $Q(x)$ да кўшиш ва кўпайтириш амалларини қўйидагича киритамиз:

- 1) $\frac{f(x)}{\varphi(x)} + \frac{\psi(x)}{h(x)} = \frac{f(x) \cdot h(x) + \varphi(x) \cdot \psi(x)}{\varphi(x) \cdot h(x)}$ ($\varphi(x) \neq 0, h(x) \neq 0$),
- 2) $\frac{f(x)}{\varphi(x)} \cdot \frac{\psi(x)}{h(x)} = \frac{f(x)\psi(x)}{\varphi(x)h(x)}$ ($\varphi(x) \neq 0, h(x) \neq 0$).

Демак, $\frac{f(x)}{\varphi(x)} + \frac{\psi(x)}{h(x)} \in Q(x)$, $\frac{f(x)}{\varphi(x)} \cdot \frac{\psi(x)}{h(x)} \in Q(x)$ экан. $Q(x)$ да ҳар бир $\frac{f(x)}{h(x)} \neq 0$ учун тескари элемент мавжуд.

Ҳақиқатан, $\frac{f(x)}{h(x)} \cdot \rho(x) = \frac{g(x)}{d(x)}$ нинг ($d(x) \neq 0, \varphi(x) \neq 0, f(x) \neq 0$) иккала томонини $\frac{\varphi(x)}{f(x)} = \left(\frac{f(x)}{\varphi(x)}\right)^{-1}$ га кўпайтирсак, $\rho(x) = \frac{g(x) \cdot \varphi(x)}{d(x) \cdot f(x)} \in Q(x)$ эканлиги маълум бўлади.

Демак, $Q(x)$ майдон экан. Бу майдон, одатда нисбатлар (рационал функциялар) майдони деб юритилади.

М а ш қ л а р

Қўйидаги тўпламлар майдон ташкил қиладими?

1. Барча натурал сонлар тўплами.
2. $a, b \in Q$ бўлганда $a + b\sqrt{3}$ кўринишдаги сонлар тўплами.
3. p туб сон ва $a, b \in \mathbb{Z}$ бўлганда барча $a + b\sqrt{p}$ кўринишдаги сонлар тўплами.
4. $\mathbb{Z}/(p) = \{\overline{0}, \overline{1}, \overline{2}, \dots, \overline{p-1}\}$ тўплам. Бу ерда $r = 0, 1, 2, \dots, p-1$ деганда бирор $m \in \mathbb{Z}$ сонни p сонга бўлишдан ҳосил бўлган қолдиқни тушунамиз.

30- §. ҚИСМ МАЙДОН

1-таъриф. \mathcal{P} майдоннинг камида иккита ҳар хил элементига эга бўлган Q қисм тўплами \mathcal{P} да аниқланган кўшиш ва кўпайтириш амалларига нисбатан майдон ташкил этса, Q га \mathcal{P} нинг қисм майдони (\mathcal{P} да қисм майдон) дейилади.

Теорема. \mathcal{P} майдоннинг камида иккита ҳар хил элементига эга бўлган Q қисм тўплами \mathcal{P} да қисм майдон ҳосил қилиши учун

$$\left. \begin{array}{l} \text{а) } a - b \in Q, a \cdot b \in Q (\forall a, b \in Q); \\ \text{б) } a^{-1} \in Q (0 \neq a, \forall a \in Q) \end{array} \right\} \quad (1)$$

шартларнинг бажарилиши зарур ва етарли.

Исботи. 1. Q қисм майдон бўлса, (1) шарт албатта бажарилади.

2. (1) шарт бажарилган ҳолда, Q нинг майдон ҳосил қилишини исботлаймиз.

а) шартга асосан $a \in Q$ бўлгани учун $a - a = 0 \in Q$ бўлиб, Q да ноль элемент мавжуд. Яна шу а) шарт бўйича $\forall a \in Q, 0 - a = -a \in Q$ дан Q да a га қарама-қарши элемент мавжуд. Энди $\forall a, b \in Q$ ни олсак, $-b \in Q$ бўлганидан $a - (-b) = a + b$ га келамиз. Шундай қилиб, $\forall a, b \in Q$ учун $a + b \in Q$ ва $a \cdot b \in Q$, яъни Q тўплам элементлари учун иккита бинар алгебраик амал аниқланган. Q тўплам \mathcal{P} нинг қисм тўплами бўлиб, $\langle P, +, \cdot, 0 \rangle$ коммутатив ҳалқа бўлгани учун $\langle Q, +, \cdot, 0 \rangle$ алгебра $\langle P, +, \cdot, 0 \rangle$ нинг қисм ҳалқаси бўлади.

б) шартга мувофиқ $\forall a \in Q (a \neq 0)$ учун $a^{-1} \in Q$ бўлганидан, яна а) га асосан, $a \cdot a^{-1} = e \in Q$ келиб чиқади. Натичада $\langle Q, +, \cdot, 0 \rangle$ нинг майдон эканлиги тасдиқланади.

Ҳар бир \mathcal{P} майдон ўзининг қисм майдони эканлиги равшан. Шу сабабли \mathcal{P} майдонга шу \mathcal{P} нинг хос қисм майдони деймиз. \mathcal{P} дан фарқли ҳар бир $Q \subset \mathcal{P}$ қисм майдон хосмас қисм майдон деб аталади.

Энди қуйидаги таърифни берамиз:

2-таъриф. Ҳеч қандай хосмас қисм майдонга эга бўлмаган майдонга *минимал* (ёки *туб*) *майдон* дейилади.

Теорема. *Исталган \mathcal{P} майдоннинг барча қисм майдонлари кесишмаси минимал қисм майдон бўлади.*

Исботи. Фараз қилайлик, \mathcal{P} майдон k та $\mathcal{P}_1, \mathcal{P}_2, \dots, \mathcal{P}_k$ қисм майдонга эга бўлсин. Аввал $\mathcal{P}_1 \cap \mathcal{P}_2 \cap \dots \cap \mathcal{P}_k = \mathcal{P}'$ нинг қисм майдон эканлигини кўрсатамиз. Кесишманинг таърифига асосан $a \in \mathcal{P}'$ ва $b \in \mathcal{P}' (i = \overline{1, k})$ бўлгандагина $a \in \mathcal{P}'$ ва $b \in \mathcal{P}'$ бўлади. \mathcal{P}' лар майдон бўлгани учун $a + b \in \mathcal{P}'$ ва $a \cdot b \in \mathcal{P}' (i = \overline{1, k})$. Унда яна кесишманинг таърифига асосан $a + b \in \mathcal{P}'$ ва $a \cdot b \in \mathcal{P}'$ бўлади. Бундан ташқари $a \in \mathcal{P}'$ дан

$a^{-1} \in \mathcal{P}_i$ эканлигига асосан, $a^{-1} \in \mathcal{P}'$ дир. Демак, \mathcal{P}' майдон экан.

Энди \mathcal{P}' нинг туб майдон эканлигини кўрсатамиз. \mathcal{P}' қисм майдон барча $\mathcal{P}_i (i = \overline{1, k})$ қисм майдонларнинг қесишмасидан иборат бўлгани учун $\mathcal{P}' \subseteq \mathcal{P}_i$ ва $\mathcal{P}' \subseteq \mathcal{P}$ дир.

Тескарисини фараз қўлайлик, яъни қандайдир Q' ҳам \mathcal{P} нинг туб қисм майдони бўлсин. У ҳолда $Q'' = \mathcal{P}' \cap Q'$ майдон яна \mathcal{P} нинг қисм майдонларидан бирини ташкил этади ва бу ерда $Q'' \subseteq \mathcal{P}'$ ва $Q'' \subseteq Q'$ дир. Лекин \mathcal{P}' ва Q' лар \mathcal{P} нинг туб қисм майдонлари эканлигига биноан охириги муносабатдан $\mathcal{P}' = Q' = Q''$ келиб чиқади. Теорема исбот бўлди.

3-таъриф. Қуйидаги хоссаларга эга бўлган Q тўпламга *рационал сонлар майдони* дейилади:

- 1) $Z \subset Q$, яъни барча бутун сонлар Q да сақланади;
- 2) Q — майдон;
- 3) Z тўпламдаги сонларни қўшиш ва кўпайтириш бинар алгебраик амаллар Q даги қўшиш ва кўпайтириш амаллари билан устма-уст тушади;
- 4) Q — туб майдон.

Q майдоннинг элементлари рационал сонлар деб аталади.

Мактаб математика курсидан маълумки, исталган рационал сон $\frac{m}{n}$ кўринишга эга бўлиб, бунда $\forall m, n \in Z (n \neq 0)$ бўлади. Рационал сонлар қуйидаги хоссаларга эга:

$$1) \frac{m}{n} = \frac{k}{l} \Leftrightarrow ml = nk \quad (n \neq 0, l \neq 0);$$

$$2) \frac{m}{n} + \frac{k}{l} = \frac{ml + nk}{nl} \quad (n \neq 0, l \neq 0);$$

$$3) \frac{m}{n} \cdot \frac{k}{l} = \frac{mk}{nl} \quad (n \neq 0, l \neq 0);$$

$$4) \frac{m}{n} : \frac{k}{l} = \frac{ml}{nk} \quad (n \neq 0, k \neq 0, l \neq 0).$$

$m = \frac{m \cdot n}{n}$ бўлгани учун $Z \subset Q$ эканлиги келиб чиқади. Биз буни таърифда ҳам эслатиб ўтганмиз.

29-параграфда баён этилган барча хоссалар рационал сонлар майдони учун ҳам бажарилиб, Q нинг бирлик элементи 1 дан, ноль элементи эса 0 дан иборатдир. $0 \neq a \in Q$ бўлганда $a \cdot 1 = 0$ тенглик бажарилмаганлиги учун Q ноль характеристикали майдон бўлади.

31-§. ТАРТИБЛАНГАН МАЙДОНЛАР

Биз майдоннинг аксиоматик таърифини берганимизда унинг элементларига ҳеч қандай чекланишлар (шартлар) қўймаган эдик. Бу элементлар учун фақатгина иккита бинар алгебраик амал ва бир қанча аксиомалар бажарилиши талаб қилинар эди, холос.

Энди майдонда мусбат элемент тушунчасини киритайлик.

$>$ — тартиб муносабати бўлсин.

Агар $\langle A, +, \cdot, 1 \rangle$ тартибланган майдоннинг a элементи учун $a + a \neq a$ ва $a + a > a$ ($a > a + a$) шартлар бажарилса, у ҳолда a элементни шу майдоннинг *мусбат (манфий) элементи* дейилади.

1-таъриф. Агар \mathcal{P} майдон элементлари учун мусбат бўлишлик хоссаси (биз бу хоссани > 0 орқали белгилаймиз) аниқланган бўлиб, унинг учун қуйидаги аксиомалар бажарилса, $\langle P, +, \cdot, 0, 1, > \rangle \cong \mathcal{P}$ системага *тартибланган майдон* дейилади:

1) \mathcal{P} майдоннинг исталган a элементи учун $a > 0$, $a = 0$, $-a > 0$ шартлардан фақатгина биттаси бажарилади;

2) $a > b$, $b > c$ ($\forall a, b, c \in \mathcal{P}$) бўлса, у ҳолда $a > c$ бўлади;

3) агар $a > 0$, $b > 0$ бўлса, $a + b > 0$ ва $a \cdot b > 0$ бўлади.

2-таъриф. Агар $-a > 0$ бўлса, a га манфий элемент дейилади.

3-таъриф. $a, b \in \mathcal{P}$ нинг $a - b$ айирмаси мусбат бўлса, a элемент b элементдан *катта* дейилади ва $a > b$ орқали белгиланади, бундай ҳолда b элемент a дан *кичик* деб юритилади ға у $b < a$ орқали ёзилади.

Агар $a - b$ айирма манфий элементни ифодаласа, a элемент b элементдан *кичик* бўлади. Чунки бундай ҳолда $b - a = -(a - b)$ элемент мусбат бўлгани учун $b > a$ ёки $a < b$. $a - b = 0$ дан $a = b$ бўлиши ўз-ўзидан маълум.

1-теорема. Тартибланган майдоннинг a мусбат элементи 0 дан катта ва манфий b элементи 0 дан кичикдир.

Исботи. $a - 0 = a$ мусбат бўлгани учун $a > 0$. Шунингдек, $0 - b = -b$ нинг мусбатлигидан $0 - b > 0$ ёки $-b > 0$ келиб чиқади.

Агар $a < b$ муносабатда a элемент b нинг чап томонида ва b элемент a нинг ўнг томонида туради деб шартлашсак, ҳамма мусбат элементлар 0 нинг ўнг томонида ва барча манфий элементлар эса 0 нинг чап томонида жойлашган

бўлади. Бундай тартибланиш, одатда табиий усулда тартибланиш деб юритилади.

Тартибланган \mathcal{P} майдондаги элементнинг модули деганда қуйидагини тушунамиз:

$$|a| = \begin{cases} a, & a \geq 0, \\ -a, & a < 0. \end{cases}$$

Кўпайтма ва йиғиндининг модули қуйидаги шартларга бўйсунди:

$$|a \cdot b| = |a| \cdot |b|; \quad |a + b| \leq |a| + |b|.$$

Бу хоссаларни чекли сондаги элементлар учун ҳам ёзиш мумкин. $|a|^2 = a^2 = |-a|^2 \geq 0$ муносабат ўринли бўлиб, бу ерда $(a = 0) \Leftrightarrow (a^2 = 0)$ бўлади.

e элемент \mathcal{P} майдоннинг бирлик элементи. $e = e \cdot e = e^2$ бўлгани туфайли e мусбат, $ne = \underbrace{e + e + \dots + e}_n$ йиғинди n

та мусбат элементнинг йиғиндиси бўлгани учун $ne > 0$. Демак, $n = ne = 0$ тенглик ҳеч вақт бажарилмагани учун тартибланган майдон доимо ноль характеристикали майдон бўлади.

Натурал сонларни мусбат, уларга қарама-қарши сонларни манфий деб юритсак, бутун сонлар ҳалқаси Z ни фақатгина бир хил усулда (яъни табиий усулда) тартибланиш мумкин бўлади. Бундай ҳолда барча манфий сонлар нолнинг чап томонида, барча натурал сонлар нолнинг ўнг томонида жойлашади.

4-таъриф. Агар R ҳалқа (\mathcal{P} майдон) элементлари учун Архимед аксиомаси деб аталувчи, яъни исталган a ва $b > 0$ сонлар учун шундай $n \in \mathbb{N}$ сон топиладики, натижада $nb > a$ бўлади, деб аталувчи аксиома бажарилса, R ҳалқа (\mathcal{P} майдон) га Архимед маъносида тартибланган ҳалқа (майдон) дейилади.

Майдон доимо бирлик элементга эга бўлгани сабабли Архимед аксиомаси майдон учун $(\forall a \in \mathcal{P}, \exists n \in \mathbb{N}) ne > a$ кўринишга эга бўлади.

2-теорема. Бутун сонлар ҳалқаси ва рационал сонлар майдони Архимед маъносида тартибланган бўлади.

Исботи. Аввало Z нинг Архимед маъносида тартибланган эканлигини кўрсатамиз. a ва $b > 0$ бутун сонлар берилган бўлсин. Агар $a \leq 0$ бўлса, у ҳолда $1 \cdot b = b > a$ бўлади. Агар $a > 0$ бўлса, у ҳолда a ва b натурал сонлар учун $n = a + 1$ деб олиш kifоя. Унда $nb > a$ бажарилади. Демак, Z Архимед маъносида тартибланган ҳалқа экан.

Энди Q нинг Архимед маъносида тартибланган эканлигини кўрсатамиз. Фараз қилайлик, a исталган рационал сон бўлиб, $b > 0$ бўлсин.

Бунда қуйидаги икки ҳол бўлиши мумкин:

1) $a \leq 0$ бўлсин, бундай ҳолда $1 \cdot b = b > a$ бажарилади:

2) $a > 0$ бўлсин. $a \in Q$ бўлгани учун уни $a = \frac{k}{l}$ ($l \neq 0$)

кўринишда ифодалаш мумкин. $a > 0$ эканлигидан k ва l ларнинг иккаласи ҳам бир хил ишорали бўлади. $c \neq 0$ учун $\frac{k}{l} = \frac{k \cdot c}{l \cdot c}$ шартга асосан k ва l нинг ишораларини доимо мусбат деб ҳисоблаш мумкин. Демак, $l \geq 1$ деб қараш мумкин.

Айтайлик, $a = \frac{k}{l}$, $b = \frac{m}{s} > 0$ бўлсин. У ҳолда

$nb = \frac{n \cdot m}{s}$ бўлиб, $k \cdot s = n \cdot m \cdot l$ шартни қаноатлантирувчи n_0

учун $n_0 b = a$ тенглик ўринли. Лекин $(n_0 + 1)ml > ks$ бўлгани туфайли охириги тенгсизликдан $(n_0 + 1) \frac{m}{s} > \frac{k}{l}$ келиб

чиқади. Сўнгги тенгсизлик эса $(n_0 + 1)b > a$ эканлигини билдиради. Теорема исбот бўлди.

32-§. ҲАҚИҚИЙ СОНЛАР СИСТЕМАСИ

Биз рационал сонлар майдонининг Архимед маъносида тартибланган майдон эканлигини кўрсатдик. Лекин бу майдонда

$$x^2 - 2 = 0 \quad (1)$$

кўринишдаги квадрат тенглама ечимга эга эмас. Шунинг учун Q майдонни кенгайтириш масаласини қўямиз. Бу кенгайтма шундай бўлиши керакки, у Q майдонни ўз ичига олиши ҳамда унда (1) кўринишдаги тенгламалар ечимга эга бўлиши керак. Бунинг учун фундаментал кетма-кетликлар тушунчасидан фойдаланамиз.

Фараз қилайлик, тартибланган \mathcal{P} майдон ҳамда элементлари шу майдонга тегишли бўлган $a_1, a_2, \dots, a_n, \dots = \{a_k\}_{k=1}^{\infty}$; $b_1, b_2, \dots, b_k, \dots = \{b_k\}_{k=1}^{\infty}$ кетма-кетликлар берилган бўлсин.

1-таъриф. Агар исталган $\varepsilon > 0$ учун шундай $n = n_0(\varepsilon)$ натурал сон мавжуд бўлсаки, $p > n_0$ ва $q > n_0$ номерлар учун $|a_p - a_q| < \varepsilon$ тенгсизлик бажарилса, $\{a_n\}_{n=1}^{\infty}$ кетма-кетликни *фундаментал ёки Коши кетма-кетлиги* дейилади.

1-теорема. Исталган яқинлашувчи кетма-кетлик фундаментал кетма-кетлик бўлади.

Исботи. Фараз қилайлик, $a_n \in \mathcal{P}$ ва $a \in \mathcal{P}$ бўлганда $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = a$ бўлсин.

Яқинлашувчи кетма-кетликнинг таърифига асосан исталган $\varepsilon > 0$ ($\varepsilon \in \mathcal{P}$) учун шундай $n_0 \in \mathcal{N}$ мавжудки, $|a_n - a| < \frac{\varepsilon}{2}$ тенгсизлик $n > n_0(\varepsilon)$ шартни қаноатлантирувчи барча $n \in \mathcal{N}$ лар учун бажарилади. Агар $p > n_0$, $q > n_0$ бўлса, абсолют қийматнинг хоссасига биноан қуйидагиларни ёза оламиз:

$$|a_p - a_q| = |a_p - a + a - a_q| \leq |a_p - a| + |a - a_q| < \frac{\varepsilon}{2} + \frac{\varepsilon}{2} = \varepsilon.$$

Шундай қилиб, $|a_p - a_q| = \varepsilon$ бўлгани учун $\{a_n\}$ кетма-кетлик фундаментал кетма-кетлик бўлади.

Лекин $a_i \in \mathcal{P}$ ($i = 1, 2, 3, \dots$) бўлганда [барча фундаментал кетма-кетликлар лимити яна \mathcal{P} майдонга тегишли бўлавермайди. Масалан, геометриядаги умумий ўлчовдош ва умумий ўлчовдош бўлмаган кесмалар тушунчаларини олайлик. Агар кесмалар умумий ўлчовдош бўлса, уларнинг узунликлари $\frac{m}{n}$ рационал сон билан ўлчанади ва аксинча, ҳар

бир $\frac{m}{n}$ рационал сонга бир жуфт умумий ўлчовдош кесмалар мос келади. Лекин квадратнинг томони билан унинг диагонали умумий ўлчовдош бўлмаган кесмалардир. Шунинг учун квадрат диагонали узунлиги унинг томони узунлиги орқали ҳеч қандай рационал сон билан ифодаланмайди.

Шунингдек, элементлари рационал сонлардан иборат бўлган $\{a_n\}_{n=1}^{\infty}$ фундаментал кетма-кетликнинг лимити мавжуд бўлса, у ҳар доим ҳам рационал сон бўлавермайди.

2-таъриф. \mathcal{P} тартибланган майдон бўлиб, унинг элементларидан тузилган ҳар қандай фундаментал кетма-кетликнинг лимити яна майдонга тегишли бўлса, \mathcal{P} га *тўла майдон* дейилади.

Масалан, рационал сонлар майдони тўла эмас.

3-таъриф. Агар \mathcal{P} Архимед маъносида тартибланган ва тўла майдон бўлса, ундай майдонга *узлуксиз майдон* дейилади.

4-таъриф. Камида иккита ҳар хил элементга эга бўлган тўпلام элементлари учун қуйидаги аксиомалар бажарилса, $\langle R, +, \cdot, > \rangle \cong R$ системага ҳақиқий сонлар системаси дейилади:

1) R тўпلام Q майдонни ўзида сақловчи майдондир;

2) $\forall a, b \in R$ учун қуйидаги уч ҳолдан фақатгина биттаси ўринли:

$$a > b, a = b \text{ ёки } -a > b;$$

3) $\forall a > 0, \forall b > 0$ ($\forall a, b \in R$) учун $(a + b > 0) \wedge (a \cdot b > 0)$;

4) исталган $a \in R$ ва $b > 0$ учун шундай $n \in N$ топиладики, натижада $nb > a$ бўлади (Архимед аксиомаси);

5) элементлари R га тегишли бўлган $\{a_n\}_{n=1}^{\infty}$ фундаментал кетма-кетлик R га тегишли лимитга эга.

Бу аксиомалардан қуйидагилар аниқланади:

1. $Q \subset R$ бўлгани учун R нинг бирлик элементи Q нинг бирлик элементи билан устма-уст тушади, шунинг учун уни 1 деб белгилаймиз. Бундай ҳолда $a \neq 0$ учун $a \cdot a^{-1} = a^{-1} \cdot a = 1$ бўлади.

2. 1) аксиомага асосан R майдон бўлгани учун унда майдоннинг барча хоссалари (29-параграфга қаранг) бажарилади.

3. 2) ва 3) аксиомалар R нинг тартибланган майдон эканлигини кўрсатади.

4. 4) аксиомага асосан R Архимед маъносидагн тартибланган майдондир.

5. 4) ва 5) аксиомалар R нинг тўла ва узлуксиз майдон эканлигини кўрсатади.

Машқлар

1. Агар a, b, c ва d лар ҳақиқий сонлар бўлса, қуйидагиларни исботланг:

а) $a < b$ бўлганда $a + c < b + c$;

б) $a > b$ бўлганда $c - a < c - b$;

в) $a < b$ бўлиб, $c < 0$ бўлса, $ac > bc$; $c > 0$ бўлганда эса $ac < bc$;

г) $a > 0$ бўлса, $\frac{1}{a} > 0$ бўлади.

2. Рационал сонлар майдонида $x^2 - p = 0$ тенглама (p — туб сон) ечимга эга эмаслигини исботланг.

3. $x^2 - p = 0$ тенглама ҳақиқий сонлар майдонида ечимга эга эканлигини исботланг.

4. Элементлари рационал сонлардан иборат бўлган $\{a_k\}_{k=1}^{\infty}$, $\{b_k\}_{k=1}^{\infty}$, ... кетма-кетликлар тўпламини F деб белгилайлик. $\{a_k - b_k\}_{k=1}^{\infty}$ нолга яқинлашувчи кетма-кетлик бўлса, $\{a_k\}$ ρ $\{b_k\}$ деб оламиз. Шундай шартда ρ нинг эквивалентлик муносабати эканлигини исботланг.

33-§. КОМПЛЕКС СОНЛАР МАЙДОНИ

Мактаб математика курсидан маълумки,

$$x^2 + 1 = 0 \quad (1)$$

тенглама ҳақиқий сонлар майдонида ечимга эга эмас. Шунинг учун биз ўз олдимизга $R = \langle R, +, \cdot, 0, 1 \rangle$ майдонни шундай кенгайтириш масаласини қўямизки, натижада у кенгайтмада (1) тенглама ечимга эга бўлсин. R майдонни ўз ичига олувчи кенгайтма майдонни қуришнинг бир қанча усуллари мавжуд. Ҳозир шу усуллардан биттасини баён қиламиз.

Бунинг учун аввало исталган $a \in R$ ҳақиқий сонга $(a; 0)$ жуфтликни мос қўямиз. Энди $b \in R$ бўлганда $(a; b)$ тартибланган жуфтликлар тўпламини C деб белгилаймиз ҳамда бу тўпلام элементлари учун тенглик муносабатини, қўшиш ва кўпайтириш каби бинар алгебраик амалларни мос равишда қуйидаги аксиомалар ёрдамида киритамиз:

- 1) $(a; b) = (c; d) \Leftrightarrow (a = c) \wedge (b = d) (\forall (a; b), (c; d) \in C)$;
- 2) $(a; b) + (c; d) = (a + c; b + d) (\forall (a; b), (c; d) \in C)$;
- 3) $(a; b) \cdot (c; d) = (ac - bd; ad + bc) (\forall (a; b), (c; d) \in C)$.

Юқоридаги аксиомалар $\{(a; b) | a, b \in R\}$ тўпلامнинг жуфтликларни қўшиш ва кўпайтириш амалларига нисбатан ёпиқ эканлигини кўрсатади.

1-теорема. $\{(a; b) | a, b \in R\}$ тўпلام коммутатив ҳалқа бўлади.

Исботи. Аввало $C = \{(a; b) | a, b \in R\}$ тўпلامнинг аддитив группа эканлигини кўрсатамиз. Ҳақиқатан, бу тўпلامда

- а) $(a; b) + (c; d) = (c; d) + (a; b)$;
- б) $((a; b) + (c; d)) + (e; f) = (a; b) + ((c; d) + (e; f))$;
- в) $(a; b) + (0; 0) = (a; b)$;
- г) $(a; b) + (-a; -b) = (0; 0)$

шартлар бажарилгани учун $\langle C, + \rangle$ алгебра аддитив группадир. Энди C тўпلامнинг элементлари учун

$$(a; b)((c; d) + (e; f)) = (a; b)(c; d) + (a; b)(e; f) \quad (2)$$

тенгликнинг бажарилишини кўрсатамиз.

(2) тенгликнинг чап томонига аввал 2) аксиомани, сўнгра 3) аксиомани қўлласак,

$$(a; b)((c; d) + (e; f)) = (ac + ae - bd - bf; ad + af + bc + be) \quad (3)$$

ҳосил бўлади. Энди (2) нинг ўнг томонига аввал 3) аксиомани, сўнгра 2) аксиомани қўллаймиз:

$$(ac - bd; ad + bc) + (ae - bf; af + be) = (ac - ae - bd - bf; ad + af + bc + be). \quad (4)$$

(3) ва (4) нинг ўнг томонлари тенг бўлгани учун (2) тенглик ўринлидир. Шундай қилиб $\langle C, +, \cdot \rangle$ алгебра коммутатив ҳалқа экан. (Кўлайтириш амалининг коммутатив эканлигини исботланг.)

2-теорема. $\langle C, +, \cdot \rangle$ алгебра майдон бўлади.

2-теоремани исботлаш учун $\langle C, +, \cdot \rangle$ нинг бирлик элементга эга эканлигини ҳамда унинг ҳар қандай нолдан фарқли элементининг тескариланувчи эканлигини кўрсатиш кифоя. Исталган $(a; b)$ жуфтлик учун $(a; b)(1; 0) = (a - 0; b + 0) = (a; b)$ бўлганидан $(1; 0)$ жуфтлик $\langle C, +, \cdot \rangle$ ҳалқанинг бирлик элементидир. Биз уни 1 деб юритамиз.

Энди $a \neq 0$ ёки $b \neq 0$ учун $(a; b)$ элементнинг тескариланувчи эканлигини кўрсатамиз. Бунинг учун

$$(a; b)(x; y) = 1 \quad (5)$$

тенг ламани ечиш кифоя. 3) аксиома ёрдамида (5) ни

$$(ax - by; ay + bx) = 1 = (1; 0) \quad (6)$$

орқали ёзиб оламиз. Энди 1) аксиомани қўлласак,

$$\begin{cases} ax - by = 1, \\ bx + ay = 0 \end{cases} \quad (7)$$

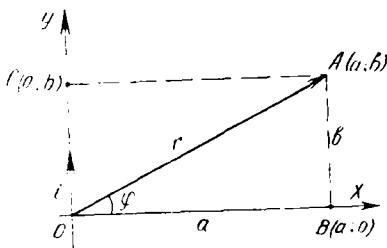
система ҳосил бўлади. $\left(\frac{a}{a^2 + b^2}; -\frac{b}{a^2 + b^2}\right)$ жуфтлик (7) системанинг ечимидир. Демак, $\langle C, +, \cdot, 0, 1 \rangle$ алгебра майдон экан. Ана шу майдон комплекс сонлар майдони деб юритилади. Бу майдон одатда C ҳарфи билан белгиланади ва у ўзида ҳақиқий сонлар майдонини сақлайди, чунки юқорида биз эслатиб ўтганимиздек, $b = 0$ да $(a; 0)$ жуфтликлар тўплами ҳақиқий сонлар тўпламини ифодалайди. Энди $\alpha = (a; b)$ жуфтликни 2) аксиомадан фойдаланиб,

$$\begin{aligned} \alpha &= (a; b) + (0; 0) = (a + 0; 0 + b) = (a; 0) + (0; b) = \\ &= a(1; 0) + b(0; 1), \quad \alpha = a(1; 0) + b(0; 1) \end{aligned}$$

кўринишда ёзиш мумкин. $(0; 1) = i$ десак, $\alpha = a + bi$ кўри-
нишни олади. Бунда a ва b сонлар ҳақиқий сонлар бўлиб,
 a сон α соннинг ҳақиқий қисми, b эса α соннинг мавҳум
қисми, i мавҳум бирлик дейилади. Агар $a = 0$, $b \neq 0$ бўл-
са, bi га соф мавҳум сон дейилади.

34-§. КОМПЛЕКС СОННИНГ ТРИГОНОМЕТРИК ШАҚЛИ ВА ГЕОМЕТРИК ТАСВИРИ

$\alpha = a + bi$ комплекс сонни текисликдаги декарт коорди-
наталари системасида $A(a; b)$ нуқта билан тасвирлаш қабул
қилинган. У ҳолда $a = a + 0 \cdot i$ ҳақиқий сон абсцисса ўқида
ётувчи $B(a; 0)$ нуқта билан, $bi = 0 + bi$ мавҳум сон ордина-
та ўқида ётувчи $C(0; b)$ нуқта билан тасвирланади (13-чиз-
ма). $0 = 0 + 0 \cdot i$ сонга мос келувчи нуқта координата боши
бўлади. Масалан, $\alpha = -3 + 4i$, $\beta = 5$, $\gamma = -7i$ сонлар
мос равишда $A_1(-3; 4)$, $B_1(5; 0)$ ва $C_1(0; -7)$ нуқталар
билан тасвирланади.



13-чизма.

Бундай тасвирлашда
абсцисса ўқи — ҳақиқий
ўқ ва ордината ўқи —
мавҳум ўқ деб юритила-
ди. $\alpha = a + bi$ комплекс
сонни боши координата
бошида ва учи $A(a; b)$
нуқтада ётувчи вектор
билан ҳам тасвирлаш
мумкин. Бу ҳолда ҳақи-
қий сонлар, ҳақиқий ўқ-
да ётувчи векторлар би-

лан ва мавҳум сонлар мавҳум ўқда ётувчи векторлар
билан тасвирланиши равшан. Умуман айтганда, комп-
лекс сонлар тўплами билан текисликдаги барча нуқта-
лар тўплами орасида биектив акслантириш мавжуд.

$\alpha = a + bi$ комплекс соннинг геометрик тасвирини ифо-
даловчи векторнинг узунлиги бу комплекс соннинг модули
дейилади ва у $r = |\alpha| = |a + bi|$ кўринишда белгиланади.
 $r = |\alpha|$ ни Пифагор теоремаси бўйича 13-чизмадаги тўғри
бурчакли AOB учбурчакдан топамиз. Бунда $r = \sqrt{a^2 + b^2}$
бўлади. Масалан, $\alpha = -3 + 4i$, $\beta = \sqrt{5} - i\sqrt{7}$ сонлар-
нинг модуллари мос равишда $r_1 = |\alpha| = \sqrt{9 + 16} = 5$, $r_1 = 5$
ва $r_2 = |\beta| = \sqrt{5 + 7} = \sqrt{12} = 2\sqrt{3}$, $r_2 = 2\sqrt{3}$ га тенг.
Нолдан фарқли ҳар бир комплекс соннинг модули мусбат

ҳақиқий сондир. Ох ўқнинг мусбат йўналиши билан \vec{OA} вектор орасидаги бурчакни φ деб белгилаймиз. Унда $\triangle AOB$ дан $a = r \cos \varphi$ ва $b = r \sin \varphi$ ларни топамиз. Буларни $\alpha = a + bi$ га қўямиз: \blacksquare

$$\alpha = r(\cos \varphi + i \sin \varphi). \quad (1)$$

α комплекс соннинг (1) шаклига унинг тригонометрик шакли дейилади, бунда $r \geq 0$, лекин исталган (манфий, ноль, мусбат) ҳақиқий қийматларни қабул қила олади. Бу φ бурчак α комплекс соннинг аргументи деб аталади. $\alpha = a + bi$ ифода α комплекс соннинг алгебраик шакли деб юритилади.

(1) ни умумий шаклда $\alpha = r(\cos(\varphi + 2k\pi) + i \sin(\varphi + 2k\pi))$ деб ёзиш мумкинлиги равшандир, бунда k — исталган бутун сон.

Ҳар бир комплекс сонни юқорида айtilган шаклларнинг биридан иккинчисига ўтказиш мумкин. Масалан, алгебраик шаклдаги $\alpha = 1 - \sqrt{3}i$ комплекс сонни тригонометрик шаклга келтирайлик. Бунинг учун r билан φ ни топиб, уларнинг қийматларини (1) га қўямиз. Бу ерда

$$r = \sqrt{1^2 + (-\sqrt{3})^2} = \sqrt{1+3} = \sqrt{4} = 2, \quad r = 2.$$

Энди, $\cos \varphi = \frac{a}{r} = \frac{1}{2}$ ва $\sin \varphi = \frac{b}{r} = -\frac{\sqrt{3}}{2}$ лардан φ нинг тўртинчи чоракда эканини ва 300° га ёки $\frac{5\pi}{3}$ га тенглигини кўрамиз. Шундай қилиб, $\alpha = 2\left(\cos \frac{5\pi}{3} + i \sin \frac{5\pi}{3}\right)$ ҳосил бўлади.

35- §. КОМПЛЕКС СОНЛАР УСТИДА АМАЛЛАР

Ихтиёрий шаклда берилган комплекс сонлар устида қўшиш, айириш, бўлиш ва кўпайтириш амалларини бажариш мумкин. Алгебраик шаклдаги комплекс сонларни қўшиш, айириш ва кўпайтириш қоидалари комплекс сонлар майдони аксиомаларидан осонгина келиб чиқади. (Мустақил бажаринг.)

Биз қуйида тригонометрик шаклдаги комплекс сонлар устида кўпайтириш ва бўлиш амалларини кўриб ўтамиз.

Тригонометрик шаклдаги $\alpha = r(\cos \varphi + i \sin \varphi)$ ва $\beta = r(\cos \theta + i \sin \theta)$ комплекс сонларни кўпайтириб,

$$\alpha \cdot \beta = r \cdot \rho ((\cos \varphi \cdot \cos \theta - \sin \varphi \sin \theta) + \\ + i (\sin \varphi \cos \theta + \cos \varphi \sin \theta))$$

ёки

$$\alpha \cdot \beta = r \rho (\cos (\varphi + \theta) - i \sin (\varphi + \theta)) \quad (1)$$

га эга бўламиз.

Демак, тригонометрик шаклдаги иккита комплекс соннинг кўпайтмаси модули кўпайтувчилар модулларининг кўпайтмасига ва аргументи кўпайтувчилар аргументларининг йиғиндисига тенг бўлган тригонометрик шаклдаги комплекс сон бўлади. Масалан, $\alpha = 4 (\cos 17^\circ + i \sin 17^\circ)$, $\beta = 3 (\cos 28^\circ + i \sin 28^\circ)$ бўлса, у ҳолда

$$\alpha \cdot \beta = 12 (\cos 45^\circ + i \sin 45^\circ).$$

(1) формулани умумлаштариш мумкин. Ҳақиқатан, тўла математик индукция принципи асосида n та

$$\alpha_1 = r_1 (\cos \varphi_1 + i \sin \varphi_1),$$

$$\alpha_2 = r_2 (\cos \varphi_2 + i \sin \varphi_2),$$

$$\alpha_n = r_n (\cos \varphi_n + i \sin \varphi_n)$$

комплекс сон кўпайтмасини қуйидагича ҳосил қиламиз:

$$\alpha_1 \cdot \alpha_2 \dots \alpha_n = r_1 \cdot r_2 \dots r_n (\cos (\varphi_1 + \varphi_2 + \\ + \dots \varphi_n) + i \sin (\varphi_1 + \varphi_2 + \dots + \varphi_n)). \quad (2)$$

$|\alpha_1| = r_1$, $|\alpha_2| = r_2$, ..., $|\alpha_n| = r_n$ ва $|\alpha_1 \cdot \alpha_2 \dots \alpha_n| = \\ = r_1 \cdot r_2 \dots r_n$ тенгликлардан

$$|\alpha_1 \cdot \alpha_2 \dots \alpha_n| = |\alpha_1| \cdot |\alpha_2| \dots |\alpha_n| \quad (3)$$

тенглик ҳосил бўлади.

$$r_1 = r_2 = \dots = r_n = r \text{ ва } \varphi_1 = \varphi_2 = \dots = \varphi_n = \varphi$$

бўлса, $\alpha_1 = \alpha_2 = \dots = \alpha_n = \alpha$ бўлиб, (2) ва (3) лардан қуйидаги тенглик келиб чиқади:

$$|\alpha^n| = (r (\cos \varphi + i \sin \varphi))^n = r^n (\cos n \varphi + i \sin n \varphi). \quad (4)$$

(4) формула *Муавр формуласи* деб аталади.

(4) формула қуйидагини билдиради: $\alpha = r (\cos \varphi + i \sin \varphi)$ кўринишдаги комплекс сонни n -даражага кўтариш учун унинг модулини шу даражага кўтариб, аргументини эса n марта орттириш керак.

Мисоллар.

$$1. (2(\cos 18^\circ + i \sin 18^\circ))^5 = 2^5 (\cos 5 \cdot 18^\circ + i \sin 5 \cdot 18^\circ) = 32(\cos 90^\circ + i \sin 90^\circ) = 32(0 + i \cdot 1) = 32i,$$

$$(2(\cos 18^\circ + i \sin 18^\circ))^5 = 32i.$$

2. $\cos nx$ va $\sin nx$ ларни $\cos x$ va $\sin x$ функцияларнинг даражалари орқали ифодаланг.

Ечиш. Аввало Муавр формуласига биноан

$$(\cos x + i \sin x)^n = \cos nx + i \sin nx \quad (5)$$

га эга бўламиз. Иккинчидан, агар $(\cos x + i \sin x)^n$ га Ньютон биноми формуласини қўлласак,

$$\begin{aligned} (\cos x + i \sin x)^n &= C_n^0 \cos^n x + C_n^1 i \cos^{n-1} x \sin x - \\ &- C_n^2 \cos^{n-2} x \sin^2 x - i C_n^3 \cos^{n-3} x \sin^3 x + \dots \\ &+ C_n^n i^n \sin^n x = (\cos^n x - C_n^2 \cos^{n-2} x \sin^2 x + \\ &+ C_n^4 \cos^{n-4} \sin^4 x - \dots) + i(C_n^1 \cos^{n-1} x \sin x - \\ &- C_n^3 \cos^{n-3} \sin^3 x + C_n^5 \cos^{n-5} x \sin^5 x - \dots) \end{aligned} \quad (6)$$

ҳосил бўлади. (5) ва (6) тенгликларда ҳақиқий ва мавҳум қисмларни ўзаро тенгласак,

$$\cos nx = \cos^n x - C_n^2 \cos^{n-2} x \sin^2 x + C_n^4 \cos^{n-4} \sin^4 x - \dots$$

$$\sin nx = C_n^1 \cos^{n-1} x \sin x - C_n^3 \cos^{n-3} \sin^3 x +$$

$+ C_n^5 \cos^{n-5} \sin^5 x - \dots$ ҳосил бўлади.

Исталган $\alpha = r(\cos \varphi + i \sin \varphi)$ комплекс сонни $\beta = \rho(\cos \theta + i \sin \theta)$ комплекс сонга бўлиш қуйидагича бажарилади:

$$\begin{aligned} \frac{\alpha}{\beta} &= \frac{r}{\rho} \cdot \frac{\cos \varphi + i \sin \varphi}{\cos \theta + i \sin \theta} = \frac{r}{\rho} \cdot \frac{(\cos \varphi + i \sin \varphi)(\cos \theta - i \sin \theta)}{(\cos \theta + i \sin \theta)(\cos \theta - i \sin \theta)} = \\ &= \frac{r}{\rho} \cdot \frac{(\cos \varphi \cos \theta + \sin \varphi \sin \theta) + i(\sin \varphi \cos \theta - \cos \varphi \sin \theta)}{\cos^2 \theta + \sin^2 \theta} \end{aligned}$$

ёки

$$\frac{\alpha}{\beta} = \frac{r}{\rho} (\cos(\varphi - \theta) + i \sin(\varphi - \theta)). \quad (7)$$

Демак, тригонометрик шаклдаги иккита комплекс соннинг бўлинмаси ҳам тригонометрик шаклга эга бўлиб, бўлинманинг модули бўлинувчи ва бўлувчи модулларининг бўлинмасига, аргументи эса бўлинувчи ва бўлувчи аргументларининг айирмасига тенг экан.

Мисол. $\alpha = 7(\cos 20^\circ - i \sin 20^\circ)$ ва $\beta = 4(\cos 10^\circ + i \sin 10^\circ)$ сонларнинг бўлинимасини топайлик. Аввало α ни тригонометрик шаклга келтирамиз: $\alpha = 7(\cos(-20^\circ) + i \sin(-20^\circ))$.

Энди (7) формула бўйича

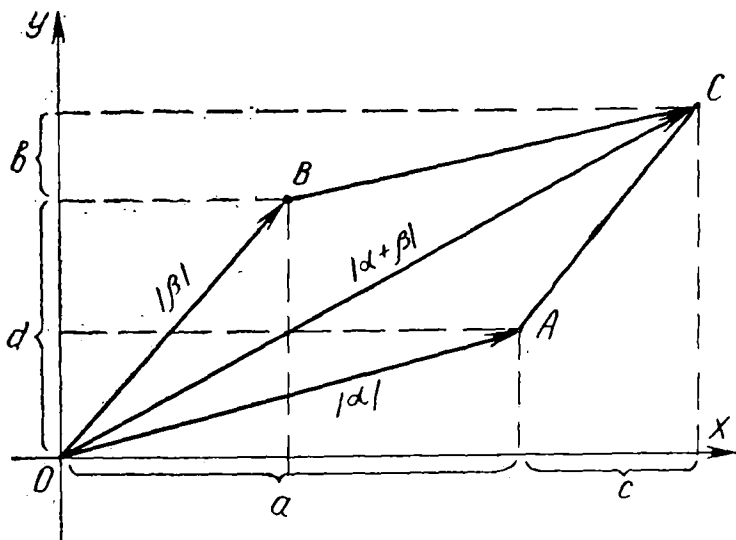
$$\begin{aligned} \frac{\alpha}{\beta} &= \frac{7}{4}(\cos(-20^\circ - 10^\circ) + i \sin(-20^\circ - 10^\circ)) = \\ &= \frac{7}{4}(\cos 30^\circ - i \sin 30^\circ) = \frac{7}{8}(\sqrt{3} - i), \\ \frac{\alpha}{\beta} &= \frac{7}{8}(\sqrt{3} - i) \end{aligned}$$

ни топамиз.

Энди комплекс сонлар модуллининг йиғиндиси хоссаларини кўрамиз.

$\alpha = a + bi$ ва $\beta = c + di$ комплекс сонлар \vec{OA} ва \vec{OB} векторлар билан тасвирланади. Бунда қуйидаги уч ҳол рўй бериши мумкин: †

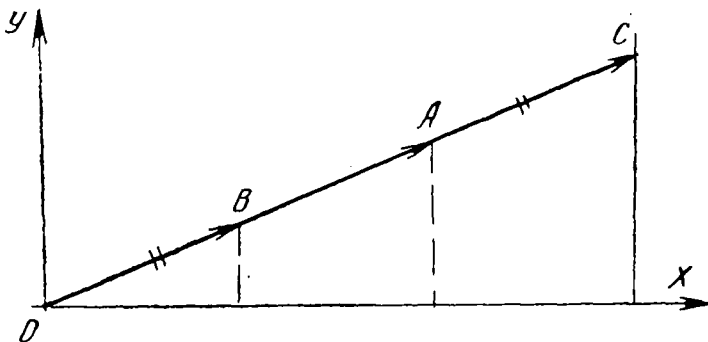
1-ҳол. \vec{OA} ва \vec{OB} векторлар бир тўғри чизиқда ётмайди. Бу ҳолда $\alpha + \beta = (a + c) + (b + d)i$ йиғиндини тасвирловчи вектор \vec{OA} ва \vec{OB} векторлардан параллелограмм қондаси



14- чизма.

билан топиладиган $\vec{OC} = \vec{OA} + \vec{OB}$ вектордан иборат бўлади (14-чизма).

$\triangle AOC$ дан $|\vec{OC}| < |\vec{OA}| + |\vec{AC}| = |\vec{OA}| + |\vec{OB}|$ ёки $|\alpha + \beta| < |\alpha| + |\beta|$ келиб чиқади.



15-чизма.

2-ҳол. \vec{OA} ва \vec{OB} векторлар бир тўғри чизиқда ётгани ҳолда бир хил йўналган бўлсин (15-чизма).

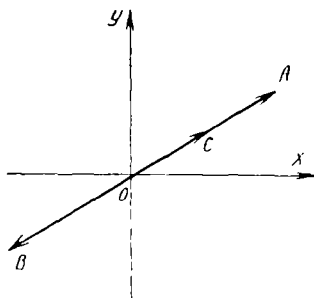
$|\vec{OB}| = |\vec{AC}|$ бўлади.

$|\vec{OC}| = |\vec{OA}| + |\vec{OB}| = |\vec{OA}| + |\vec{AC}|$ тенгликдан $|\vec{OC}| = |\vec{OA}| + |\vec{AC}|$ ёки $|\alpha + \beta| = |\alpha| + |\beta|$ ҳосил бўлади.

3-ҳол. \vec{OA} ва \vec{OB} векторлар бир тўғри чизиқда ётиб, қарма-қарши йўналишга эга бўлсин (16-чизма).

Бу ҳолда $|\vec{OC}| = ||\vec{OA}| - |\vec{OB}||$ ёки $|\alpha + \beta| = ||\alpha| - |\beta||$, лекин $|\alpha| - |\beta| \leq |\alpha| + |\beta|$ бўлгани учун $|\alpha + \beta| \leq |\alpha| + |\beta|$ ни ҳосил қиламиз.

Учала ҳолни бирлаштириб, $|\alpha + \beta| \leq |\alpha| + |\beta|$ тенгсизликка эга бўламиз.



16-чизма.

Тўла математик индукция принципи воситаси билан бу тенгсизлик қуйидагича умумлаштирилади:

$$|\alpha_1 + \alpha_2 + \dots + \alpha_n| \leq |\alpha_1| + |\alpha_2| + \dots + |\alpha_n|.$$

Шундай қилиб, комплекс сонлар йиғиндисининг модули қўшилувчилар модуллариининг йиғиндисидан катта эмас.

Иккита α ва β комплекс сон айирмасининг модулини ҳисоблаш масаласи қуйидагича ечилади: $\alpha - \beta = \gamma$ деб белгиласак, бундан $\alpha = \gamma + \beta$ ҳосил бўлади. Демак, $|\alpha| = |\gamma + \beta| \leq |\gamma| + |\beta|$. Бу тенгсизликдан $|\gamma| \geq |\alpha| - |\beta|$ ёки

$$|\alpha - \beta| \geq |\alpha| - |\beta| \quad (8)$$

келиб чиқади.

Иккинчи томондан $|\alpha - \beta| = |-(\beta - \alpha)| = |\beta - \alpha|$ бўлади. (8) га асосан эса $|\beta - \alpha| \geq |\beta| - |\alpha| = -(|\alpha| - |\beta|)$ бўлади. Демак,

$$|\alpha - \beta| \geq -(|\alpha| - |\beta|). \quad (9)$$

(8) ва (9) дан

$$|\alpha - \beta| \geq ||\alpha| - |\beta|| \quad (10)$$

ҳосил қилинади. Булардан ташқари $|\alpha + \beta| = |\alpha - (-\beta)| \geq |\alpha| - |-\beta| = |\alpha| - |\beta|$ дан $|\alpha + \beta| \geq |\alpha| - |\beta|$ бўлади.

Биз юқорида эслатиб ўтганимиздек, ҳар бир $\alpha = x + yi$ комплекс сонга текисликда битта $M(x, y)$ нуқта мос келади ва аксинча. Шунинг учун текисликнинг ҳар бир (x, y) нуқтасига $\alpha = x + yi$ комплекс сонни мос қўйиш ўзаро бир қийматли акслантиришни ифодалайди.

Фақат мавҳум қисмининг ишораси билан фарқ қиладиган комплекс сонлар ўзаро қўшма комплекс сонлар дейилади.

Кўп ҳолларда ҳар бир нуқтаси қандайдир комплекс сонни ифодаловчи текислик комплекс текислик деб юритилади.

Комплекс текисликда ихтиёрий иккита ўзаро қўшма $\alpha = x + yi$ ва $\bar{\alpha} = x - yi$ комплекс сонлар Ox ўққа нисбатан симметрик жойлашган бўлади. Ўзаро қарама-қарши бўлган z ва $-z$ комплекс сонлар координата бошига нисбатан симметрикдир.

Энди комплекс сонларнинг геометрик жойланишига онд баъзи бир мисолларни кўриб ўтамиз.

1- мисол. z комплекс сон учун

$$|z + 2 - i| = |z + 4i| \quad (11)$$

тенгликни қаноатлантирувчи комплекс сонларга мос келувчи нуқталар комплекс текисликда қандай жойлашган бўлади?

Ечиш. (11) тенгликни $|z - (-2 + i)| = |z - (-4i)|$ орқали ёзиб оламиз. Маълумки, $|z_1 - z_2|$ модул иккита z_1 ва z_2 комплекс сонга мос келувчи нуқталар орасидаги масофани билдиради. Шунга кўра (11) тенгликнинг чап ва ўнг томон-

лари $z = x + yi$ комплекс сонга мос келувчи $A(x; y)$ нуқтадан $M(-2; 1)$ ва $N(0; -4)$ нуқталаргача бўлган масофаларнинг ўзаро тенглигини билдиради. Демак, (11) тенгликни қаноатлантирувчи нуқталар тўплами MN кесманинг ўрта перпендикулярини ифодалар экан.

2-мисол. Комплекс текисликнинг қайси нуқталарига мос келувчи комплекс сонлар учун

$$2 < |z + 2 - 3i| \leq 4 \quad (12)$$

тенгсизлик ўринли бўлади?

Ечиш. $z_1 = z + 2 - 3i$ десак, (12) тенгсизлик

$$2 < |z_1| \leq 4 \quad (13)$$

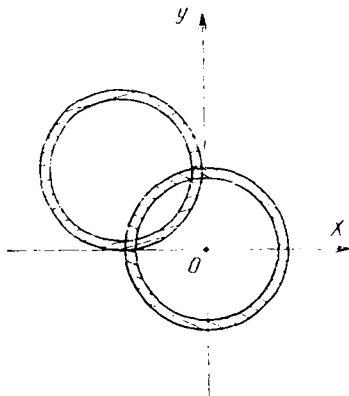
кўринишни олади.

Координаталари $|z_1| > 2$ тенгсизликни қаноатлантирувчи нуқталар маркази координата бошида ва радиуси 2 га тенг бўлган доиранинг ташқи нуқталаридир. Координаталари $|z_1| \leq 4$ тенгсизликни қаноатлантирувчи нуқталар эса маркази координата бошида ва радиуси 4 га тенг бўлган доиранинг барча нуқталаридан иборат. Шундай қилиб, координаталари (13) тенгсизликни қаноатлантирувчи нуқталар маркази координата бошида бўлган, радиуслари эса мос равишда 2 ва 4 га тенг бўлган концентрик айланалардан ҳосил қилинган ҳалқа нуқталаридан иборат бўлиб, ички айлана нуқталари (17-чизма) бу тўпلامга тегишли эмас.

$z = z_1 - 2 + 3i$ тенгликка биноан координаталари $z = x + yi$ комплекс сонга мос келувчи нуқталар z_1 га мос келувчи нуқталарни 2 бирлик чапга ва 3 бирлик юқорига суриш натижасида ҳосил бўлади.

Натижада биз излаган нуқталар маркази $(-2; 3)$ нуқтада, радиуслари мос равишда 2 ва 4 га тенг бўлган концентрик айланалар ёрдамида ҳосил қилинган ҳалқада ётади (ички айлана нуқталари бу тўпلامга қирмайди).

3-мисол. Координаталари



17- чизма.

$$\log_2(1 + |z^2 - i|) + \log_{16} \frac{1}{(1 + |z^2 + i|)^4} = 0 \quad (14)$$

тенгламани қаноатлантирувчи комплекс сонлар текисликда қандай жойлашган бўлади?

$$\begin{aligned} \text{Е чи ш. } \log_{16} \frac{1}{(1 + |z^2 + i|)^4} &= -\log_{16}(1 + |z^2 + i|)^4 = \\ &= -\frac{1}{4} \log_2(1 + |z^2 + i|)^4 = -\log_2(1 + |z^2 + i|) \end{aligned}$$

бўлгани учун (14) тенгламани

$$\log_2(1 + |z^2 - i|) = \log_2(1 + |z^2 + i|)$$

ёки $|z^2 - i| = |z^2 + i|$ кўринишда ёзиб оламиз.

Энди $z = x + iy$ десак, охириги тенгламадан

$$(x^2 - y^2)^2 + (2xy - 1)^2 = (x^2 - y^2)^2 + (2xy + 1)^2 \quad (15)$$

ҳосил бўлади. (15) тенглама эса:

а) $x = 0$ ва y ихтиёрий сон;

б) $y = 0$ ва x ихтиёрий сон бўлгандагина ўринли бўлади. Шундай қилиб, координаталари (14) тенгламани қаноатлантирувчи нуқталар тўплами: а) мавҳум ўқ, б) ҳақиқий ўқ нуқталаридан иборат экан.

36-§. КОМПЛЕКС СОНДАН ИЛДИЗ ЧИҚАРИШ

Комплекс сонлардан илдиз чиқариш масаласи Муавр формуласи ёрдамида ижобий ҳал қилинади. Ҳақиқатан, бизга $\alpha = a + bi$ комплекс сон берилган бўлсин. Уни $\alpha = r(\cos \varphi + i \sin \varphi)$ шаклга келтириб оламиз. Эндиги мақсад шундай $\beta = \rho(\cos \theta + i \sin \theta)$ комплекс сонни топишдан иборатки, унинг учун

$$\beta^n = \alpha \quad (1)$$

тенглик бажарилсин. (1) тенгликни

$$(\rho(\cos \theta + i \sin \theta))^n = r(\cos \varphi + i \sin \varphi)$$

ёки

$$\rho^n(\cos n\theta + i \sin n\theta) = r(\cos \varphi + i \sin \varphi)$$

шаклда ёзиб оламиз. Бу ерда иккита тригонометрик шаклдаги комплекс сонларнинг тенглигига эгамиз. Шу сабабли уларнинг модуллари тенг бўлиб, аргументлари эса бир-биридан $2k\pi$ ($k \in \mathbb{Z}$) га фарқ қилади. Демак, $\rho^n = r$ ва $n\theta = \varphi + 2k\pi$ тенгликлар ўринли. Бу тенгликлардан

$$\rho = \sqrt[n]{r}, \theta = \frac{\varphi + 2k\pi}{n} \quad (2)$$

ҳосил бўлади.

Модуль мусбат ҳақиқий сонни тасвирлагани сабабли, биз $\rho = \sqrt[n]{r}$ нинг мусбат ҳақиқий қийматинигина оламиз. Топилган (2) қийматларни (1) га қўйиб,

$$\sqrt[n]{r}(\cos\varphi + i\sin\varphi) = \sqrt[n]{r} \left(\cos \frac{\varphi + 2k\pi}{n} + i\sin \frac{\varphi + 2k\pi}{n} \right) \quad (3)$$

ни ҳосил қиламиз.

Бу формулада k ихтиёрий бутун сон. Лекин k га

$$k = 0, 1, 2, \dots, n-1 \quad (4)$$

қийматларинигина бериш kifoya. Чунки бу қийматларда (3) нинг ўнг томони n та ҳар хил комплекс сонни беради. Бунга сабаб шуки, k нинг қиймати 1 га ортса, θ аргументнинг қиймати $\frac{2\pi}{n}$ га ортади. Энди $n \geq 2$ бўлгани учун $\frac{2\pi}{n}$ сон $\cos\theta$ ва $\sin\theta$ ларнинг давридан кичик эканлиги равшан. Шу сабабли $\cos\theta$ нинг (шунингдек, $\sin\theta$ нинг ҳам) бирин - кетин турган ҳар икки қиймати тенг эмас. Энди k — ихтиёрий бутун сон учун ($k = nq + r$, $0 \leq r \leq n-1$) $\cos \frac{\varphi + 2k\pi}{n} =$

$$\begin{aligned} &= \cos \frac{\varphi + 2(nq + r)\pi}{n} = \cos \left(\frac{\varphi + 2k\pi}{n} + 2q\pi \right) = \cos \frac{\varphi + 2r\pi}{n}, \\ &\cos \frac{\varphi + 2k\pi}{n} = \cos \frac{\varphi + 2r\pi}{n} \end{aligned}$$

ни ҳосил қиламиз. Бунда r нинг қиймати (4) сонларнинг биридан иборат. Худди шунга ўхшаш $\sin \frac{\varphi + 2k\pi}{n} = \sin \frac{\varphi + 2r\pi}{n}$

ни ҳосил қиламиз.

Шундай қилиб, α комплекс сондан ҳосил қилинган n -даражали илдизлар n та ҳар хил қийматларга эга. Улар (3) дан k нинг (4) қийматларида ҳосил бўлади.

3) илдиз $k=0$ ва $k=n$ лар учун бир хил қийматни ифодалагани сабабли, k га $k=1, 2, \dots, n$ қийматларни ҳам бера оламиз.

Мисоллар. 1. $\alpha = -\sqrt{2} + i\sqrt{2}$ комплекс сондан 3-даражали илдизларни чиқаринг.

Бунинг учун аввало α ни тригонометрик шаклга келтирамиз:

$$r = \sqrt{2+2} = 2, r = 2; \cos\varphi = -\frac{\sqrt{2}}{2}, \sin\varphi = \frac{\sqrt{2}}{2}.$$

Демак, $\varphi = 135^\circ$ ёки $\frac{3\pi}{4}$. Энди (3) га мувофиқ:

$$\alpha_k = \sqrt[3]{2 \left(\cos \frac{3\pi}{4} + i \sin \frac{3\pi}{4} \right)} = \sqrt[3]{2} \left(\cos \left(\frac{\frac{3\pi}{4} + 2k\pi}{3} + i \sin \frac{\frac{3\pi}{4} + 2k\pi}{3} \right), k = 0, 1, 2. \right.$$

$$1) k = 0, \alpha_0 = \sqrt[3]{2} \left(\cos \frac{\pi}{4} + i \sin \frac{\pi}{4} \right);$$

$$2) k = 1, \alpha_1 = \sqrt[3]{2} \left(\cos \frac{11\pi}{12} + i \sin \frac{11\pi}{12} \right);$$

$$3) k = 2, \alpha_2 = \sqrt[3]{2} \left(\cos \frac{19\pi}{12} + i \sin \frac{19\pi}{12} \right).$$

$$2. \beta_k = \sqrt{i} = \sqrt{\cos \frac{\pi}{2} + i \sin \frac{\pi}{2}} = \cos \frac{\frac{\pi}{2} + 2k\pi}{2} + i \sin \frac{\frac{\pi}{2} + 2k\pi}{2},$$

бунда $r = 1$ бўлгани учун

$$\beta_0 = \cos \frac{\pi}{4} + i \sin \frac{\pi}{4}, \quad \beta_0 = \frac{\sqrt{2}}{2} + i \frac{\sqrt{2}}{2};$$

$$\beta_1 = \cos \frac{5\pi}{4} + i \sin \frac{5\pi}{4} = -\cos \frac{\pi}{4} - i \sin \frac{\pi}{4} = -\beta_0, \quad \beta_1 = -\beta_0;$$

$$\beta_1 = -\left(\frac{\sqrt{2}}{2} + i \frac{\sqrt{2}}{2} \right).$$

$$3. \gamma_k = \sqrt[3]{-8} = \sqrt[3]{8(\cos \pi + i \sin \pi)} = 2 \left(\cos \frac{\pi + 2k\pi}{3} + i \sin \frac{\pi + 2k\pi}{3} \right).$$

$$1) k = 0, \gamma_0 = 2 \left(\cos \frac{\pi}{3} + i \sin \frac{\pi}{3} \right) = 1 + i\sqrt{3}, \quad \gamma_0 = 1 + i\sqrt{3};$$

$$2) k = 1, \gamma_1 = 2(\cos \pi + i \sin \pi) = -2, \quad \gamma_1 = -2;$$

$$3) k = 2, \gamma_2 = 2 \left(\cos \frac{5\pi}{3} + i \sin \frac{5\pi}{3} \right) = 1 - i\sqrt{3}, \quad \gamma_2 = 1 - i\sqrt{3}.$$

α комплекс сондан 2-даражали (квадрат) илдиз чиқарилганда иккита илдиз ҳосил бўлиб, улардан бири α_0 бўлса, иккинчиси $\alpha_1 = -\alpha_0$ бўлади. Ҳақиқатан,

$$\alpha = \sqrt{r(\cos \varphi + i \sin \varphi)} = \sqrt{r} \left(\cos \frac{\varphi + 2k\pi}{2} + i \sin \frac{\varphi + 2k\pi}{2} \right)$$

($k=0,1$) дан ушбуларни топамиз:

$$\alpha_0 = \sqrt{r} \left(\cos \frac{\varphi}{2} + i \sin \frac{\varphi}{2} \right),$$

$$\alpha_1 = \sqrt{r} \left(\cos \left(\frac{\varphi}{2} + \pi \right) + i \sin \left(\frac{\varphi}{2} + \pi \right) \right) = -\sqrt{r} \left(\cos \frac{\varphi}{2} + i \sin \frac{\varphi}{2} \right) = -\alpha_0.$$

$\alpha=1$ сондан n -даражали илдиз чиқариш формуласи қуйидагича:

$$\sqrt[n]{1} = \sqrt[n]{\cos 0^\circ + i \sin 0^\circ} = \cos \frac{2k\pi}{n} + i \sin \frac{2k\pi}{n} (k = \overline{1, n}), \quad (5)$$

чунки $r=1$ да $\varphi=0$ бўлиб, $\sqrt[n]{r} = \sqrt[n]{1} = 1$ бўлади.

Масалан, $\alpha=1$ бўлса $\sqrt[3]{1} = \cos \frac{2k\pi}{3} + i \sin \frac{2k\pi}{3}$ дан

$$\alpha_1 = \cos \frac{2\pi}{3} + i \sin \frac{2\pi}{3} = -\frac{1}{2} + \frac{\sqrt{3}}{2}i, \quad \alpha_2 = -\frac{1}{2} - \frac{\sqrt{3}}{2}i;$$

$$\alpha_2 = \cos \frac{4\pi}{3} + i \sin \frac{4\pi}{3} = -\frac{1}{2} - \frac{\sqrt{3}}{2}i, \quad \alpha_3 = -\frac{1}{2} + \frac{\sqrt{3}}{2}i;$$

$$\alpha_3 = \cos \frac{6\pi}{3} + i \sin \frac{6\pi}{3} = 1, \quad \alpha_3 = \alpha_0 = 1.$$

$\alpha = -1$ дан n -даражали илдиз

$$\sqrt[n]{-1} = \sqrt[n]{\cos \pi + i \sin \pi} = \cos \frac{(1+2k)\pi}{n} + i \sin \frac{(1+2k)\pi}{n} \\ (k = \overline{1, n})$$

формула ёрдамида чиқарилади.

Комплекс сондан квадрат илдиз чиқаришнинг иккинчи усули билан танишайлик.

Алгебраик шаклдаги комплекс сондан чиқарилган квадрат илдизни ҳам алгебраик шаклда излаймиз, яъни

$$\sqrt{a+bi} = x + yi, \quad (6)$$

бунда x ва y лар номаълум ҳақиқий сонлардир. $a+bi$ дан чиқарилган квадрат илдизнинг таърифига асосан, $(x+yi)^2 = a+bi$ ёки $x^2 - y^2 + 2xyi = a+bi$. Иккита комплекс соннинг

тенглиги шартига кўра $x^2 - y^2 = a^2$ ва $2xy = b$. Иккала тенг-
ламани квадратга кўтариб, $x^4 - 2x^2y^2 + y^4 = a^2$ ва $4x^2y^2 =$
 $= b^2$ ларга эга бўламиз. Буларни қўшсак, $x^4 + 2x^2y^2 + y^4 =$
 $= a^2 + b^2$ ёки $x^2 + y^2 = \sqrt{a^2 + b^2}$ бўлади. Бунда $x^2 + y^2$
мусбат ҳақиқий сонни ифодалагани учун квадрат илдизни
плюс ишораси билан олдик. Энди $x^2 + y^2 = \sqrt{a^2 + b^2}$ ва $x^2 -$
 $- y^2 = a$ тенгламани аввал қўшиб, сўнгра айириб,

$$x^2 = \frac{a + \sqrt{a^2 + b^2}}{2} \text{ ва } y^2 = \frac{-a + \sqrt{a^2 + b^2}}{2}$$

ларни ҳосил қиламиз. Булардан эса

$$x = \pm \sqrt{\frac{a + \sqrt{a^2 + b^2}}{2}}, y = \pm \sqrt{\frac{-a + \sqrt{a^2 + b^2}}{2}}. \quad (7)$$

Равшанки, $a + \sqrt{a^2 + b^2} \geq 0$ ва $-a + \sqrt{a^2 + b^2} \geq 0$ дир.
Шу сабабли, (7) илдизлар ҳақиқий сонларни тасвирлайди.
 x ва y ларнинг ишораларини аниқлашда қуйидагиларни эъти-
борга оламиз:

а) $b > 0$ қийматда $2xy = b$ га биноан $xy > 0$ дир. Демак,
бу ҳолда x ва y ларни бир хил ишора билан олишимиз
лозим.

б) $b < 0$ қийматда эса $xy < 0$. Шу сабабли x ва y лар-
ни ҳар хил ишора билан олиш керак.

Шундай қилиб, $b > 0$ ва $b < 0$ ларга мос қуйидаги ик-
кита формула ҳосил бўлади:

$$\sqrt{a+bi} = i \pm \left(\sqrt{\frac{a + \sqrt{a^2 + b^2}}{2}} + i \sqrt{\frac{-a + \sqrt{a^2 + b^2}}{2}} \right) \quad (8)$$

($b > 0$ учун);

$$\sqrt{a+bi} = \pm \left(\sqrt{\frac{a + \sqrt{a^2 + b^2}}{2}} - i \sqrt{\frac{-a + \sqrt{a^2 + b^2}}{2}} \right) \quad (9)$$

($b < 0$ учун).

(8) ва (9) формулага $a+bi$ дан квадрат илдиз чиқариш фор-
мулалари дейилади.

37- §. ИККИ ҲАДЛИ ТЕНГЛАМАЛАР

Икки ҳадли тенгламаларнинг умумий кўриниши

$$u^n - a^n = 0 \quad (1)$$

дан иборат бўлиб, бунда a — нолдан фарқли ихтиёрый комп-
лекс сон. Бу тенгламани исталган $\sqrt[n]{a}$ илдиз қаноатланти-

ради: $(\sqrt[n]{a})^n - a = a - a = 0$. Демак, (1) тенгламанинг n та ҳар хил илдиизи мавжуд. Улар

$$u_k = \sqrt[n]{a} = \sqrt[n]{r(\cos \varphi + i \sin \varphi)} = \sqrt[n]{r} \left(\cos \frac{\varphi + 2k\pi}{n} + i \sin \frac{\varphi + 2k\pi}{n} \right) \quad (k = \overline{1, n-1})$$

формула ёрдамида топилади.

$$x^n - 1 = 0 \quad (2)$$

тенгламани қарайлик. Бу тенглама ушбу n та ҳар хил илдиизга эга:

$$x_k = \sqrt[n]{1} = \cos \frac{2k\pi}{n} + i \sin \frac{2k\pi}{n} \quad (k = \overline{1, n}). \quad (3)$$

(1) тенгламанинг битта тайин u_k илдизини (2) тенгламанинг ҳамма n та x_1, x_2, \dots, x_n илдиизига кўпайтирсак, (1) нинг ҳамма n та илдиизлари ҳосил бўлади. Чунки, $u_k \cdot x_i$ сон (1) ни қаноатлантиради, яъни $(u_k x_i)^n - a = u_k^n x_i^n - a = a \cdot 1 - a = 0$, $(u_k x_i)^n - a = 0$. Демак, (1) тенгламанинг барча ечимларини топиш учун унинг бирорта ечимини топиб, уни 1 нинг барча n -даражали илдиизларига кетма-кет кўпайтириш кифоя экан.

Мисол. $u^3 - i = 0$ тенгламани ечайлик. Бу тенглама илдиизларининг бири $u_2 = -i$ бўлиб, у $u_k = \sqrt[3]{i} = \cos \frac{\frac{\pi}{2} + 2k\pi}{3} + i \sin \frac{\frac{\pi}{2} + 2k\pi}{3}$ формуладан $k=2$ қийматда ҳосил қилинади. Берилган тенгламанинг ҳамма илдиизларини топиш учун $x^3 - 1 = 0$ нинг ҳамма илдиизларини оламиз:

$$x_1 = \sqrt[3]{1} = \cos \frac{2\pi}{3} + i \sin \frac{2\pi}{3} = -\frac{1}{2} + i \frac{\sqrt{3}}{2},$$

$$x_1 = -\frac{1}{2} + i \frac{\sqrt{3}}{2};$$

$$x_2 = \sqrt[3]{1} = \cos \frac{4\pi}{3} + i \sin \frac{4\pi}{3} = -\frac{1}{2} - i \frac{\sqrt{3}}{2}, \quad x_2 =$$

$$= -\frac{1}{2} - i \frac{\sqrt{3}}{2};$$

$$x_3 = \sqrt[3]{1} = \cos 2\pi + i \sin 2\pi = 1, \quad x_3 = x_0 = 1.$$

Уларни u_2 га кўпайтириб, қуйидаги илдишларни ҳосил қиламиз:

$$\begin{aligned} u_0 &= -i x_1 = \frac{\sqrt{3}}{2} + \frac{1}{2}i, & u_0 &= \frac{\sqrt{3}}{2} + \frac{1}{2}i; \\ u_1 &= -i x_2 = -\frac{\sqrt{3}}{2} + \frac{1}{2}i, & u_1 &= -\frac{\sqrt{3}}{2} + \frac{1}{2}i; \\ u_2 &= -i x_3 = -i, & u_2 &= -i. \end{aligned}$$

Ма ш қ л а р

1. 1 нинг n -даражали илдишлари тўплами кўпайтириш амалига нисбатан группа ташкил қилишини исботланг.

2. 1 нинг n -даражали илдишлари тўпламининг геометрик тасвири қандай тўпламни ифодалайди?

3. z комплекс сон $|z + 2 - i| = |z + 4i|$ тенгламани қаноатлантиради. Шунингга илдишларига мос келувчи нуқталар текисликда қандай жойлашган бўлади?

4. $\log_2(1 + |z^2 - i|) + \log_{16} \frac{1}{(1 + |z^2 + i|)^4} = 0$

тенгламани қаноатлантирувчи комплекс сонларга мос келувчи нуқталар текисликда қандай жойлашган бўлади?

5. Қуйидаги шартларни қаноатлантирувчи комплекс сонларга мос келувчи нуқталар текисликда қандай жойлашган эканлигини аниқланг:

а) $\log_{\sqrt{3}} \frac{|z|^2 - |z| + 1}{2 + |z|} < 2;$

б) $|i - 1 - 2z| \geq 9;$

в) $|z - 2|^2 + |z + 2|^2 = 26;$

г) $|z - i| = |z + i| = |z - 1 + i|;$

д) $|z + 2 + i| = |z - 1 - 4i|.$

6. Қуйидаги алгебраик шаклдаги комплекс сонларни тригонометрик шаклга келтириб, сўнгра Муавр формуласини қўлланг:

а) $(1 + i)^{10};$ б) $(1 - i)^{16};$ в) $(\sqrt{3} + i)^{20};$ г) $(\sqrt{3} - i)^{30};$
 д) $(1 + \cos \alpha + i \sin \alpha)^n.$

7. Қуйидагиларни ҳисобланг:

а) $\sqrt[7]{1+i};$ б) $\sqrt[10]{\sqrt{3}+i};$ в) $\sqrt[10]{-1};$
 г) $\sqrt[5]{1};$ д) $\sqrt[5]{\sqrt{3}+i};$ е) $\sqrt[5]{\sqrt{3}-i}.$

8. Агар $\varepsilon_k = \cos \frac{2k\pi}{n} + i \sin \frac{2k\pi}{n} (k = \overline{0, n-1})$ бўлса, $1 + \varepsilon_1 + \varepsilon_2 + \dots + \varepsilon_{n-1} = 0$ эканлигини кўрсатинг.

9. $(a + b)^n = C_n^0 a^n + C_n^1 a^{n-1} b + C_n^2 a^{n-2} b^2 + \dots + C_n^n b^n$ ёйилма ва Муавр формуласи ёрдамида ҳамда 8-ми-солдан фойдаланиб, қуйидаги айниятларни исботланг:

а) $1 + C_n^1 + C_n^2 + \dots + C_n^n = 2^n;$

б) $1 + C_n^2 + C_n^4 + \dots = C_n^1 + C_n^3 + \dots = 2^{n-1};$

в) $C_n^0 + C_n^3 + C_n^6 + \dots = \frac{1}{3} \left(2^n + 2 \cos \frac{n\pi}{3} \right);$

г) $C_n^0 + C_n^4 + C_n^8 + \dots = \frac{1}{2} \left(2^n + 2^{\frac{n}{2}} \cos \frac{n\pi}{4} \right).$

10. $\forall a, b \in \mathbb{R}$ бўлганда $a + bi$ шаклдаги комплекс сонлар йиғиндиси, айирмаси, кўпайтмаси ва $c \neq 0$ ёки $d \neq 0$ бўлганда $\frac{a + bi}{c + di}$ нисбатлар яна $a + bi$ шаклдаги комплекс сон эканлигини кўрсатинг.

III БОБ. ВЕКТОР ФАЗОЛАР

38-§. ВЕКТОР ФАЗО ҲАҚИДА ТУШУНЧА

Математика фанида шундай тўпламлар мавжудки, бу тўпламларнинг ихтиёрий биттасидан олинган ҳар қандай иккита элементларнинг йиғиндиси ва бирор \mathcal{P} майдон элементларининг берилган тўплам элементларига кўпайтмаси яна қаралаётган тўплам элементлари бўлади.

Масалан: а) комплекс сонлар тўпламини олайлик. Ихтиёрий иккита комплекс соннинг йиғиндиси ва ҳақиқий соннинг комплекс сонга кўпайтмаси яна комплекс сон бўлади.

б) $C_{[a; b]}$ белги $[a, b]$ кесмада узлуксиз бўлган функциялар тўплами бўлсин. Бу ерда ҳам юқоридаги иккита шарт бажарилади (текшириб кўринг).

Элементлари биз айтиб ўтган иккита хоссага эга бўлган тўпламлар *векторлар фазоси* деб аталади.

Энди биз шу тушунчани баён этишга киришамиз.

Бўш бўлмаган V тўплам ва \mathcal{P} майдон берилган бўлсин. V тўпламнинг элементларини $\bar{x}, \bar{y}, \bar{z}, \dots$ ёки $\bar{\alpha}_1, \bar{\alpha}_2, \bar{\alpha}_3, \dots$ орқали, \mathcal{P} майдон элементларини эса $\alpha, \beta, \gamma, \dots$ ёки $\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3, \dots$ орқали белгилайлик. V тўплам элементлари учун битта бинар алгебраик амал, яъни «+» амали ва битта унар алгебраик амали аниқланган бўлсин, яъни V нинг элементларини қўшиш ва \mathcal{P} нинг элементларини V нинг элементларига кўпайтириш амали бўйича ёпиқ бўлсин.

1-таъриф. Агар қуйидаги аксиомалар бажарилса, яъни:

- 1) V — аддитив абель группа;
- 2) $(\alpha \cdot \beta) \bar{x} = \alpha (\beta \bar{x})$ ($\forall \bar{x} \in V, \forall \alpha, \beta \in \mathcal{P}$);
- 3) $\alpha (\bar{x} + \bar{y}) = \alpha \bar{x} + \alpha \bar{y}$ ($\forall \bar{x}, \bar{y} \in V, \forall \alpha \in \mathcal{P}$);
- 4) $(\alpha + \beta) \bar{x} = \alpha \bar{x} + \beta \bar{x}$ ($\forall \bar{x} \in V, \forall \alpha, \beta \in \mathcal{P}$);
- 5) $1 \cdot \bar{x} = \bar{x}$ ($\forall \bar{x} \in V, 1 \in \mathcal{P}$)

бажарилса, у ҳолда V тўплам \mathcal{P} сонлар майдони устига қурилган *вектор фазо* дейилади.

Вектор фазо элементларига *векторлар*, \mathcal{P} майдон элементларига эса *скаляр* дейилади.

Шундай қилиб, йўналишга эга бўлган кесма, яъни вектор тушунчасини қуйидаги маънода кенгайтирдик:

а) V тўпламининг элементлари бўлган векторлар фақатгина йўналишга эга бўлган кесмалар эмас, балки ихтиёрий табиатли элементлар бўлиши мумкин;

б) \mathcal{P} майдон фақатгина ҳақиқий сонлар майдони эмас, балки ихтиёрий майдон бўлиши мумкин.

3) ва 4) аксиомалар векторлар фазосининг скаляр миқдорига ҳамда векторга нисбатан чизиқли эканлигини кўрсатади. Шунинг учун вектор фазо кўпинча чизиқли фазолар ҳам деб юритилади. \mathcal{P} майдон ҳақиқий (комплекс) сонлар майдони бўлса, V фазо ҳақиқий (комплекс) сонлар майдони устидаги фазо деб юритилади.

Энди вектор фазонинг таърифидан келиб чиқадиган қуйидаги хоссалар билан танишиб ўтамиз:

1°. Аввало 1) аксиомага биноан V чизиқли фазо аддитив группа бўлганидан $\underline{0}$ ягона элементга эга. Бундан ташқари V нинг ҳар бир x элементи учун ягона $-x$ қарама-қарши элемент мавжуд.

$$2^{\circ}. \quad 0 \cdot \bar{x} = \bar{0} \quad (\forall \bar{x} \in V, \exists 0 \in \mathcal{P}).$$

Ҳақиқатан, V нинг исталган \bar{x} элементи учун $0 \cdot \bar{x} = (0 + 0) \bar{x} = 0 \cdot \bar{x} + 0 \cdot \bar{x}$ бўлади. $0 \cdot \bar{x} = 0 \cdot \bar{x} + 0 \cdot \bar{x}$ тенгликнинг иккала томонига $-0 \cdot \bar{x}$ ни қўшамиз. Унда $\bar{0} = 0 \cdot \bar{x}$ ҳосил бўлади. Бу тенгликнинг чап томонидаги $\bar{0} \in V$, ўнг томонидаги $0 \in \mathcal{P}$.

$$3^{\circ}. \quad \alpha \cdot \bar{0} = \bar{0} \quad (\forall \alpha \in \mathcal{P}, \bar{0} \in V).$$

Ҳақиқатан, $\alpha \cdot \bar{0} = \alpha \cdot (\bar{0} + \bar{0}) = \alpha \cdot \bar{0} + \alpha \cdot \bar{0}$ ўринли. Охириги тенгликнинг иккала томонига $-\alpha \cdot \bar{0}$ ни қўшамиз. Унда $0 = \alpha \cdot \bar{0}$ ҳосил бўлади.

4°. Агар $\alpha \cdot \bar{x} = \bar{0}$ бўлса, ёки $\alpha = 0$, ёки $\bar{x} = \bar{0}$ бўлади. Ҳақиқатан, агар $\alpha \neq 0$ бўлса, унда α^{-1} мавжуд. Демак, $\alpha^{-1}(\alpha \bar{x}) = 0 \Rightarrow (\alpha^{-1}\alpha)\bar{x} = \bar{0} \Rightarrow \bar{x} = \bar{0}$. Энди $\bar{x} \neq \bar{0}$ бўлсин. $\bar{x} = (x_1, x_1, \dots, x_n)$ да $\bar{x}_i \neq \bar{0}$ бўлсин. У ҳолда $\alpha \bar{x} = \bar{0}$ бўлади. Бундан $\alpha = 0$ бўлади.

5°. Агар $\alpha \bar{x} = \alpha \bar{y}$ бўлиб, $\alpha \neq 0$ бўлса, $\bar{x} = \bar{y}$ бўлади. Бу тасдиқни исботлаш учун $\alpha \bar{x} = \alpha \bar{y}$ нинг иккала томонига $-\alpha \bar{y}$ ни қўшамиз. Унда $\alpha \bar{x} - \alpha \bar{y} = \bar{0} \Rightarrow \alpha(\bar{x} - \bar{y}) = \bar{0}$ тенгликнинг иккала томонини α^{-1} га кўпайтирсак, $\bar{x} - \bar{y} = \bar{0} \Rightarrow$

$\Rightarrow \bar{x} = \bar{y}$ ҳосил бўлади ёки 4) хоссага биноан эса $\alpha \neq 0$ бўлгани учун $\bar{x} - \bar{y} = \bar{0}$. Демак, $\bar{x} = \bar{y}$.

Юқориди кўриб ўтилган чизиқли фазо баъзан $V = \langle V, +, \omega_\lambda | \lambda \in \mathcal{P} \rangle$ орқали белгиланади, бу ерда $\omega_\lambda: \bar{x} \rightarrow \lambda \bar{x}$.

Мўъоълар. 1. $a_i \in \mathbf{R} (i = \overline{1, n})$ бўлганда узунлиги n га тенг бўлган (a_1, a_2, \dots, a_n) кортежлар тўпламини оламыз ва бу тўпламни \mathbf{R}^n ёки \mathbf{R}_n орқали белгилаймыз. \mathbf{R}^n тўпламнинг элементлари учун тенглик муносабати, иккита элементни қўшиш ва векторни сонга (скаляр)га кўпайтириш қоидаларини мос равишда қуйидагича киритамиз:

$$1) a_i = b_i \Leftrightarrow (a_1, a_2, \dots, a_n) = (b_1, b_2, \dots, b_n) \quad (i = \overline{1, n});$$

$$2) (a_1, a_2, \dots, a_n) + (b_1, b_2, \dots, b_n) \Leftrightarrow (a_1 + b_1, a_2 + b_2, \dots, a_n + b_n);$$

$$3) \alpha(a_1, a_2, \dots, a_n) \Leftrightarrow (\alpha a_1, \alpha a_2, \dots, \alpha a_n).$$

\mathbf{R}^n тўпламда вектор фазонинг барча аксиомалари бажарилади. Бу тўплам учун $\bar{0} = (0, 0, \dots, 0)$ ва $-\bar{a} = (-a_1, -a_2, \dots, -a_n)$ лар мос равишда ноль ва \bar{a} га қарама-қарши векторни ифодалайди. \mathbf{R} фазонинг элементлари одатда n ўлчовли векторлар, $\bar{a} = (a_1, a_2, \dots, a_i, \dots, a_n)$ вектордаги $a_i \in \mathbf{R}$ элемент эса \bar{a} векторнинг i -координатаси деб юритилади. $i (i = \overline{1, n})$ -координатаси 1 дан, қолган координаталари ноллардан иборат бўлган $\bar{e}_1 = (1, 0, \dots, 0)$, $\bar{e}_2 = (0, 1, \dots, 0)$, $\bar{e}_n = (0, 0, \dots, 1)$ векторлар *орт* ёки *бирлик векторлар* дейилади. \mathbf{R}^n фазо одатда n ўлчовли векторларнинг арифметик фазоси деб юритилади.

2. Уч ўлчовли фазодаги геометрик векторлар (йўналган кесмалар)нинг V_3 тўплами векторларни қўшишнинг маълум қоидасига нисбатан, \mathbf{R} ҳақиқий сонлар майдони устидаги вектор фазони ифодалайди.

3. Коэффициентлари \mathbf{R} сонлар майдони элементларидан иборат, даражалари эса n сондан катта бўлмаган $f(x) = a_0 x^n + a_1 x^{n-1} + \dots + a_{n-1} x + a_n$ кўпхадлар тўплами кўпхадларни қўшиш ва кўпхадларни сонга кўпайтириш амалига нисбатан шу \mathbf{R} майдон устидаги вектор фазо бўлади. Кўпхадлар тўпламининг ноль вектор вазифасини ҳамма коэффициентлари 0 га тенг $f(x) = 0 \cdot x^n + 0 \cdot x^{n-1} + \dots + 0 \cdot x + 0$ кўпхад бажаради. $f(x) = a_0 x^n + a_1 x^{n-1} + \dots +$

$+ a_{n-1}x + a_n$ га қарама-қарши элемент $-f(x) = -a_0x^n - a_1x^{n-1} - \dots - a_{n-1}x - a_n$ бўлади.

Қолган аксномаларнинг бажарилиши ҳам юқоридагидек текширилади.

4. Даражалари фақат n га тенг бўлган кўпхадлар тўплами векторлар фазосини ташкил этмайди, чунки иккита кўпхадни қўшганда йиғинди кўпхад даражаси n дан кичик бўлиб қолиши мумкин.

5. Даражалари n дан катта бўлмаган ва барча коэффицентлари мусбат сонлардан иборат бўлган кўпхадлар тўплами ҳам векторлар фазоси бўлмайди, чунки бундай кўпхадни манфий сонга кўпайтирилса, унинг барча коэффицентлари манфий сонлардан иборат бўлади.

М а ш қ л а р

1. R — ҳақиқий сонлар тўплами учун $\langle R, +, \cdot, 0, 1 \rangle$ алгебра қуйидаги майдонлар устида чизиқли фазони ташкил этадими:

а) Q ; б) R ; в) C (C — барча комплекс сонлар тўплами)?

2. $\langle C, +, \cdot, 0, 1 \rangle$ алгебра Q , R ва C майдонлар устида чизиқли фазо ташкил этишини аниқланг.

3) $\langle Q, +, \cdot, 0, 1 \rangle$ алгебра қандай сонлар майдони устида чизиқли фазо бўлади?

39-§. ҚИСМ ФАЗОЛАР

Группа, ҳалқа ва майдон каби вектор фазолар учун ҳам қисм фазо тушунчасини киритиш мумкин.

1-таъриф. \mathcal{P} майдон устида аниқланган V вектор фазонинг бирор L қисм тўплами V да аниқланган алгебранк амалларга нисбатан вектор фазосини ташкил этса, L га V фазонинг қисм фазоси дейилади.

Теорема. V вектор фазонинг бирор L қисм тўплами қисм фазо бўлиши учун, қуйидаги иккита шартнинг бажарилиши зарур ва етарли:

а) $(\forall x, y \in L) \bar{x} - y \in L$;

б) $(\forall \bar{x} \in L, \forall \alpha \in \mathcal{P}) \alpha \bar{x} \in L$.

Исботи. Зарурлиги. L вектор фазо бўлса, унда а) ва б) шартларнинг бажарилиши равшан (вектор фазо таърифига биноан). Бундан ташқари $L \subseteq V$ экани берилган. Шунинг учун L қисм фазодир.

Етарлилиги. а) ва б) шартлар ўринли бўлсин. Унда

$\bar{x} \in L$ эканлигидан $\bar{x} - \bar{x} = \bar{0} \in L$ эканлиги келиб чиқади. Сўнгра $\bar{0} \in L$ ва $\bar{x} \in L$ эканлигига ва а) шартга асосан $\bar{0} - \bar{x} = -\bar{x} \in L$ бўлади. Энди $\bar{x}, \bar{y} \in L$ бўлса, $-\bar{y} \in L$ ҳамда яна а) шартга асосан $\bar{x} - (-\bar{y}) = \bar{x} + \bar{y} \in L$ бўлади.

Шундай қилиб, $L \subset V$ тўпламда вектор фазонинг барча шартлари (қолганларини текшириб кўринг) бажарилади. Шунинг учун L тўплам V фазонинг қисм фазосидир.

V вектор фазонинг бир нечта қисм фазолари кесишмаси яна қисм фазо бўлади. (Исбот қилинг.)

Энди V вектор фазо векторларининг бирор A тўпламини оламиз. Шу A тўпламни ўзида сақловчи барча қисм фазолар кесишмаси \subset муносабати бўйича энг кичик қисм фазо бўлади. Бошқача қилиб айтсак, $A \subset L_1, A \subset L_2, \dots,$

$A \subset L_n$ бўлиб, $L = \prod_{i=1}^n L_i$ бўлса, L қисм фазо A ни ўз ичига олувчи энг кичик қисм фазо бўлади. Ана шу фазога A тўплам векторларига тортилган чизиқли қобик дейилади. Биз бу тушунчага кейинроқ яна қайтамиз.

V фазонинг ўзи ва $\{0\}$ тўпламлар V фазонинг қисм фазосидир. Бу икки фазо одатда V нинг *хос* қисм фазолари, қолган қисм фазолар эса V нинг *хосмас* қисм фазолари деб аталади.

Мисоллар. 1. \mathcal{P} майдон устидаги даражаси n дан юқори бўлмаган кўпҳадларнинг V фазосига тегишли, даражалари $m \leq n$ шартни қаноатлантирувчи $F(x)$ кўпҳадлардан иборат W тўплам V нинг қисм фазосини ифодалайди.

Ҳақиқатан, $\forall F(x), \Phi(x) \in W$ учун дар $F(x) \leq m \leq n$ ва дар $\Phi(x) \leq m$ бўлгани сабабли $F(x) + \Phi(x) \in W$ ва $\alpha F(x) \in W$ бўлади, чунки дар $(F(x) + \Phi(x)) \leq m \leq n$ ва дар $F(x) \leq m \leq n$. Бунда дар $f(x)$ деганда $f(x)$ нинг даражаси тушунилади.

2. Бир, икки ва уч ўлчовли векторларнинг R^1, R^2, R^3 фазолари учун $R^1 \subset R^2 \subset R^3$ муносабатлар ўринлидир.

М а ш қ л а р

1. R^+ — мусбат ҳақиқий сонлар тўплами бўлсин. Бу тўплам элементлари учун қўшиш ва $x \in R$ ни $\lambda \in R$ га кўпайтириш амалларини қуйидагича киритамиз:

а) $(\forall x, y \in R^+) x + y \rightleftharpoons x \cdot y;$

б) $(x \in R^+, \lambda \in R) \lambda x \rightleftharpoons x^\lambda.$

1) R^+ нинг вектор фазо эканлигини исботланг;

2) R^+ нинг бирлик ва $x \in R^+$ га қарама-қарши элементлари қандай кўринишга эга?

2. $\langle C, +, -, 0, 1 \rangle$ чизиқли фазо (C — комплекс сонлар майдони устида) учун қисм фазо бўладиган вектор фазодан бир нечасини ёзинг.

3. R_3 фазода бирор текисликка параллел бўлган барча векторлар тўплами чизиқли фазо бўладими?

4. C ва Q тўпламлар берилган бўлиб, «+» иккита комплекс сонни қўшиш, ω_λ эса $z = a + bi$ комплекс сонни $\lambda \in Q$ га кўпайтириш бўлганда $\langle C, +, -, \{\omega_\lambda \mid \lambda \in Q\} \rangle$ алгебра Q нинг устидаги чизиқли фазо бўладими?

40-§. ВЕКТОРЛАР СИСТЕМАСИНING ЧИЗИҚЛИ БОҒЛАНИШИ

Қуйидаги иккита векторни олайлик:

$$\bar{a}_1 = (1, 2, -1), \quad \bar{a}_2 = (2, 4, -2).$$

Агар бу векторларнинг биринчисини -2 га кўпайтириб, иккинчи векторга қўшсак, $-2\bar{a}_1 + \bar{a}_2 = \bar{0}$ вектор ҳосил бўлади.

1-таъриф. \mathcal{P} сонлар майдони устида қурилган V вектор фазонинг чекли сондаги

$$\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_k \quad (1)$$

векторлари учун камида биттаси нолдан фарқли шундай $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_k$ сонлар топилсаки, улар учун ушбу

$$\alpha_1 \bar{a}_1 + \alpha_2 \bar{a}_2 + \dots + \alpha_k \bar{a}_k = \bar{0} \quad (2)$$

тенглик бажарилса, у ҳолда (1) система чизиқли боғланган система дейилади. Агар (2) тенглик фақат, $\alpha_1 = \alpha_2 = \dots = \alpha_k = 0$ бўлгандагина бажарилса, у ҳолда (1) система чизиқли эркин (боғланмаган) система дейилади.

2-таъриф. Агар исталган $k_i (i = \overline{1, m})$ сонлар учун

$$\bar{a} = k_1 \bar{a}_1 + k_2 \bar{a}_2 + \dots + k_m \bar{a}_m \quad (3)$$

тенглик бажарилса, у ҳолда \bar{a} вектор $\bar{a}_i (i = \overline{1, m})$ векторлар орқали чизиқли ифодаланади (\bar{a} вектор \bar{a}_i векторларнинг чизиқли комбинациясидан иборат) дейилади.

$\bar{a} = (6, 4, 4)$ вектор $\bar{a}_1 = (1, 2, 3)$, $\bar{a}_2 = (3, 2, 1)$ ва $\bar{a}_3 = (1, -2, -3)$

векторларнинг чизиқли комбинациясидан иборат. Ҳақиқатан, $2\bar{a}_1 + 1 \cdot \bar{a}_2 + 1 \cdot \bar{a}_3 = \bar{a}$ тенглик ўринли, чунки

$$2\bar{a}_1 + \bar{a}_2 + \bar{a}_3 = 2(1, 2, 3) + (3, 2, 1) + (1, -2, -3) = (6, 4, 4) = \bar{a}.$$

V фазодаги чекли векторлар системасининг чизиқли боғланиши қуйидаги хоссаларга эга:

1- хосса. (1) векторлар системасининг: а) камида битта вектори ноль вектордан иборат бўлса; б) қандайдир иккита вектори пропорционал бўлса, бу система чизиқли боғланган бўлади.

Исботи. Ҳақиқатан, агар $\bar{a}_k = \bar{0} (1 \leq k \leq m)$ десак, (1) системанинг k - векторини $\alpha \neq 0$ га, қолган векторларини эса нолларга кўпайтирсак, $0 \cdot \bar{a}_1 + 0 \cdot \bar{a}_2 + \dots + \alpha \cdot \bar{0} + \dots + 0 \cdot \bar{a}_m = \bar{0}$ бўлади. Энди

$$\bar{a}_i = \beta \bar{a}_j \quad (4)$$

бўлиб, бу ерда $\beta \neq 0$ бўлсин.

Бундай ҳолда (1) системанинг i - векторини 1 га, j - векторини эса $-\beta$ га, қолган векторларни эса 0 га кўпайтириб, натижаларни қўшсак, (4) га асосан $0 \cdot \bar{a}_1 + \dots + 0 \cdot \bar{a}_{i-1} + 1 \cdot \bar{a}_i + 0 \cdot \bar{a}_{i+1} + \dots + (-\beta \bar{a}_j) + \dots + 0 \cdot \bar{a}_m = \bar{0}$ га эришамиз.

2- хосса. Агар (1) система чизиқли боғланган бўлса, исталган $\bar{b}_1, \bar{b}_2, \dots, \bar{b}_k$ система учун

$$\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_m, \bar{b}_1, \bar{b}_2, \dots, \bar{b}_k \quad (5)$$

система ҳам чизиқли боғланган бўлади.

Исботи. (1) система чизиқли боғланган бўлганлиги туфайли $\exists \alpha_i \neq 0$ учун $\alpha_1 \bar{a}_1 + \alpha_2 \bar{a}_2 + \dots + \alpha_m \bar{a}_m = \bar{0}$ тенглик бажарилади. У ҳолда $\alpha_1 \bar{a}_1 + \alpha_2 \bar{a}_2 + \dots + \alpha_m \bar{a}_m + 0 \cdot \bar{b}_1 + 0 \cdot \bar{b}_2 + \dots + 0 \cdot \bar{b}_m = \bar{0}$ тенглик ўринли бўлганидан (5) система ҳам чизиқли боғлангандир.

3- хосса. Берилган V фазода (1) система чизиқли боғланмаган бўлса, унинг ҳар қандай қисм системаси (система бўлаги) ҳам чизиқли боғланмаган бўлади.

Исботи. Фараз қилайлик,

$$\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_k \quad (1 \leq k \leq m) \quad (6)$$

система (1) нинг қисми бўлиб, у чизиқли эркин бўлмасин, яъни (5) система (1) чизиқли боғланган системани ифодаласин. Унда 2- хоссага асосан $\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_k, \bar{a}_{k+1}, \dots, \bar{a}_m$, яъни (1) система ҳам чизиқли боғланган бўлади. Бу эса берилган хосса шартига зид. Демак, фаразимиз нотўғри.

4- хосса. (1) векторлар системасининг исталган вектори шу система орқали чизиқли ифодаланади.

Исботи. Исталган $\bar{a}_i (i = \overline{1, m})$ вектор учун қуйидаги тенглик ўринли:

$$\bar{a}_i = 0 \cdot \bar{a}_1 + 0 \cdot \bar{a}_2 + \dots + 1 \cdot \bar{a}_i + 0 \cdot \bar{a}_{i+1} + \dots + 0 \cdot \bar{a}_m.$$

Бу тенглик (1) системанинг ихтиёрий векторини шу система орқали чизиқли ифодаланишини кўрсатади.

5- хосса. (1) векторлар системаси чизиқли боғланган бўлиши учун улардан камида биттаси қолганлари орқали чизиқли ифодаланиши зарур ва етарли.

Исботи. Зарурлиги. (1) система чизиқли боғланган бўлсин. Векторлар системасининг чизиқли боғлиқлиги таърифига биноан

$$\alpha_1 \bar{a}_1 + \alpha_2 \bar{a}_2 + \dots + \alpha_m \bar{a}_m = \bar{0} \quad (7)$$

тенгликда коэффициентлардан камида биттаси нолдан фарқлидир. Фараз қилайлик, $\alpha_1 \neq 0$ бўлсин. (7) дан $\alpha_1 \bar{a}_1 = -\alpha_2 \bar{a}_2 - \dots - \alpha_m \bar{a}_m$ тенглик ёки

$$\bar{a}_1 = h_2 \bar{a}_2 + h_3 \bar{a}_3 + \dots + h_m \bar{a}_m \quad (8)$$

тенглик ҳосил бўлади, бу ерда $h_k = -\frac{\alpha_k}{\alpha_1} (k = \overline{2, m})$ лар скаляр миқдорлар. Демак, \bar{a}_1 вектор қолган векторлар орқали чизиқли ифодаланди.

Етарлилиги. Фараз қилайлик, (8) шарт бажарилсин. У ҳолда (8) тенгликни

$$l_1 \bar{a}_1 + l_2 \bar{a}_2 + \dots + l_m \bar{a}_m = \bar{0} \quad (9)$$

кўринишда ёза оламиз. Бу ерда $l_1 = 1$, $l_i = -h_i (i = \overline{2, m})$ бўлиб, (9) тенглик (1) системанинг чизиқли боғланган система эканлигини кўрсатади.

Биз юқорида эслатганимизга биноан V фаза чексиз бўлсин. Шунинг учун векторлари сони чекли бўлмаган системанинг чизиқли боғланганлиги тушунчасини киритиш мақсадга мувофиқдир.

3- таъриф. \mathcal{S} сонлар майдони устида қурилган чизиқли фазонинг бирор чекли бўлмаган K векторлар системаси ўзида камида бирорта чекли сондаги чизиқли боғланган векторлар системасини сақласа, K векторлар системаси ҳам ўзаро чизиқли боғланган дейилади. Агар K системанинг барча чекли сондаги вектор-

лар системаси чизиқли боғланмаган бўлса, система ҳам чизиқли боғланмаган система дейилади.

Машқлар

1. Битта \vec{a} вектордан иборат бўлган система чизиқли боғланмаган бўлиши учун $\vec{a} \neq 0$ бўлиши зарур ва етарли эканини кўрсатинг.

2. Иккита вектордан тузилган \vec{a}, \vec{b} система чизиқли боғланган бўлиши учун $\vec{a} = \lambda \vec{b}$ (бу ерда λ — скаляр миқдор) тенглик бажарилиши зарур ва етарли эканини исботланг.

3. α, β, γ скаляр миқдорлар қандай шартларни қаноатлантирганда R^3 нинг учта $(1, \alpha, \alpha^2), (1, \beta, \beta^2)$ ва $(1, \gamma, \gamma^2)$ векторлари бирор сонлар майдони устида чизиқли боғланмаган бўлади?

4. Агар $\alpha \neq 0$ бўлса, $1, \alpha, \alpha^2, \dots, \alpha^{n-1}$ система $\mathcal{P}_n[\alpha]$ фазода чизиқли боғланган система бўла оладими? $1, \alpha, \alpha^2, \dots, \alpha^{n-1}, \alpha^n$ система-чи?

41- §. ВЕКТОР ФАЗОНИНГ БАЗИСИ ВА ЎЛЧОВИ

1- таъриф. Векторларнинг S системаси базиси деб қуйидаги шартларни қаноатлантирувчи S' қисм системасига айтилади:

1. S' — чизиқли боғланмаган векторлар системаси;

2. S системанинг ҳар бир вектори S' система векторларининг чизиқли комбинацияси бўлади.

2- таъриф. Агар V векторлар фазосининг ўзаро чизиқли боғланмаган шундай

$$\vec{x}_1, \vec{x}_2, \dots, \vec{x}_n, \dots, \vec{x}_k \quad (1)$$

векторлар системаси мавжуд бўлсаки, V нинг қолган барча векторлари (1) система орқали чизиқли ифодаланса, у ҳолда (1) векторлар системаси V вектор фазонинг базиси дейилади.

Фараз қилайлик,

$$\vec{a}_1, \vec{a}_2, \dots, \vec{a}_n \quad (2)$$

векторлар системаси V вектор фазонинг базиси бўлсин. Унда ихтиёрий $\vec{a} \in V$ векторни (2) базис орқали чизиқли ифодалаш мумкин, яъни шундай $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$ сонлар топиладики, натижада

$$\vec{a} = \alpha_1 \vec{a}_1 + \alpha_2 \vec{a}_2 + \dots + \alpha_n \vec{a}_n \quad (3)$$

тенглик бажарилади.

3-таъриф. V фазонинг (2) базис векторлари учун (3) тенглик ўринли бўлса, $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$ кортежга a векторнинг (2) базисга нисбатан *координаталар сатри* дейилади.

Биз кейинроқ координаталар сатрини ҳар қандай вектор учун (берилган базисга нисбатан) ягоналигини кўрсатамиз.

Агар 2-таърифни қаноатлантирувчи (1) система чекли бўлмаса, у ҳолда бундай вектор фазога чексиз ўлчовли вектор фазо деб аталади.

(1) система V нинг базиси бўлса, V фазо k ўлчовли фазо дейилади. V фазонинг ўлчови $\dim V$ орқали белгиланади.

4-таъриф. Чекли векторлар системасининг ранги деб ундаги чизиқли боғланмаган векторларнинг максимал сонига айтилади.

1-теорема. R^n фазонинг исталган $n+1$ та вектори ўзаро чизиқли боғланган бўлади.

Исботи. $\bar{e}_1 = (1, 0, \dots, 0)$, $\bar{e}_2 = (0, 1, \dots, 0)$, \dots , $\bar{e}_n = (0, 0, \dots, 1)$ векторлар системаси чизиқли боғланмаган бўлади. Ҳақиқатан, $\alpha_1 \bar{e}_1 + \alpha_2 \bar{e}_2 + \dots + \alpha_n \bar{e}_n = (\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$ вектор ноль векторни ифодалаш учун $\alpha_1 = \alpha_2 = \dots = \alpha_n = 0$ бўлиши керак. Энди R^n нинг исталган $n+1$ та вектори ортлар орқали чизиқли ифодаланишини кўрсатамиз.

Исталган ноль бўлмаган $\bar{a} = (\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$ векторни оламиз. Юқорида кўриб ўтганимиздек $\bar{a} = (\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n) = \alpha_1 \bar{e}_1 + \alpha_2 \bar{e}_2 + \dots + \alpha_n \bar{e}_n$ бўлади. Бундан $\bar{a} = -\alpha_1 \bar{e}_1 - \alpha_2 \bar{e}_2 - \dots - \alpha_n \bar{e}_n = \bar{0}$ келиб чиқади. Охириги тенглик $n+1$ та \bar{a} , \bar{e}_1 , \bar{e}_2 , \dots , \bar{e}_n векторнинг чизиқли боғланган эканлигини кўрсатади. Натижада \bar{e}_1 , \bar{e}_2 , \dots , \bar{e}_n ортлар R^n арифметик фазонинг базисини ташкил этади.

2-теорема. V вектор фазонинг ихтиёрый вектори (2) базис векторлар системаси орқали ягона усулда чизиқли ифодаланади.

Исботи. V чизиқли фазода (2) система базис бўлса, унда базиснинг таърифига асосан, исталган $n+1$ та вектор чизиқли боғланган бўлади. Демак, камида биттаси нолдан фарқли шундай $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n, \alpha_{n+1}$ сонлар мавжудки, улар учун

$$\alpha_1 \bar{a}_1 + \alpha_2 \bar{a}_2 + \dots + \alpha_n \bar{a}_n + \alpha_{n+1} \bar{x}_i = \bar{0} \quad (i = \bar{1}, k) \quad (3')$$

тенглик {бажарилади. Ўз-ўзидан маълумки, (3') тенгликда $\alpha_{n+1} \neq 0$, акс ҳолда

$$\alpha_1 \bar{a}_1 + \alpha_2 \bar{a}_2 + \dots + \alpha_n \bar{a}_n = \bar{0} \quad (4)$$

бўлиб, (4) тенглик (2) системанинг базис эканлигига зид келади. (3') тенгликнинг иккала томонини α_{n+1} га бўлиб ва $(n+1)$ -ҳаддан бошқа ҳадларни қарама-қарши ишора билан ўнг томонга ўтказиб, қуйидагини ҳосил қиламиз:

$$\bar{x}_i = h_1 \bar{a}_1 + h_2 \bar{a}_2 + \dots + h_n \bar{a}_n \quad (5)$$

(5) да $h_k = -\frac{\alpha_k}{\alpha_{k+1}}$ ($k = \bar{1}, n$) бўлади.

Энди (5) чизиқли ифодаланишнинг бир қийматли (ягона) эканлигини исботлаймиз.

Тескарсини фараз қилайлик, яъни \bar{x}_i вектор учун (5) дан фарқли камида яна битта

$$\bar{x}_i = \beta_1 \bar{a}_1 + \beta_2 \bar{a}_2 + \dots + \beta_n \bar{a}_n \quad (6)$$

чизиқли ифодаланиш мавжуд бўлсин.

(5) тенгликдан (6) ни ҳадлаб айирамиз. У ҳолда

$$(h_1 - \beta_1) \bar{a}_1 + (h_2 - \beta_2) \bar{a}_2 + \dots + (h_n - \beta_n) \bar{a}_n = \bar{0} \quad (7)$$

тенглик ҳосил бўлади. (2) векторлар системаси чизиқли боғланмаган бўлгани туфайли (7) тенглик фақат ва фақат барча коэффицентлар нолга тенг бўлгандагина бажарилади. Демак, $h_k = \beta_k$ ($k = \bar{1}, n$) тенгликлар ўринли. Теорема исбот бўлди.

Шундай қилиб, R^n фазо чексиз кўп векторлар системаларига эга бўлиб, уларнинг ҳар бири n та ўзаро чизиқли боғланмаган векторлар системасидан иборат экан.

Эслатма. Бу китобда кўпроқ чеқли ўлчовли фазолар билан шуғулланамиз. Чеқли фазонинг n ўлчови бу фазо базисини ташкил этувчи векторлар сонига тенглигини кўрдик. Алгебрада яна чексиз ўлчовли фазолар ҳам қаралади. Чеқсиз ўлчовли фазонинг ҳар қандай базиси ҳам чексиздир, яъни чексиз кўп чизиқли боғланмаган векторлардан тузилган системадир.

Масалан, R майдон устидаги $f(x)$ кўпҳадлар фазоси чексиз ўлчовли фазодан иборат. $1, x, x^2, \dots, x^n, \dots$ система бу фазонинг базисини тасвирлайди.

М а ш қ л а р

1. $(0, 1, 1)$, $(1, 0, 1)$, $(1, 1, 0)$ векторлар системасининг рангини топинг.

2. L_1 ва L_2 лар R^n нинг қисм фазолари бўлиб, $L_1 \cap L_2 = \{0\}$ бўлса, $\dim L_1 \cup L_2 = \dim L_1 + \dim L_2$ тенглик ўринли бўладими?

3. \overline{a} , \overline{b} ва \overline{c} векторлар системаси R^3 нинг базиси бўлганда $\overline{a} + \overline{b}$, $\overline{a} + \overline{c}$, $\overline{b} + \overline{c}$ векторлар системаси ҳам базис бўлишини исботланг.

4. $\overline{a}_1, \overline{a}_2, \dots, \overline{a}_k, \dots, \overline{a}_s$ система V фазонинг базиси бўлганда $\overline{a}_1, \overline{a}_2, \dots, \alpha \overline{a}_k, \dots, \overline{a}_s$ система ҳам V нинг базиси эканлигини исботланг (бу ерда $\alpha \neq 0$ скаляр миқдор).

42- §. Векторлар системасининг эквивалентлиги

R^n фазо векторларининг қуйидаги иккита системаси берилган бўлсин:

$$\begin{array}{c} \overline{a}_1, \overline{a}_2, \dots, \overline{a}_r, \\ \overline{b}_1, \overline{b}_2, \dots, \overline{b}_s. \end{array} \quad (1)$$

1-таъриф. (2) системанинг ҳар бир b_i вектори (1) система орқали чиқиқли ифодаланса, (2) система (1) система орқали чиқиқли ифодаланади дейилади.

Бирор системанинг иккинчи бир система орқали чиқиқли ифодаланиш муносабати транзитивдир. Ҳақиқатан, учинчи

$$\overline{c}_1, \overline{c}_2, \dots, \overline{c}_t \quad (3)$$

система (2) орқали чиқиқли ифодаланади! деб фараз қилсак, ушбу тенгликлар бажарилади:

$$\overline{b}_i = \sum_{j=1}^r \alpha_{ij} \overline{a}_j \quad (i = \overline{1}, \overline{s}), \quad (4)$$

$$\overline{c}_k = \sum_{i=1}^s \beta_{ki} \overline{b}_i \quad (k = \overline{1}, \overline{t}). \quad (5)$$

\overline{b}_i нинг (4) даги ифодасини (5) га қўйиб, қуйидагига келамиз:

$$\overline{c}_k = \sum_{i=1}^s \beta_{ki} \left(\sum_{j=1}^r \alpha_{ij} \overline{a}_j \right) = \sum_{j=1}^r \left(\sum_{i=1}^s \beta_{ki} \alpha_{ij} \right) \overline{a}_j = \sum_{j=1}^r \gamma_{kj} \overline{a}_j,$$

$$\bar{c}_k = \sum_{j=1}^r \gamma_{kj} \bar{a}_j.$$

Бу тенглик (3) системанинг (1) система орқали чиқиқли ифодаланишидир.

Шундай қилиб, (3) система (2) орқали, (2) эса (1) орқали чиқиқли ифодаланса, (3) система (1) орқали чиқиқли ифодалансади.

2- т а ь р и ф. Иккита векторлар системасидан биринчиси иккинчиси орқали ва аксинча, иккинчиси биринчиси орқали чиқиқли ифодаланса, бундай векторлар системаларига *эквивалент векторлар системалари (эквивалент системалар)* дейилади.

Векторлар системаларининг эквивалентлик муносабати ҳам транзитивдир, чунки (1) ва (2) лар ўзаро, (2) ва (3) лар ўзаро эквивалент бўлса, у ҳолда (1) система (3) системага эквивалентдир.

1- теорема. Агар \bar{c} вектор (1) система орқали чиқиқли ифодаланса ва (1) система (2) системага эквивалент бўлса, у ҳолда \bar{c} вектор (2) система орқали чиқиқли ифодалансади.

Исботи. $\bar{c} = \sum_{i=1}^r \alpha_i \bar{a}_i$ ва $\bar{a}_i = \sum_{j=1}^s \beta_{ij} \bar{b}_j$ тенгликлардан

$$\bar{c} = \sum_{i=1}^r \alpha_i \left(\sum_{j=1}^s \beta_{ij} \bar{b}_j \right) = \sum_{j=1}^s \left(\sum_{i=1}^r \alpha_i \beta_{ij} \right) \bar{b}_j = \sum_{j=1}^s \delta_j \bar{b}_j, \quad \bar{c} = \sum_{j=1}^s \delta_j \bar{b}_j$$

тенгликка келамиз. Бунда α_i , β_{ij} ва δ_j лар скаляр миқдорлар, яъни \mathcal{P} майдоннинг элементларидир.

2- теорема. (1) система чиқиқли эркин бўлиб, у (2) система орқали чиқиқли ифодаланса, (1) нинг векторлари сони (2) нинг векторлари сонидан катта бўлмайди, яъни $r \leq s$ тенгсизлик бажарилади.

Исботи. $r > s$ деб фараз қилайлик. Теорема шартига кўра

$$\bar{a}_i = \mu_{i1} \bar{b}_1 + \mu_{i2} \bar{b}_2 + \dots + \mu_{is} \bar{b}_s = \sum_{j=1}^s \mu_{ij} \bar{b}_j. \quad [(6)]$$

Координаталари μ_{i1} , μ_{i2} , \dots , μ_{is} сонлардан иборат бўлган r та s ўлчовли қуйидаги векторларни оламиз:

$$\bar{c}_i = (\mu_{i1}, \mu_{i2}, \dots, \mu_{is}) \quad (i = \overline{1, r}).$$

$r > s$ бўлгани сабабли R^s фазода бу векторлар чизиқли боғланган. Демак, камида биттаси нолдан фарқли k_1, k_2, \dots, k_s ,

сонлар мавжуд бўлиб, улар учун $\sum_{i=1}^r k_i \bar{c}_i = \sum_{i=1}^r k_i (\mu_{i1}, \mu_{i2}, \dots, \mu_{is}) = \sum_{i=1}^r (k_i \mu_{i1}, k_i \mu_{i2}, \dots, k_i \mu_{is}) = \bar{0}$ тенглик ба-
жарилади. Бунда векторларнинг йиғиндис $\bar{0}$ вектор ва бу векторлар чизиқли боғланмаган бўлгани учун

$$\sum_{i=1}^r k_i \mu_{i1} = 0, \quad \sum_{i=1}^r k_i \mu_{i2} = 0, \quad \dots, \quad \sum_{i=1}^r k_i \mu_{is} = 0,$$

$$\sum_{i=1}^r k_i \mu_{ij} = 0 \quad (j = \overline{1, s}) \quad (7)$$

бўлади.

(6) ва (7) ларга асосан, қуйидагига эга бўламиз:

$$\sum_{i=1}^r k_i \bar{a}_i = \sum_{i=1}^r k_i \left(\sum_{j=1}^s \mu_{ij} \bar{b}_j \right) = \sum_{j=1}^s \left(\sum_{i=1}^r k_i \mu_{ij} \right) \bar{b}_j = \sum_{j=1}^s (0 \cdot \bar{b}_j) = \bar{0}.$$

Бу тенглик эса (1) системанинг чизиқли эркилигига зид келади. Шу сабабли $r \leq s$ тенгсизлик бажарилади.

1- н а т и ж а. Иккита эквивалент (1) ва (2) векторлар системасининг ҳар бири чизиқли эрки система бўлса, уларнинг векторлари сони тенг, яъни $r = s$ бўлади.

И с б о т и. 1- теоремага асосан, бир томондан $r \leq s$ ва иккинчи томондан $s \leq r$ бўлади. Бундан $r = s$ келиб чиқади.

2- н а т и ж а. $\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_m$ системанинг максимал r ва s та векторларидан тузилган иккита чизиқли боғланмаган қисм системасини олсак, $r = s$ бўлади.

И с б о т и. Берилган

$$\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_m \quad (8)$$

системанинг максимал r та векторидан тузилган битта чизиқли эрки қисм системасини

$$\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_r \quad (r \leq m) \quad (9)$$

дейлик.

(8) системанинг ҳар бир вектори (9) орқали чизиқли ифодаланади. Аксинча, (9) система (8) нинг чизиқли комбина-

циясидан иборат, чунки (9) нинг ҳар бир $\bar{a}_i (i = \overline{1, r})$ вектори (8) орқали қуйидагича чизиқли ифодаланади:

$$\bar{a}_i = 0 \cdot \bar{a}_1 + 0 \cdot \bar{a}_2 + \dots + 0 \cdot \bar{a}_{i-1} + 1 \cdot \bar{a}_i + \\ + 0 \cdot \bar{a}_{i+1} + \dots + 0 \cdot \bar{a}_m.$$

Шундай қилиб, (8) ва (9) системалар эквивалент системалардир.

(8) нинг максимал s та векторидан тузилган иккинчи чизиқли эркин қисм системасини

$$\bar{a}_{i_1}, \bar{a}_{i_2}, \dots, \bar{a}_{i_s} \quad (s \leq m) \quad (10)$$

орқали белгиласак, юқоридаги муҳокамага асосан, (8) ва (10) системалар, у ҳолда (9) ва (10) системалар эквивалент системалар бўлиб, 1- натижага мувофиқ, $r = s$ бўлади. Демак, $r = m$ шартда $s = m$ бўлиб, (9) ва (10) лар битта системани билдиради.

3- н а т и ж а. Эквивалент бўлган

$$\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_s, \quad (11)$$

$$\bar{b}_1, \bar{b}_2, \dots, \bar{b}_l \quad (12)$$

векторлар системаларининг ранглари тенг.

Исботи. (11) ва (12) ларнинг k ва l рангларини аниқловчи чизиқли боғланмаган қисм системалари

$$\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_k \quad (k \leq s), \quad (13)$$

$$\bar{b}_1, \bar{b}_2, \dots, \bar{b}_l \quad (l \leq l) \quad (14)$$

бўлсин. (11) ва (12) системалар — эквивалент.

2- теоремага кўра, (11) система (13) орқали чизиқли ифодаланади, (13) нинг ҳар бир \bar{a}_i вектори эса (11) орқали $\bar{a}_i = 0 \cdot \bar{a}_1 + \dots + 1 \cdot \bar{a}_i + \dots + 0 \cdot \bar{a}_s$ кўринишда ифодаланади. Худди шунга ўхшаш (12) ва (14) системаларнинг эквивалентлиги кўрсатилади. Эквивалентлик муносабати транзитив бўлгани сабабли, (13) ва (14) системалар эквивалентдир. У ҳолда 1- натижага асосан $k = l$ эканлиги келиб чиқади.

43- §. ИЗОМОРФ ЧИЗИҚЛИ ФАЗОЛАР

Айтайлик, \mathcal{P} майдон устидаги чекли ўлчовли иккита V ва V' чизиқли фазолар берилган бўлсин.

Таъриф. Агар V ва V' чизиқли фазолар орасида шун-

дай φ акслантириш мавжуд бўлиб, у V нинг ҳар бир \bar{x} векторини V' нинг битта \bar{x}' векторига (шу билан бирга V нинг ҳамма векторларини V' нинг ҳамма векторларига) ўзаро бир қийматли акслантирса ва қуйидаги шартлар бажарилса, V ва V' фазолар ўзаро *изоморф чизиқли фазолар* де-йилади:

1) $\bar{x} \xrightarrow{\varphi} \bar{x}'$ ва $\bar{y} \xrightarrow{\varphi} \bar{y}'$ бўлса, $\bar{x} + \bar{y} \xrightarrow{\varphi} \bar{x}' + \bar{y}'$ бўлади. Бун-
да $\bar{x} + \bar{y} \in V$, $\bar{x}' + \bar{y}' \in V'$ ($\forall \bar{x}, \bar{y} \in V$, $\bar{x}', \bar{y}' \in V'$);

2) $\bar{x} \xrightarrow{\varphi} \bar{x}'$ бажарилганда $\alpha \bar{x} \xrightarrow{\varphi} \alpha \bar{x}'$ бажарилади. Бунда
 $\alpha \bar{x} \in V$, $\alpha \bar{x}' \in V'$ ($\forall \alpha \in \mathcal{P}$, $\bar{x} \in V$, $\bar{x}' \in V'$).

V ва V' чизиқли фазоларнинг изоморфлиги \cong орқали белгиланади.

Теорема. \mathcal{P} майдон устидаги n ўлчовли исталган ик-
кита V ва V' чизиқли фазолар изоморфдир.

Исботи. V ва V' ларнинг базисларини мос равишда

$$\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_n, \quad (1)$$

$$\bar{e}'_1, \bar{e}'_2, \dots, \bar{e}'_n \quad (2)$$

орқали белгилайлик ва V нинг ҳар бир $\bar{x} = \alpha_1 \bar{e}_1 + \alpha_2 \bar{e}_2 +$
 $+ \dots + \alpha_n \bar{e}_n$ векторига V' нинг мос координаталари тенг
бўлган $\bar{x}' = \alpha_1 \bar{e}'_1 + \alpha_2 \bar{e}'_2 + \dots + \alpha_n \bar{e}'_n$ векторини мос қўямиз:

$$\bar{x} = \alpha_1 \bar{e}_1 + \alpha_2 \bar{e}_2 + \dots + \alpha_n \bar{e}_n \xrightarrow{\varphi} \bar{x}' = \alpha_1 \bar{e}'_1 + \alpha_2 \bar{e}'_2 + \dots +$$

$$+ \alpha_n \bar{e}'_n, \quad (3)$$

бунда $\alpha_i \in \mathcal{P}$. Бу акслантириш ўзаро бир қийматлидир, чун-
ки яна

$$\bar{y} = \beta_1 \bar{e}_1 + \beta_2 \bar{e}_2 + \dots + \beta_n \bar{e}_n \xrightarrow{\varphi} \bar{y}' =$$

$$= \beta_1 \bar{e}'_1 + \beta_2 \bar{e}'_2 + \dots + \dots + \beta_n \bar{e}'_n \quad (4)$$

акслантиришни олиб, $\bar{x} = \bar{y}$ десак, $\alpha_i = \beta_i$ ($i = \overline{1, n}$) келиб чи-
қади. У ҳолда $\bar{x}' = \bar{y}'$ бўлади.

(3) акслантириш изоморфизм таърифнинг иккала шартни қаноатлантиради. Ҳақиқатан.

$$\bar{x} + \bar{y} = (\alpha_1 \bar{e}_1 + \alpha_2 \bar{e}_2 + \dots + \alpha_n \bar{e}_n) +$$

$$+ (\beta_1 \bar{e}_1 + \beta_2 \bar{e}_2 + \dots + \beta_n \bar{e}_n) =$$

$$\begin{aligned}
&= (\alpha_1 + \beta_1)\bar{e}_1 + (\alpha_2 + \beta_2)\bar{e}_2 + \dots + (\alpha_n + \beta_n)e_n \xrightarrow{\Phi} \\
&\rightarrow (\alpha_1 + \beta_1)\bar{e}'_1 + (\alpha_2 + \beta_2)\bar{e}'_2 + \dots + (\alpha_n + \beta_n)\bar{e}'_n = \\
&= (\alpha_1\bar{e}'_1 + \alpha_2\bar{e}'_2 + \dots + \alpha_n\bar{e}'_n) + (\beta_1\bar{e}'_1 + \beta_2\bar{e}'_2 + \dots + \beta_n\bar{e}'_n) = \\
&= \bar{x}' + \bar{y}'.
\end{aligned}$$

$$\bar{x} + \bar{y} \xrightarrow{\Phi} \bar{x}' + \bar{y}', \quad \bar{x} + \bar{y} = \bar{x}' + \bar{y}'.$$

$$\begin{aligned}
\forall \alpha \in \mathcal{P} \text{ учун } \alpha \bar{x} &= \alpha\alpha_1\bar{e}_1 + \alpha\alpha_2\bar{e}_2 + \dots + \alpha\alpha_n\bar{e}_n \xrightarrow{\Phi} \\
&\rightarrow \alpha\alpha_1\bar{e}'_1 + \alpha\alpha_2\bar{e}'_2 + \dots + \alpha\alpha_n\bar{e}'_n = \alpha\bar{x}', \quad \alpha\bar{x} = \alpha\bar{x}'.
\end{aligned}$$

Шундай қилиб, $V_n \cong V'_n$ бўлади. (3) акслантиришдан қу-
йдагилар ҳосил бўлади:

$$\begin{aligned}
\bar{0} &= 0 \cdot \bar{e}_1 + 0 \cdot \bar{e}_2 + \dots + 0 \cdot \bar{e}_n \xrightarrow{\Phi} \\
&\rightarrow 0 \cdot \bar{e}'_1 + 0 \cdot \bar{e}'_2 + \dots + 0 \cdot \bar{e}'_n = \bar{0}', \\
&\bar{0} \xrightarrow{\Phi} \bar{0}'.
\end{aligned}$$

$$\alpha_1 = \alpha_2 = \dots = \alpha_{i-1} = \alpha_{i+1} = \dots = \alpha_n = 0, \quad \alpha_i = 1$$

қийматларда: $\bar{x} = \bar{e}_i \xrightarrow{\Phi} \bar{x}' = \bar{e}'_i$.

Демак, (1) базис векторлари мос равишда (2) базис век-
торларига аксланади.

Мисол. Ҳақиқий сонлар майдони устидаги векторлар-
нинг уч ўлчовли R^3 фазоси ва даражалари 2 дан юқори
бўлмаган $f(x) = \alpha_0 + \alpha_1x + \alpha_2x^2$ кўпхадларнинг уч ўлчовли
 R'_3 фазолари изоморфдир.

Буни исботлаш учун $\bar{e}_i \xrightarrow{\Phi} \bar{x}^{i-1}$ ($i = 1, 2, 3$) акслантириш-
ни ўрнатиш кифоя.

$$\bar{a} = (\alpha_0, \alpha_1, \alpha_2) \xrightarrow{\Phi} f(x),$$

$$\bar{b} = (\beta_0, \beta_1, \beta_2) \xrightarrow{\Phi} g(x) = \beta_0 + \beta_1x + \beta_2x^2.$$

У ҳолда

$$\begin{aligned}
\bar{a} + \bar{b} &= (\alpha_0\bar{e}_1 + \alpha_1\bar{e}_2 + \alpha_2\bar{e}_3) + (\beta_0\bar{e}_1 + \beta_1\bar{e}_2 + \beta_2\bar{e}_3) = \\
&= (\alpha_0 + \beta_0)\bar{e}_1 + (\alpha_1 + \beta_1)\bar{e}_2 + (\alpha_2 + \beta_2)\bar{e}_3 \xrightarrow{\Phi} (\alpha_0 + \beta_0) +
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 + (\alpha_1 + \beta_1)x + (\alpha_2 + \beta_2)x^2 &= (\alpha_0 + \alpha_1 x + \alpha_2 x^2) + \\
 + (\beta_0 + \beta_1 x + \beta_2 x^2) &= f(x) + g(x), \\
 \bar{a} + \bar{b} &\xrightarrow{\varphi} f(x) + g(x)
 \end{aligned}$$

ва

$$\begin{aligned}
 \alpha \bar{a} = \alpha \alpha_0 \bar{e}_1 + \alpha \alpha_1 \bar{e}_2 + \alpha \alpha_2 \bar{e}_3 &\xrightarrow{\varphi} \alpha \alpha_0 + \alpha \alpha_1 x + \alpha \alpha_2 x^2 = \alpha f(x), \\
 \alpha \bar{a} &\xrightarrow{\varphi} \alpha f(x)
 \end{aligned}$$

бўлади. Бунда $\alpha_0, \alpha_1, \alpha_2, \alpha$ лар ҳақиқий сонлар.

44- § ВЕКТОРЛАР СИСТЕМАСИНING ЧИЗИҚЛИ ҚОБИҒИ

Биз қисм фазолар темасида V_n чизиқли фазонинг чекли сондаги қисм фазолари кесишмаси $L = \bigcap_{i=1}^n L_i$ яна V нинг қисм фазоси бўлишини айтиб ўтган эдик, L қисм фазо бўлгани учун у

$$\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_n \quad (1)$$

векторлар системаси билан биргаликда уларнинг

$$\lambda_1 \bar{a}_1 + \lambda_2 \bar{a}_2 + \dots + \lambda_n \bar{a}_n \quad (\forall \lambda_i \in \mathcal{P}) \quad (2)$$

кўринишдаги барча чизиқли комбинацияларини ҳам ўзида сақлайди. (2) кўринишдаги ифодани \mathcal{P} майдон устидаги V чизиқли фазонинг *чизиқли қобиғи* дейилади.

Биз бундан кейин бу чизиқли қобиғни $L(\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_n)$ орқали белгилаймиз ва унинг баъзи бир хоссалари билан қуйида танишиб ўтамиз.

1- теорема. Агар

$$\bar{b}_1, \bar{b}_2, \dots, \bar{b}_m \quad (3)$$

системанинг ҳар бир вектори (1) система орқали чизиқли ифодаланса, у ҳолда

$$L(\bar{b}_1, \bar{b}_2, \dots, \bar{b}_m) \subset L(\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_n) \quad (4)$$

бўлади.

Исботи. Фараз қилайлик,

$$\bar{b}_k = \alpha_{k1} \bar{a}_1 + \alpha_{k2} \bar{a}_2 + \dots + \alpha_{kn} \bar{a}_n \quad (k = \overline{1, m}) \quad (5)$$

бўлсин. Бундай ҳолда $L(\bar{b}_1, \bar{b}_2, \dots, \bar{b}_m)$ нинг ихтиёрий \bar{x} вектори

$$\begin{aligned} \bar{x} &= \beta_1 \bar{b}_1 + \beta_2 \bar{b}_2 + \dots + \beta_m \bar{b}_m = \beta_1(\alpha_{11} \bar{a}_1 + \\ &+ \alpha_{12} \bar{a}_2 + \dots + \alpha_{1n} \bar{a}_n) + \beta_2(\alpha_{21} \bar{a}_1 + \\ &+ \alpha_{22} \bar{a}_2 + \dots + \alpha_{2n} \bar{a}_n) + \dots + \beta_m(\alpha_{m1} \bar{a}_1 + \\ &+ \alpha_{m2} \bar{a}_2 + \dots + \alpha_{mn} \bar{a}_n) \in L(\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_n) \end{aligned}$$

бўлади. Бу эса $L(\bar{b}_1, \bar{b}_2, \dots, \bar{b}_m) \subseteq L(\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_n)$ эканини билдиради.

Бўш тўпلامнинг чизиқли қобиғи $\{0\}$ тўпلامдан иборат деб олинади.

2-теорема. Агар (1) системанинг ранги r га тенг бўлса, $L(\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_n)$ чизиқли қобиқ r ўлчовли бўлади.

Исботи. (1) системанинг рангини аниқловчи қисм системани

$$\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_r \quad (5)$$

орқали белгилаймиз. Унда базиснинг таърифига асосан (1) системанинг исталган вектори (5) орқали чизиқли ифодаланади. У ҳолда 1-теоремага асосан, $L(\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_r, \dots, \bar{a}_n) \subseteq L(\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_r)$ бўлади ҳамда $L(\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_r, \bar{a}_{r+1}, \dots, \bar{a}_n)$ да исталган $r+k$ ($k=1, n-r$) та вектор чизиқли боғланган бўлгани туфайли $L(\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_n)$ ҳам r ўлчовли қисм фазодир.

Мисоллар. 1. \mathcal{P} сонлар майдони устида аниқланган, даражалари n дан катта бўлмаган $f_i(x)$ ($i=1, 2, 3, \dots$) кўпҳадларнинг V_{n+1} фазосидан $M = \{1, x, x^2, \dots, x^m\}$ ($1 \leq m \leq n$) системани оламиз. Бу системадан тузилган $L(M)$ чизиқли қобиқ элементлари $f(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots + a_mx^m$ ($a_k \in \mathcal{P}$, $k=1, n$) кўринишдаги кўпҳадлардан тузилган қисм фазони ифодалайди. Агар $m < n$ бўлса, $L(M) \subset V_{n+1}$ ва $m = n$ бўлганда эса $L(M) = V_{n+1}$ бўлади, чунки иккинчи ҳолда M система V_{n+1} фазонинг базисини ташкил этади.

2. \bar{a} , \bar{b} ва \bar{c} векторлар (бу ерда $\bar{a} \neq \bar{0}$) битта тўғри чизиқда ётса $L(\bar{a}, \bar{b}, \bar{c}) = L(\bar{a})$ бўлади.

3. \bar{a} , \bar{b} ва \bar{c} векторлар компланар бўлмаган векторлар бўлиб, $\bar{c} = \bar{a} + \bar{b}$ бўлса, $L(\bar{a}, \bar{b}, \bar{c}) = L(\bar{a}, \bar{b})$ бўлади (исботланг).

М а ш қ л а р

1. Агар $\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_m, \bar{b}$ система чизиқли боғланган бўлса, у ҳолда $\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_m$ система чизиқли эркин бўлганда ва фақат шундагина $\bar{b} \in L(\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_m)$ эканлигини исботланг.

2. Агар $\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_k \in L(\bar{b}_1, \bar{b}_2, \dots, \bar{b}_m)$ ва $k > m$ бўлса, у ҳолда $\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_k$ системанинг чизиқли боғлиқ эканлигини кўрсатинг.

45-§. ҚИСМ ФАЗОЛАРНИНГ ЙИҒИНДИСИ ВА ТЎҒРИ ЙИҒИНДИСИ

Айтайлик, A чизиқли фазо ва A_1, A_2, \dots, A_n лар унинг қисм фазолари бўлсин. Маълумки, $\bigcap_{i=1}^n A_i = B$ ҳам A чизиқли фазонинг қисм фазоси бўлади. Қисм фазолар кесишмаси тушунчаси орқали уларнинг йиғиндиси ва тўғри йиғиндиси тушунчалари мавжуд.

1- т а ъ р и ф. $\bar{x}_1 \in A_1, \bar{x}_2 \in A_2, \dots, \bar{x}_n \in A_n$ бўлганда

$$\bar{x}_1 + \bar{x}_2 + \dots + \bar{x}_n \quad (1)$$

кўринишдаги барча йиғиндилар тўпламига A_1, A_2, \dots, A_n қисм фазолар йиғиндиси дейилади ва у

$$A_1 + A_2 + \dots + A_n \quad (2)$$

орқали белгиланади.

Мисол. A чизиқли фазо сифатида R^3 (уч ўлчовли вектор фазо) даги барча чизиқли эркин векторлар тўпламини оламиз. A_1 сифатида xOy текисликка параллел бўлган барча чизиқли эркин векторлар фазосини, A_2 сифатида xOz текисликка параллел бўлган барча чизиқли эркин векторлар фазосини оламиз. Бу ҳолда A_1 ва A_2 ларнинг йиғиндиси A фазони беради. $A_1 \cap A_2$ эса Ox ўққа параллел бўлган чизиқли эркин векторлар тўплamidан иборатдир.

Ҳақиқатан, $\bar{i}, \bar{j}, \bar{k}$ лар мос равишда Ox, Oy, Oz ўқларга параллел бўлган базис векторлар бўлса, A фазонинг их-

тиёрий \bar{x} вектори $\bar{x} = a\bar{i} + b\bar{j} + d\bar{k}$ кўринишда бўлиб, бу ерда $a\bar{i} + b\bar{j} \in A_1$, $c\bar{i} + d\bar{k} \in A_2$ бўлади.

2-таъриф. Агар (2) қисм фазонинг ҳар бир вектори ягона усулда (1) кўринишда ифодаланса, (2) йиғиндига A_i ($i = \overline{1, n}$) қисм фазоларнинг тўғри йиғиндиси дейилади ва у $A_1 \oplus A_2 \oplus \dots \oplus A_n$ орқали белгиланади.

1-теорема. A_i ($i = \overline{1, n}$) қисм фазоларнинг ҳар бири қолган қисм фазолар йиғиндиси $A_1 + A_2 + \dots + A_{i-1} + A_{i+1} + \dots + A_n$ билан ягона ноль умумий элементга эга бўлса ва фақат шундагина (2) йиғинди A_i ($i = \overline{1, n}$) қисм фазоларнинг тўғри йиғиндиси бўлади.

Исботи. Зарурлиги. $\bar{x} = \bar{x}_1 + \bar{x}_2 + \dots + \bar{x}_n \in A_1 + A_2 + \dots + A_n$ бўлиб, \bar{x} вектор $\bar{y}_i \in A_i$ ($i = \overline{1, n}$) бўлганда $\bar{x} = \bar{y}_1 + \bar{y}_2 + \dots + \bar{y}_n$ кўринишга эга бўлиб, $\bar{x}_i \neq \bar{y}_i$ бўлсин. Бундай ҳолда $\bar{x}_1 + \bar{x}_2 + \dots + \bar{x}_n = \bar{y}_1 + \bar{y}_2 + \dots + \bar{y}_n$ тенгликдан $\bar{x}_1 - \bar{y}_1 = (\bar{y}_2 - \bar{x}_2) + (\bar{y}_3 - \bar{x}_3) + \dots + (\bar{y}_n - \bar{x}_n) \in A_1 \cap (A_2 + A_3 + \dots + A_n)$ ни ҳосил қиламиз. $\bar{x}_1 \neq \bar{y}_1$ бўлса, $A_1 \cap (A_2 + A_3 + \dots + A_n) \neq \{0\}$ бўлади. Худди шу усулда $\bar{x}_i - \bar{y}_i = (\bar{y}_1 - \bar{x}_1) + \dots + (\bar{y}_{i-1} + \bar{x}_{i-1}) + (\bar{y}_{i+1} - \bar{x}_{i+1}) + \dots + (\bar{y}_n - \bar{x}_n) \in A_i \cap (A_1 + A_2 + \dots + A_{i-1} + A_{i+1} + \dots + A_n)$ муносабатга биноан, $\bar{x}_i \neq \bar{y}_i$ бўлса, $A_i \cap (A_1 + A_2 + \dots + A_{i-1} + A_{i+1} + \dots + A_n) \neq \{0\}$ деган хулосага келамиз. Демак, (2) тўғри йиғинди бўлмаса, $A_i \cap (A_1 + A_2 + \dots + A_{i-1} + A_{i+1} + \dots + A_n) = \{0\}$ шартлар бир вақтда бажарилмас экан.

Етарлилиги. Тескарисини фараз қилайлик, яъни $A_i \cap (A_1 + A_2 + \dots + A_{i-1} + A_{i+1} + \dots + A_n) \neq \{0\}$ бўлсин. Бундай ҳолда $x \in A_1 + A_2 + \dots + A_n$ нинг (1) кўринишда ягона усулда тасвирланмаслигини кўрсатамиз.

Ҳақиқатан, бир томондан $\bar{x} = \bar{x}_1 + \bar{x}_2 + \dots + \bar{x}_n$ бўлиб, яъни (1) ўринли бўлгани ҳолда, иккинчи томондан нолдан фарқли $\bar{a}_i \in A_i \cap (A_1 + A_2 + \dots + A_{i-1} + A_{i+1} + \dots + A_n)$ вектор учун шундай $\bar{a}_1 \in A_1$, $\bar{a}_2 \in A_2$, \dots , $\bar{a}_{i-1} \in A_{i-1}$, $\bar{a}_{i+1} \in A_{i+1}$, \dots , $\bar{a}_n \in A_n$ векторларни топиш мумкинки, на-

тижада $\bar{x}_1 + \bar{x}_2 + \dots + \bar{x}_i + \dots + \bar{x}_n = (\bar{x}_1 + \bar{a}_1) + (\bar{x}_2 + \bar{a}_2) + \dots + (\bar{x}_{i-1} + \bar{a}_{i-1}) + (\bar{x}_i - \bar{a}_i) + \dots + (\bar{x}_n + \bar{a}_n)$ тенглик бажарилади. Бунинг учун $\bar{a}_i = \bar{a}_1 + \bar{a}_2 + \dots + \bar{a}_{i-1} + \bar{a}_{i+1} + \dots + \bar{a}_n$ деб олиш кифоя. Демак, (2) йиғинди тўғри йиғинди бўлмайди. Теорема тўла исбот бўлди. $A_1 \oplus A_2 \oplus \dots \oplus A_n = V_n$ бўлган ҳол муҳим аҳамиятга эга. Бундай ҳолда V_n фазо A_i қисм фазоларнинг тўғри йиғиндисига ёйилган деб юритилади ҳамда $\dim V_n = \sum_{i=1}^n \dim A_i$ тенглик бажарилади.

М а ш қ л а р

1. Исталган R^3 фазо бир ўлчовли учта ўзаро перпендикуляр бўлган фазоларнинг тўғри йиғиндисидан иборатдир. Фазодаги ихтиёрий нуқта координаталари Ox , Oy ва Oz ўқлардаги нуқталар координаталари орқали бир қийматли усулда аниқланишини кўрсатинг.

2. R^3 да берилган учта қисм фазодан ихтиёрий иккитасининг тўғри йиғиндисидан бўлган қисм фазога мисол келтиринг.

3. $\alpha, \beta, \dots, \rho \in R$ ва $\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_n$ орт векторлар бўлганда $\{\alpha \bar{e}_1 + \beta \bar{e}_2 + \dots + \rho \bar{e}_n\} = V_n$ тенглик ўринли бўладими?

4. Агар A чизиқли фазо A_1, A_2 қисм фазоларнинг тўғри йиғиндисидан иборат бўлса, у ҳолда: а) $A_1 \cap A_2 = \{0\}$; б) $\dim A = \dim A_1 + \dim A_2$ эканлигини исботланг.

46-§. ЧИЗИҚЛИ КЎПХИЛЛИКЛАР

Ў майдон устидаги n ўлчовли V фазонинг W қисм фазоси ва V фазога тегишли \bar{x}_0 вектор берилган бўлсин. W нинг исталган \bar{y} вектори учун $\bar{z} = \bar{x}_0 + \bar{y}$ кўринишдаги векторлар тўпламини H билан белгилаймиз.

1-т а ў р и ф. $\bar{x}_0 + W = \{\bar{x}_0 + \bar{y} \mid \bar{y} \in W\}$ тўпламга W қисм фазонинг \bar{x}_0 векторга силжишидан ҳосил бўлган чизиқли кўпхиллик дейилади ва у $H = \bar{x}_0 + W$ орқали белгиланади.

Бу тенглик шуни кўрсатадики, W нинг ҳамма векторларига \bar{x}_0 векторни қўшсак, H нинг ҳамма \bar{z} векторлари ҳосил бўлади.

1- теорема. H кўпхиллик V нинг қисм фазосини тасвирлаши учун $\bar{x}_0 \in W$, яъни $H = W$ шарт бажарилиши зарур ва етарли.

Исботи. Зарурлиги. H кўпхиллик қисм фазони тасвирласа, H да $\bar{0}$ ноль вектор мавжуд бўлиб, демак, қандайдир \bar{z} вектор учун $\bar{z} = \bar{x}_0 + \bar{y} = \bar{0}$ бажарилади, бундан $x_0 = -\bar{y} \in W$ келиб чиқади. У ҳолда W қисм фазо қўшиш амалига нисбатан группа эканини назарда тутиб, группанинг таърифига кўра $H = \bar{x}_0 + W = W$, $H = W$ ни ҳосил қиламиз.

Етарлилиги. $\bar{x}_0 \in W$ бажарилса, H қисм фазо экани равшан, чунки группанинг хоссасига асосан $H = \bar{x}_0 + W = W$, $H = W$ бўлади.

Натижа. H кўпхиллик V нинг қисм фазоси бўлмаслиги учун $\bar{x}_0 \notin W$ шарт бажарилиши зарур ва етарли.

Умуман, V нинг битта қисм фазосини турли $\bar{x}_0, \bar{x}'_0, \bar{x}''_0, \dots \in V$ векторлар бўйлаб силжитишда турли H, H', H'', \dots кўпхилликлар ҳосил бўлади. $\bar{x}_0 + W$ кўпхилликка тегишли ихтиёрий \bar{x} ва \bar{y} векторларнинг айирмаси W қисм фазога тегишли бўлади. Ҳақиқатан, $\bar{x} = \bar{x}_0 + \bar{z}$, $\bar{y} = \bar{x}_0 + \bar{z}_1$, бунда $\bar{z}, \bar{z}_1 \in W$ эканлигидан $\bar{x} - \bar{y} = (\bar{x}_0 + \bar{z}) - (\bar{x}_0 + \bar{z}_1) = \bar{z} - \bar{z}_1 \in W$ бўлади.

2- теорема. Ихтиёрий иккита $\bar{x}_0 + W$ ва $\bar{y}_0 + W$ кўпхиллик умумий элементга эга бўлмайди ёки улар устма-уст тушади.

Исботи. Айтайлик, $\bar{x}_0 + W$ ва $\bar{y}_0 + W$ кўпхилликлар умумий \bar{x} элементга эга бўлсин. У ҳолда $\bar{x}_0 - \bar{x} \in W$ ва $\bar{y}_0 - \bar{x} \in W$ бўлади. Қуйидаги тенгликларни ёзамиз: $\bar{x}_0 + W = \bar{x} + ((\bar{x}_0 - \bar{x}) + W)$, $\bar{y}_0 + W = \bar{x} + ((\bar{y}_0 - \bar{x}) + W)$. Бундаги $(\bar{x}_0 - \bar{x}) + W$ ва $(\bar{y}_0 - \bar{x}) + W$ қўшилувчилар W билан устма-уст тушади.

Демак, юқоридаги иккита кўпхиллик $\bar{x} + W$ кўпхилликка тенг бўлади, яъни берилган кўпхилликлар устма-уст тушади.

3- теорема. V вектор фазонинг W ва W' қисм фазолари берилган бўлсин. У ҳолда

$$H_1 = \bar{x}_1 + W, \quad H_2 = \bar{x}_2 + W' \quad (1)$$

кўпхилликлар устма-уст тушиши учун W ва W' лар

устма-уст тушиши ва $\bar{x}_1 - \bar{x}_2 \in W$ бўлиши зарур ва етарли.

Исботи. Зарурлиги. $H_1 = H_2 = H$ бўлсин. $\forall \bar{x} \in H$ векторни қуйидаги кўринишларда ёзамиз: $\bar{x} = \bar{x}_1 + \bar{y}$ ва $\bar{x} = \bar{x}_2 + \bar{y}'$. Бунда $\bar{y} \in W$, $\bar{y}' \in W'$ бўлиб, $\bar{x}_1 + \bar{y} = \bar{x}_2 + \bar{y}'$ тенгликдан

$$\bar{y}' = (\bar{x}_1 - \bar{x}_2) + \bar{y} \quad (2)$$

тенглик келиб чиқади. Агар \bar{x} вектор H да ўзгарса, \bar{y} ҳолда \bar{y}' вектор W' қисм фазода ўзгаради.

Демак, ҳар бир $\bar{y}' \in W'$ га $\bar{y} \in W$ топилиб, натижада (2) ўринли бўлади.

Хусусий ҳолда, $\bar{y}' = \bar{0}$ бўлса, \bar{y} ҳолда $\bar{y} = -(\bar{x}_1 - \bar{x}_2)$ бўлади. Бундан кўринадики, $\bar{x}_1 - \bar{x}_2 \in W$ экан.

Лекин (2) дан $W' \subseteq W$ муносабат бажарилади. Шунга ўхшаш мулоҳаза $W \subseteq W'$ муносабатга олиб келади.

Шундай қилиб, $W = W'$ ва $\bar{x}_1 - \bar{x}_2 \in W$.

Етарлилиги. $W = W'$ ва $\bar{x}_1 - \bar{x}_2 \in W$, яъни $H_1 = \bar{x}_1 + W$, $H_2 = \bar{x}_2 + W'$, $\bar{x}_1 - \bar{x}_2 \in W$ бўлсин. Ихтиёрий $\bar{x} \in H_1$ векторни $\bar{x} = \bar{x}_1 + \bar{y}$ (бунда $\bar{y} \in W$) кўринишда ёзамиз. Бундан $\bar{x} = (\bar{x}_1 - \bar{x}_2) + (\bar{x}_2 + \bar{y}) = \bar{x}_2 + [(\bar{x}_1 - \bar{x}_2) + \bar{y}]$, $\bar{x}_1 - \bar{x}_2 \in W$ ва $\bar{y} \in W$ бўлгани учун ва W нинг қисм фазолигидан $(\bar{x}_1 - \bar{x}_2) + \bar{y} \in W$ бўлади.

Демак, $\bar{x} \in H_2$, яъни $H_1 \subseteq H_2$ муносабат ўринли. Шунга ўхшаш $H_2 \subseteq H_1$ ни исбот қиламиз.

Бу муносабатлардан $H_1 = H_2$ тенгликка эга бўламиз.

Натижа. $H = \bar{x}_0 + W$ чизиқли кўпхиллик ўлчови W қисм фазо ўлчови билан устма-уст тушади, яъни $\dim H = \dim W$. R^3 фазода тўғри чизиқлар бир ўлчовли, текисликлар эса икки ўлчовли чизиқли кўпхилликлардир.

47- §. СКАЛЯР КЎПАЙТМАГА ЭГА БЎЛГАН ФАЗОЛАР

Вектор фазога таъриф берганимизда биз фақатгина \mathcal{F} майдон, векторлар тўплами ва аксиомалардан фойдаланган эдик. Агар вектор фазо элементлари учун уларнинг скаляр кўпайтмаси тушунчасини киритсак, ҳар хил табиатли вектор фазо ҳосил бўлади. Ҳозир шундай фазоларнинг биттаси билан танишиб ўтамиз.

Комплекс сонлар майдони устида аниқланган V векторлар фазоси берилган бўлсин.

1-таъриф. Агар V фазонинг ҳар бир жуфт \bar{x} ва \bar{y} элементларига уларнинг скаляр кўпайтмаси деб аталувчи ягона (\bar{x}, \bar{y}) ҳақиқий сон мос қўйилган бўлиб, бу мослик учун:

$$1) (\bar{x}, \bar{y}) = (\bar{y}, \bar{x});$$

$$2) (\bar{x} + \bar{y}, \bar{z}) = (\bar{x}, \bar{z}) + (\bar{y}, \bar{z});$$

$$3) (\lambda \bar{x}, \bar{y}) = \lambda (\bar{x}, \bar{y}) \text{ (бу ерда } \lambda \text{ — ихтиёрий ҳақиқий сон);}$$

$$4) (\bar{x}, \bar{x}) \geq 0 \text{ (} \bar{x} = \bar{0} \text{ бўлса, } (\bar{x}, \bar{x}) = 0 \text{ бўлади) аксиомалар}$$

бажарилса, у ҳолда V фазо скаляр кўпайтмага эга бўлган фазо дейилади.

Юқоридаги аксиомалардан скаляр кўпайтманинг қуйидаги хоссалари келиб чиқади:

$$а) (\bar{x}, \bar{y} + \bar{z}) = (\bar{y} + \bar{z}, \bar{x}) = (\bar{y}, \bar{x}) + (\bar{z}, \bar{x}) = (\bar{x}, \bar{y}) + (\bar{x}, \bar{z});$$

$$б) (\bar{x}, \lambda \bar{y}) = (\lambda \bar{y}, \bar{x}) = \lambda (\bar{y}, \bar{x}) = \lambda (\bar{x}, \bar{y}).$$

2-таъриф. Агар V фазонинг исталган $\bar{x} \neq \bar{0}$ элементи учун $(\bar{x}, \bar{x}) \neq 0$ бўлса, V фазода аниқланган скаляр кўпайтма хосмас скаляр кўпайтма дейилади.

3-таъриф. Агар V фазонинг исталган \bar{x} ва \bar{y} элементлари учун $(\bar{x}, \bar{y}) = 0$ бўлса, (\bar{x}, \bar{y}) га V да ноль скаляр кўпайтма дейилади.

Биз бундан сўнг фақатгина хосмас скаляр кўпайтмага эга бўлган фазолар билангина шуғулланамиз.

4-таъриф. Агар V фазонинг исталган $\bar{x} \neq \bar{0}$ вектори учун $(\bar{x}, \bar{x}) > 0$ бўлса, бундай фазога унитар фазо дейилади.

Мисоллар. 1. Компонентлари ҳақиқий сонлардан иборат бўлган ва узунлиги n га тенг бўлган кортежлар тўпламини R^n орқали белгилаймиз. Бу тўпланинг ихтиёрий $\bar{x} = (\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$ ва $\bar{y} = (\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_n)$ элементлари учун қўшиш ва $\lambda \in R$ сонга кўпайтиришни мос равишда $\bar{x} + \bar{y} = (\alpha_1 + \beta_1, \alpha_2 + \beta_2, \dots, \alpha_n + \beta_n)$, $\lambda \bar{x} = (\lambda \alpha_1, \lambda \alpha_2, \dots, \lambda \alpha_n)$ орқали киритсак, R^n чизиқли фазо бўлади.

Энди R^n да скаляр кўпайтмани $(\bar{x}, \bar{y}) = \alpha_1 \cdot \beta_1 + \alpha_2 \cdot \beta_2 + \dots + \alpha_n \cdot \beta_n$ орқали киритсак, бу скаляр кўпайтма унитар фазонинг барча аксиомаларини қаноатлантиради (текшириб кўринг).

2. $[a; b]$ кесмада узлуксиз бўлган барча ҳақиқий функциялар тўпламини $C[a; b]$ орқали белгилаймиз. Бу тўпланда \bar{x} ва \bar{y} векторлар учун қўшиш ва кўпайтиришни қуйидагича киритамиз: $\bar{x} = f(t)$, $\bar{y} = \varphi(t)$ бўлганда $\bar{x} + \bar{y} = f(t) + \varphi(t)$, $\lambda\bar{x} = \lambda f(t)$ бўлсин.

Агар $C[a; b]$ тўпланда (\bar{x}, \bar{y}) скаляр кўпайтмани $(\bar{x}, \bar{y}) = \int_a^b f(t) \varphi(t) dt$ кўринишда киритсак, $C[a; b]$ ҳам унитар фазо бўлади.

Битта фазонинг ўзида скаляр кўпайтмани ҳар хил усулда киритиш мумкин. Масалан, $C[a; b]$ фазода скаляр кўпайтмани $(\bar{x}, \bar{y}) = \int_a^b f(t) \varphi(t) \psi^2(t) dt$ орқали кирита оламиз. Бу ерда $\psi^2(t)$ $[a; b]$ кесмада нолдан фарқли ихтиёрий узлуксиз функция.

48-§. ОРТОГОНАЛ ВЕКТОРЛАР СИСТЕМАСИ

1-таъриф. Агар унитар фазонинг иккита \bar{x} ва \bar{y} вектори учун $(\bar{x}, \bar{y}) = 0$ бўлса, у ҳолда \bar{x} ва \bar{y} векторлар *ортогонал векторлар* дейилади.

Бу таърифдан, хусусий ҳолда, $\bar{x} = \bar{0}$ векторнинг исталган векторга ортогоналлиги улардан камида биттаси нолга тенглиги ёки улар орасидаги бурчак $\frac{\pi}{2}$ дан иборатлигини

билдиради, чунки бу фазода $(\bar{x}, \bar{y}) = |\bar{x}| \cdot |\bar{y}| \cos(\widehat{\bar{x}, \bar{y}})$. R^n ва $C[a; b]$ фазоларда иккита векторнинг ортогоналлик шартлари мос равишда $\alpha_1 \cdot \beta_1 + \alpha_2 \cdot \beta_2 + \dots + \alpha_n \cdot \beta_n = 0$,

$\int_a^b f(t) \varphi(t) dt = 0$ тенгликлар ёрдамида аниқланади.

2-таъриф. Агар V вектор фазонинг бирор

$$\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_n \quad (1)$$

векторлари системасининг исталган икки элементи ўзаро ортогонал бўлса, у ҳолда (1) система *ортогонал векторлар системаси* дейилади.

Масалан, n ўлчовли R фазода $\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_n$ система ортогонал системадир ($\bar{e}_i (i = \overline{1, n})$ — орт векторлар).

3-таъриф. Агар ортогонал система қаралаётган фазонинг базиси бўлса, бундай системага *ортогонал базис* дейлади.

Масалан, $\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_n$ система R^n фазонинг ортогонал базисидир.

49-§. ОРТОГОНАЛЛАШ ЖАРАЁНИ

Ҳақиқий сонлар майдони устида аниқланган n ўлчовли V фазо нинг ихтиёрий

$$\bar{g}_1, \bar{g}_2, \dots, \bar{g}_n \quad (1)$$

базисига асосланиб,

$$\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_n \quad (2)$$

ортогонал базисни тузиш жараёни билан танишамиз. Бу ерда (1) дан (2) ни ҳосил қилиш *ортогоналлаш жараёни* дейлади. У қуйидагидан иборат: тузиладиган (2) ортогонал базиснинг биринчи \bar{e}_1 векторини $\bar{e}_1 = \bar{g}_1$ деб оламиз; $\bar{g}_1 \neq \bar{0}$ бўлгандан $\bar{e}_1 \neq \bar{0}$ бўлади. Энди, иккинчи \bar{e}_2 векторини $\bar{e}_2 = \bar{g}_2 + \alpha \bar{g}_1 = \bar{g}_2 + \alpha \bar{e}_1$ шаклда олиб, α сонни шундай аниқлайликки, натижада

$$(\bar{e}_1, \bar{e}_2) + (\bar{e}_1, \bar{g}_2 + \alpha \bar{e}_1) = 0 \quad (3)$$

бўлсин, яъни \bar{e}_1 ва \bar{e}_2 векторлар ортогонал бўлсин. Аввало $\bar{e}_2 \neq \bar{0}$ эканлигини кўрсатамиз.

Ҳақиқатан, (1) базис системани ташкил этганидан унинг $\{\bar{g}_1, \bar{g}_2\}$ қисм системаси ҳам чизикли боғланмаган бўлади. Шунинг учун $\bar{e}_2 \neq \bar{0}$.

(3) тенгликдан $(\bar{e}_1, \bar{e}_2) = 0$ бўлгани учун $(\bar{e}_1, \bar{g}_2) + \alpha (\bar{e}_1, \bar{e}_1) = 0$ бўлади. Охирги тенгликдан эса

$$\alpha_1 = - \frac{(\bar{e}_1, \bar{g}_2)}{(\bar{e}_1, \bar{e}_1)} \quad (4)$$

топилади.

Энди (2) системанинг \bar{e}_3 векторини, β_1 ва β_2 ларни номаълум сон сифатида қараб, $\bar{e}_3 = \bar{g}_3 + \beta_2 \bar{e}_2 + \beta_1 \bar{e}_1$ кўринишда излаймиз.

β_1 ва β_2 ларни шундай танлаш лозимки, натижада $(\bar{e}_1, \bar{e}_3) = 0$ ва $(\bar{e}_2, \bar{e}_3) = 0$ бўлсин, яъни

$$(\bar{e}_1, \bar{g}_3 + \beta_2 \bar{e}_2 + \beta_1 \bar{e}_1) = 0, \quad (5)$$

$$(\bar{e}_2, \bar{g}_3 + \beta_2 \bar{e}_2 + \beta_1 \bar{e}_1) = 0 \quad (6)$$

тенгликлар бажарилсин. Охирги иккита тенгликдан эса

$$(\bar{e}_1, \bar{g}_3) + \beta_2 (\bar{e}_1, \bar{e}_2) + \beta_1 (\bar{e}_1, \bar{e}_1) = 0,$$

$$(\bar{e}_2, \bar{g}_3) + \beta_2 (\bar{e}_2, \bar{e}_2) + \beta_1 (\bar{e}_2, \bar{e}_1) = 0$$

ва $(\bar{e}_1, \bar{e}_2) = (\bar{e}_2, \bar{e}_1) = 0$ бўлганидан $\beta_1 = -\frac{(\bar{e}_1, \bar{g}_3)}{(\bar{e}_1, \bar{e}_1)}$ ва $\beta_2 =$

$= -\frac{(\bar{e}_2, \bar{g}_3)}{(\bar{e}_2, \bar{e}_2)}$ лар келиб чиқади. Мана шу жараёни охиригача давом эттириб, (2) ортогонал базисга келамиз. Бу базис қуйидаги векторлардан тузилган бўлади:

$$\begin{aligned} \bar{e}_1 &= \bar{g}_1, \quad \bar{e}_2 = \bar{g}_2 - \frac{(\bar{e}_1, \bar{g}_2)}{(\bar{e}_1, \bar{e}_1)} \cdot \bar{e}_1, \\ \bar{e}_3 &= \bar{g}_3 - \frac{(\bar{e}_2, \bar{g}_3)}{(\bar{e}_2, \bar{e}_2)} \cdot \bar{e}_2 - \frac{(\bar{e}_1, \bar{g}_3)}{(\bar{e}_1, \bar{e}_1)} \cdot \bar{e}_1, \dots, \\ \bar{e}_n &= \bar{g}_n - \sum_{i=1}^{n-1} \frac{(\bar{e}_i, \bar{g}_n)}{(\bar{e}_i, \bar{e}_i)} \cdot \bar{e}_i. \end{aligned}$$

50-§. ҚИСМ ФАЗОНИНГ ОРТОГОНАЛ ТЎЛДИРУВЧИСИ

1-теорема. V_n вектор фазонинг ихтиёрый \bar{x} вектори шу фазонинг

$$\bar{y}_1, \bar{y}_2, \dots, \bar{y}_m \quad (1)$$

векторларига ортогонал бўлса, y ҳолда бундай \bar{x} вектор (1) векторлар системасининг исталган чизиқли комбинацияси $\alpha_1 \bar{y}_1 + \alpha_2 \bar{y}_2 + \dots + \alpha_m \bar{y}_m$ га ҳам ортогонал бўлади.

Исботи. Ҳақиқатан,

$$\begin{aligned} (\bar{x}, \alpha_1 \bar{y}_1 + \alpha_2 \bar{y}_2 + \dots + \alpha_m \bar{y}_m) &= \alpha_1 (\bar{x}, \bar{y}_1) + \alpha_2 (\bar{x}, \bar{y}_2) + \\ &+ \dots + \alpha_m (\bar{x}, \bar{y}_m) = \alpha_1 \cdot 0 + \alpha_2 \cdot 0 \dots + \alpha_m \cdot 0 = 0. \end{aligned}$$

Маълумки, ҳамма чизиқли $\sum_{i=1}^n \alpha_i \bar{y}_i$ комбинацияларнинг W тўплами $\bar{y}_1, \bar{y}_2, \dots, \bar{y}_m$ системанинг $L(\bar{y}_1, \bar{y}_2, \dots, \bar{y}_m)$

чизиқли қобигидан иборат бўлиб, у V фазонинг қисм фазосини ташкил этади. Шундай қилиб, \bar{x} вектор W қисм фазонинг ҳар бир $\bar{y} = \sum_{i=1}^m C_i y_i$ векторига ортогоналдир. Бундай ҳолда \bar{x} вектор W қисм фазога *ортогонал вектор* дейилади.

Мисол. Геометрик векторларнинг R^3 фазосини олсак, Ox ўқда ётувчи исталган \bar{x} вектор yOz текисликдан иборат бўлган W қисм фазога ортогоналдир.

Айтайлик, W тўпلام V вектор фазонинг бирор қисм фазоси бўлсин. W қисм фазога ортогонал ҳамма \bar{x} векторлар тўпламини L орқали белгилайлик.

2-теорема. L тўпلام V фазонинг қисм фазосидир.

L тўпلام учун қисм фазо бўлишлик шартларини текширамиз. Ҳақиқатан, $\forall \bar{x}_1, \bar{x}_2 \in L, \forall \bar{y} \in W$ учун $(\bar{x}_1 - \bar{x}_2, \bar{y}) = (\bar{x}_1, \bar{y}) - (\bar{x}_2, \bar{y}) = 0 - 0 = 0$ бўлади. Шу сабабли $\bar{x}_1 - \bar{x}_2 \in L$. $(\alpha \bar{x}, \bar{y}) = \alpha (\bar{x}, \bar{y}) = \alpha \cdot 0 = 0 (\forall \alpha \in R, \forall \bar{x} \in L, \forall \bar{y} \in W)$.

Демак, $\alpha \bar{x} \in L$.

L қисм фазо W қисм фазосининг ортогонал тўлдирувчиси дейилади ва у W^\perp орқали белгиланади.

Юқоридаги мисолда W қисм фазога ортогонал ҳамма векторлар Ox ўқда ётади ва улар W^\perp қисм фазосини ташкил этади.

\bar{x} вектор V нинг қисм фазосини ташкил этмайдиган бирор F тўплагига (V нинг қисм тўплагига) ҳам ортогонал бўлиши мумкин. У ҳолда \bar{x} вектор $W = \text{lin}(F)$ қисм фазога ҳам ортогонал бўлади.

IV БОБ. ЧИЗИҚЛИ ТЕНГЛАМАЛАР СИСТЕМАЛАРИ ВА МАТРИЦАЛАР

51-§. ЧИЗИҚЛИ ТЕНГЛАМАЛАР СИСТЕМАЛАРИ

Геометрия курсидан маълумки, берилган тўғри чизик R^1 , R^2 ёки R^3 фазоларга тегишли бўлишидан қатъи назар унинг тенгламасида қатнашадиган номаълумлар доимо биринчи даражада бўлади. R^n фазода берилган чизикли тенгламанинг умумий кўриниши

$$a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_nx_n = b \quad (1)$$

кўринишда бўлиб, бунда $a_i, b \in \mathcal{P}$ (\mathcal{P} сонлар майдони) бўлиб, x_i ($i = \overline{1, n}$) номаълумлар дейилади.

1-таъриф. (1) тенгламани тўғри сонли тенгликка айлантирувчи $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n) \in R^n$ арифметик векторга (1) нинг *ечими* дейилади.

Бошқача қилиб айтганда, $x_i = \alpha_i$ ($i = \overline{1, n}$) сонлар (1) тенгламани қаноатлантиради. Масалан, $3x_1 - 2x_2 + 5x_3 - 4x_4 = 2$ тенгламанинг ечимларидан бири $(1, 1, 1, 1)$ арифметик вектордан иборат.

Биз бундан сўнг n номаълумли m та чизикли тенгламалар системалари билан шуғулланамиз. Бундай система

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1, \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2, \\ \dots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n = b_m \end{cases} \quad (2)$$

кўринишга эга бўлиб, бунда a_{ij} ($i = \overline{1, m}; j = \overline{1, n}$), b_j лар бирор \mathcal{P} сонлар майдонига тегишли сонлардир, x_i лар эса номаълумлардан иборат. a_{ij} сонлар (2) даги номаълумлар олдидаги коэффициентлар, b_j лар эса озод ҳадлар деб аталади. a_{ij} сон (2) системадаги i -тенгламанинг j -қўшилувчи ҳадида қатнашган x_j номаълумларнинг коэффициентини ифодалайди. Энди қуйидаги векторларни оламиз:

$$\bar{a}_j = \begin{pmatrix} a_{1j} \\ a_{2j} \\ \vdots \\ a_{mj} \end{pmatrix} \quad (j = \overline{1, n}) \quad \text{ва} \quad \bar{b}_i = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix} \quad (i = \overline{1, m}).$$

Иккита векторнинг ўзаро тенглиги ва векторни сонга кўпайтириш қоидаларига биноан, (2) системани қуйидагича вектор кўринишида ёзиш мумкин:

$$x_1 \bar{a}_1 + x_2 \bar{a}_2 + \dots + x_n \bar{a}_n = b. \quad (2')$$

(2') тенглама (2) тенгламалар системасининг векторли формада ёзилишини ифодалайди.

Ўз-ўзидан маълумки, барча $a_{ij} = 0$ бўла олмайди, чунки бундай ҳолда биз тенгламалар системаларига эга бўла олмаймиз. Лекин $\forall b_i = 0$ бўлиши мумкин. Бундай ҳолда (2) система

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = 0, \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = 0, \\ \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n = 0 \end{cases} \quad (3)$$

кўринишни олади.

(2) системадаги m ва n лар учун $m = n$ ёки $m \neq n$ бўлиши мумкин.

2-таъриф. Агар (2) системада нолдан фарқли b_i ($i = \overline{1, m}$) мавжуд бўлса, бу система бир жинсли бўлмаган чизиқли тенгламалар системаси, барча $b_i = 0$ ($i = \overline{1, m}$) бўлганда ҳосил бўладиган (3) система эса бир жинсли чизиқли тенгламалар системаси дейилади. Кўп ҳолларда (3) система бир жинсли бўлмаган (2) системага мос бир жинсли система деб ҳам юритилади.

3-таъриф. (2) системанинг ҳар бир тенграмасини тўғри сонли тенгликка айлантирувчи $\alpha = (\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$ арифметик векторга (2) системанинг ечими дейилади.

Чизиқли тенгламалар системалари ҳар доим ҳам ечимга эга бўлавермайди.

Масалан,

$$\begin{cases} 3x_1 - 2x_2 + 5x_3 = 6, \\ 2x_1 + x_2 - 3x_3 = 1, \\ x_1 - 3x_2 + 8x_3 = 2 \end{cases}$$

система ечимга эга эмас.

4-таъриф. Ечимга эга бўлган система *ҳамжойли* (биргалликда), ечимга эга бўлмаган система эса *ҳамжойсиз* (биргалликда бўлмаган) система дейилади.

Ҳамжойли системаларнинг ўзи яна икки қисмга, яъни аниқ ва аниқмас системаларга бўлинади.

5-таъриф. Ягона ечимга эга бўлган система аниқ система, ечимларининг сони чексиз кўп бўлган система эса *аниқмас система* дейилади.

Масалан,

$$\begin{cases} 3x_1 - 2x_2 - 5x_3 = 4, \\ x_1 + x_2 - x_3 = 4, \\ 2x_1 - 3x_2 + x_3 = -5 \end{cases}$$

система (1, 2, -1) кўринишдаги ягона ечимга эга.

$$\begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 = 2, \\ 2x_1 - x_2 + 2x_3 = -2 \end{cases}$$

система чексиз кўп ечимга эга. Улардан бири (1,2,-1) бўлади.

Бир жинсли чизиқли тенгламалар системаси доимо ҳамжойли системадир, чунки (0,0, ...,0) вектор (3) нинг ҳар бир тенгламасини тўғри сонли тенгликка айлантиради.

Биз бундан кейин ёзувни қисқартириш мақсадида (2) ва (3) системаларни мос равишда

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \dots + a_{in}x_n = b_i \quad (i = \overline{1,m}),$$

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \dots + a_{in}x_n = 0 \quad (i = \overline{1,m})$$

ёки

$$\sum_{j=1}^n a_{ij}x_j = b_i \quad (i = \overline{1,m}),$$

$$\sum_{j=1}^n a_{ij}x_j = 0 \quad (i = \overline{1,m})$$

кўринишларда ёзамиз.

52-§. ЧИЗИҚЛИ ТЕНГЛАМАЛАР СИСТЕМАЛАРИНИНГ НАТИЖАЛАРИ

Коэффициентлари ва озод ҳадлари бирор \mathcal{P} сонлар майдонига тегишли бўлган

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \dots + a_{in}x_n = c_i \quad (i = \overline{1, m}) \quad (1)$$

ва

$$b_{j1}x_1 + b_{j2}x_2 + \dots + b_{jn}x_n = d_j \quad (j = \overline{1, k}) \quad (2)$$

чизиқли тенгламалар системалари берилган бўлсин. Бу тенгламалар системалари ечимлари тўпламини мос равишда A ва B орқали белгилайлик. Юқоридаги тенгламалар системаларига эътибор берсак, улардаги тенгламалар сони ҳар хил бўлиши мумкин бўлгани ҳолда ($m \neq k$ бўлиши мумкин) улардаги номаълумлар сони тенг эканлигини кўрамиз.

1-таъриф. Агар берилган системалар ҳамжойли бўлиб, (1) системанинг ҳар бир ечими (2) системанинг ҳам ечими бўлса, (2) система (1) системанинг *натijasи* дейлади.

Таърифга асосан, (1) ва (2) системалар алоҳида-алоҳида ҳамжойли бўлиб, (2) система (1) нинг *натijasи* бўлса, $A \subseteq B$ бўлади, яъни (1) нинг ечимлари тўплами A (2) нинг ечимлари тўплами B учун қисм тўплам ҳисобланади.

Мисол.

$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 - x_3 = 4, \\ 2x_1 - 3x_2 + x_3 = -3, \\ 5x_1 - x_2 + 2x_3 = 5; \\ \{ 3x_1 - x_2 + x_3 = 2, \\ x_1 - 2x_2 + x_3 = -2. \end{cases}$$

Кейинги система дастлабки системанинг *натijasи* бўлади, чунки дастлабки система аниқ система бўлиб, у (1, 2, 1) ечимга эга бўлгани ҳолда берилган системанинг *натijasи* аниқмас система бўлиб, унинг ечимларидан бири (1, 2, 1) бўлади.

Кўп ҳолларда n та номаълумли тенгламалар системасини ечиш учун тенгламалар ва номаълумлар сонини имкони борича камайтириш мақсадга мувофиқ бўлади. Лекин янги ҳосил бўлган система берилган системанинг *натijasи* бўлиши керак. Берилган системанинг *натijasи* битта тенгламадан иборат бўлиб қолиши ҳам мумкин.

2-таъриф. Агар

$$k_1x_1 + k_2x_2 + \dots + k_nx_n = c \quad (3)$$

тенгламанинг коэффициентлари ва озод ҳади мос равишда (1) система коэффициентлари ва озод ҳадларининг чизиқли

комбинациясидан иборат бўлса, яъни шундай s_i ($i = \overline{1, m}$) сонлар топилсаки, натижада улар учун

$$k_t = s_1 a_{1t} + s_2 a_{2t} + \dots + s_m a_{mt} = \sum_{p=1}^m s_p a_{pt} \quad (t = \overline{1, n}),$$

$$c = s_1 c_1 + s_2 c_2 + \dots + s_m c_m = \sum_{p=1}^m s_p c_p$$

тенгликлар бажарилса, (3) тенглама (1) *системанинг натижаси* дейилади.

Мисол.

$$\begin{cases} 4x_1 - 2x_2 + x_3 = 3, \\ 2x_1 + 3x_2 - 2x_3 = 2, \\ 5x_1 + 2x_2 - 7x_3 = -12 \end{cases}$$

система учун $2x_1 + 0 \cdot x_2 - 11x_3 = -31$ тенгламанинг коэффициентлари ва озод ҳади берилган система коэффициентлари ва озод ҳадлари орқали қуйидагича ифодаланади:

$$\begin{aligned} 2 &= (-1) \cdot 4 + (-2) \cdot 2 + 2 \cdot 5; \\ 0 &= (-1) \cdot (-2) + (-2) \cdot 3 + 2 \cdot 2, \\ -11 &= (-1) \cdot 1 + (-2) \cdot (-2) + 2 \cdot (-7), \\ -31 &= (-1) \cdot 3 + (-2) \cdot 2 + 2 \cdot (-12). \end{aligned}$$

Бундан кўринадики, берилган система ечими (1, 2, 3) ўз натижасининг ечимларидан бири бўлади.

3-таъриф. Агар (2) система (1) нинг натижаси ва аксинча, (1) система (2) нинг натижаси бўлса, бундай системалар ўзаро эквивалент (тенг кучли) системалар дейилади.

Масалан,

$$\begin{cases} 2x_1 - 3x_2 + x_3 = 7, \\ x_1 + x_2 - 2x_3 = -4 \end{cases}$$

ва

$$\begin{cases} 4x_1 - x_2 - 3x_3 = -1, \\ 3x_1 - 2x_2 - x_3 = 3, \\ x_1 - 4x_2 + 3x_3 = 11 \end{cases}$$

системалар ўзаро тенг кучлидир, чунки уларнинг ҳар бири аниқмас системалар бўлиб, ечимлар тўпламлари устма-уст тушади.

2-таърифга асосан қуйидагини ёза оламиз:

$$(A \subseteq B) \wedge (B \subseteq A) \Rightarrow A \equiv B.$$

Исталган иккита ҳамжойли бўлмаган системалар ҳам ўзаро тенг кучли бўлади, чунки уларнинг ечимлари тўпламлари \emptyset тўпламлардан иборат.

Энди берилган системага тенг кучли системани ҳосил қилиш усуллари ҳақида фикр юритамиз. Бунинг учун (1) системани қуйидагича ёзиб оламиз:

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = c_1, \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = c_2, \\ \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \\ a_{k1}x_1 + a_{k2}x_2 + \dots + a_{kn}x_n = c_k, \\ \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n = c_m. \end{cases} \quad (4)$$

4-таъриф. (4) системада; 1) бирор k -тенгламанинг ҳар икки томонини нолдан фарқли α сонга кўпайтириш;

2) системадаги ихтиёрий иккита тенгламанинг ўринларини алмаштириш;

3) системанинг ихтиёрий иккита тенгламасини мос равишда $\alpha \neq 0, \beta \neq 0$ сонлара кўпайтириб натижаларини кўшиш;

4) барча коэффициентлари ва овоз ҳади ноллардан иборат бўлган (агар шундай ҳол бўлса) тенгламани ташлаб юбориш каби алмаштиришлар бажарилса, у ҳолда (4) система устида элементар алмаштиришлар бажарилган дейилади.

Теорема. *Элементар алмаштиришлар натижасида ҳосил бўлган система берилган системага тенг кучли система бўлади.*

Исботи. Система учун элементар алмаштиришларнинг 3) ҳолини кўрсатиш билан чегараланамиз. Фараз қилайлик, (4) системанинг

$$a_{s1}x_1 + a_{s2}x_2 + \dots + a_{sn}x_n = c_s \quad (1 \leq s \leq m) \quad (4')$$

ва

$$a_{t1}x_1 + a_{t2}x_2 + \dots + a_{tn}x_n = c_t \quad (1 \leq t \leq m) \quad (5)$$

Тенгламалари берилган бўлиб, уларни мос равишда $\alpha \neq 0$ ва $\beta \neq 0$ сонларга кўпайтириб, натижаларини қўшишдан ҳосил бўлган тенглама

$$\begin{aligned} (\alpha a_{s1} + \beta a_{t1})x_1 + (\alpha a_{s2} + \beta a_{t2})x_2 + \dots + \\ + (\alpha a_{sn} + \beta a_{tn})x_n = \alpha c_s + \beta c_t \end{aligned} \quad (6)$$

бўлсин. Бу тенгламани (4) системанинг (5) тенгламаси ўрнига ёзсак, у ҳолда (4) га эквивалент бўлган

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = c_1, \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = c_2, \\ \dots \\ (\alpha a_{s1} + \beta a_{s1})x_1 + \dots + (\alpha a_{sn} + \beta a_{sn})x_n = \alpha c_s + \beta c_s, \\ \dots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n = c_m \end{cases} \quad (7)$$

система ҳосил бўлади.

Ҳақиқатан, (4) ва (7) системалар бир-биридан фақат t -тенглама билан фарқланади, қолган тенгламалари эса бир хил. Шу сабабли (4) ва (7) системаларнинг фақатгина t -тенгламалари тўғрисида гапираимиз.

(4) нинг ҳар бир ечими (4) ва (5) ларни қаноатлантиргани (тўғри сонли тенгликка айлантиргани) учун бу ечим (6) тенгламани ҳам қаноатлантиради (2-таърифга асосан). Бу ечим (7) нинг ҳам ечими бўлади. Аксинча, (7) системанинг ихтиёрий ечими (6) ва (4) ларни қаноатлантиргани учун у (5) ни ҳам қаноатлантиради, яъни бу ечим (4) учун ҳам ечимдир.

Агар бирор $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$ вектор (4) ни қаноатлантирмаса, у (4) ва (7) учун ҳам ечим бўлмайди. Борди-ю, бу вектор (4) ни қаноатлантириб, лекин (5) ни қаноатлантирмаса, у (7) ни ҳам қаноатлантирмайди, чунки (4) ва (7) нинг ечими албатта (5) нинг ҳам ечими бўлади.

Шундай қилиб (4) ва (7) лар ё ҳамжойли бўлиб, уларнинг бўш бўлмаган ечимлари тўпламлари устма-уст тушади, ёки ҳамжойли бўлмаган бўлиб, иккаласининг ҳам ечимлари тўплами бўш тўпламдан иборат бўлади.

Демак, (4) ва (7) системалар эквивалент системалар бўлади. Теорема исбот этилди. Биз бундан сўнг системаларнинг эквивалентлигини \sim белги орқали ёзамиз. Масалан, (4) \sim (7).

53-§. БИР ЖИНСЛИ ЧИЗИҚЛИ ТЕНГЛАМАЛАР СИСТЕМАСИНING НОЛМАС ЕЧИМЛАРИ

51-§ да кўриб ўтганимизга биноан, исталган бир жинсли чизиқли тенгламалар системаси доимо ноль ечимга эга бўлар эди. Биз энди ўз олдимизга бир жинсли чизиқли тенгламалар системаси қайси ҳолларда нолмас ечимга эга бўлади, деган саволни қўямиз.

Теорема. n та номаълумли m та бир жинсли чизиқли тенгламалар системаси $m < n$ бўлганда нолмас ечимга эга бўлади.

Исботи. Коэффициентлари бирор \mathcal{P} сонлар майдонида тегишли бўлган

$$\begin{cases} \sum_{j=1}^n a_{1j} x_j = 0, \\ \sum_{j=1}^n a_{2j} x_j = 0, \\ \dots \dots \dots \\ \sum_{j=1}^n a_{mj} x_j = 0 \end{cases} \quad (1)$$

система берилган бўлсин.

(1) системани икки векторнинг тенглик шартидан фойдаланиб,

$$\left(\sum_{j=1}^n a_{1j} x_j, \sum_{j=1}^n a_{2j} x_j, \dots, \sum_{j=1}^n a_{mj} x_j \right) = (0, 0, \dots, 0) \quad (2)$$

кўринишда ёза оламиз. (2) нинг чап томони ҳар бири m ўлчовли n та $(a_{1j}, a_{2j}, \dots, a_{mj})$ ($j = \overline{1, n}$) вектор (яъни R^m фазо элементлари) йиғиндисини, ўнг томони эса ноль векторни ифодалайди. Шунинг учун (2) дан қуйидаги ҳосил бўлади:

$$x_1 (a_{11}, a_{21}, \dots, a_{m1}) + x_2 (a_{12}, a_{22}, \dots, a_{m2}) + \dots + x_n (a_{1n}, a_{2n}, \dots, a_{mn}) = \bar{0}$$

ёки

$$x_1 \bar{a}_1 + x_2 \bar{a}_2 + \dots + x_n \bar{a}_n = \bar{0}. \quad (3)$$

Охирги икки тенгликда ўнг томондаги $\bar{0}$ ноль векторни, x_i ($i = \overline{1, n}$) лар эса қандайдир сонларни ифодалайди. Энди x_i ($i = \overline{1, n}$) ларнинг барчаси бир вақтда нолга тенг эмаслигини кўрсатамиз. Ҳақиқатан, 42-§ даги 1-теоремага биноан, R^m фазода исталган $n > m$ та векторлар системаси чизиқли боғланган бўлар эди. Демак, камида биттаси нолдан фарқли шундай α_i ($i = \overline{1, n}$) сонлар мавжудки, $x_i = \alpha_i$ бўлганда (3) тўғри сонли тенгликларни ифодалайди. Бу эса (1) системанинг нолмас ечимга эга эканлигини тасдиқлайди. Теорема исботланди.

Мисоллар. 1. $2x_1 + x_2 = 0$ тенглама икки номаълумли тенгламадир. Унинг ечимлари чексиз кўплиги бизга маълум, чунки у тўғри чизиқ тенгламасини ифодалайди.

$$2. \begin{cases} x_1 - 2x_2 + x_3 = 0, \\ 2x_1 + x_2 - 2x_3 = 0 \end{cases}$$

система устида элементар алмаштиришлар бажарайлик. Биринчи тенгламани 2 га кўпайтириб, натижани иккинчи тенгламага қўшамиз. Унда $\begin{cases} x_1 - 2x_2 + x_3 = 0, \\ 4x_1 - 3x_2 = 0 \end{cases}$

система ҳосил бўлади.

Бу системадаги $4x_1 - 3x_2 = 0$ тенглама чексиз кўп нолмас ечимларга эга. Унинг ҳар бир ечимига x_3 нинг аниқ қиймати тўғри келгани учун берилган система чексиз кўп нолмас ечимларга эга.

М а ш қ л а р

1. λ нинг қандай қийматларида

$$\begin{cases} (5 - \lambda)x - 3y + 2z = 0, \\ 6x - (4 + \lambda)y + 4z = 0, \\ 4x - 4y + (5 - \lambda)z = 0 \end{cases}$$

система нолмас ечимларга эга бўлади?

$$2. \begin{cases} x_1 + 2x_2 + 4x_3 - 3x_4 = 0, \\ 3x_1 + 5x_2 + 6x_3 - 4x_4 = 0, \\ 4x_1 + 5x_2 - 2x_3 + 3x_4 = 0, \\ 3x_1 + 8x_2 + 24x_3 - 19x_4 = 0 \end{cases}$$

системанинг нолмас ечимларини топинг.

3. Коэффициентлари бирор сонлар майдонига тегишли бўлган

$$\beta_1 x_1 + \beta_2 x_2 + \dots + \beta_n x_n = 0 \quad (1)$$

тенглама

$$\alpha_{i1} x_1 + \alpha_{i2} x_2 + \dots + \alpha_{in} x_n = 0 (i = \overline{1, m}) \quad (2)$$

системанинг натижаси бўлиши учун (1) тенглама (2) системанинг чизиқли комбинациясидан иборат бўлиши зарур ва етарли эканлигини исботланг.

54-§. МАТРИЦА ТУШУНЧАСИ

Энди алгебра фани учун энг муҳим тушунчалардан бири бўлган матрица ҳақида фикр юритамиз.

1-таъриф. \mathcal{P} майдоннинг m та α_{ij} ($i = \overline{1, m}$, $j = \overline{1, n}$) сонларидан тузилган

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix}$$

кўринишдаги жадвални \mathcal{P} майдон устидаги матрица дейилади. Матрица A, B, C, \dots ҳарфлар орқали белгиланади. a_{ij} сонлар матрицанинг элементлари дейилади.

Матрица элементларининг горизонтал қаторлари унинг сатрлари, вертикал қаторлари эса унинг устунлари деб аталади.

Шундай қилиб, матрицада m та сатр ва n та устун бор. a_{ij} элементнинг биринчи i индекси бу элемент турган сатрнинг номерини, иккинчи j индекси бу элемент турган устуннинг номерини билдиради. Демак, a_{ij} элемент i -сатр ва j -устунда туради.

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix}$$

матрицада сатрлар сони устунлар сонидан кичик, тенг ёки катта, яъни $m < n$, $m = n$ ёки $m > n$ бўлиши мумкин. Агар $m = n$ бўлса, у ҳолда бундай матрица n -тартибли квадрат матрица деб аталади. Квадрат матрицада $a_{11}, a_{22}, \dots, a_{nn}$ элементлар матрицанинг биринчи (бош) диагонали элементлари, $a_{1n}, a_{2n-1}, \dots, a_{m1}$ элементлар эса иккинчи диагонали элементлари дейилади. $m \neq n$ бўлган матрица тўғри бурчакли матрица дейилади. Тўғри бурчакли матрицани m сатрли ва n устунли матрица ёки қисқароқ $m \times n$ тартибли (турли) матрица деб ҳам айтилади.

Хусусий ҳолда, матрица 1 та сатрли ва n та устунли ёки m та сатрли ва 1 та устунли бўлиши, яъни $A = (a_{11} \ a_{12}$

$\dots a_{1n})$ ёки $A = \begin{pmatrix} a_{11} \\ a_{12} \\ \vdots \\ a_{1m} \end{pmatrix}$ кўринишларда бўлиши мумкин.

Агар A ва B матрицалар берилган бўлиб, уларнинг сатрлари ва устунлари сони мос равишда тенг бўлса, бундай

матрицалар номдош матрицалар деб юритилади. Фақат номдош матрицаларгина тенг бўлиши мумкин. A нинг ҳар бир a_{ij} элементи B нинг унга мос b_{ij} элементига тенг бўлса, бу иккита номдош матрица тенг, яъни $A = B$ бўлади. Демак, i ва j лар учун $a_{ij} \neq b_{ij}$ бўлса, A ва B лар тенгмас матрицалар бўлади. A ва B матрицаларнинг тенг эмаслиги $A \neq B$ орқали белгиланади. Номдош бўлмаган матрицалар умуман тенгмас деб ҳисобланади.

A матрицанинг сатрлари m та n ўлчовли горизонтал

$$\begin{aligned}\bar{a}_1 &= (a_{11}, a_{12}, \dots, a_{1n}), \\ \bar{a}_2 &= (a_{21}, a_{22}, \dots, a_{2n}), \\ &\dots \dots \dots \dots \dots \dots \\ \bar{a}_m &= (a_{m1}, a_{m2}, \dots, a_{mn})\end{aligned}\quad (1)$$

векторларни, устунлари эса n та m ўлчовли вертикал векторларни ташкил этади. Бу векторларни горизонтал векторлардан фарқ қилиш учун

$$\begin{aligned}\bar{a}^1 &= (a_{11}, a_{21}, \dots, a_{m1}), \\ \bar{a}^2 &= (a_{12}, a_{22}, \dots, a_{m2}), \\ &\dots \dots \dots \dots \dots \dots \\ \bar{a}^n &= (a_{1n}, a_{2n}, \dots, a_{mn})\end{aligned}\quad (2)$$

кўринишларда белгилаймиз.

2-таъриф. Горизонтал $\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_m$ векторлар системасининг ранги матрицанинг *сатрли ранги* деб, вертикал $\bar{a}^1, \bar{a}^2, \dots, \bar{a}^n$ векторлар системасининг ранги матрицанинг устунли ранги деб аталади.

3-таъриф. Матрицадаги сатр векторлар системасининг рангига *матрицанинг ранги* дейилади.

Матрица рангини аниқлаш учун элементар алмаштиришлар тушунчаси муҳим аҳамиятга эга.

4-таъриф. Матрица устида элементар алмаштиришлар деб қуйидаги алмаштиришларга айтилади:

- 1) иккита сатр (устун)нинг ўринларини алмаштириш;
- 2) сатр (устун) элементларини нолдан фарқли сонга кўпайтириш;
- 3) сатр (устун) элементларини нолдан фарқли ис-талган сонга кўпайтириб, бошқа сатр (устун)нинг мос элементларига қўшиш;

4) барча элементлари ноллардан иборат бўлган сатр (устун)ни матрицадан ташлаб юбориш.

1-теорема. *Элементар алмаштиришлар матрица рангини ўзгартирмайди.*

Исботи. Элементар алмаштиришларни, масалан, сатрларга татбиқ этайлик.

1) матрицанинг ихтиёрий иккита сатрининг ўринларини алмаштириш горизонтал векторлар системасида иккита векторни ўзаро ўрин алмаштиришга олиб келади. Бу эса векторлар системанинг рангини ўзгартирмайди;

2) матрицадаги ихтиёрий сатрнинг ҳамма элементларини $\alpha \neq 0$ сонга кўпайтириш горизонтал векторлар системасининг бирор векторини $\alpha \neq 0$ га кўпайтиришдан иборат. Бунинг натижасида векторлар системасининг ранги ўзгармайди. Ҳақиқатан,

$$\bar{b}_1, \bar{b}_2, \dots, \bar{b}_i, \dots, \bar{b}_s \quad (1)$$

векторлар системаси чизиқли эркли (боғланган) бўлса,

$$\bar{b}_1, \bar{b}_2, \dots, \alpha \bar{b}_i, \dots, \bar{b}_s \quad (2)$$

система ҳам чизиқли эркли (боғланган) бўлади, чунки (1) чизиқли эркли бўлгани ҳолда (2) ни чизиқли боғланган десак, у ҳолда камида биттаси нолдан фарқли бўлган $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_i, \dots, \alpha_s$ сонлар учун бажариладиган

$$\begin{aligned} \alpha_1 \bar{b}_1 + \alpha_2 \bar{b}_2 + \dots + \alpha_i (\alpha \bar{b}_i) + \dots + \alpha_s \bar{b}_s = \\ = \alpha_1 \bar{b}_1 + \alpha_2 \bar{b}_2 + \dots + (\alpha \alpha_i) \bar{b}_i + \dots + \alpha_s \bar{b}_s = \bar{0} \end{aligned}$$

тенглик (1) нинг чизиқли боғланганлигини кўрсатади. Агар (1) чизиқли боғланган бўлса, камида биттаси нолдан фарқли бўлган $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$ сонлар учун $\alpha_1 \bar{b}_1 + \alpha_2 \bar{b}_2 + \dots + \frac{\alpha_i}{\alpha} \cdot \alpha \bar{b}_i + \dots + \alpha_s \bar{b}_s = \alpha_1 \bar{b}_1 + \dots + \alpha_i \bar{b}_i + \dots + \alpha_s \bar{b}_s = \bar{0}$ тенглик бажарилади. Охириги тенглик эса (2) нинг ҳам чизиқли боғланган эканлигини кўрсатади;

3) матрицанинг j -сатрини α сонга кўпайтириб, i -сатрига қўшиш

$$\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_i, \dots, \bar{a}_j, \dots, \bar{a}_m \quad (3)$$

системадаги \bar{a}_j векторни α га кўпайтириб, \bar{a}_i векторга қўшишдан иборат. Бунинг натижасида

$$\bar{a}_1, \dots, (\bar{a}_i + \alpha \bar{a}_j), \dots, \bar{a}_i, \dots, \bar{a}_m \quad (4)$$

система ҳосил бўлади. (4) нинг $\bar{a}_i + \alpha \bar{a}_j$ дан бошқа ихтиёрий вектори (3) орқали қуйидагича чизиқли ифодаланади:

$$\bar{a}_k = 0 \cdot \bar{a}_1 + \dots + 1 \cdot \bar{a}_k + \dots + 0 \cdot \bar{a}_m.$$

$\bar{a}_i + \alpha \bar{a}_j$ вектор (3) система орқали қуйидагича чизиқли ифодаланади:

$$\begin{aligned} \bar{a}_i + \alpha \bar{a}_j &= 0 \cdot \bar{a}_1 + \dots + 1 \cdot \bar{a}_i + \dots + \alpha \bar{a}_j + \\ &+ \dots + 0 \cdot \bar{a}_m. \end{aligned}$$

Аксинча, (3) нинг \bar{a}_i дан бошқа ҳар бир \bar{a}_k вектори (4) орқали $\bar{a}_k = 0 \cdot \bar{a}_1 + \dots + 1 \cdot \bar{a}_k + \dots + 0 \cdot \bar{a}_m$ кўринишда ифодаланади. \bar{a}_i векторнинг (4) орқали чизиқли ифодаланиши қуйидагича бўлади:

$$\begin{aligned} \bar{a}_i &= 0 \cdot \bar{a}_1 + \dots + 1 \cdot (\bar{a}_i + \alpha \bar{a}_j) + \dots + (-\alpha) \bar{a}_j + \\ &+ \dots + 0 \cdot \bar{a}_m. \end{aligned}$$

Шундай қилиб, (3) ва (4) системалар эквивалентдир. Бунга асосан 42-§ даги 3-натижа бўйича (3) ва (4) системаларнинг ранглари тенг бўлади.

2-теорема. Ҳар бир матрицанинг сатрли векторлари ранги унинг устунли векторлари рангига тенг.

Исботи.

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix}$$

матрица берилган бўлсин. Матрицанинг n ўлчовли горизонтал векторлари ва m ўлчовли вертикал векторлари қуйидагилардан иборат:

$$\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_r, \dots, \bar{a}_m, \quad (5)$$

$$\bar{a}^1, \bar{a}^2, \dots, \bar{a}^s, \dots, \bar{a}^n. \quad (6)$$

(5) системанинг сатрли рангини аниқловчи чизиқли эркин векторларини

$$\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_r \quad (7)$$

кўринишда, (6) системанинг устунли рангини аниқловчи чизиқли эркили векторларини

$$\bar{a}^1, \bar{a}^2, \dots, \bar{a}^s \quad (8)$$

кўринишда оламиз. (7) ва (8) системаларнинг худди шу хилда жойлашишига A нинг сатрларини ўзаро ва устунларини ўзаро ўрин алмаштириш билан эришиш мумкин. Бунинг натижасида 1-теоремада исботланганидек, A нинг сатрли ва устунли ранглари ўзгармайди. Шундай қилиб A матрицанинг сатрли ранги r га ва устунли ранги s га тенгдир.

Энди $r = s$ эканлигини кўрсатиш лозим. $r < s$ деб фараз қилайлик. (7) векторлар $\bar{a}_i = (a_{i1}, a_{i2}, \dots, a_{is}, \dots, a_{in})$ кўринишга эга. (8) векторлар $\bar{a}^j = (a_{1j}, a_{2j}, \dots, a_{ij}, \dots, a_{mj})$ кўринишга эга. (7) векторларнинг биринчи s та координаталаридан фойдаланиб, қуйидаги s та номаълумли r та бир жинсли чизиқли тенгламалар системасини тузамиз: $a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \dots + a_{is}x_s = 0$ ($i = \overline{1, r}$). $r < s$ га асосан, бу система $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_s)$ кўринишдаги нолмас ечимга эга. Демак,

$$a_{i1}\alpha_1 + a_{i2}\alpha_2 + \dots + a_{is}\alpha_s = 0 \quad (i = \overline{1, r}) \quad (9)$$

тенгликлар ўринли. $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_s)$ ечим

$$a_{k1}x_1 + a_{k2}x_2 + \dots + a_{ks}x_s = 0 \quad (k = \overline{r+1, m})$$

системани ҳам қаноатлантиради. Ҳақиқатан, $(\bar{a}_{r+1}, \bar{a}_{r+2}, \dots, \bar{a}_m)$ горизонтал векторларнинг ҳар қайсиси (7) система орқали чизиқли ифодаланиши, яъни $\bar{a}_k = \mu_{1k}\bar{a}_1 + \mu_{2k}\bar{a}_2 + \dots + \mu_{rk}\bar{a}_r$ бўлиши бизга маълум. Буни мукамал ёзсак, $\bar{a}_k = (a_{k1}, a_{k2}, \dots, a_{kn})$ бўлгани учун

$$\begin{aligned} (a_{k1}, a_{k2}, \dots, a_{kn}) &= (\mu_{1k}a_{11} + \mu_{2k}a_{21} + \dots + \mu_{rk}a_{r1}, \\ &\mu_{1k}a_{12} + \mu_{2k}a_{22} + \dots + \mu_{rk}a_{r2}, \dots, \mu_{1k}a_{1n} + \\ &+ \mu_{2k}a_{2n} + \dots + \mu_{rk}a_{rn}) \end{aligned}$$

келиб чиқади. Демак, векторларнинг тенглик шартига асосан

$$\begin{aligned} a_{k1} &= \mu_{1k}a_{11} + \mu_{2k}a_{21} + \dots + \mu_{rk}a_{r1}, \\ a_{k2} &= \mu_{1k}a_{12} + \mu_{2k}a_{22} + \dots + \mu_{rk}a_{r2}, \\ &\dots \end{aligned}$$

$$a_{ks} = \mu_{1k} a_{1s} + \mu_{2k} a_{2s} + \dots + \mu_{rk} a_{rs},$$

$$a_{ks+1} = \mu_{1k} a_{1s+1} + \mu_{2k} a_{2s+1} + \dots + \mu_{rk} a_{rs+1}$$

$$\dots$$

$$a_{kn} = \mu_{1k} a_{1n} + \mu_{2k} a_{2n} + \dots + \mu_{rk} a_{rn}$$

бўлади, бунда $k = r + 1, n$. Бу тенгликларнинг биринчи s тасини ($s = n$ бўлган ҳолда, ҳаммасини) мос равишда $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_s$ ларга кўпайтириб, натижаларни ҳадма-ҳад қўшсак, (9) га асосан қуйидагини ҳосил қиламиз:

$$\begin{aligned} & a_{k1} \alpha_1 + a_{k2} \alpha_2 + \dots + a_{ks} \alpha_s = \\ & = \mu_{1k} (a_{11} \alpha_1 + a_{12} \alpha_2 + \dots + a_{1s} \alpha_s) + \mu_{2k} (a_{21} \alpha_1 + \\ & + a_{22} \alpha_2 + \dots + a_{2s} \alpha_s) + \dots + \mu_{rk} (a_{r1} \alpha_1 + a_{r2} \alpha_2 + \dots + \\ & + a_{rs} \alpha_s) = \mu_{1k} \cdot 0 + \mu_{2k} \cdot 0 + \dots + \mu_{rk} \cdot 0 = \bar{0}, \\ & a_{k1} \alpha_1 + a_{k2} \alpha_2 + \dots + a_{ks} \alpha_s = \bar{0}. \end{aligned} \quad (10)$$

(9) ва (10) тенгликлар (8) системанинг чизиқли боғланганлигини кўрсатади. Ҳақиқатан, (9) ва (10) ларга кўра қуйидагига эга бўламиз:

$$\begin{aligned} \alpha_1 \bar{a}^1 + \alpha_2 \bar{a}^2 + \dots + \alpha_s \bar{a}^s &= \alpha_1 (a_{11}, a_{21}, \dots, a_{m1}) + \\ & + \alpha_2 (a_{12}, a_{22}, \dots, a_{m2}) + \dots + \alpha_s (a_{1s}, a_{2s}, \dots, a_{ms}) = \\ &= (a_{11} \alpha_1 + a_{12} \alpha_2 + \dots + a_{1s} \alpha_s, a_{21} \alpha_1 + a_{22} \alpha_2 + \dots + a_{2s} \alpha_s, \\ & \dots, a_{m1} \alpha_1 + a_{m2} \alpha_2 + \dots + a_{ms} \alpha_s) = (0, 0, \dots, 0) = \bar{0}, \\ \alpha_1 \bar{a}^1 + \alpha_2 \bar{a}^2 + \dots + \alpha_s \bar{a}^s &= \bar{0}. \end{aligned}$$

Аmmo, бу (8) нинг чизиқли эркинлигига зиддир. Шу сабабли $r < s$ бўлиши мумкин эмас. Демак, $r \geq s$. Энди (5) ва (6) системаларнинг ўринларини алмаштириб, юқоридаги каби мулоҳазаларни такрорласак, $r > s$ нинг бўлиши мумкин эмаслигига ишонч ҳосил қиламиз. У ҳолда $r \leq s$. Шундай қилиб, $r \leq s$ ва $r \geq s$ эканлигидан $r = s$ бўлади.

55-§. ПОФОНАЛИ МАТРИЦАЛАР

Мазкур темани баён этишдан олдин матрицаларнинг рангини аниқлашни аниқ мисолларда кўриб ўтайлик.

$$A = \begin{pmatrix} 3 & 1 & -2 & -1 \\ 2 & -1 & 1 & -2 \\ -5 & -2 & 3 & 1 \end{pmatrix}$$

матрицада биринчи сатрин 2 га ва иккинчи сатрин —3 га кўпайтириб, биринчини иккинчига қўшсак, сўнгра яна биринчи сатрин 5 га, учинчи сатрин 3 га кўпайтириб, натижаларни қўшсак,

$$\begin{pmatrix} 3 & 1 & -2 & -1 \\ 0 & 5 & -7 & 4 \\ 0 & -1 & -1 & -2 \end{pmatrix}$$

матрица ҳосил бўлади.

Бу матрицада иккинчи сатрни 1 га, учинчини 5 га кўпайтириб, иккинчини учинчига қўшсак,

$$B = \begin{pmatrix} 3 & 1 & -2 & -1 \\ 0 & 5 & -7 & 4 \\ 0 & 0 & -12 & -6 \end{pmatrix}$$

матрица ҳосил бўлади. Яна

$$C = \begin{pmatrix} 2 & -3 & 3 & 0 \\ -4 & 2 & -4 & 5 \\ -2 & -1 & -1 & 5 \end{pmatrix}$$

матрицани олиб, юқоридаги сингари алмаштиришларни бажарсак,

$$C \rightarrow \begin{pmatrix} 2 & -3 & 3 & 0 \\ 0 & -4 & 2 & 5 \\ 0 & -4 & 2 & 5 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} 2 & -3 & 3 & 0 \\ 0 & -4 & 2 & 5 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} = D, C \rightarrow D$$

ҳосил бўлади.

Икки A ва C матрицага қўлланилган алмаштиришларнинг моҳияти қуйидагидан иборат: m сатрли матрица берилган ҳолда биринчи ва иккинчи сатрларни, ундан кейин биринчи ва учинчи сатрларни, ..., ниҳоят, биринчи ва m -сатрларни шундай сонларга кўпайтирамизки, тегишли сонга кўпайтирилган биринчи сатрни навбат билан бошқа ҳамма сатрларга қўшганимизда иккинчи сатрдан бошлаб биринчи устун элементлари нолларга айланади. Сўнгра иккинчи сатр ёрдамида кейинги ҳамма сатрлар билан яна шундай алмаштиришларни бажарамизки, учинчи сатрдан бошлаб, иккинчи устун элементлари нолларга айланади. Ундан кейин тўртинчи сатрдан бошлаб учинчи устун элементлари нолларга айланади ва ҳ. к. Шу йўсинда бу жараён охиригача давом эттирилади.

Агар матрицанинг қандайдир сатрлари бошқа сатрлари орқали чизиқли ифодаланган бўлса, у ҳолда шу алмаштиришлар натижасида, бундай сатрларнинг ҳам-

ма элементлари нолларга (яъни бундай сатрлар ноль сатрларга) айланади.

Бирорта элементи нолдан фарқли сатрни нолмас сатр деб атасак, юқоридаги алмаштиришлардан кейин ҳосил бўлган матрицанинг ранги нолмас сатрлар сонига тенг бўлади, чунки бундай сатрлар чизиқли эркили сатрларни билдиради.

Юқорида қўлланилган алмаштиришлар матрицани элементар алмаштиришлардан иборат бўлгани учун, улар матрицанинг рангини ўзгартирмайди. Шу сабаб-ли, биринчи мисолда $r(A) = r(B) = 3$ бўлади, чунки B да учта нолмас сатр бор. Иккинчи мисолда эса $r(C) = r(D) = 2$ бўлади.

1- т а ъ р и ф. Нолмас сатрларга эга A матрицада ҳар қандай k - нолмас сатрнинг биринчи нолдан фарқли элементи $(k-1)$ -нолмас сатрнинг биринчи нолдан фарқли элементидан ўнгда турса, у ҳолда A *поғонали матрица* дейилади.

Масалан, қуйидагилар поғонали матрицалардир:

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 2 & 3 & -5 \\ 0 & 0 & 4 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 7 & 0 \end{pmatrix}, \quad B = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 18 & 3 & 0 & -7 \\ 0 & 0 & -2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 9 & 1 & 5 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 4 \end{pmatrix},$$

$$C = (0 \ 0 \ 6 \ 0 \ 1), \quad D = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}.$$

Юқоридаги муҳокамалардан қуйидаги хулосага келамиз: поғонали матрицанинг ранги унинг нолмас сатрлари сонига тенг. Ихтиёрий матрицанинг рангини аниқлаш учун уни юқорида кўрсатилган ҳолда бўйича элементар алмаштириб, T поғонали матрицага келтирамиз. У ҳолда $r(A) = r(T)$ бўлади.

Масалан, юқоридаги мисолларда $r(A) = 3$, $r(B) = 5$, $r(C) = 1$, $r(D) = 1$ бўлади.

$$M = \begin{pmatrix} 2 & -1 & 0 & 3 \\ -4 & 2 & 0 & -6 \\ 6 & -3 & 0 & 9 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} 2 & -1 & 0 & 3 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}.$$

Демак, $r(M) = 1$. Бунда M даги биринчи сатрни 2 ва -3 га кўпайтириб, мос равишда, иккинчи ва учинчи сатрларга қўшдик.

**56-§. ЧИЗИҚЛИ ТЕНГЛАМАЛАР СИСТЕМАСИНИНГ
ҲАМЖОЙЛИЛИК АЛОМАТИ**

P сонлар майдони устидаги чизиқли тенгламалар системалари ва уларнинг ечимлари учун матрица тушунчаси муҳим аҳамиятга эга. Мазкур тушунчалар орасида узвий боғланиш мавжуд. Ана шу боғланишларни баён этишга киришамиз.

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1, \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2, \\ \dots \dots \dots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n = b_m \end{cases} \quad (1)$$

Чизиқли тенгламалар системаси берилган бўлсин.

Номаълумларнинг a_{ij} коэффициентларидан ва b_i озод ҳадлардан қуйидаги иккита матрицани тузамиз:

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix}, \quad B = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} & b_2 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} & b_m \end{pmatrix}$$

A матрица (1) системанинг асосий матричаси, B га (1) системанинг кенгайтирилган матричаси дейилади.

B матрицанинг ранги A матрица рангидан кичик эмаслиги равшан, чунки B да A нинг ҳамма устунлари мавжуд.

Теорема. (1) система ҳамжойли система бўлиши учун унинг асосий ва кенгайтирилган матрицаларининг ранглари тенг бўлиши зарур ва етарли.

Исботи. Зарурлиги. (1) системани ҳамжойли десак, у $(\alpha_1 \alpha_2, \dots, \alpha_n)$ ечимга эга бўлади. Бу ечим (1) системанинг ҳамма тенгламаларини тўғри сонли тенгликка айлантиради:

$$a_{i1}\alpha_1 + a_{i2}\alpha_2 + \dots + a_{in}\alpha_n = b_i \quad (i = \overline{1, m}). \quad (2)$$

(2) тенгликлар шуни билдирадики, B матрицанинг сўнгги $\bar{b} = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \dots \\ b_m \end{pmatrix}$ устуни олдинги n та устунларни ифодаловчи

$$\bar{a}^1 = (a_{11}, a_{21}, \dots, a_{m1}),$$

$$\bar{a}^2 = (a_{12}, a_{22}, \dots, a_{m2}),$$

.

$$\bar{a}^n = (a_{1n}, a_{2n}, \dots, a_{mn})$$

векторлар орқали чизиқли ифодаланади, чунки бу векторларни мос равишда $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$ сонларга кўпайтириб қўшсак, (2) га асосан

$$\alpha_1 \bar{a}^1 + \alpha_2 \bar{a}^2 + \dots + \alpha_n \bar{a}^n = \bar{b} \quad (3)$$

ҳосил бўлади. Демак, A ва B матрицаларнинг

$$\bar{a}^1, \bar{a}^2, \dots, \bar{a}^n \quad (4)$$

ва

$$\bar{a}^1, \bar{a}^2, \dots, \bar{a}^n, \bar{b} \quad (5)$$

вертикал векторлари системалари эквивалентдир. Демак, 42- § даги 3- натижага асосан A ва B матрицаларнинг ранглари тенг, яъни

$$r(A) = r(B).$$

Е тарлилиги $r(A) = r(B) = k$ берилган бўлсин. A матрицанинг, яъни (4) вертикал векторларнинг рангини аниқловчи қисм системани

$$\bar{a}^1, \bar{a}^2, \dots, \bar{a}^k \quad (6)$$

дейлик. B нинг ранги ҳам k га тенг бўлганидан, (6) система (5) нинг ҳам рангини аниқловчи система бўлиб хизмат қилади. У ҳолда (5) нинг \bar{b} вектори (6) система орқали ва демак, (4) система орқали чизиқли ифодаланади, яъни $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n \in \mathcal{P}$ сонлари мағжуд бўлиб, $\alpha_1 \bar{a}^1 + \alpha_2 \bar{a}^2 + \dots + \alpha_n \bar{a}^n = \bar{b}$ тенглик бажарилади. Бундан эса, икки векторнинг тенглик шартига асосан $a_{i1} \alpha_1 + a_{i2} \alpha_2 + \dots + a_{in} \alpha_n = b_i$ ($i = \overline{1, m}$) тенгликларга келамиз. Шундай қилиб, (1) система $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$ ечимга эга, яъни (1) система ҳамжойли система бўлади. Бу теорема^{к1} Кронекер — Капелли теоремаси дейилади.

57-§. НОМАЪЛУМЛАРНИ КЕТМА-КЕТ ЙЎҚОТИШ УСУЛИ БИЛАН ЧИЗИҚЛИ ТЕНГЛАМАЛАР СИСТЕМАСИНИ ЕЧИШ

Чизиқли тенгламалар системаларини ечишнинг бир неча усули мавжуд. Улардан бири номаълумларни кетма-кет йўқотиш усулидир. Мазкур усулдан биринчи марта немис математиги К. Гаусс фойдалангани учун бу усул *Гаусс усули* деб ҳам юритилади.

Қуйидаги n та номаълумли m та чизиқли тенгламалар системаси берилган бўлсин:

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = a_1, \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = a_2, \\ \dots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n = a_m. \end{cases} \quad (1)$$

Бунда $a_{ij} \in \mathscr{P}$, $a_j \in \mathscr{P}$ бўлгани ҳолда $m = n$, $m > n$, $m < n$ бўлиши мумкин. a_{ij} ($i = \overline{1, m}$) лардан камида биттаси нолдан фарқли, акс ҳолда номаълумлар сони n дан кичик бўлар эди. Фараз қилайлик, $a_{11} \neq 0$. (1) системанинг биринчи тенгламасини кетма-кет $-\frac{a_{21}}{a_{11}}$, $-\frac{a_{31}}{a_{11}}$, \dots , $-\frac{a_{m1}}{a_{11}}$ сонларга кўпайтириб, натижаларни мос равишда системанинг иккинчи, учинчи, \dots , m -тенгламаларига қўшамиз. Унда (1) га эквивалент бўлган қуйидаги система ҳосил бўлади:

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 + \dots + a_{1n}x_n = b_1, \\ b_{22}x_2 + b_{23}x_3 + \dots + b_{2n}x_n = b_2, \\ b_{32}x_2 + b_{33}x_3 + \dots + b_{3n}x_n = b_3, \\ \dots \\ b_{m2}x_2 + b_{m3}x_3 + \dots + b_{mn}x_n = b_m. \end{cases} \quad (1')$$

Бунда

$$b_{\mu i} = a_{\mu i} - \frac{a_{1\mu}}{a_{11}} \cdot a_{\mu i}, \quad b_\nu = a_\nu - \frac{a_1}{a_{11}} \cdot a_{\nu 1} \quad (\nu = \overline{2, m};$$

$$\mu = \overline{2, n}, \quad i = \overline{2, n}).$$

(1') системанинг бир қисми бўлган янги

$$\begin{cases} b_{22}x_2 + b_{23}x_3 + \dots + b_{2n}x_n = b_2, \\ b_{32}x_2 + b_{33}x_3 + \dots + b_{3n}x_n = b_3, \\ \dots \\ b_{k2}x_2 + b_{k3}x_3 + \dots + b_{kn}x_n = b_k \end{cases} \quad (2)$$

системани қараймиз. (2) системада $k \leq m$ бўлади, чунки барча коэффицентлари ва овоз ҳади nolга тенг бўлган баъзи бир тенгламалар системадан ташлаб юборилади.

Агар биз (2) системани ечиб, x_2, x_3, \dots, x_n ларнинг сон қийматларини (1') га қўйсақ, (1) системанинг дастлабки тенгламасидан x_1 нинг сон қийматини топа оламиз. Унда (1) система ечилган бўлади.

Энди (2) системадан x_2 номаълумни йўқотамиз. Бунинг учун $b_{22} \neq 0$ деб фараз қилиб, (2) нинг биринчи тенгламасини кетма-кет $-\frac{b_{32}}{b_{22}}, -\frac{b_{42}}{b_{22}}, \dots, -\frac{b_{k2}}{b_{22}}$ ларга кўпайтириб, натижаларни шу системанинг иккинчи, учинчи, \dots , k -тенгламаларига кетма-кет қўшамиз. Унда

$$\left\{ \begin{array}{l} b_{22}x_2 + b_{23}x_3 + \dots + b_{2n}x_n = b'_2, \\ c_{33}x_3 + \dots + c_{3n}x_n = b'_3, \\ c_{43}x_3 + \dots + c_{4n}x_n = b'_4, \\ \dots \dots \dots \\ c_{l3}x_3 + \dots + c_{ln}x_n = b'_l \end{array} \right. \quad (2')$$

система ҳосил бўлиб ($l \leq k$), у (2) га эквивалентдир. (2') системанинг бир қисми бўлган

$$\left\{ \begin{array}{l} c_{33}x_3 + c_{34}x_4 + \dots + c_{3n}x_n = b'_3, \\ c_{43}x_3 + c_{44}x_4 + \dots + c_{4n}x_n = b'_4, \\ \dots \dots \dots \\ c_{l3}x_3 + c_{l4}x_4 + \dots + c_{ln}x_n = b'_l \end{array} \right. \quad (3)$$

(3) системадаги номаълумлар сони (2') системадаги номаълумлар сонидан ҳеч бўлмаганда битта кам. Биз (3) системани ечсак, (2') системани ҳам еча оламиз. Номаълумларни юқоридаги усулда кетма-кет йўқотиб, охирида қуйидаги уч ҳолдан фақатгина бирига дуч келишимиз мумкин:

1. Номаълумларни кетма-кет йўқотиш жараёнида (1) системанинг бирорта тенгламаси

$$0 \cdot x_1 + 0 \cdot x_2 + \dots + 0 \cdot x_n = d \quad (4)$$

бўлиб, бу ерда $d \neq 0$ кўринишда бўлиши мумкин.

2. Системанинг энг сўнги (коэффицентлари nolдан фарқли) тенгламасининг номаълумлари сони иккитадан кичик эмас.

3. Энг сўнги тенглама бир номаълумли бўлиши мумкин.

(4) кўринишдаги тенглама одатда зиддиятли тенглама деб юритилади. (4) тенгламани номаълумларнинг ҳеч қандай сон қийматлари тўғри тенгликка айлантира олмайдди. Шунинг учун бундай ҳолда (1) система ечимга эга бўлмайди.

2) ҳолда (1') система

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 + \dots + a_{1n}x_n = a_1, \\ b_{22}x_2 + b_{23}x_3 + \dots + b_{2n}x_n = b_2, \\ c_{33}x_3 + \dots + c_{3n}x_n = c_3, \\ \dots \\ l_{tn-1}x_{n-1} + l_{tn}x_n = l_t \end{cases} \quad (5)$$

кўринишни олади, бу ерда a_{11} , b_{22} , \dots , l_{tn-1} , l_{tn} лар нолдан фарқлидир.

(5) система (1) нинг натижаси бўлгани учун (5) нинг ҳар бир ечими (1) нинг ҳам ечими бўлади. (5) системага эътибор қилсак, у трапеция шаклини ифодалайди. Шунинг учун бундай система трапециясимон система деб юритилади. Унинг энг охири

$$l_{tn-1}x_{n-1} + l_{tn}x_n = l_t \quad (6)$$

тенгламаси чексиз кўп ечимга эга бўлганидан (5) ва демак, (1) система ҳам чексиз кўп ечимга эгадир.

Э с л а т м а. (5) системанинг охириги тенгламаси иккита номаълумга боғлиқ бўлиши шарт эмас. 3) ҳолда (5) системага яна битта

$$l_{t+1n}x_n = l_{t+1} \quad (7)$$

шаклдаги тенглама бирлаштирилади.

!; (7) тенглама, $l_{t+1n} \neq 0$ бўлгани учун, ягона ечимга эга. (7) дан x_n нинг $x_n = \alpha_n$ сон қийматини топамиз ва бу сон қийматни (6) га қўйиб, $x_{n-1} = \alpha_{n-1}$ ни топамиз. Кейин (5) системанинг қолган тенгламаларидан x_{n-2} , x_{n-3} , \dots , x_2 , x_1 ларга мос келувчи α_{n-2} , α_{n-3} , \dots , α_2 , α_1 ларни топамиз. Натижада (1) система $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$ кўринишдаги ягона ечимга эга бўлади. Системанинг охириги кўриниши унинг учбурчак кўриниши деб юритилади.

Хулоса: Агар номаълумларни кетма-кет йўқотиш натижасида:

а) системанинг бирор тенгламаси зиддиятли тенгламага айланса, у ҳолда (1) система ечимга эга бўлмайди;

б) система трапециясимон шаклга келса, (1) система чексиз кўп ечимга эга бўлади;

в) система учбурчак шаклга келтирилса, у ҳолда (1) система ягона ечимга эга бўлади.

М и с о л л а р. 1. Ушбу

$$\begin{cases} x - y + z = 2, \\ 2x + y - 2z = -2, \\ 5x + 2y - 7z = -12 \end{cases} \quad (1)$$

системани Гаусс усули билан ечинг.

Биринчи тенглamani -2 га кўпайтириб, иккинчи тенгламага қўшсак ва яна биринчи тенглamani -5 га кўпайтириб, учинчисига қўшсак,

$$\begin{cases} x - y + z = 2, \\ 3y - 4z = -6, \\ 7y - 12z = -22 \end{cases}$$

системага эга бўламиз. Бу системадаги иккинчи тенглamani -7 га ва учинчисини 3 га кўпайтириб, учинчига қўшиш натижасида

$$\begin{cases} x - y + z = 2, \\ 3y - 4z = -6, \\ -8z = -24 \end{cases} \quad (2)$$

система келиб чиқади. Шу билан алмаштиришлар тугаб, (2) системанинг учинчи тенгламасидан z нинг ягона $z = 3$ қийматини топамиз. Бу қийматни иккинчи тенгламага қўйиб, $3y - 4 \cdot 3 = -6$, $y = 2$ қийматни ҳосил қиламиз. $y = 2$ ва $z = 3$ қийматларни биринчи тенгламага қўйиш билан x нинг ҳам ягона $x = 1$ қийматини топамиз. Шундай қилиб, (2) система ва демак, унга эквивалент (1) система ҳам ягона (1, 2, 3) ечимга эга экан. Бундан (1) нинг аниқ система эканлиги кўринади.

2. Ушбу

$$\begin{cases} x - 2y + 3z = 2, \\ 2x + y - z = 7, \\ x + y - z = 4, \\ 3x - y + z = 8, \\ x + y + z = 6 \end{cases} \quad (3)$$

системани Гаусс усули билан ечинг.

Биринчи тенгламани 2 га, иккинчисини —1 га кўпайтириб, иккинчига қўшамиз; биринчини 1 га ва учинчини —1 га кўпайтириб, учинчига қўшамиз; биринчини 3 га ва тўрттинчини —1 га кўпайтириб, тўрттинчига қўшамиз; биринчини 1 га ва бешинчини —1 га кўпайтириб, бешинчига қўшамиз. Натижада

$$\begin{cases} x - 2y + 3z = 2, \\ -5y + 7z = -3, \\ -3y + 4z = -2, \\ -5y + 8z = -2, \\ -3y + 2z = -4 \end{cases}$$

системани ҳосил қиламиз.

Бунда иккинчи тенгламани —3 га ва учинчини 5 га кўпайтириб, учинчига қўшамиз; иккинчини —1 га ва тўрттинчини 1 га кўпайтириб, тўрттинчига қўшамиз; иккинчини —3 га ва бешинчини 5 га кўпайтириб, бешинчига қўшамиз. Натижада

$$\begin{cases} x - 2y + 3z = 2, \\ -5y + 7z = -3, \\ -z = -1, \\ z = 1, \\ -11z = -11 \end{cases}$$

системани ҳосил қиламиз.

Бу системанинг учинчи тенгласини —1 га кўпайтириб, бешинчисини —11 га қисқартирсак,

$$\begin{cases} x - 2y + 3z = 2, \\ -5y + 4z = -3, \\ z = 1 \end{cases}$$

системага келамиз. Шу билан алмаштиришлар тугайди. Сўнгги системани (2) система сингари ечиб, ягона (3, 2, 1) ечимни топамиз. Демак, (3) аниқ система бўлиб, унинг ягона ечими (3, 2, 1) дир.

3. Ушбу

$$\begin{cases} x - y + z = 2, \\ 2x + y - 2z = -2, \\ x + 2y - 3z = -4 \end{cases} \quad (4)$$

системани ечинг.

(4) да элементар алмаштиришларни бажариб,

$$\begin{cases} x - y + z = 2, \\ -3y + 4z = 6, \\ -3y + 4z = 6 \end{cases}$$

системани ҳосил қиламиз. Бу системада иккинчи ва учинчи тенгламалар битта тенгламани ифодалагани учун (4) га эквивалент қуйидаги система келиб чиқади:

$$\begin{cases} x - y + z = 2, \\ -3y + 4z = 6. \end{cases} \quad (5)$$

(5) да бошқа алмаштиришни бажариш мумкин эмас, чунки иккинчи тенглама билан биргаликда қараладиган кейинги тенгламалар йўқ. Иккинчи тенгламадан $-3y = 6 - 4z$ ни ҳосил қилиб, параметр (ёки озод номаълум) деб аталган z га ихтиёрий қиймат берамиз. Масалан, $z = 3$ бўлса, унга мос $-3y = 6 - 4 \cdot 3$, $y = 2$ ни топамиз. Буларни биринчи тенгламага қўйиб, $x = 2 + y - z = 2 + 2 - 3 = 1$, $x = 1$ ни ҳосил қиламиз. Шундай қилиб, (6) нинг, демак, (4) нинг ҳам (1, 2, 3) ечимини топдик. Агар z га бошқа, масалан, $z = -6$ қийматни берсак, (5) ва, демак, (4) учун $(-2, -10, -6)$ ечимни топамиз ва ҳ. к. Бундан маълум бўладики, (4) система чексиз кўп ечимларга эга бўлиб, аниқмас система бўлади.

4. Ушбу

$$\begin{cases} x_1 - x_2 + x_3 - x_4 + x_5 = 5, \\ x_1 + x_2 + x_3 + x_4 - x_5 = 1, \\ x_1 - x_2 - x_3 - x_4 - x_5 = -5 \end{cases} \quad (6)$$

системани ечинг.

(6) да тегишли элементар алмаштиришларни бажариб,

$$\begin{cases} x_1 - x_2 + x_3 - x_4 + x_5 = 5, \\ -x_2 + 0 \cdot x_3 - x_4 + x_5 = 2, \\ x_3 + 0 \cdot x_4 + x_5 = 5 \end{cases}$$

системага келамиз. Бунини бошқа алмаштириш мумкин эмас. x_4 ва x_5 параметр (озод номаълум) ларга ихтиёрий $x_4 = 2$ ва $x_5 = 5$ қийматлар бериб, $x_3 = 2$ ни, сўнгра $x_2 = 1$ ни, ундан кейин $x_1 = 1$ ни топамиз. Демак, (6) аниқмас система бўлиб, унинг чексиз кўп ечимларидан бири (1, -1, 2, 2, 3) бўлади.

5. Ушбу

$$\begin{cases} x - y + z = 2, \\ 2x + y - 2z = -2, \\ -x + y - z = 1 \end{cases} \quad (7)$$

системани ечинг.

(7) да маълум элементар алмаштиришларни бажариб,

$$\begin{cases} x - y + z = 2, \\ -3y + 4z = 6, \\ 0 = 3 \end{cases} \quad (8)$$

системага эга бўламиз. Бу системадаги охириги

$$0 \cdot x + 0 \cdot y + 0 \cdot z = 3$$

тенгламани ҳеч қандай сонлар қаноатлантирмайди. Демак, (8) система ва шу сабабли (7) система ҳам ҳамжойсиз система бўлиб, ечимлари йўқдир.

Мисолларда кўрилган ҳолларга қараб, юқорида келтирилган х у л о с а н и янада ойдинлаштирамиз.

Номаълумларни кетма-кет йўқотиш натижасида берилган система учбурчак ёки трапеция шаклдаги системага келса, бу берилган системанинг ҳамжойлилигини кўрсатади. Агар элементар алмаштиришлар натижасида нотўғри $0 = \lambda$ ($\lambda \neq 0$) тенглик ҳосил бўлса, бундай система ҳамжойсиз система бўлади.

58-§. БИР ЖИНСЛИ БЎЛМАГАН ЧИЗИҚЛИ ТЕНГЛАМАЛАР СИСТЕМАСИ БИЛАН БИР ЖИНСЛИ ЧИЗИҚЛИ ТЕНГЛАМАЛАР СИСТЕМАСИ ЕЧИМЛАРИ ОРАСИДАГИ МУНОСАБАТЛАР

Коэффициентлари ва озод ҳадлари бирор \mathcal{P} сонлар майдонига тегишли бўлган бир жинсли бўлмаган қуйидаги чизиқли тенгламалар системаси берилган бўлсин:

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \dots + a_{in}x_n = b_i \quad (i = \overline{1, m}). \quad (1)$$

Бу системанинг ҳамма b_i озод ҳадлари ўрнига нолларни олиш билан ҳосил қилинган бир жинсли

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \dots + a_{in}x_n = 0 \quad (i = \overline{1, m}) \quad (2)$$

система (1) га мос бир жинсли система деб юритилган ҳолда, (1) ни (2) га нисбатан асосий система деб аталади.

Аввало бир жинсли система ечимларининг баъзи хоссаларини кўриб ўтамиз.

(2) системанинг ҳар бир $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$ кўринишдаги ечимини \mathcal{P} майдон устидаги R^n фазонинг n ўлчовли вектори деб қараш мумкин. Шу сабабли, исталган иккита $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$ ва $(\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_n)$ ечимни қўшиш, шунингдек α ($\alpha \in \mathcal{P}$) сонни система ечимига кўпайтириш мумкин, яъни

$$\begin{aligned}
 a_{i1}\alpha_1 + a_{i2}\alpha_2 + \dots + a_{in}\alpha_n &= 0, \\
 a_{i1}\beta_1 + a_{i2}\beta_2 + \dots + a_{in}\beta_n &= 0, \\
 a_{i1}(\alpha\alpha_1) + a_{i2}(\alpha\alpha_2) + \dots + a_{in}(\alpha\alpha_n) &= 0
 \end{aligned}$$

бўлади.

1. (2) система ечимларидан исталган иккитасининг
 $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n) + (\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_n) = (\alpha_1 + \beta_1, \alpha_2 + \beta_2, \dots, \alpha_n + \beta_n)$

йиғиндиси яна (2) нинг ечими бўлади. Ҳақиқатан,

$$\begin{aligned}
 a_{i1}(\alpha_1 + \beta_1) + a_{i2}(\alpha_2 + \beta_2) + \dots + a_{in}(\alpha_n + \beta_n) &= \\
 = (a_{i1}\alpha_1 + a_{i2}\alpha_2 + \dots + a_{in}\alpha_n) + (a_{i1}\beta_1 + a_{i2}\beta_2 + \dots + a_{in}\beta_n) &= 0 + 0 = 0.
 \end{aligned}$$

2. $\alpha \in \mathcal{P}$ соннинг (2) система ечимига кўпайтмаси

$$\alpha(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n) = (\alpha\alpha_1, \alpha\alpha_2, \dots, \alpha\alpha_n)$$

яна (2) нинг ечимидир. Ҳақиқатан,

$$\begin{aligned}
 a_{i1}(\alpha\alpha_1) + a_{i2}(\alpha\alpha_2) + \dots + a_{in}(\alpha\alpha_n) &= \\
 = \alpha(a_{i1}\alpha_1 + a_{i2}\alpha_2 + \dots + a_{in}\alpha_n) &= \alpha \cdot 0 = 0.
 \end{aligned}$$

3. (2) нинг ҳар бир $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$ ечими билан бирга $(-\alpha_1, -\alpha_2, \dots, -\alpha_n)$ ҳам (2) нинг ечими бўлади, чунки

$$\begin{aligned}
 a_{i1}(-\alpha_1) + a_{i2}(-\alpha_2) + \dots + a_{in}(-\alpha_n) &= -(a_{i1}\alpha_1 + \\
 + a_{i2}\alpha_2 + \dots + a_{in}\alpha_n) &= (-1) \cdot 0 = 0.
 \end{aligned}$$

Демак,

$$\begin{aligned}
 (\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n) - (\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_n) &= (\alpha_1, \alpha_2, \dots, \\
 \alpha_n) + (-\beta_1, -\beta_2, \dots, -\beta_n) &= (\alpha_1 - \beta_1, \alpha_2 - \beta_2, \dots, \\
 \alpha_n - \beta_n)
 \end{aligned}$$

ҳам ечимдан иборат.

Агар (2) системанинг ҳамма ечимлари тўпламини W билан белгиласак, 39-§ даги теоремага асосан, бу тўпلام R^n фазонинг қисм фазосини ташкил этади.

Энди қуйидаги теоремани исботлаймиз:

Теорема. (1) асосий системанинг $(\mu_1, \mu_2, \dots, \mu_n)$ ва $(\nu_1, \nu_2, \dots, \nu_n)$ ечимларидан тузилган $(\mu_1 - \nu_1, \mu_2 - \nu_2, \dots, \mu_n - \nu_n)$ айирма вектор (1) га мос (2) системанинг

ечимини ифодалайди. (1) асосий системанинг $(\mu_1, \mu_2, \dots, \mu_n)$ ечими билан (1) га мос (2) системанинг $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$ ечимидан тузилган $(\mu_1 + \alpha_1, \mu_2 + \alpha_2, \dots, \mu_n + \alpha_n)$ йигинди вектор яна (1) нинг ечими бўлади.

Исботи.

$$\begin{aligned} & a_{i1}(\mu_1 - v_1) + a_{i2}(\mu_2 - v_2) + \dots + a_{in}(\mu_n - v_n) = \\ & = (a_{i1}\mu_1 + a_{i2}\mu_2 + \dots + a_{in}\mu_n) - (a_{i1}v_1 + a_{i2}v_2 + \dots + \\ & \quad + a_{in}v_n) = \bar{b}_i - \bar{b}_i = \bar{0}. \end{aligned}$$

Сўнгра

$$\begin{aligned} & a_{i1}(\mu_1 + \alpha_1) + a_{i2}(\mu_2 + \alpha_2) + \dots + a_{in}(\mu_n + \alpha_n) = \\ & = (a_{i1}\mu_1 + a_{i2}\mu_2 + \dots + a_{in}\mu_n) + (a_{i1}\alpha_1 + a_{i2}\alpha_2 + \dots + \\ & \quad + a_{in}\alpha_n) = \bar{b}_i + \bar{0} = \bar{b}_i. \end{aligned}$$

(1) нинг битта $(\mu_1, \mu_2, \dots, \mu_n)$ ечимига (2) нинг ҳар хил $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$ ва $(\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_n)$ ечимларини қўшсак, (1) нинг ҳар хил $(\mu_1 + \alpha_1, \mu_2 + \alpha_2, \dots, \mu_n + \alpha_n)$ ва $(\mu_1 + \beta_1, \mu_2 + \beta_2, \dots, \mu_n + \beta_n)$ ечимлари ҳосил бўлади, чунки $\alpha_k \neq \beta_k$ га кўра $\mu_k + \alpha_k \neq \mu_k + \beta_k$ бўлади.

Шундай қилиб, бир жинсли бўлмаган системанинг ҳамма ечимларини ҳосил қилиш учун унинг битта (v_1, v_2, \dots, v_n) ечимига унга мос бир жинсли системанинг ҳамма ечимларини қўшиб бориш kifоя.

Натижа. Бир жинсли бўлмаган чизиқли тенгламалар системасининг ечимлари тўплами чизиқли кўпхилликни ташкил этади.

Ҳақиқатан, агар бир жинсли бўлмаган (1) системанинг бирор ечимини $\bar{x}_0 = (\mu_1, \mu_2, \dots, \mu_n)$, (1) га мос бир жинсли система ечимлари тўпламини W , (1) нинг барча ечимлари тўпламини эса H орқали белгиласак, юқоридагиларга асосан W ва H орасида $H = \bar{x}_0 + W$ кўринишдаги боғланиш ўринли. Бунда H тўплам W қисм фазони \bar{x}_0 векторга суриш натижасидир.

59- §. БИР ЖИНСЛИ ЧИЗИҚЛИ ТЕНГЛАМАЛАР СИСТЕМАСИНING ФУНДАМЕНТАЛ ЕЧИМЛАРИ СИСТЕМАСИ

Олдинги параграфда кўриб ўтганимиздек,

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \dots + a_{in}x_n = 0 \quad (1)$$

бир жинсли чизиқли тенгламалар системасининг ечимлар тўплами V арифметик фазонинг бирор W қисм фазосини ташкил этади.

1-таъриф. W қисм фазонинг базасини ташкил этувчи инсталган векторлар системаси (1) системанинг фундаментал ечимлар системаси дейилади.

Базис векторлар системасининг таърифига асосан

$$\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_r \quad (2)$$

система (1) нинг фундаментал ечимлар системаси бўлиши учун қуйидаги иккита шарт бажарилиши керак:

- 1) (2) система чизиқли эркин бўлади;
- 2) (1) системанинг ихтиёрий ечими (2) орқали чизиқли ифодаланаяди.

Бирор арифметик фазонинг базасини ташкил этувчи системалар чексиз кўп бўлса-да (41-§ га қаранг), уларнинг ҳар биридаги векторлар сони ўзаро тенг эди. Бу тушунчалардан фойдаланиб, (1) системанинг ихтиёрий ечимини (биз уни \bar{a} деб белгилаймиз)

$$\bar{a} = k_1 \bar{a}_1 + k_2 \bar{a}_2 + \dots + k_r \bar{a}_r \quad (3)$$

шаклда ифодалаш мумкин. Бу ерда $k_i \in \mathcal{P}(i = \overline{1, r})$ бўлган учун (3) ечим (1) системанинг умумий ечимини топиш формуласини ифодалайди. Энди фундаментал ечимлар системасини топиш билан шуғулланамиз. Бунинг учун (1) системани

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = 0, \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = 0, \\ \dots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n = 0 \end{cases} \quad (1')$$

кўринишда ёзиб олиб, унга Гаусс усулини тағбиқ этамиз. Бир жинсли система доимо ҳамжойли бўлгани туфайли бир неча марта элементар алмаштиришларни бажаргандан сўнгра (1') система ўзига эквивалент бўлган

$$\begin{cases} c_{11}x_1 + c_{12}x_2 + c_{13}x_3 + \dots + c_{1r}x_r + c_{1r+1}x_{r+1} + \dots + c_{1n}x_n = 0, \\ c_{22}x_2 + c_{23}x_3 + \dots + c_{2r}x_r + c_{2r+1}x_{r+1} + \dots + c_{2n}x_n = 0, \\ c_{33}x_3 + \dots + c_{3r}x_r + c_{3r+1}x_{r+1} + \dots + c_{3n}x_n = 0 \\ \dots \\ c_{rr}x_r + c_{rr+1}x_{r+1} + \dots + c_{rn}x_n = 0 \end{cases} \quad (4)$$

кўринишдаги системага келади. Бунда $c_{kk} \neq 0$ ($k = \overline{1, r}$) ва

(4) даги тенгламалар сони r номаълумлар сони n дан кичик. Акс ҳолда (4) система нолмас ечимларга эга бўлмас эди (51-§ га қаранг). (4) система r та тенглама ва $(n - r)$ та номаълумдан иборатдир. Шу туфайли биз $x_{r+1}, x_{r+2}, \dots, x_n$ ларни озод номаълумлар деб, уларга исталган сонли (камида биттаси нолдан фарқли) қийматларни бера оламиз.

Фараз қилайлик, $x_{r+1} = 1, x_{r+2} = x_{r+3} = \dots = x_n = 0$ бўлсин. Унда (4) системадан x_r, x_{r-1}, \dots, x_1 кетма-кетликда барча номаълумларга мос сонли қийматларни топа оламиз. Параметрларнинг юқоридаги қийматларига мос келувчи (1') системанинг ечими $\bar{a}_{r+1} = (\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_r, 1, 0, \dots, 0)$ бўлади. Энди $x_{r+1} = 0, x_{r+2} = 1, x_{r+3} = \dots = x_n = 0$ деймиз. Унда яна (4) системадан x_i ларга мос келувчи қандайдир β_i ($i = \overline{1, r}$) сонларни топамиз. Натижада (4) системанинг $\bar{a}_{r+2} = (\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_r, 0, 1, 0, \dots, 0)$ иккинчи ечимини топа оламиз.

Шу жараёни давом эттириб, $(n - r)$ та қадамдан сўнг (4) система (демак, (1) система)нинг

$$\begin{cases} \bar{a}_{r+1} = (\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_r, 1, 0, \dots, 0), \\ \bar{a}_{r+2} = (\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_r, 0, 1, \dots, 0), \\ \dots \\ \bar{a}_n = (\gamma_1, \gamma_2, \dots, \gamma_r, 0, 0, \dots, 1) \end{cases} \quad (5)$$

ечимларини топамиз. Энди (5) ечимлар системаси (1') нинг фундаментал ечимлар системасини ташкил этишини кўрсатамиз.

Дарҳақиқат: 1) (5) ечимлар системаси ўзаро чизиқли боғланмаган, чунки бу векторларнинг координаталаридан тузилган

$$A = \begin{pmatrix} \alpha_1 & \alpha_2 & \dots & \alpha_r & 1 & 0 & \dots & 0 \\ \beta_1 & \beta_2 & \dots & \beta_r & 0 & 1 & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ \gamma_1 & \gamma_2 & \dots & \gamma_r & 0 & 0 & \dots & 1 \end{pmatrix}$$

матрицада чизиқли боғланмаган $(n - r)$ та сатр ва $(n - r)$ та устун мавжуд (ўнг қисмда жойлашган матрица); 2) энди (1') нинг исталган $\bar{a} = (v_1, v_2, \dots, v_r, v_{r+1}, \dots, v_n)$ ечимининг (5) орқали чизиқли ифодаланишини кўрсатамиз.

Қуйидаги векторни оламиз:

$$\bar{b} = v_{r+1} \bar{a}_{r+1} + v_{r+2} \bar{a}_{r+2} + \dots + v_n \bar{a}_n. \quad (6)$$

$\bar{a}_{r+1}, \dots, \bar{a}_n$ векторлар (1') системанинг ечимлари бўлгани туфайли уларнинг исталган чизиқли комбинацияси ҳам (1') нинг ечими бўлиши бизга маълум. Демак, (6) тенглик билан аниқланувчи вектор ҳам ечим бўлади. (5) белгилашларга асосан векторнинг охири $r+1, r+2, \dots, n$ координаталари мос равишда $v_{r+1}, v_{r+2}, \dots, v_n$ ларга тенг, чунки, масалан, $v_n a_n = (v_n \gamma_1, v_n \gamma_2, \dots, v_n \gamma_n, 0, \dots, v_n)$ бўлганидан \bar{b} векторнинг n -координатаси v_n га тенг. Демак, \bar{a} ва \bar{b} векторларнинг $r+1, r+2, \dots, n$ -координаталари устма-уст тушар экан. Бундай ҳолда $\bar{a} - \bar{b}$ айирма векторнинг охири ($n-r$) та координаталари ноллардан иборат. \bar{a} ва \bar{b} лар (1) нинг ечими бўлгани туфайли $\bar{a} - \bar{b}$ ҳам ечим бўлиши бизга маълум. Иккинчи томондан, агар (4) системадаги $x_{r+1}, x_{r+2}, \dots, x_n$ ларни ноллар билан алмаштирсак, у ҳолда $c_{kk} \neq 0$ бўлгани учун $x_k = 0$ ($k = \overline{1, r}$) бўлади. Демак, $\bar{a} - \bar{b} = \bar{0}$ ёки $\bar{a} = \bar{b}$ бўлиб, ихтиёрий олинган \bar{a} вектор ҳам $\bar{a}_{r+1}, \bar{a}_{r+2}, \dots, \bar{a}_n$ ечимларнинг чизиқли комбинациясидан иборат бўлади. Шундай қилиб, (5) система (1') тенгламалар системасининг фундаментал ечимлар системасини ташкил этади.

(5) системадаги ечимлар сони $n-r$ та бўлганидан (1') система фундаментал ечимлар системасидаги ечимлар ҳам ($n-r$) та вектордан иборат.

1- *натижаси*. Бир жинсли чизиқли тенгламалар системасининг фундаментал ечимлари системасида ечимлар сони номаълумлар сони билан система матрицаси рангининг айирмасига тенг.

2- *натижаси*. n та номаълумли m та бир жинсли чизиқли тенгламалар системасининг ечимлари тўплами $n-r$ ўлчовли векторлар фазосини ташкил этади.

Ҳақиқатан, бир жинсли системанинг фундаментал ечимлари сони $p = n-r$ га тенг бўлганидан ҳамда бир жинсли системанинг исталган ечимларининг чизиқли комбинацияси ана шу системаининг ечими эканлигидан мазкур ечимлар системаси қандайдир векторлар фазосини ташкил этади. Векторлар фазосидаги чизиқли боғланмаган векторларнинг максимал сони (яъни фундаментал ечимларни ташкил этувчи векторлар сони) $n-r$ бўлгани учун бу фазо $n-r$ ўлчовлидир.

Мисол.

$$\begin{cases} 3x_1 + 2x_2 - x_3 - x_4 = 0, \\ x_1 - x_2 - x_3 + x_4 = 0, \\ 6x_1 - x_2 - 4x_3 + 2x_4 = 0 \end{cases}$$

системанинг фундаментал ечимлар системасини топинг.

$$B = \begin{pmatrix} 3 & 2 & -1 & -1 \\ 1 & -1 & -1 & 1 \\ 6 & -1 & -4 & 2 \end{pmatrix}.$$

Иккинчи сатрни 3 га кўпайтириб, иккинчини биринчидан, сўнгра биринчини 2 га кўпайтириб, учинчини биринчидан айирамиз, у ҳолда

$$\begin{pmatrix} 3 & 2 & -1 & -1 \\ 0 & 5 & 2 & -4 \\ 0 & 5 & 2 & -4 \end{pmatrix}$$

матрица ҳосил бўлади. Бу матрицанинг учинчи сатрини иккинчидан айирамиз, у ҳолда

$$\begin{pmatrix} 3 & 2 & -1 & -1 \\ 0 & 5 & 2 & -4 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

матрицани ҳосил қиламиз. Бу матрицадаги ноль бўлмаган сатрлар сони 2 га.

Демак, матрицанинг ранги 2 га тенг. Шунинг учун берилган системанинг биринчи иккита тенгламасини ечамиз. У ҳолда берилган системадан

$$\begin{cases} 3x_1 + 2x_2 = x_3 + x_4, \\ x_1 - x_2 = x_3 - x_4 \end{cases} \quad (7)$$

системани ҳосил қиламиз.

x_3 ва x_4 параметрлар иккита бўлгани учун фундаментал система иккита ечимдан тузилади. Параметрларга аввал $x_3 = 5$ ва $x_4 = 0$, сўнгра $x_3 = 0$ ва $x_4 = 5$ қийматларни берамиз. Параметрларнинг биринчи қийматларида (7) дан

$$\begin{cases} 3x_1 + 2x_2 = 5, \\ x_1 - x_2 = 5 \end{cases}$$

система келиб чиқади. Бу системани ечиб, $x_1 = 3$, $x_2 = -2$ ларни топамиз. Параметрларнинг иккинчи қийматларида (7) дан

$$\begin{cases} 3x_1 + 2x_2 = 5, \\ x_1 - x_2 = -5 \end{cases}$$

система ҳосил бўлади. Бу системани ечиб, $x_1 = -1$, $x_2 = 4$ ларни топамиз. Демак, фундаментал ечимлар системаларининг биттаси $(3, -2, 5, 0)$, $(-1, 4, 0, 5)$ бўлади ва берилган системанинг умумий ечими $\vec{a} = (\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3, \alpha_4)$ бўлиб, бу ерда $\alpha_1 = 3c_1 - c_2$, $\alpha_2 = -2c_1 + 4c_2$, $\alpha_3 = 5c_1$, $\alpha_4 = 5c_2$ ($c_1, c_2 \in \mathbb{Z}$) тенгликлар билан аниқланади ёки $\vec{a} = c_1(3, -2, 5, 0) + c_2(-1, 4, 0, 5)$ бўлади.

М а ш қ л а р

$$1. \begin{cases} x_1 + 2x_2 + 4x_3 - 3x_4 = 0, \\ 3x_1 + 5x_2 + 6x_3 - 4x_4 = 0, \\ 4x_1 + 5x_2 - 2x_3 + 3x_4 = 0, \\ 3x_1 + 8x_2 + 24x_3 - 19x_4 = 0 \end{cases}$$

системанинг умумий ва фундаментал ечимлари системасини топинг.

$$2. \begin{aligned} \alpha_1 &= (1, -2, 1, 0, 0), \\ \alpha_2 &= (0, 0, -1, 1, 0), \\ \alpha_3 &= (4, 0, 0, -6, 2) \end{aligned}$$

ечимлар системаси

$$\begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 = 0, \\ 3x_1 + 2x_2 + x_3 + x_4 - 3x_5 = 0, \\ x_2 + 2x_3 + 2x_4 + 6x_5 = 0, \\ 5x_1 + 4x_2 + 3x_3 + 3x_4 - x_5 = 0 \end{cases}$$

система учун фундаментал ечимлар системаси бўладими?

Ү БОБ ДЕТЕРМИНАНТЛАР

60-§. МАТРИЦАЛАР УСТИДА АМАЛЛАР

Биз бу бобда матрицалар устида бажариладиган амаллар, уларнинг хоссалари, қайси ҳолларда берилган матрица учун тескари матрица мавжудлиги каби масалалар билан шуғулланамиз. Матрица тушунчасидан фойдаланиб, чизиқли тенгламалар системасининг ечимларини топишда муҳим аҳамиятга эга бўлган детерминантлар тушунчасини киритамиз. Элементлари $a_{ij} \in \mathcal{F}$ ($i = \overline{1, m}, j = \overline{1, n}$) сонлардан тузилган матрица баъзан $\|a_{ij}\|$ орқали белгиланади. Фақат номдош матрицалар учун қўшиш қондаси аниқланган. \mathcal{F} майдон устидаги исталган икки номдош матрицани қўшиш қуйидаги қоида бўйича бажарилади:

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix}, \quad B = \begin{pmatrix} b_{11} & b_{12} & \dots & b_{1n} \\ b_{21} & b_{22} & \dots & b_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ b_{m1} & b_{m2} & \dots & b_{mn} \end{pmatrix},$$
$$A+B = \begin{pmatrix} a_{11} + b_{11} & a_{12} + b_{12} & \dots & a_{1n} + b_{1n} \\ a_{21} + b_{21} & a_{22} + b_{22} & \dots & a_{2n} + b_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{m1} + b_{m1} & a_{m2} + b_{m2} & \dots & a_{mn} + b_{mn} \end{pmatrix}$$

Демак, йиғинди матрицанинг $\|a_{ij} + b_{ij}\|$ элементлари қўшилувчи матрицаларнинг мос a_{ij} ва b_{ij} элементлари йиғиндиларига тенг бўлиб, йиғиндини тасвирловчи матрица қўшилувчилар билан номдош бўлади.

Матрицаларни қўшиш коммутатив ва ассоциатив эканлиги равшан, чунки бу амал матрицаларнинг элементларини, яъни сонларни қўшишдан иборат. Шундай қилиб, исталган матрицалар учун

$$A + B = B + A, \quad A + (B + C) = (A + B) + C$$

тенгликлар бажарилади. Ҳамма элементлари ноллардан иборат матрица ноль матрица деб аталади ва у 0 орқали белгиланади. 0 матрица билан номдош ҳар қандай A мат-

рица учун $A + 0 = 0 + A = A$ бўлади. Матрицани (-1) сонга кўпайтириш амали қуйидагича аниқланади:

$$\begin{aligned} (-1) \cdot A &= -A = - \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix} = \\ &= \begin{pmatrix} -a_{11} & -a_{12} & \dots & -a_{1n} \\ -a_{21} & -a_{22} & \dots & -a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ -a_{m1} & -a_{m2} & \dots & -a_{mn} \end{pmatrix}. \end{aligned}$$

Бу матрица

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix}$$

матрицага қарама-қарши матрица дейилади ва $A + (-A) = 0$ бўлади. $A + (-B)$ йиғинди $A - B$ кўринишда ёзилиб, у A ва B матрицаларнинг айирмаси дейилади. Матрицаларни айириш амали қуйидагича бажарилади: $A - B =$

$$= \begin{pmatrix} a_{11} - b_{11} & a_{12} - b_{12} & \dots & a_{1n} - b_{1n} \\ a_{21} - b_{21} & a_{22} - b_{22} & \dots & a_{2n} - b_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{m1} - b_{m1} & a_{m2} - b_{m2} & \dots & a_{mn} - b_{mn} \end{pmatrix}.$$

Хусусий ҳолда $A - A = 0$, $A - 0 = A$, $0 - A = -A$ бўлади.

Натижа. Номдош матрицалар тўплами аддитив группа бўлади.

Энди матрицаларни кўпайтириш қондасини кўрайлик.

Фақат $m \times n$ кўринишдаги матрицани $n \times k$ кўринишдаги матрицага кўпайтириш мумкин, бошқача айтганда, фақат n устунли матрица n сатрли матрицага кўпайтирилади. Кўпайтмада $m \times k$ кўринишли матрица ҳосил бўлади, яъни

$$A_{m \times n} \cdot B_{n \times k} = C_{m \times k}$$

$A_{m \times n}$ матрица (m, n) турли матрица дейилади. $A_{m \times n}$ ва $B_{n \times k}$ матрицаларни кўпайтириш қондаси қуйидагидан иборат: $A_{m \times n} \cdot B_{n \times k} = C_{m \times k}$ кўпайтманинг ҳар бир C_{ij} элементини ҳосил қилиш учун $A_{m \times n}$ нинг i -сатридаги элементлар-

ни $B_{n \times k}$ нинг j -устунидаги мос элементларга кўпайтириб, натижалар қўшилади, яъни

$$c_{ij} = a_{i1} b_{1j} + a_{i2} b_{2j} + \dots + a_{in} b_{nj} = \sum_{l=1}^n a_{il} b_{lj}.$$

Шундай қилиб,

$$\begin{aligned} A_{m \times n} \cdot B_{n \times k} &= \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} b_{11} & b_{12} & \dots & b_{1k} \\ b_{21} & b_{22} & \dots & b_{2k} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ b_{n1} & b_{n2} & \dots & b_{nk} \end{pmatrix} = \\ &= \begin{pmatrix} \sum_{l=1}^n a_{1l} b_{lj} & \sum_{l=1}^n a_{1l} b_{l2} & \dots & \sum_{l=1}^n a_{1l} b_{lk} \\ \sum_{l=1}^n a_{2l} b_{lj} & \sum_{l=1}^n a_{2l} b_{l2} & \dots & \sum_{l=1}^n a_{2l} b_{lk} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ \sum_{l=1}^n a_{ml} b_{lj} & \sum_{l=1}^n a_{ml} b_{l2} & \dots & \sum_{l=1}^n a_{ml} b_{lk} \end{pmatrix} = \\ &= C_{m \times k} \end{aligned}$$

бўлади.

Хусусий ҳолда, квадрат матрицаларни кўпайтириш учун уларнинг турлари бир хил бўлиши талаб қилинади.

Кўпайтма ҳам худди шу турдаги квадрат матрицани ифодалайди.

Масалан,

$$\begin{aligned} A \cdot B &= \begin{pmatrix} 1 & -2 & 3 \\ -3 & 1 & 2 \\ 0 & 4 & -1 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 2 & 7 & -8 \\ 9 & 1 & 0 \\ -2 & 3 & 4 \end{pmatrix} = \\ &= \begin{pmatrix} -22 & 14 & 4 \\ -1 & -14 & 32 \\ 38 & 1 & -4 \end{pmatrix} = C, \\ A \cdot B &= C. \end{aligned}$$

Иккидан ортиқ матрицаларни ҳам кўпайтириш мумкин. Масалан, учта матрица қуйидаги схема бўйича кўпайтирилади:

$$(A_{m \times n} \cdot B_{n \times k}) \cdot C_{k \times p} = D_{m \times k} \cdot C_{k \times p} = X_{m \times p}.$$

Мисол.

$$\begin{aligned} & \left((1 \ 2 \ -3) \begin{pmatrix} 3 & -1 \\ 0 & 2 \\ 1 & 4 \end{pmatrix} \right) \cdot \begin{pmatrix} 0 & 5 & -2 \\ 1 & 3 & 8 \end{pmatrix} = \\ & = (0 \ -9) \begin{pmatrix} 0 & 5 & -2 \\ 1 & 3 & 8 \end{pmatrix} = (-9 \ -27 \ -72). \end{aligned}$$

Қуйидаги теорема матрицаларни кўпайтириш ассоциатив эканини тасдиқлайди.

Теорема. *Учта A, B, C матрица учун AB ва BC кўпайтмалар матрицалар бўлса, у ҳолда $(AB) \cdot C$ ва $A \cdot (BC)$ кўпайтмалар ҳам матрицалар бўлиб, $(AB) \cdot C = A \cdot (BC)$ тенглик бажарилади.*

Исботи. A, B, C лар мос равишда $(m, n), (n, k), (k, p)$ турли матрицалар бўлсин. У ҳолда $A \cdot B$ кўпайтма $(m, n) \cdot (n, k) = (m, k)$ турли ва BC кўпайтма $(n, k) \cdot (k, p) = (n, p)$ турли бўлиши равшан. У ҳолда $(AB) \cdot C$ кўпайтма $(m, k) \cdot (k, p) = (m, p)$ турли ва $A \cdot (B \cdot C)$ кўпайтма ҳам $(m, n) \cdot (n, p) = (m, p)$ турли бўлиб, уларнинг турлари бир хил бўлади.

Энди $(AB) \cdot C = A \cdot (BC)$ тенгликнинг бажарилишини, яъни $(AB) \cdot C$ ва $A \cdot (BC)$ матрицаларнинг умумий u_{ij} ва v_{ij} элементлари ўзаро тенг эканини исботлаймиз. Ҳақиқатан, AB нинг умумий элементи

$$d_{i\beta} = \sum_{\alpha=1}^n a_{i\alpha} b_{\alpha\beta} \quad (i = \overline{1, m}, \beta = \overline{1, k}) \quad (1)$$

ва BC нинг умумий элементи

$$d_{ij} = \sum_{\beta=1}^k b_{i\beta} c_{\beta j} \quad (j = \overline{1, p}) \quad (2)$$

бўлади.

(1) ва (2) ларга биноан $(AB) \cdot C$ ва $A \cdot (BC)$ ларнинг умумий элементлари мос равишда

$$\begin{aligned} u_{ij} &= \sum_{\beta=1}^k d_{i\beta} c_{\beta j} = \sum_{\beta=1}^k \sum_{\alpha=1}^n a_{i\alpha} b_{\alpha\beta} c_{\beta j}, \\ v_{ij} &= \sum_{\alpha=1}^n a_{i\alpha} d_{\alpha j} = \sum_{\alpha=1}^n a_{i\alpha} \sum_{\beta=1}^k b_{\alpha\beta} c_{\beta j} = \\ &= \sum_{\beta=1}^k \sum_{\alpha=1}^n a_{i\alpha} b_{\alpha\beta} c_{\beta j} \end{aligned}$$

бўлади. Шундай қилиб, $u_{ij} = v_{ij}$. Демак, $(AB) \cdot C = A \cdot (BC)$.

Натижа. Турлари бир хил бўлган квадрат матрицалар тўплами кўпайтириш амалига нисбатан ярим группа бўлади.

Ҳақиқатан, бу тўпланда матрицаларни кўпайтириш амали аниқланган ва у ассоциатив бўлгани учун мазкур тўпланда ярим группадир.

Мисол.

$$\begin{aligned}
 A &= \begin{pmatrix} 1 & 0 & -4 \\ 2 & -1 & 0 \end{pmatrix}, \quad B = \begin{pmatrix} 3 \\ -2 \\ 1 \end{pmatrix}, \quad C = (6 \ 4 \ 1) \text{ бўлса,} \\
 &\left(\begin{pmatrix} 1 & 0 & -4 \\ 2 & -1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 3 \\ -2 \\ 1 \end{pmatrix} \right) \cdot (6 \ 4 \ 1) = \begin{pmatrix} -1 \\ 8 \end{pmatrix} \cdot (6 \ 4 \ 1) = \\
 &= \begin{pmatrix} -6 & -4 & -1 \\ 48 & 32 & 8 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 3 \\ -2 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & -4 \\ 2 & -1 & 0 \end{pmatrix} \cdot \left(\begin{pmatrix} 3 \\ -2 \\ 1 \end{pmatrix} (6 \ 4 \ 1) \right) = \\
 &= \begin{pmatrix} 1 & 0 & -4 \\ 2 & -1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 18 & 12 & 3 \\ -12 & -8 & -2 \\ 6 & 4 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -6 & -4 & -1 \\ 48 & 32 & 8 \end{pmatrix}
 \end{aligned}$$

тенгликларга кўра $(AB) C = A (BC)$ бўлади.

Умуман, матрицаларни кўпайтириш коммутатив эмас. Масалан,

$$A = \begin{pmatrix} 2 & 1 & -1 \\ 0 & 3 & 5 \end{pmatrix} \text{ ва } B = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 1 & 3 \end{pmatrix}$$

матрицалар учун

$$AB = \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ 8 & 9 \end{pmatrix}, \quad BA = \begin{pmatrix} 2 & 7 & 9 \\ 2 & -5 & -11 \\ 2 & 10 & 14 \end{pmatrix}$$

$AB \neq BA$. Чунки AB ва BA матрицалар номдош бўлмаган матрицалардир.

Худди шунингдек,

$$A = \begin{pmatrix} 1 & -3 \\ 4 & 5 \end{pmatrix} \text{ ва } B = \begin{pmatrix} 2 & 1 \\ -6 & 0 \end{pmatrix}$$

номдош матрицалар учун

$$AB = \begin{pmatrix} 20 & 1 \\ -22 & 4 \end{pmatrix}, \quad BA = \begin{pmatrix} 6 & -38 \\ -6 & 18 \end{pmatrix}$$

бўлиб, бунда ҳам $AB \neq BA$ экан.

Берилган $\alpha \in \mathcal{F}$ сонни

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix}$$

матрицага кўпайтириш деб, бу сонни A нинг ҳамма элементларига кўпайтириш натижасида ҳосил бўлган матрицага айтилади, яъни

$$\alpha A = \begin{pmatrix} \alpha a_{11} & \alpha a_{12} & \dots & \alpha a_{1n} \\ \alpha a_{21} & \alpha a_{22} & \dots & \alpha a_{2n} \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \alpha a_{m1} & \alpha a_{m2} & \dots & \alpha a_{mn} \end{pmatrix}. \quad (3)$$

Биринчидан, $\alpha A = A\alpha$ эканлиги равшан. Иккинчидан, (3) тенглик матрицадаги ҳамма элементларнинг α умумий кўпайтувчисини матрица белгиси ташқарисига чиқариш мумкинлигини кўрсатади. Номдош матрицалар учун қуйидаги тенглиklar ўринли:

$$\begin{aligned} \alpha (A + B) &= \alpha A + \alpha B; \\ \alpha (A - B) &= \alpha A - \alpha B; \\ (\alpha + \beta) A &= \alpha A + \beta A; \\ (\alpha - \beta) A &= \alpha A - \beta A; \\ (\alpha \beta) A &= \alpha (\beta A). \end{aligned}$$

Натижа. Номдош матрицалар тўплами берилган сонлар майдони устида чизиқли фазони ташкил этади.

61-§. ТЕСКАРИ МАТРИЦА

n -тартибли квадрат матрицанинг бош диагонали элементлари 1 лардан ва қолган ҳамма элементлари 0 лардан иборат ушбу

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ 0 & 0 & \dots & 1 \end{pmatrix}$$

кўринишдаги матрица *бирлик матрица* дейилади ва у E орқали белгиланади.

n -тартибли исталган A квадрат матрица учун $AE = EA = A$ эканлигига ишонч ҳосил қилиш осон.

1-тартиф. Бирлик матрицадан элементлар алмаштиришлар натижасида ҳосил бўлган матрица *элементар матрица* дейилади.

Қуйидагилар иккинчи тартибли элементар матрицалардир:

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 & \alpha \\ 0 & 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} \alpha & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & \alpha \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ \alpha & 1 \end{pmatrix}$$

Бу ерда $\forall \alpha \in \mathcal{P} (\alpha \neq 0)$.

Исталган тартибли бирлик матрица сатрлари (устунлари) чизиқли боғланмаган бўлгани учун элементар матрицаларнинг сатрлари (устунлари) чизиқли боғланмаган бўлади. Чунки элементар алмаштиришлар матрица рангини ўзгартирмайди (54-§).

Қуйидаги n -тартибли квадрат матрицани олайлик:

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

Бу матрицанинг горизонтал

$$\bar{a}_1 = (a_{11}, a_{12}, \dots, a_{1n}),$$

$$\bar{a}_2 = (a_{21}, a_{22}, \dots, a_{2n}),$$

.....

$$\bar{a}_n = (a_{n1}, a_{n2}, \dots, a_{nn})$$

векторлари, яъни сатрлари чизиқли эркин ёки чизиқли боғланган бўлиши мумкин. Масалан,

$$A = \begin{pmatrix} -4 & 2 & -1 \\ 6 & 3 & 2 \\ 2 & 5 & 1 \end{pmatrix}$$

матрицанинг сатрлари чизиқли боғланган, чунки учинчи сатр қолган икки сатрнинг чизиқли комбинациясидан иборат, яъни

$$2 = (-4) \cdot 1 + 1 \cdot 6, \quad 5 = 1 \cdot 2 + 1 \cdot 3, \quad 1 = 1 \cdot (-1) + 1 \cdot 2.$$

E бирлик матрицанинг $\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_n$ сатрлари чизиқли эркин, чунки улар фазонинг $\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_n$ ортларидир.

2-таъриф. Барча сатр векторлари чизиқли эркили матрица хосмас (айнимага) матрица, барча сатр векторлари чизиқли боғланган матрица хос (айниган) матрица деб аталади.

3-таъриф. A матрица учун $AB = BA = E$ тенгликни қаноатлантирувчи B матрица мавжуд бўлса, у ҳолда B ни A га тескари матрица дейилади ва у A^{-1} кўринишда белгиланади.

3-таърифдаги B ўрнига A^{-1} қўйсақ, $AA^{-1} = A^{-1}A = E$ бўлади.

1-теорема. Матрицанинг сатр векторларидан бири қолган сатр векторлари орқали чизиқли ифодаланса, у ҳолда уни ихтиёрий матрицага кўпайтиришдан ҳосил бўлган кўпайтма матрицанинг ҳам худди ўша номерли сатр вектори қолган сатр векторлари орқали чизиқли ифодаланади.

Исботи. A матрица берилган бўлиб, унинг биринчи сатри қолганлари орқали чизиқли ифодаланади деб фараз қилайлик, яъни

$$a_{1j} = \alpha_2 a_{2j} + \alpha_3 a_{3j} + \dots + \alpha_n a_{nj} = \sum_{i=2}^n \alpha_i a_{ij} \quad (j = \overline{1, n}) \quad (1)$$

бўлсин. Ихтиёрий $B = \|b_{ij}\|$ матрицанинг A га кўпайтмаси $AB = C = \|c_{ij}\|$ бўлиб, матрицалар кўпайтмаси таърифи ва (1) га асосан

$$\begin{aligned} c_{1j} &= a_{11}b_{1j} + a_{12}b_{2j} + \dots + a_{1n}b_{nj} = \left(\sum_{i=2}^n \alpha_i a_{i1} \right) b_{1j} + \\ &+ \left(\sum_{i=2}^n \alpha_i a_{i2} \right) b_{2j} + \dots + \left(\sum_{i=2}^n \alpha_i a_{in} \right) b_{nj} = \alpha_2 (a_{21}b_{1j} + \\ &+ \dots + a_{2n}b_{nj}) + \alpha_3 (a_{31}b_{1j} + a_{32}b_{2j} + \dots + a_{3n}b_{nj}) + \\ &+ \dots + \alpha_n (a_{n1}b_{1j} + a_{n2}b_{2j} + \dots + a_{nn}b_{nj}) = \alpha_2 c_{2j} + \\ &+ \alpha_3 c_{3j} + \dots + \alpha_n c_{nj} = \sum_{i=2}^n \alpha_i c_{ij}, \quad c_{1j} = \sum_{i=2}^n \alpha_i c_{ij} \end{aligned}$$

керакли натижани оламир, бу ерда

$$c_{ij} = a_{i1}b_{1j} + a_{i2}b_{2j} + \dots + a_{in}b_{nj} \quad (i = \overline{2, n}; j = \overline{1, n}).$$

2-теорема. Хос матрицага тескари матрица мавжуд эмас.

Исботи. Фараз қилайлик, A хос матрица бўлсин. У ҳолда унинг сатр векторлари чизиқли боғланганлиги сабабли, бу сатр векторлардан бири қолганлари орқали чизиқли ифодаланади. У ҳолда 1-теоремага мувофиқ, AA^{-1} кўпайтманинг ҳам ўша сатр вектори қолганлари орқали чизиқли ифодаланади. $AA^{-1}=E$ бўлганлиги сабабли, бу тасдиқ E нинг сатр векторлари чизиқли эркили бўлишига зид келади.

Демак, фақат хосмас квадрат матрицалар учунгина тескари матрицалар мавжуд бўлади.

3-теорема. *Хосмас квадрат A матрицани элементар алмаштиришлар ёрдамида бирлик матрицага келтириш мумкин.*

Исботи. A хосмас матрицанинг ҳамма сатрлари нолмас сатрлардан иборат, шу сабабли ҳар бир сатрда нолдан фарқли камидан битта элемент мавжуд. A матрица қуйидаги кўринишда бўлсин:

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}.$$

Элементар алмаштиришларни фақатгина сатрлар устида бажариб, A ни бирлик матрицага келтириш мумкинлигини кўрсатамиз.

a_{k1} ($k = \overline{1, n}$) сонлардан қайси бири нолдан фарқли бўлса, ўша элемент жойлашган сатрни (a_{k1} лардан бир қанчаси нолдан фарқли бўлса, шу элементлар жойлашган ихтиёрий сатрни) биринчи сатр билан алмаштирамиз. Шундай қилиб, $a_{11} \neq 0$ дея оламиз. Агар биринчи устунда a_{11} дан бошқа нолдан фарқли элементлар бўлса, уларни биринчи сатр элементлари ёрдамида нолларга айлантирамиз.

Натижада A матрица

$$B = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & \dots & a_{1n} \\ 0 & b_{22} & b_{23} & \dots & b_{2n} \\ 0 & b_{32} & b_{33} & \dots & b_{3n} \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ 0 & b_{n2} & b_{n3} & \dots & b_{nn} \end{pmatrix}$$

кўринишга келади. Энди $b_{22} \neq 0$ деб фараз қилиб, B нинг иккинчи сатрини $-\frac{b_{32}}{b_{22}}, -\frac{b_{42}}{b_{22}}, \dots, -\frac{b_{n2}}{b_{22}}$ ларга кўпайти-

риб, натижаларни мос равишда 3, 4, ..., n -сатрларга қўшсак, B матрица

$$C = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & \dots & a_{1n} \\ 0 & b_{22} & b_{23} & \dots & b_{2n} \\ 0 & 0 & c_{33} & \dots & c_{3n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & c_{n3} & \dots & c_{nn} \end{pmatrix}$$

кўринишда бўлади. Бу жараёни яна $n - 2$ марта такрорласак, C матрица

$$D = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & \dots & 1 \\ 0 & b_{22} & b_{23} & \dots & b_{2n} \\ 0 & 0 & c_{33} & \dots & c_{3n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & c_{nn} \end{pmatrix}$$

кўринишни олади. Энди матрицанинг биринчи сатрини $\frac{1}{a_{11}}$ га, иккинчи сатрини $\frac{1}{b_{22}}$ га, ..., n -сатрини $\frac{1}{c_{nn}}$ га кўпайтирсак,

$$M = \begin{pmatrix} 1 & d_{12} & d_{13} & \dots & d_{1n} \\ 0 & 1 & d_{23} & \dots & d_{2n} \\ 0 & 0 & 1 & \dots & d_{3n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 1 \end{pmatrix}$$

матрица ҳосил бўлади. M матрицада n -сатри $-d_{1n}$, $-d_{2n}$, ..., $-d_{n-1n}$ ларга кўпайтириб, натижаларни мос равишда 1, 2, ..., $n - 1$ -сатрларга, сўнгра $(n - 1)$ -сатри $-d_{1n-1}$, $-d_{2n-1}$, ..., $-d_{n-2, n-1}$ ларга кўпайтириб, натижаларни мос равишда 1, 2, ..., $n - 2$ -сатрларга ва ниҳоят иккинчи сатри $-d_{12}$ га кўпайтириб, натижани биринчи сатрга қўшсак, матрица ушбу

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & 1 & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 1 \end{pmatrix}$$

кўринишда бўлади. Охириги матрица эса E (бирлик) матрицадир.

Мисол.

$$A = \begin{pmatrix} 1 & -1 & 2 \\ 3 & -3 & 7 \\ 2 & -3 & 5 \end{pmatrix}$$

хосмас матрицани бирлик матрицага келтирайлик. Аввало A нинг биринчи сатрини -3 га кўпайтириб, натижани иккинчи сатрга, кейин биринчи сатрни яна -2 га кўпайтириб, натижани учинчи сатрга қўшамиз. Унда

$$B = \begin{pmatrix} 1 & -1 & 2 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & -1 & 1 \end{pmatrix}$$

матрица ҳосил бўлади. Бу матрицада учинчи сатрни -1 га кўпайтириб, уни иккинчи сатр билан алмаштирамиз. Натижада

$$C = \begin{pmatrix} 1 & -1 & 2 \\ 0 & 1 & -1 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

матрицани ҳосил қиламиз. Энди C матрицада иккинчи сатрни биринчи сатрга, учинчи сатрни иккинчи сатрга қўшсак,

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

матрица ва ниҳоят D матрицадаги учинчи сатрни -1 га кўпайтириб, биринчи сатрга қўшсак,

$$E = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

матрица ҳосил бўлади. Бу эса бирлик матрицадир.

4-теорема. Хосмас матрицага тескари матрица мавжуд ва ягонадир.

Исботи. Матрицадаги сатр алмаштиришларни чапдан бирор матрицага кўпайтириш деб қараш мумкин.

S матрица (m, n) турли матрица бўлиб, унинг фақат битта элементи 1 , қолган элементлари 0 бўлсин. 1 элемент i -сатр, j -устунда турувчи сон бўлсин.

$S \cdot A$ (бунда A (n, k) турли матрица) кўпайтма матрицада i -сатр A даги j -сатр билан устма-уст тушади. Қолган барча сатрлар 0 лардан иборат бўлади. Масалан,

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{pmatrix}, S = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}.$$

У ҳолда $i = 2, j = 3$ бўлади.

$$S \cdot A = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix},$$

Бу тушунча ва 3-теоремага асосан қуйидаги *хулосага* келамиз: Агар хосмас A матрицани чапдан S_1, S_2, \dots, S_p хосмас матрицаларга кўпайтирсак, у ҳолда бирлик E матрицани ҳосил қиламиз, яъни $S_p \dots (S_2 (S_1 \cdot A)) \dots = E$ бўлади. Бунда S_1, S_2, \dots, S_p лар S', S'', S''' кўринишдаги матрицалар.

Матрицаларни кўпайтириш амали ассоциатив хоссага эга бўлгани учун охириги тенгликдаги қавсларни ташлаб юбориш мумкин. Шунинг учун $S_p \dots S_2 \cdot S_1 \cdot A = E$ бўлади. $S_p \dots S_2 \cdot S_1$ кўпайтмани B орқали белгилаймиз ва охириги тенгликни

$$B \cdot A = E \quad (1)$$

кўринишда ёзамиз. (1) дан кўринадики, ихтиёрий хосмас A матрица бирор B матрицага тескари бўлади.

B матрица ҳам хосмас (акс ҳолда унга тескари матрица мавжуд бўлмайди) бўлгани учун унга тескари бирор C матрица мавжуд бўлади, яъни

$$C \cdot B = E. \quad (2)$$

(2) тенгликнинг иккала томонини ўнгдан A матрицага кўпайтирамиз: $(CB) \cdot A = E \cdot A$ ёки $C(BA) = A$. (1) тенгликка асосан $C = A$ бўлади. Бундан $A \cdot B = E$ бўлади.

Демак, B матрица A матрица учун изланган тескари матрица бўлади.

Энди берилган хосмас матрицага ягона тескари матрица мавжудлигини кўрсатайлик. Тескарисини фараз қиламиз. A га тескари бўлган камида иккита B ва C матрицалар мавжуд бўлсин. B ва C ларнинг тенг эканлигини кўрсатайлик. Ҳақиқатан, B матрица A га тескари матрица бўлгани учун

$$AB = BA = E \quad (3)$$

бўлади.

C матрица ҳам A га тескари матрица бўлгани учун

$$A \cdot C = E \quad (4)$$

тенглик ўринли. (4) нинг иккала томонини чапдан B га кўпайтирамиз ва (3) дан фойдаланамиз: $B(AC) = BE = B$, $(BA) \cdot C = E \cdot C = C$, $B(AC) = (BA) \cdot C$ ёки $B \cdot E = E \cdot C$. Бу эса $B = C$ демакдир.

Матрицалар кўпайтмаси коммутатив бўлмагани учун берилган хосмас матрицага тескари бўлган матрицани топиш пайтида мазкур матрицада элементар

алмаштиришларни фақат сатрлар бўйича бажариш керак.

Элементлари бирор \mathcal{F} майдонга тегишли бўлган барча (n, n) турли хосмас матрицалар тўпламини $GL(n, \mathcal{F})$ орқали белгилаймиз.

5-теорема. $\langle GL(n, \mathcal{F}), \cdot \rangle$ алгебра группа бўлади.

Исботи. 60-§ да кўриб ўтганимиздек, а) учта A , B ва C матрицалар кўпайтмаси ассоциатив; б) иккита (n, n) турли хосмас матрицалар кўпайтмаси яна хосмас матрицадир (1-теоремага қаранг); в) 4-теоремага кўра ҳар бир хосмас матрица учун ягона тескари матрица мавжуд; г) ҳар қандай бирлик матрица хосмас матрица бўлади.

Бу шартларнинг бажарилиши (n, n) турли хосмас матрицалар тўпламининг кўпайтириш амалига нисбатан группа эканлигини кўрсатади.

Энди хосмас A матрицага тескари бўлган B матрицани топишнинг қуйидаги усулини баён қиламиз.

A ва E матрицаларни ёнма-ён, яъни ушбу

$$A/E = \left(\begin{array}{cccc|cccc} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & 1 & 0 & \dots & 0 \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} & 0 & 1 & \dots & 0 \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} & 0 & 0 & \dots & 1 \end{array} \right)$$

кўринишда ёзиб, A нинг устида қандай элементар алмаштиришлар бажарилса, E нинг устида ҳам ўша элементар алмаштиришларни бажариш керак. Бу жараёни A матрица ўрнида бирлик матрица ҳосил бўлгунча давом эттириб,

$$\left(\begin{array}{cccc|cccc} 1 & 0 & \dots & 0 & b_{11} & b_{12} & \dots & b_{1n} \\ 0 & 1 & \dots & 0 & b_{21} & b_{22} & \dots & b_{2n} \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ 0 & 0 & \dots & 1 & b_{n1} & b_{n2} & \dots & b_{nn} \end{array} \right)$$

кўринишдаги матрицани ҳосил қиламиз. Бу матрицанинг ўнг қисмида A га тескари B матрица ҳосил бўлди, яъни E/A^{-1} бўлди.

Мисол.

$$A = \begin{pmatrix} 2 & 1 & -1 \\ 5 & 2 & 4 \\ 7 & 3 & 2 \end{pmatrix}$$

хосмас матрицага тескари A^{-1} матрицани топинг.

$$A/E = \left(\begin{array}{ccc|ccc} 2 & 1 & -1 & 1 & 0 & 0 \\ 5 & 2 & 4 & 0 & 1 & 0 \\ 7 & 3 & 2 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right);$$

матрицанинг A даги биринчи ва E даги иккинчи устунларнинг ўринларини алмаштирамиз.

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 2 & -1 & 0 & 1 & 0 \\ 2 & 5 & 4 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 7 & 2 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right)$$

Биринчи устунни -2 га ва 1 га кўпайтириб, иккинчи ва учинчига қўшамиз. У ҳолда

$$\left(\begin{array}{ccc|cc} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 2 & 1 & 6 & 1 & -2 & 1 \\ 3 & 1 & 5 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right)$$

матрица ҳосил бўлади. Бу матрицада иккинчи устунни -2 га кўпайтириб, биринчи устунга ва иккинчи устунни -6 га кўпайтириб, учинчи устунга қўшамиз. У ҳолда

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 0 & 0 & -2 & 1 & 6 \\ 0 & 1 & 0 & 5 & -2 & 13 \\ 1 & 1 & -1 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right)$$

матрица ҳосил бўлади. Бу матрицада учинчи устунни иккинчи устунга, кейин эса биринчи устунга қўшамиз ва ушбу

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 0 & 0 & -8 & -5 & 6 \\ 0 & 1 & 0 & 18 & 11 & 13 \\ 0 & 0 & -1 & 1 & 1 & 1 \end{array} \right)$$

матрицани ҳосил қиламиз. Бу матрицадаги учинчи устунни -1 га кўпайтирсак,

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 0 & 0 & -8 & -5 & 6 \\ 0 & 1 & 0 & 18 & 11 & 13 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & -1 \end{array} \right)$$

матрица ҳосил бўлади. Демак,

$$A^{-1} = \begin{pmatrix} -8 & -5 & 6 \\ 18 & 11 & -13 \\ 1 & 1 & -1 \end{pmatrix}$$

бўлади. Ҳақиқатан, $AA^{-1} = A^{-1}A = \begin{pmatrix} 2 & 1 & -1 \\ 5 & 2 & 4 \\ 7 & 3 & 2 \end{pmatrix} \times$

$$\begin{aligned} & \times \begin{pmatrix} -8 & -5 & 6 \\ 18 & 11 & -13 \\ 1 & 1 & -1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -8 & -5 & 6 \\ 18 & 11 & -13 \\ 1 & 1 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 & 1 & -1 \\ 5 & 2 & 4 \\ 7 & 3 & 2 \end{pmatrix} = \\ & = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = E, \end{aligned}$$

$$AA^{-1} = A^{-1}A = E.$$

Машқлар

1.

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 4 & 6 \\ 3 & 6 & 9 \end{pmatrix} \text{ ва } B = \begin{pmatrix} -1 & -2 & -4 \\ -1 & -2 & -4 \\ 1 & 2 & 4 \end{pmatrix}$$

матрицаларнинг кўпайтмасини топинг. Мазкур кўпайтмадан қандай хулоса чиқариш мумкин?

2.

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \text{ ва } B = \begin{pmatrix} \cos \varphi & -\sin \varphi \\ \sin \varphi & \cos \varphi \end{pmatrix}$$

матрицаларнинг n - даражалари қандай матрицани ифодалайди?

3.

$$A = \begin{pmatrix} 2 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 2 \\ -1 & 2 & 1 \end{pmatrix} \text{ ва } B = \begin{pmatrix} 3 & 1 & 2 \\ 3 & -2 & 4 \\ -3 & 5 & -1 \end{pmatrix}$$

бўлса, $AB - BA$ ни ҳисобланг.

4. $A = \begin{pmatrix} 2 & 2 & 3 \\ 1 & -1 & 0 \\ -1 & 2 & 1 \end{pmatrix}$ матрица учун тескари бўлган матрицани топинг.

62- §. МАТРИЦАЛИ ТЕНГЛАМАЛАР

Бирор \mathcal{P} сонлар майдони Γ устидаги n та номаълумли, n та чизиқли тенгламалар системаси

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1, \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2, \\ \dots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n = b_n \end{cases} \quad (1)$$

кўринишда берилган бўлсин.

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

матрицани (1) системанинг матричаси дейилади. Айтайлик, A — хосмас матрица бўлсин. У ҳолда (1) нинг чап томонида A матрицани

$$X = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \cdot \\ \cdot \\ x_n \end{pmatrix}$$

матрицага кўпайтиришдан келиб чиқадиган n та сатрли ва 1 устули матрицанинг элементлари, ўнг томонида эса

$$B = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \cdot \\ \cdot \\ b_n \end{pmatrix}$$

матрицанинг элементлари туради деб қараш мумкин. Шу сабабли ва иккита матрицанинг тенглик шартига асосан, (1) ни ушбу

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \cdot \\ \cdot \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \cdot \\ \cdot \\ b_n \end{pmatrix}$$

ёки қисқача

$$AX = B \quad (2)$$

кўринишда ёзиш мумкин. (2) га *матрицали тенглама* дейилади.

A га тескари A^{-1} матрица мавжуд бўлганидан (2) нинг ечими

$$X = A^{-1}B \quad (3)$$

кўринишда бўлади.

Масалан,

$$A = \begin{pmatrix} 1 & -1 & 2 \\ 3 & -3 & 7 \\ 2 & -3 & 5 \end{pmatrix}, \quad B = \begin{pmatrix} 2 \\ 9 \\ 2 \end{pmatrix}, \quad X = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix}$$

бўлса, $AX = B$ тенгламани ечайлик. A матрица хосмас матрица бўлгани учун унга тескари A^{-1} матрица мавжуд. A^{-1} ни 61-параграфда кўрсатилган усул билан топамиз:

$$A^{-1} = \begin{pmatrix} 6 & -1 & -1 \\ -1 & 1 & -1 \\ -3 & 1 & 0 \end{pmatrix}.$$

Демак, (3) га кўра:

$$\begin{aligned} x_1 &= 6 \cdot 2 + (-1) \cdot 9 + (-1) \cdot 2 = 1, & x_1 &= 1, \\ x_2 &= (-1) \cdot 2 + 1 \cdot 9 + (-1) \cdot 2 = 5, & x_2 &= 5, \\ x_3 &= (-3) \cdot 2 + 1 \cdot 9 + 0 \cdot 2 = 3, & x_3 &= 3 \end{aligned}$$

бўлиб, берилган тенгламанинг ечими $X = \begin{pmatrix} 1 \\ 5 \\ 3 \end{pmatrix}$ экан.

63-§. ЎРНИГА ҚЎЙИШЛАР ГРУППАСИ

Фараз қилайлик, n та элементга эга бўлган A тўпلام берилган бўлсин. Бу элементларни $1, 2, 3, \dots, n$ сонлар орқали номерлаб чиқайлик. Унда элементлар табиати бизни қизиқтирмагани учун бу тўпلامни $A = \{1, 2, 3, \dots, n\}$ кўринишда ёзиш мумкин.

1-таъриф. A тўпلامни ўзига биектив (ўзаро бир қийматли) акслантиришга *ўрнига қўйиш* дейилади.

n та элементли A тўпلامда $n!$ (n факториал деб ўқилади ва $n! = 1 \cdot 2 \cdot 3 \dots n$) та ўрнига қўйишлар мавжуд.

Охирги тасдиқни қуйидагича исботлаймиз. Фараз қилайлик, n та катакчалар берилган бўлсин. Уларни $1, 2, 3, \dots, n$ сонлари ёрдамида номерлаш мумкин. Энди катакчаларни неча хил усулда номерлаш мумкин деган масалани қарайлик.

Биринчи катакчани 1 дан n гача бўлган сонлар ёрдамида, яъни n усулда номерлаш мумкин.

Иккинчи катакчани номерлаш учун бизнинг ихтиёримизда $n - 1$ та сон қолади. Демак, уни $n - 1$ усулда номерласак бўлади. Шундай қилиб, биринчи ва иккинчи катакчаларни ҳаммаси бўлиб $n(n - 1)$ та усулда номерлаш мумкин.

Учинчи катакчани номерлаш учун $n - 2$ та сон қолгани учун уни $n - 2$ та усулда, дастлабки учта катакни эса ҳаммаси бўлиб $n(n - 1)(n - 2)$ та усулда номерлаш мумкин. Бу жараёни давом эттирсак, охирги катакчани фақат 1 усулда номерлаш мумкин. Бу тушунчалардан барча n та катак-

чани эса $n(n-1)(n-2)\dots 3\cdot 2\cdot 1 = n!$ та усулда номерлай оламиз.

Шундай қилиб, A тўпламини барча биектив акслантиришлари $n!$ та ўрнига қўйишларни ифодалар экан.

Ўрнига қўйишлар одатда s, t, \dots ҳарфлар орқали белгиланади.

Агар s ўрнига қўйиш деганда 1 нинг қандайдир i_1 га, 2 нинг i_2 га, 3 нинг i_3 га, \dots , n нинг i_n га ўтишини тушунсак, уни қисқача $s = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & \dots & n \\ i_1 & i_2 & i_3 & \dots & i_n \end{pmatrix}$ ($i = \overline{1, n}$) белги ёрдамида ёзамиз. Шундай қилиб, ҳар бир ўрнига қўйиш чекли тўпламини ўзига-ўзини акслантиришдан иборат экан. Бу ерда $1 \rightarrow i_1, 2 \rightarrow i_2, \dots, n \rightarrow i_n$ мосликлар ўринли.

Энди A тўпламининг элементларидан тузилган

$$t = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & \dots & n \\ j_1 & j_2 & j_3 & \dots & j_n \end{pmatrix}$$

ўрнига қўйишни олиб, иккита ўрнига қўйишнинг тенглиги тушунчасини киритайлик.

2-таъриф. Агар $i_k = j_k$ ($k = \overline{1, n}$) бўлса, s ва t ўрнига қўйишлар ўзаро тенг дейилади ва у $s = t$ орқали ёзилади.

Мисол.

$$s = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 4 & 3 & 2 & 5 & 1 \end{pmatrix} \text{ ва } t = \begin{pmatrix} 1 & 3 & 2 & 4 & 5 \\ 4 & 2 & 3 & 5 & 1 \end{pmatrix}$$

ўрнига қўйишлар ўзаро тенгдир.

Агар юқоридаги сатрнинг бирор рақами учун $i_k \neq j_k$ бўлса, $s \neq t$ деб юритилади.

Ўрнига қўйишларнинг ихтиёрий сатридаги элементлар сони шу ўрнига қўйишнинг тартибини белгилайди.

3-таъриф. A тўпламининг ҳар бир i элементини яна i га ўтказувчи e акслантиришга айний ўрнига қўйиш дейилади ва $e = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & \dots & i & \dots & n \\ 1 & 2 & 3 & \dots & i & \dots & n \end{pmatrix}$ орқали белгиланади.

A тўпламининг барча ўзаро бир қийматли акслантиришлар (ўрнига қўйишлари) тўпламини S_n орқали белгилайлик. S_n тўпламининг иккита элементи кўпайтмаси тушунчасини киритамиз.

Иккита s ва t ўрнига қўйишлар кўпайтмаси деганда аввал s , сўнгра t ўрнига қўйишларнинг бажарилишини тушунамиз. Масалан,

$$s = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 3 & 4 & 1 \end{pmatrix}, t = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 3 & 2 & 4 & 1 \end{pmatrix}$$

бўлса,

$$s \cdot t = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 3 & 4 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 3 & 2 & 4 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 4 & 1 & 3 \end{pmatrix},$$

$s \cdot t = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 4 & 1 & 3 \end{pmatrix}$ бўлади. Чунки $1 \rightarrow 2$, $2 \rightarrow 2$ бўлганидан $1 \rightarrow 2$; $2 \rightarrow 3$, $3 \rightarrow 4$ бўлгани учун $2 \rightarrow 4$ бўлади; $3 \rightarrow 4$ ва $4 \rightarrow 1$, у ҳолда $3 \rightarrow 1$; $4 \rightarrow 1$ ва $1 \rightarrow 3$, у ҳолда $4 \rightarrow 3$ бўлади.

Энди $t \cdot s$ ни топайлик:

$$t \cdot s = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 3 & 2 & 4 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 3 & 4 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 4 & 3 & 2 & 1 \end{pmatrix}, t \cdot s = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 4 & 3 & 2 & 1 \end{pmatrix}.$$

Юқоридаги иккита кўпайтмадан $s \cdot t \neq t \cdot s$ экан, деган хулосага келамиз, яъни ўрнига қўйишлар кўпайтмаси коммутатив эмас.

Теорема. *А чекли тўпламнинг барча ўрнига қўйишлар тўплами мультипликатив группа бўлади.*

Исботи. 1. 9-§ да кўриб ўтганимиздек, иккита акслантиришлар композицияси яна акслантириш бўларди. Шунга асосан иккита n -тартибли ўрнига қўйишлар кўпайтмаси яна n -тартибли ўрнига қўйиш бўлади.

2. S_n даги исталган s ўрнига қўйишни айний ўрнига қўйиш (яъни e) га кўпайтирсак, кўпайтма s га тенг бўлади. Чунки $k \rightarrow i_k$ бўлганда $i_k \rightarrow i_k$ бўлади. Демак, $k \rightarrow i_k$ бўлади. Шунинг учун $e \cdot s = s$ бўлади.

3. S_n тўпламнинг исталган s ўрнига қўйиши учун s^{-1} орқали белгиланувчи тескари ўрнига қўйиш мавжуд. Дарҳақиқат,

$$s = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & \dots & n \\ i_1 & i_2 & i_3 & \dots & i_n \end{pmatrix}$$

ўрнига қўйишнинг биринчи ва иккинчи сатрлари ўринларини алмаштирсак, $s^{-1} = \begin{pmatrix} i_1 & i_2 & i_3 & \dots & i_n \\ 1 & 2 & 3 & \dots & n \end{pmatrix}$ ҳосил бўлиб, уларнинг

кўпайтмаси

$$s \cdot s^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & \dots & n \\ i_1 & i_2 & i_3 & \dots & i_n \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} i_1 & i_2 & i_3 & \dots & i_n \\ 1 & 2 & 3 & \dots & n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & \dots & n \\ 1 & 2 & 3 & \dots & n \end{pmatrix} = e$$

бўлади.

4. s , t , k ўрнига қўйишлар кўпайтмаси ассоциатив бўлади (исботланг).

Демак, S_n тўплам элементлари кўпайтириш амалига нисбатан ёпиқ, бирлик элементга эга, ихтиёрий s элемент учун унга тескари s^{-1} элемент мавжуд ва кўпайтириш ассоциатив эканлигини кўрсатдик. Демак, ўрнига қўйишлар тўплами группа экан.

n -тартибли ўрнига қўйишлар группаси баъзан n -даражали симметрик группа деб ҳам юритилади ва $u \in \langle S_n, \cdot, e \rangle$ орқали белгиланади.

64- §. ЖУФТ ВА ТОҚ ЎРНИГА ҚЎЙИШЛАР

1, 2, 3, . . . , n рақамлардан тузилган

$$a_1 a_2 a_3 \dots a_n \quad (1)$$

ўрин алмаштириш берилган бўлсин. (1) да $a_1 < a_2 < \dots < a_n$ шарт бажарилиши мумкин. Агар шу шарт бажарилмаса, (1) ўрин алмаштириш *инверсия* (тартибсизлик) га эга деб юритилади. Демак, (1) ўрин алмаштиришда a_i ($i = \overline{1, n}$) нинг ўнг томонида a_i дан кичик нечта рақам турган бўлса, a_i шунча инверсия ташкил этади дейилади. Агар a_i нинг ўнг томонида a_i дан кичик битта ҳам рақам турган бўлмаса, a_i инверсия ташкил этмайди дейилади.

1-таъриф. (1) ўрин алмаштиришдаги инверсия ташкил этувчи барча рақамларнинг инверсиялари йиғиндиси (1) ўрин алмаштиришнинг *инверсияси* дейилади.

Ҳар бир ўрин алмаштиришдаги инверсиялар сонини аниқлаш масаласи муҳим бўлиб, уни қуйидаги мисолларда кўриб ўтамиз.

Масалан, 5261743 ўрин алмаштиришда нечта инверсия борлигини аниқлайлик. Бунинг учун ҳамма рақамларини чапдан ўнгга томон кўздан кечириб, улар томонидан ташкил этилган инверсиялар йиғиндисини тузамиз. Бу ҳолда 5 рақам тўртта инверсия ташкил этади, чунки унинг ўнг томонида ундан кичик тўртта рақам бор. Худди шунга ўхшаш, 2 рақам битта инверсия, 6 рақам учта инверсия ҳосил қилади. 1 рақам инверсия ташкил этмайди, 7 рақам иккита ва 4 рақам битта инверсия ташкил этади, 3 рақам инверсия ташкил этмайди. Шундай қилиб, 5261743 ўрин алмаштиришдаги инверсиялар сони $4+1+3+2+1=11$ га тенг. Худди шундай усулда 3261745 ўрин алмаштиришдаги инверсиялар сони 8 та эканлигига ишонч ҳосил қиламиз. 1, 2, 3, . . . , n

рақамларнинг $1\ 2\ 3\ \dots\ n$ ўринлаштиришини нормал ўрин алмаштириш дейилади. Унда инверсиялар йўқ, шунинг учун нормал ўрин алмаштиришдаги инверсиялар сони 0 га тенг бўлади. Энг кўп инверсияларга эга бўлган ўрин алмаштириш $1\ 2\ 3\ \dots\ n$ ўрин алмаштиришни тескари тартибда жойлаштириб тузилган $n(n-1)(n-2)\ \dots\ 3\cdot 2\cdot 1$ ўрин алмаштириш бўлади. Ундаги инверсиялар сони ушбуга тенг:

$$(n-1) + (n-2) + \dots + 2 + 1 = \frac{n(n-1)}{2}$$

Масалан, 1234567 ўрин алмаштиришдаги инверсиялар сони 0 га тенг. 7654321 ўрин алмаштиришда эса $\frac{7\cdot 6}{2} = 21$ та инверсия бор.

2-таъриф. Инверсиялар сони жуфт ёки тоқ бўлишига қараб, ўрин алмаштиришни ҳам мос равишда жуфт ёки тоқ ўрин алмаштириш дейилади.

Масалан, 614253 — жуфт ўрин алмаштириш (8 та инверсияга эга) ва 634251 — тоқ ўрин алмаштириш (11 та инверсияга эга).

3-таъриф. Ўрин алмаштиришдаги исталган икки рақамнинг ўрини алмаштириш *транспозиция* дейилади.

Ўрин алмаштиришда a ва b элементларни ўрин алмаштириш билан бажарилган транспозиция $(a; b)$ кўринишда белгиланади. $1, 2, 3, \dots, n$ рақамларнинг иккита ҳар хил ўрин алмаштиришида бир хил $(a; b)$ транспозицияни бажарсак, яна ҳар хил ўрин алмаштиришни ҳосил қилишимиз равшан, чунки бу икки янги ўрин алмаштиришлар тенг десак, улар битта ўрин алмаштиришни ифодалайди. Битта ўрин алмаштиришда яна $(a; b)$ транспозицияни бажариб, ҳеч қачон аввалги иккита ҳар хил транспозицияга ўта олмаймиз. Бу айтилганлардан кўринадики, $1, 2, 3, \dots, n$ ларнинг ҳамма $n!$ та ўрин алмаштиришида бир хил $(a; b)$ транспозицияни бажариш ана шу $n!$ та ҳар хил ўрин алмаштиришни беради.

Масалан, $1, 2, 3$ рақамларнинг $123, 132, 231, 213, 312, 321$ ўрин алмаштиришларида $(1; 3)$ транспозицияни бажарсак, яна ўша $321, 312, 213, 231, 132, 123$ ўрин алмаштиришлар ҳосил бўлади.

1-теорема. Битта транспозиция натижасида ўрин алмаштиришнинг жуфт-тоқлиги ўзгаради.

Исботи. 1. Аввал ўрин алмаштиришда ёнма-ён турган k ва l рақамлар ўринларини алмаштирайлик. У ўрин алмаштиришни қуйидаги кўринишда ёзиш мумкин:

$$AklB, \quad (2)$$

бу ерда A орқали k дан олдин турган, B орқали эса l дан кейин турган рақамлар ўрин алмаштиришларини белгиладик.

(2) ва ($k; l$) транспозицияни бажариб,

$$AlkB \quad (3)$$

ўрин алмаштиришга ўтамыз.

Маълумки, ($k; l$) транспозиция A ўрин алмаштиришдаги исталган a рақамнинг инверсияларига таъсир этмайди, чунки (2) да a нинг ўнг томонидаги k ва l рақамлар (3) да ҳам a нинг ўнг томонидалигича қолади. Бу транспозиция B ўрин алмаштиришдаги исталган рақамнинг ҳам инверсияларига таъсир этмайди, чунки b нинг инверсиялари унинг ўнг томонидаги рақамлар билангина аниқланади.

Шундай қилиб, (2) дан (3) га ўтишда l ва k лар орасида битта инверсия пайдо бўлиши ёки, аксинча, йўқолиши мумкин. Ҳақиқатан, $k < l$ шартда (3) да l рақам k билан битта инверсия ташкил этади ва демак, (2) дан (3) га ўтишда ўрин алмаштиришнинг инверсиялари сони биттага ортади; $k > l$ шартда эса (2) дан (3) га ўтишда k нинг l билан ташкил этган битта инверсияси йўқолади, яъни ўрин алмаштиришнинг инверсиялари сони биттага камаяди. Бундан кўрамизки, ($k; l$) транспозиция натижасида ўрин алмаштиришнинг жуфт-тоқлиги ўзгаради.

2. Энди ўрин алмашинувчи k ва l рақамлар орасида m та $c_1, c_2, c_3, \dots, c_m$ рақам турган деб, яъни ўрин алмаштириш

$$Ak c_1 c_2 \dots c_m l B \quad (4)$$

кўринишга эга деб фараз қиламиз ва (4) даги инверсиялар сони t га тенг бўлсин. Бу ўрин алмаштиришдан ($k; l$) транспозиция орқали

$$Al c_1 c_2 \dots c_m kB \quad (5)$$

ўрин алмаштиришга ўтиш талаб қилинади. Бунинг учун (5) ни (4) дан қуйидагича ҳосил қилишимиз мумкин: k ни кетма-кет c_1 сўнгра c_2 , ундан кейин c_3 ва ҳ. к. c_m ва энг охирида l билан ўрин алмаштирсак,

$$A c_1 c_2 \dots c_m l \cdot k B \quad (6)$$

ўрин алмаштиришга келамиз. Шундай қилиб, (4) да ёнма-ён турган рақамлардан $m + 1$ марта транспозиция бажариб, (6) га ўтамиз. Худди шунга ўхшаш, (6) да l ни кетма-кет c_m , сўнгга c_{m-1} ва ҳ. к. энг кейин c_1 билан ўрин алмаштирсак, (5) ҳосил бўлади. Бунда ҳам (5) ни ҳосил қилиш учун (6) да ёнма-ён турган рақамлардан m марта транспозиция бажарган бўламиз. Демак, (4) да ёнма-ён турган рақамлардан $(m + 1) + m = 2m + 1$ марта, яъни тоқ сон марта транспозициялар бажарсак, (5) ўрин алмаштириш келиб чиқади. Натижада (5) ўрин алмаштиришдаги инверсиялар сони $t + 2m + 1$ та бўлади. t ва $2m + 1$ сонларнинг жуфт-тоқлиги ҳар хил.

Мисол. Жуфт 614253 ўрин алмаштиришда (1, 3) транспозицияни бажарсак, тоқ 634251 ўрин алмаштириш ҳосил бўлади.

2-теорема. $1, 2, 3, \dots, n$ рақамларнинг $n!$ та ўрин алмаштиришларидан $\frac{n!}{2}$ таси жуфт ва $\frac{n!}{2}$ таси тоқ-дир.

Исботи. Жуфт ўрин алмаштиришлар сонини p билан, тоқ ўрин алмаштиришлар сонини q билан белгиласак, $p + q = n!$ бўлади. Ҳамма ўрин алмаштиришларда бир хил $(a; b)$ транспозицияни бажариш билан яна ўша $n!$ ўрин алмаштиришларнинг ўзи келиб чиқишини биламиз. Бунинг натижасида 1-теоремага мувофиқ, жуфт ўрин алмаштиришлар тоқ ўрин алмаштиришларга ва тоқлари, аксинча, жуфтларига ўтади, демак, энди жуфт ўрин алмаштиришлар сони q га ва тоқларининг сони p га тенг бўлиб қолади. Шу сабабли $p = q$ дир. Шундай қилиб, $2p = n!$ да $p = \frac{n!}{2}$ га келамиз.

$1, 2, 3, \dots, n$ рақамларнинг исталган $s = \begin{pmatrix} \gamma_1 & \gamma_2 & \dots & \gamma_n \\ \beta_1 & \beta_2 & \dots & \beta_n \end{pmatrix}$ ўрнига қўйишига мурожаат қиламиз, бунда $\gamma_1, \gamma_2, \dots, \gamma_n$ ва $\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_n$ лар юқоридаги n та рақамнинг қандайдир ўрин алмаштиришларидан иборат. s даги юқори сатрнинг инверсиялари сонини μ билан, пастки сатрнинг инверсиялари сонини ν билан белгилайлик.

3-таъриф. $\mu + \nu$ йиғиндининг жуфт ёки тоқ бўлишига қараб, ўрнига қўйиш жуфт ёки тоқ ўрнига қўйиш деб аталади.

Таърифдан кўринадики, $\gamma_1, \gamma_2, \dots, \gamma_n$ ва $\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_n$

сатрларнинг иккаласи жуфт ёки иккаласи тоқ ўрин алмаштиришларни ифодаласа, s ўрнига қўйиш жуфт бўлади. Сатрлардан бири жуфт, иккинчиси тоқ ўрин алмаштиришни ифодаласа, u ҳолда, s ўрнига қўйиш тоқ бўлади.

Жуфт ўрнига қўйиш мусбат ишорага, тоқ ўрнига қўйиш эса манфий ишорага эга дейилади.

Мисоллар. 1. $S = \begin{pmatrix} 2 & 6 & 3 & 5 & 1 & 4 \\ 4 & 1 & 6 & 2 & 3 & 5 \end{pmatrix}$ ўрнига қўйиш жуфтдир,

чунки юқори сатр 8 та ва пастки сатр 6 та инверсияга эга, яъни $8 + 6 = 14$ жуфт сондир.

2. $t = \begin{pmatrix} 4 & 6 & 3 & 5 & 1 & 2 \\ 4 & 3 & 6 & 2 & 1 & 5 \end{pmatrix}$ ўрнига қўйиш жуфт ўрнига қўйиш бўлади, чунки юқори сатрда 11 та ва пастки сатрда 9 та инверсия мавжуд, яъни $11 + 9 = 20$ жуфт сондир.

3. $u = \begin{pmatrix} 3 & 6 & 2 & 5 & 1 & 4 \\ 6 & 3 & 5 & 2 & 4 & 1 \end{pmatrix}$ тоқ ўрнига қўйиш, чунки юқори сатр 9 та ва пастки сатр 12 та инверсияга эга, яъни $9 + 12 = 21$ тоқ сондир.

3-теорема. 1, 2, 3, . . . , n рақамларнинг $n!$ та ўрнига қўйишларидан $\frac{n!}{2}$ таси жуфт ва $\frac{n!}{2}$ таси тоқдир.

Исботи. Ҳамма ўрнига қўйишларнинг юқори сатрларини нормал $1\ 2\ 3\ \dots\ n$ шаклда ёзиб чиқсак, пастки сатрлари ҳамма $n!$ та ҳар хил ўрин алмаштиришларни ифодалайди. Ҳар бир ўрнига қўйишнинг юқори сатрида 0 та инверсия бўлгани учун, ўрнига қўйишнинг жуфт-тоқлиги пастки сатрдаги инверсияларнинг v сони билан аниқланади, чунки $0 + v = v$. Энди пастки сатрларнинг $\frac{n!}{2}$ таси жуфт ва $\frac{n!}{2}$ таси тоқ ўрин алмаштиришлар бўлгани учун n -тартибли ўрнига қўйишларнинг ҳам $\frac{n!}{2}$ таси жуфт ва $\frac{n!}{2}$ таси тоқ бўлади.

Масалан, 1, 2, 3 рақамларининг 6 та ўрнига қўйишларидан: $\begin{pmatrix} 123 \\ 123 \end{pmatrix}$, $\begin{pmatrix} 123 \\ 231 \end{pmatrix}$, $\begin{pmatrix} 123 \\ 312 \end{pmatrix}$ лари жуфт ва $\begin{pmatrix} 123 \\ 132 \end{pmatrix}$, $\begin{pmatrix} 123 \\ 321 \end{pmatrix}$, $\begin{pmatrix} 123 \\ 213 \end{pmatrix}$ лари тоқ.

4-теорема. Жуфт ўрнига қўйишлар тўплами ўрнига қўйишларни кўпайтириш амалига нисбатан группа ташкил қилади.

Исботи. n -тартибли жуфт ўрнига қўйишлар тўпламини S_n^* орқали белгилаймиз.

1) $\forall t \in S_n^*, \forall s \in S_n^* \Rightarrow st \in S_n^*$, демак, жуфт ўрнига

қўйишлар тўпламида кўпайтириш амали бинар алгебраик амалдир;

2) исталган учта ўрнига қўйишлар кўпайтмаси яна жуфт бўлади;

3) бирлик ўрнига қўйишлар жуфт ўрнига қўйиш бўлади;

4) $\forall S$ жуфт бўлса, унинг сатрларини алмаштиришдан ҳосил бўлган S^{-1} ҳам жуфтдир.

Демак, S_n^* группа бўлади.

Натижа. Тоқ ўрнига қўйишлар тўплами группа эмас, чунки бирлик ўрнига қўйиш тоқ эмас.

М а ш қ л а р

1. Қуйидаги ўрнига қўйишларни кўпайтиринг:

а) $(1\ 2\ 3\ 4\ 5), (1\ 2\ 3\ 4\ 5);$
 $(4\ 2\ 3\ 2\ 4), (3\ 1\ 2\ 1\ 2);$

б) $(a\ b\ c\ d\ c), (a\ b\ c\ d\ e);$
 $(a\ b\ d\ b\ c), (c\ d\ c\ a\ b);$

в) $(1\ 2\ 3\ 4\ 5\ 6), (1\ 2\ 3\ 4\ 5\ 6);$
 $(2\ 3\ 1\ 2\ 1\ 2), (2\ 3\ 1\ 2\ 1\ 6).$

2. $(1\ 2\ 3\ \dots\ n)$ ўрнига қўйиш жуфт бўлиши учун $i_1\ i_2\ \dots\ i_n$ жуфт ўрин алмаштириш бўлиши зарур ва етарли эканлигини исботланг.

65-§. КВАДРАТ МАТРИЦА ДЕТЕРМИНАНТИ

Т а ъ р и ф. n -тартибли

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

квадрат матрицанинг *детерминанти* деб $n!$ та ҳадларнинг

$$\sum_{\alpha} (-1)^{\nu} a_{1\beta_1} a_{2\beta_2} \dots a_{n\beta_n} \quad (1)$$

кўринишдаги йиғиндисига айтилиб, бу йиғинди қуйидаги та-
лабларни қаноатлантиради:

1) (1) йиғиндидаги ҳар бир

$$(-1)^{\nu} a_{1\beta_1} a_{2\beta_2} \dots a_{n\beta_n} \quad (2)$$

ҳад матрицанинг ҳар бир сатри ва ҳар бир устунидан фақат биттадан олинган $a_{1\beta_1}, a_{2\beta_2}, \dots, a_{n\beta_n}$ элементлар қўпайтмасига тенг;

2) $(-1)^{\nu} a_{1\beta_1} a_{2\beta_2} \dots a_{n\beta_n}$ ҳаднинг биринчи $1, 2, 3, \dots, n$ индекслари $a_{1\beta_1}, a_{2\beta_2}, \dots, a_{n\beta_n}$ элементлар турган сатрлар номерларини, иккинчи $\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_n$ индекслари эса бу элементлар турган устунлар номерларини билдиради ва шу билан бирга, иккинчи индекслар $1, 2, 3, \dots, n$ рақамларнинг қандайдир ўрин алмаштиришларини ифодалайди;

3) (1) йиғиндидаги ҳамма $n!$ та ҳадларнинг иккинчи $\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_n$ индекслари бир ҳаддан иккинчи ҳадга ўтиб бориш билан $1, 2, 3, \dots, n$ рақамлардан мумкин бўлган барча $n!$ та ўрин алмаштиришларни тузиб боради;

4) (2) ҳаднинг биринчи $1, 2, 3, \dots, n$ ва иккинчи $\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_n$ индекслари $\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & \dots & n \\ \beta_1 & \beta_2 & \beta_3 & \dots & \beta_n \end{pmatrix}$ ўрнига қўйишни тузгани ҳолда, кўрсаткич бу ўрнига қўйишдаги пастки сатр инверсиялари сонини билдиради.

Шундай қилиб, (1) йиғиндида иккинчи индекслари жуфт ўрин алмаштиришларни ташкил этувчи $\frac{n!}{2}$ та ҳад $((-1)^{\nu} = +1$ бўлганидан) ўз ишоралари билан, иккинчи индекслари тоқ ўрин алмаштиришларни ташкил этувчи $\frac{n!}{2}$ та ҳад эса $((-1)^{\nu} = -1$ бўлганидан) қарама-қарши ишоралар билан олинади.

(1) йиғинди n -тартибли детерминант дейилади, у

$$\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}$$

кўриниш да белгиланади ва унинг горизонтал қаторлари сатрлар, вертикал қаторлари эса устунлар деб аталади. a_{ij} ларни детерминант элементлари дейилади, бунда биринчи i индекс a_{ij} элемент турган сатрнинг номерини, иккинчи j индекс эса шу элемент турган устуннинг номерини билдиради. $a_{11}, a_{22}, \dots, a_{nn}$ элементлар детерминантнинг биринчи (бош) диагонал элементларини, $a_{1n}, a_{2n-1}, \dots, a_{n1}$ элементлар эса унинг иккинчи бош (қўшимча) диагонал эле-

ментларини ташкил этади; n -тартибли детерминант n^2 та элементдан тузилади.

Шундай қилиб, юқоридаги 4 та хоссага эга бўлган ва квадрат матрицалар тўпламини ҳақиқий сонлар тўпламига ўтказувчи ϕ акслантиришга n -тартибли матрицанинг детерминанти дейилар экан.

Натижа. А квадрат матрицанинг D детерминантини

$$D = \sum_{\rho \in S_n} (-1)^\nu a_{\alpha_1 \rho_1} a_{\alpha_2 \rho_2} \dots a_{\alpha_n \rho_n} \quad (3)$$

Йиғинди шаклида ҳам ифодалаш мумкин, бунда ҳамма ҳадларнинг иккинчи $1, 2, \dots, n$ номерлари нормал ҳолда жойлашган бўлиб, биринчи $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$ номерлари ҳамма $n!$ ўрин алмаштиришларни тузади ва ν кўрсаткич $\begin{pmatrix} \alpha_1 & \alpha_2 & \dots & \alpha_n \\ 1 & 2 & \dots & n \end{pmatrix}$ ўрнига қўйишлардаги инверсиялар сонини, ρ эса $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$ ўрин алмаштиришнинг ҳар хил ўзгаришларини, S_n эса ўрин алмаштиришлар тўпламини билдиради.

Таърифга асосан, иккинчи тартибли детерминант қуйидагига тенг;

$$D = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{vmatrix} = \sum_{\rho \in S_2} (-1)^\nu a_{1\beta_1} a_{2\beta_2} = a_{11} a_{22} - a_{12} a_{21},$$

чунки β_1, β_2 ўрин алмаштириш битта 12 жуфт ва битта 21 тоқ ўрин алмаштиришни беради. Биз буни (1) йиғинди асосида ҳосил қилдик. (3) йиғинди асосида ҳам худди шунинг ўзи келиб чиқади:

$$D = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{22} & a_{21} \end{vmatrix} = \sum_{\rho \in S_2} (-1)^\nu a_{\alpha_1 \rho_1} a_{\alpha_2 \rho_2} = a_{11} a_{22} - a_{21} a_{12}.$$

Бундан иккинчи тартибли детерминантни ҳисоблаш қондасини ҳосил қиламиз. Иккинчи тартибли детерминант биринчи диагонал элементлари кўпайтмасидан иккинчи диагонал элементлари кўпайтмасининг айирмасига тенг.

Мисол.

$$\begin{vmatrix} -9 & -5 \\ 3 & 6 \end{vmatrix} = (-9) \cdot 6 - (-5) \cdot 3 = -54 + 15 = -39,$$

$$\begin{vmatrix} -9 & -5 \\ 3 & 6 \end{vmatrix} = -39.$$

Детерминант таърифидан учинчи тартибли детерминантни ҳисоблаш учун ушбу қонда келиб чиқади. (1) йиғиндига кўра

$$D = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{vmatrix} = \sum_{\substack{\rho \in S_3 \\ \sigma \in S_3}} (-1)^{\nu} a_{1\beta_1} a_{2\beta_2} a_{3\beta_3} = \quad (4)$$

$$= a_{11} a_{22} a_{33} + a_{21} a_{32} a_{13} + a_{12} a_{23} a_{31} - a_{13} a_{22} a_{31} -$$

$$- a_{32} a_{23} a_{11} - a_{21} a_{12} a_{33},$$

чунки $\beta_1, \beta_2, \beta_3$ ўрин алмаштириш учта жуфт 123, 231 312 ва учта тоқ 321, 132, 213 ўрин алмаштиришни билди ради.

(3) йиғиндига қараб учинчи тартибли детерминантни ҳисоблашнинг қуйидаги қондасини келтириб чиқарамиз:

Биринчи диагонал элементлари кўпайтмасининг ва асослари шу диагоналга параллел бўлган тенг ёнли иккита учбурчак учларидаги элементлар кўпайтмасининг йиғиндисини тузамиз. Сўнгра, иккинчи диагонал элементлари кўпайтмасининг ва асослари шу диагоналга параллел тенг ёнли иккита учбурчак учларидаги элементлар кўпайтмаларининг йиғиндисини тузиб, биринчи йиғиндидан иккинчисини айирамиз.

Бу қондага 3- тартибли детерминантни ҳисоблашнинг *учбурчак қондаси* деб юритилади.

(3) йиғинди бўйича ҳам худди шу қондага келамиз. Ҳақиқатан,

$$D = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{vmatrix} = \sum_{\rho \in S_3} (-1)^{\nu} a_{\alpha_1} a_{\alpha_2} a_{\alpha_3} =$$

$$= a_{11} a_{22} a_{33} + a_{21} a_{32} a_{13} + a_{31} a_{12} a_{23} - a_{31} a_{22} a_{13} -$$

$$- a_{11} a_{32} a_{23} - a_{21} a_{12} a_{33}.$$

Мисоллар.

$$1. D = \begin{vmatrix} 1 & 2 & 3 \\ -4 & 5 & -6 \\ 7 & 8 & 9 \end{vmatrix} = 1 \cdot 5 \cdot 9 + 2 \cdot (-6) \cdot 7 + (-4) \cdot 3 \cdot 8 - \\ -3 \cdot 5 \cdot 7 - (-4) \cdot 2 \cdot 9 - 1 \cdot (-6) \cdot 7 = 45 - 84 - 96 - 105 + \\ + 72 + 42 = 126, \quad D = 126.$$

$$2. D = \begin{vmatrix} 6 & 0 & -7 \\ -1 & 0 & 3 \\ 8 & 0 & 12 \end{vmatrix} = 6 \cdot 0 \cdot 12 + 0 \cdot 3 \cdot 8 + (-7) \cdot 0 \cdot (-7) - \\ -0 \cdot (-7) \cdot 8 - 6 \cdot 3 \cdot 0 - (-1) \cdot 0 \cdot 12 = 0, \quad D = 0.$$

66-§. ДЕТЕРМИНАНТЛАРНИНГ АСОСИЙ ХОССАЛАРИ

1-хосса. Детерминантни транспонирлаш (яъни устунларини сатр, сатрларини эса устун қилиб ёзиш) унинг қийматини ўзгартирмайди.

Исботи.

$$D = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} = \sum_{\rho \in S_n} (-1)^{\nu} a_{1\rho_1} a_{2\rho_2} \dots a_{n\rho_n} \quad (1)$$

тенглик (айният)нинг икки томонида қуйидаги бир хил иш-ни бажарсак, яъни ҳар бир $a_{i\ell}$ элементни a_{ji} ($i = \overline{1, n}$; $j = \overline{1, n}$) элемент билан ўрин алмаштирсак, (1) дан ушбу

$$D' = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{21} & \dots & a_{n1} \\ a_{12} & a_{22} & \dots & a_{n2} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{1n} & a_{2n} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} = \sum_{\rho \in S_n} (-1)^{\nu} a_{\rho_1 1} a_{\rho_2 2} \dots a_{\rho_n n} \quad (2)$$

детерминант ҳосил бўлади.

(1) ва (2) тенгликларнинг ўнг томонлари бир хил. Шу сабабли, $D' = D$ деган хулосага келамиз. Иккинчидан, D' детерминант D нинг транспонирланганидан иборат эканини кўрамиз.

Бундан, детерминантнинг сатрлари (устунлари) га нисбатан ўринли бўлган ҳар бир хосса унинг устунлари (сатрлари)га нисбатан ҳам ўринли бўлиши келиб чиқади. Шу сабабли, детерминантнинг кейинги хоссаларини фақат сатрлар ёки фақат устунларга нисбатан исботлаш kifоя.

Мисол.

$$\begin{vmatrix} 1 & 2 & -3 \\ 4 & -1 & 8 \\ -7 & 1 & 5 \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} 1 & 4 & -7 \\ 2 & -1 & 1 \\ -3 & 8 & 5 \end{vmatrix} = -156.$$

2-хосса. Детерминантда исталган икки сатр (ёки икки устун) нинг ўринларини алмаштирсак, детерминантнинг фақат ишораси ўзгаради.

Исботи. Бу хоссани устунлар учун исботлайлик. n -тартибли

$$D = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{i1} & a_{i2} & \dots & a_{in} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{j1} & a_{j2} & \dots & a_{jn} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}$$

детерминантнинг исталган

$$(-1)^{\nu} a_{1\beta_1} \dots a_{i\beta_i} \dots a_{j\beta_j} \dots a_{n\beta_n} \quad (3)$$

ҳадини оламиз. Энди D да β_i ва β_j устунларнинг ўринларини алмаштирамиз, у ҳолда янги D_1 детерминант ҳосил бўлади. (3) ҳаддаги $a_{1\beta_1}, \dots, a_{i\beta_i}, \dots, a_{j\beta_j}, \dots, a_{n\beta_n}$ элементлар D_1 нинг ҳар бир сатри ва ҳар бир устунда биттадангина жойлашгани учун бу элементлар кўпайтмасини тегишли ишора билан олсак, D_1 нинг қандайдир ҳадига эга бўламиз. Шу ҳаднинг ишорасини аниқлайлик. Бу ҳадларнинг (3) дан фарқи шундаки, (3) да i -сатр ва β_i -устунда турган $a_{i\beta_i}$ элемент бу ҳадда i -сатр ва β_j -устунда туради. Шунингдек, (3) да j -сатр ва β_j -устунда турган $a_{j\beta_j}$ элемент бу ҳадда j -сатр ва β_i -устунда туради. Демак, (3) ва бу ҳадларга жуфт-тоқлиги ҳар бир

$$\begin{pmatrix} 1 & \dots & i & \dots & j & \dots & n \\ \beta_1 & \dots & \beta_i & \dots & \beta_j & \dots & \beta_n \end{pmatrix} \text{ ва } \begin{pmatrix} 1 & \dots & i & \dots & j & \dots & n \\ \beta_1 & \dots & \beta_j & \dots & \beta_i & \dots & \beta_n \end{pmatrix}$$

ўрнига қўйишлар мос келади. Бундан кўринадики, бу ҳад (3) дан фақат ишора билангина фарқ қилиб,

$$(-1)^{\nu} a_{1\beta_1} \dots a_j \beta_j \dots a_{i\beta_i} \dots a_{n\beta_n} \quad (4)$$

шаклга эга бўлади. Шундай қилиб, D_1 нинг ҳар бир ҳади D нинг мос ҳадини -1 га кўпайтиришдан ҳосил бўлади деган хулосага келамиз.

Мисол.

$$D = \begin{vmatrix} 2 & 3 & -1 \\ 4 & 2 & 5 \\ -2 & 6 & 3 \end{vmatrix} = 12 - 30 - 24 - 4 - 60 - 36 = -142,$$

$$D = -142,$$

$$D_1 = \begin{vmatrix} 2 & -1 & 3 \\ 4 & 5 & 2 \\ -2 & 3 & 6 \end{vmatrix} = 60 + 4 + 36 + 30 - 12 + 24 = 142, \quad D_1 = 142.$$

Энди, D_1 да иккита сатр (ёки иккита устун) нинг ўринларини алмаштирсак ва уни D_2 орқали белгиласак, у ҳолда $D_2 = D$ бўлади. Ҳақиқатан, $D_2 = -D_1 = -(-D) = (-1)^2 D = D$ келиб чиқади. Шунингдек, $D_3 = -D_2 = -D$ ва ҳ.к. Умуман, D нинг иккитадан сатр ёки устунларини ўрин алмаштириш жараёнида ҳосил бўладиган D_m детерминант учун $D_m = (-1)^m D$ ёки

$$D = (-1)^m D_m \quad (5)$$

тенглик ўринли.

Натижа. Иккита сатри (ёки устуни) бир хил бўлган детерминант нолга тенг (исботланг).

Мисол.

$$D = \begin{vmatrix} 2 & 3 & 2 \\ -1 & 6 & -1 \\ 5 & -4 & 5 \end{vmatrix} = 60 - 15 + 8 - 60 + 15 - 8 = 0, \quad D = 0.$$

3-хосса. Детерминантнинг бирор сатри (ёки устуни) даги элементлари m умумий кўпайтувчига эга бўлса, m ни детерминант белгиси ташқарисига чиқариш мумкин.

Исботи. D_1 детерминантнинг i -сатр элементлари умумий m кўпайтувчига эга бўлсин.

$$D = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ ma_{i1} & ma_{i2} & \dots & ma_{in} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} = \sum_{\rho \in S_n} (-1)^\nu a_{1\beta_1} a_{2\beta_2} \dots ma_{i\beta_i} \dots a_{n\beta_n}.$$

Йиғиндининг ҳамма ҳадларидаги m умумий Γ кўпайтувчи-ни қавсдан ташқарига чиқарсак, ўнг томондаги йиғинди

$$m \sum_{\rho \in S_n} (-1)^\nu a_{1\beta_1} a_{2\beta_2} \dots a_{n\beta_n}$$

кўринишни олади. Демак,

$$\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ ma_{i1} & ma_{i2} & \dots & ma_{in} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} = m \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{i1} & a_{i2} & \dots & a_{in} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}$$

тенглик ўринли.

Н а т и ж а. Детерминантнинг бирор сатри (устуни) бошқа сатр (устун)га пропорционал бўлса, бу детерминант нолга тенг (исботланг).

4- х о с с а. n -тартибли детерминантда i -сатр элементлари m та қўшилувчининг йиғиндиларидан иборат бўлса, яъни

$$D = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ \sum_{k=1}^m a_{i1}^{(k)} & \sum_{k=1}^m a_{i2}^{(k)} & \dots & \sum_{k=1}^m a_{in}^{(k)} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}$$

бўлса, D детерминант m та n -тартибли D_1, D_2, \dots, D_m детерминантлар йиғиндисига тенг. Бу детерминантларнинг i -сатрлари мос равишда D даги i -сатрни ифодаловчи йиғиндиларнинг $1, 2, \dots, m$ қўшилувчиларидан тузилади, қолган сатрлари эса D детерминантдагидек бўлади.

Исботи. Агар!

$$\begin{aligned} a_{i1}^{(1)} &= a_{i1}, & a_{i2}^{(2)} &= b_{i1}, & \dots, & a_{i1}^{(k)} &= c_{i1}; \\ a_{i2}^{(1)} &= a_{i2}, & a_{i2}^{(2)} &= b_{i2}, & \dots, & a_{i2}^{(k)} &= c_{ik} \\ & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{in}^{(1)} &= a_{in}, & a_{in}^{(2)} &= b_{i2}, & \dots, & a_{in}^{(k)} &= c_{in} \end{aligned}$$

десак, у ҳолда D детерминант

$$D = \sum_{\rho \in S_n} (-1)^\nu a_{1\beta_1} a_{2\beta_2} \dots (a_{i\beta_i} + b_{i\beta_i} + \dots + c_{i\beta_i}) \dots a_{n\beta_n}$$

Йиғиндига тенг бўлади. Бу йиғинди эса қуйидаги m та қўшилувчилар йиғиндисига ёйилади:

$$\sum_{\rho \in S_n} (-1)^\nu a_{1\beta_1} a_{2\beta_2} \dots a_{i\beta_i} \dots a_{n\beta_n} + \sum_{\rho \in S_n} (-1)^\nu a_{1\beta_1} a_{2\beta_2} \dots b_{i\beta_i} \dots a_{n\beta_n} + \dots + \sum_{\rho \in S_n} (-1)^\nu a_{1\beta_1} a_{2\beta_2} \dots c_{i\beta_i} \dots a_{n\beta_n}$$

Ҳосил бўлган йиғиндилар 4-хоссада айтилган D_1, D_2, \dots, D_m детерминантларни ифодалайди.

Мисол.

$$\begin{vmatrix} 2 & -3 & 1 & 4 \\ 1 & +5 & 2 & -1 \\ 3 & +2 & 3 & 5 \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} 2 & 1 & 4 \\ 1 & 2 & -1 \\ 3 & 3 & 5 \end{vmatrix} + \begin{vmatrix} -3 & 1 & 4 \\ 5 & 2 & -1 \\ 2 & 3 & 5 \end{vmatrix}$$

$$\begin{aligned} \text{Ҳақиқатан, } & (2-3) \cdot 2 \cdot 5 + (3+2) \cdot 1 \cdot (-1) + (1+5) \cdot 3 \cdot 4 - \\ & - (3+2) \cdot 2 \cdot 4 - (2-3) \cdot 3 \cdot (-1) - (1+5) \cdot 1 \cdot 5 = \\ & = -10 - 5 + 72 - 40 - 3 - 30 = -16, \\ & 20 - 3 + 12 - 24 + 6 - 5 + (-30 - 2 + 60 - 16 - 9 - \\ & - 25) = 6 - 22 = -16. \end{aligned}$$

$$\begin{vmatrix} 1 & +2 & 4 & -7 \\ 3 & -1 & 5 & +1 \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} 1 & 4 \\ 3 & 5 \end{vmatrix} + \begin{vmatrix} 1 & -7 \\ 3 & 1 \end{vmatrix} + \begin{vmatrix} 2 & 4 \\ -1 & 5 \end{vmatrix} + \begin{vmatrix} 2 & -7 \\ -1 & 1 \end{vmatrix}$$

Икки томон бир хил натижани беради, яъни

$$\begin{aligned} (1+2)(5+1) - (4-7)(3-1) &= 3 \cdot 6 + 3 \cdot 2 = 24, \\ (5-12)(1+21) + (10+4) + (2-7) &= \\ = -7 + 22 + 14 - 5 &= 24. \end{aligned}$$

Н а т и ж а. Детерминантда бирор сатр (устун)нинг элементларини қандайдир сонга кўпайтириб, бу кўпайтмаларни бошқа сатр (устун)нинг мос элементларига қўшсак, детерминант ўзгармайди (исботланг).

67-§. МИНОР ВА АЛГЕБРАИК ТУЛДИРУВЧИЛАР

Тартиби 3 дан катта бўлган детерминантларни ҳисоблашнинг тайёр формуласи (гаърифидан бўлак) мавжуд эмас. Шунинг учун юқори тартибли детерминантларни ҳисоблаш пайтида уларнинг тартибларини пасайтириш муҳимдир. Ҳозир шу масалани баён этишга киришамиз.

Қуйидаги таърифни берамиз:

1- таъриф. n - тартибли детерминантнинг исталган r та сатри ва r та устунини ($1 \leq r \leq n-1$) ўчириб, уларнинг ўчирилган жойларидаги кесишган элементларни берилган детерминантдагидек тартибда олиб, бу элементлардан r - тартибли детерминант тузсак, бу детерминант берилган детерминантнинг r - тартибли минори деб аталади.

2- таъриф. Детерминантда r та сатр ва r та устунни ўчириб, ўчирилмасдан қолган элементлардан берилган детерминантдагидек тартибда олиб, $(n-r)$ - тартибли детерминант тузсак, у детерминант r - тартибли минорга қўшимча минор дейилади.

Мисол.

$$\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} & a_{15} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} & a_{25} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} & a_{35} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} & a_{45} \\ a_{51} & a_{52} & a_{53} & a_{54} & a_{55} \end{vmatrix}$$

детерминантда биринчи ва бешинчи сатрларни, учинчи ва тўртинчи устунларни ўчирайлик. Ўчиришдаги кесишган жойлардаги элементлардан тузилган

$$\begin{vmatrix} a_{13} & a_{14} \\ a_{53} & a_{54} \end{vmatrix}$$

иккинчи тартибли детерминант берилган детерминантнинг 2- тартибли минори дейилади. Детерминантдаги ўчирилмай қолган элементлардан

$$\begin{vmatrix} a_{21} & a_{22} & a_{25} \\ a_{31} & a_{32} & a_{35} \\ a_{41} & a_{42} & a_{45} \end{vmatrix}$$

детерминантни тузайлик. Бу детерминант юқорида ҳосил қилинган 2- тартибли минорга қўшимча минор дейилади.

Хусусий ҳолда, $r = 1$ бўлиши, яъни D детерминантда битта сатр ва битта устун ажратилиши мумкин. У вақтда ажратилган сатр ва устуннинг кесишган жойида биттагина элемент турган бўлиб, M минор биттагина элементдан тузилади. Уни 1-тартибли минор деб атаймиз. Бу ҳолда M қўшимча минор $(n - 1)$ -тартибли бўлади.

Агар i -сатр ва j -устун ажратилса, уларнинг кесишган жойида a_{ij} элемент тургани учун, $M = a_{ij}$ бўлади. Бу ҳолда қўшимча минор \overline{M}_{ij} кўринишда белгиланиб, a_{ij} элементнинг минори дейилади. Масалан, юқоридаги 5-тартибли детерминантда a_{34} элементнинг минори

$$\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{15} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{25} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{45} \\ a_{51} & a_{52} & a_{53} & a_{55} \end{vmatrix}$$

бўлиб, у D дан a_{34} элемент турган учинчи сатр ва тўртинчи устунни ўчириш орқали ҳосил қилинди.

3-таъриф. D детерминантдаги r -тартибли M минорнинг шу детерминантда иштирок этган сатр ва устунлар номерларини мос равишда k_1, k_2, \dots, k_r ва l_1, l_2, \dots, l_r деб белгиласак, у ҳолда $(-1)^{k_1+k_2+\dots+k_r+l_1+l_2+\dots+l_r}$ даражанинг \overline{M} қўшимча минорга кўпайтмаси M минорнинг алгебраик тўлдирувчиси (ёки M минорга мос алгебраик тўлдирувчи) дейилади.

Алгебраик тўлдирувчини A орқали белгиласак, таърифга кўра,

$$A = (-1)^{k_1+k_2+\dots+k_r+l_1+l_2+\dots+l_r} \overline{M}$$

бўлади. M минор битта a_{ij} элементни ифодалаганда, бу элементнинг алгебраик тўлдирувчиси A_{ij} орқали белгиланиб, у ҳолда $A_{ij} = (-1)^{i+j} \overline{M}_{ij}$ бўлади.

Мисол. Ушбу

$$M = \begin{vmatrix} a_{13} & a_{14} \\ a_{53} & a_{54} \end{vmatrix}$$

минор юқоридаги 5-тартибли детерминант 1,5 номерли сатрлар ва 3, 4 номерли устунлар иштирокида тузилгани учун унинг алгебраик тўлдирувчиси

$$A = (-1)^{1+5+3+4} \begin{vmatrix} a_{21} & a_{22} & a_{25} \\ a_{31} & a_{32} & a_{35} \\ a_{41} & a_{42} & a_{45} \end{vmatrix} = - \begin{vmatrix} a_{21} & a_{22} & a_{25} \\ a_{31} & a_{32} & a_{35} \\ a_{41} & a_{42} & a_{45} \end{vmatrix}$$

бўлади.

a_{34} элементнинг алгебраик тўлдирувчиси эса қуйидагидан иборат:

$$A_{34} = (-1)^{3+4} \overline{M}_{34} = -\overline{M}_{34} = - \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{15} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{25} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{45} \\ a_{51} & a_{52} & a_{53} & a_{55} \end{vmatrix}.$$

Бундан кейин, D детерминантни ифодаловчи $\sum_{\rho \in S_n} (-1)^\nu a_{1\beta_1} a_{2\beta_2}$

$\dots a_{n\beta_n}$ йиғиндининг ҳар бир $(-1)^\nu a_{1\beta_1} a_{2\beta_2} \dots a_{n\beta_n}$ ҳадини қисқача D нинг ҳади деб ҳам айтамыз.

1-теорема. D детерминантдаги M минорнинг исталган ҳадини шу минорга мос A алгебраик тўлдирувчининг исталган ҳадига кўпайтирсак, D нинг ҳади ҳосил бўлади, яъни MA кўпайтманинг исталган ҳади D нинг ҳадидан иборат.

Исботи. Биз n -тартибли D детерминантда r -тартибли минорни ва унга мос $(n-r)$ -тартибли A алгебраик тўлдирувчини олиб, қуйидаги иккита ҳолни текширамыз.

1-ҳол. M минор D нинг юқори чап бурчагида, \overline{M} қўшимча минор эса унинг пастки ўнг бурчагида жойлашган, яъни

$$D = \begin{vmatrix} a_{11} & \dots & a_{1r} & a_{1r+1} & \dots & a_{1n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ & & M & & & \\ a_{r1} & \dots & a_{rr} & a_{rr+1} & \dots & a_{rn} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{r+11} & \dots & a_{r+1r} & a_{r+1r+1} & \dots & a_{r+1n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & \dots & a_{nr} & a_{nr+1} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}$$

бўлсин. M минорнинг A алгебраик тўлдирувчиси қуйидагига тенг:

$$A = (-1)^{(1+2+\dots+r)+(1+2+\dots+r)} \overline{M} = (-1)^{2(1+2+\dots+r)} \overline{M}, \quad A = \overline{M}.$$

M минорнинг исталган ҳади

$$(-1)^p a_{1\beta_1} a_{2\beta_2} \dots a_{r\beta_r} \quad (1)$$

кўринишга эга, бунда p кўрсаткич $\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_n$ ўрин алмаштиришдаги инверсиялар сонидан иборат. $A = \overline{M}$ алгебраик тўлдирувчининг исталган ҳади эса

$$(-1)^q a_{r+1} a_{r+2} \dots a_{n\beta_n} \quad (2)$$

кўринишга эга бўлиб, бунда q кўрсаткич $\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_n$ ўрин алмаштиришдаги инверсиялар сонидан иборат. $\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_n$ ўрин алмаштиришда $p + q$ та инверсия мавжуд, чунки (1) нинг элементлари (2) нинг элементларидан кичик бўлгани сабабли (1) даги рақамлар (2) дагилар билан инверсия ташкил этмайди. Шу сабабли юқоридаги иккита (1) ва (2) ҳаднинг кўпайтмаси худди D нинг ҳадини беради.

2-ҳол. M минор D нинг қандайдир k_1, k_2, \dots, k_r номерли сатрлари ва l_1, l_2, \dots, l_r номерли устунларини ишғол этади ва $k_1 < k_2 < \dots < k_r, l_1 < l_2 < \dots < l_r$ тенгсизликлар бажарилади, деб фараз қилайлик. Иккинчи ҳолни биринчи ҳолга қуйидагича келтирамиз: k_1 -сатрни ўзидан юқоридаги $(k_1 - 1)$ та сатр билан бирма-бир ўрин алмаштириб, биринчи сатрга кўчирамиз; k_2 -сатрни эса ўзидан юқоридаги $(k_2 - 2)$ та сатр билан бирма-бир ўрин алмаштириб, иккинчи сатрга кўчирамиз ва ҳ.к., энг охирида, k_r -сатрни юқоридаги $(k_r - r)$ та сатр билан ўрин алмаштириб, r -сатрга кўчирамиз. Натижада

$$(k_1 - 1) + (k_2 - 2) + \dots + (k_r - r) = (k_1 + k_2 + \dots + k_r) - (1 + 2 + \dots + r)$$

марта ўрин алмаштиришдан кейин M минор D нинг юқори қисмига ўтади. Худди шунга ўхшаш, устунларни ўзаро $(l_1 + l_2 + \dots + l_r) - (1 + 2 + \dots + r)$ марта ўрин алмаштириш натижасида l_1, l_2, \dots, l_r -устунларни мос равишда, биринчи, иккинчи, \dots, r -ўринларга келтирамиз. Демак, иккитадан сатр ёки устунларни

$$(k_1 + k_2 + \dots + k_r + l_1 + l_2 + \dots + l_r) - 2(1 + 2 + \dots + r)$$

марта ўрин алмаштиришлар натижасида D дан ҳосил бўлган янги детерминантда M минор юқори чап бурчакни, \overline{M} қўшимча минор эса пастки ўнг бурчакни ишғол этади. Шу билан бирга, детерминантларнинг иккинчи хоссасига асосан

$$D = (-1)^{(k_1 + k_2 + \dots + k_r + l_1 + l_2 + \dots + l_r) - 2(1 + 2 + \dots + r)} \cdot \overline{D} = (-1)^{k_1 + k_2 + \dots + k_r + l_1 + l_2 + \dots + l_r} \cdot \overline{D} \quad (3)$$

муносабат бажарилади.

Биринчи ҳолга кўра M нинг исталган ҳадини \overline{M} нинг исталган ҳадига кўпайтирсак, \overline{D} нинг ҳади ҳосил бўлади. Энди (3) га мувофиқ, M нинг исталган ҳадини

$$(-1)^{k_1+k_2+\dots+k_r+l_1+l_2+\dots+l_r} \cdot \overline{M} = A$$

нинг исталган ҳадига кўпайтириш D нинг ҳадини беради.

2-теорема (Лаплас теоремаси). n -тартибли D детерминантда танланган r та ихтиёрий сатр (ёки устун) лардан ҳамма r -тартибли минорларни тузиб ва уларни мос алгебраик тўлдирувчиларига кўпайтириб, бу кўпайтмалар қўшилса, ҳосил бўлган йиғинди D детерминантга тенг бўлади.

Исботи. D детерминантда қандайдир r та ($1 \leq r \leq n-1$) сатрни танлаб, улардан тузиладиган ҳамма r -тартибли минорларни M_1, M_2, \dots, M_t ва уларга мос алгебраик тўлдирувчиларни A_1, A_2, \dots, A_t орқали белгилайлик. У ҳолда

$$D = M_1 A_1 + M_2 A_2 + \dots + M_t A_t \quad (4)$$

тенгликни исботлашимиз лозим. 1-теоремага асосан, ҳар бир $M_i A_i$ кўпайтманинг ҳадлари D нинг ҳадларидан иборат. Шу билан бирга ҳеч қайси икки $M_i A_i$ ва $M_j A_j$ кўпайтма бир хил ҳадларга эга эмас, чунки M_i ва M_j минорлар бир-бирдан камида битта устун билан фарқ қилади.

Энди (4) нинг ўнг томонида $n!$ та ҳад борлигини кўрсатамиз. Ҳар бир M_i минор r -тартибли детерминант сифатида $r!$ та ҳадга ва шунингдек, A_i алгебраик тўлдирувчи $(n-r)$ -тартибли детерминант сифатида $(n-r)!$ та ҳадга эга. Шу сабабли $M_i \cdot A_i$ кўпайтмада $r!(n-r)!$ та ҳар хил ҳад мав-

жуд. Демак $\sum_{i=1}^t M_i A_i$ йиғиндидаги ҳамма ҳар хил ҳадлар сони $r!(n-r)!t$ га тенг. Энди, t пинг қийматини аниқлаймиз. Ажратилган r та сатр ҳамда D да мавжуд бўлган n та устунлар ёрдамида тузиладиган r -тартибли M_i минорлар сони n элементли тўпلامдан ажратилган r элементли қисм тўпلامлар сонига тенг бўлиб, у $C_n^r = \frac{n!}{r!(n-r)!}$ формула ёрдамида ҳисобланади

Шундай қилиб, (4) нинг ўнг томонида

$$r!(n-r)!t = r!(n-r)! \frac{n!}{r!(n-r)!} = n!$$

та ҳад мавжуд бўлиб, бу билан (4) тенглик тасдиқланади.

(4) тенглик D детерминантнинг r -тартибли минорлари бўйича ёйилмаси дейилади.

Мисол.

$$D = \begin{vmatrix} 2 & 1 & 3 & 4 \\ -1 & 3 & -2 & 5 \\ 0 & 5 & 4 & 2 \\ 1 & 2 & -3 & 1 \end{vmatrix}$$

детерминантни 2-тартибли минорлар бўйича ёйлик. Масалан, биринчи ва иккинчи сатрларни танлаб, бу икки сатр ва тўрт устундан $C_4^2 = \frac{4!}{2!2!} = 6$ та 2-тартибли минорлар тузамиз.

Улар қуйидагилардан иборат:

$$\begin{vmatrix} 2 & 1 \\ -1 & 3 \end{vmatrix} = 7, \quad \begin{vmatrix} 2 & 3 \\ -1 & -2 \end{vmatrix} = -1, \quad \begin{vmatrix} 2 & 4 \\ -1 & 5 \end{vmatrix} = 14, \quad \begin{vmatrix} 1 & 3 \\ 3 & -2 \end{vmatrix} = -11, \\ \begin{vmatrix} 1 & 4 \\ 3 & 5 \end{vmatrix} = -7, \quad \begin{vmatrix} 3 & 4 \\ -2 & 5 \end{vmatrix} = 23.$$

Бу минорларга мос алгебраик тўлдирувчилар қуйидагиларга тенг:

$$\begin{aligned} (-1)^{1+2+1+2} \begin{vmatrix} 4 & 2 \\ -3 & 1 \end{vmatrix} &= 10, \quad (-1)^{1+2+1+3} \begin{vmatrix} 5 & 2 \\ 2 & 1 \end{vmatrix} = -1, \\ (-1)^{1+2+1+4} \begin{vmatrix} 5 & 4 \\ 2 & -3 \end{vmatrix} &= -23, \quad (-1)^{1+2+2+3} \begin{vmatrix} 0 & 2 \\ 1 & 1 \end{vmatrix} = -2, \\ (-1)^{1+2+2+4} \begin{vmatrix} 0 & 4 \\ 1 & -3 \end{vmatrix} &= 4, \quad (-1)^{1+2+3+4} \begin{vmatrix} 0 & 5 \\ 1 & 2 \end{vmatrix} = -5. \end{aligned}$$

Демак,

$$\begin{aligned} D &= 7 \cdot 10 + (-1)(-1) + 14(-23) + (-11)(-2) + \\ &+ (-7) \cdot 4 + 23(-5) = 70 + 1 - 322 + 22 - 28 - \\ &- 115 = -372. \quad D = -372. \end{aligned}$$

68-§. ДЕТЕРМИНАНТНИ САТР ЕКИ УСТУН ЭЛЕМЕНТЛАРИ БЎЙИЧА ЁЙИШ

Лаплас теоремасида $r = 1$ бўлса, яъни D детерминантда битта i -сатр ажратилса, у ҳолда M_1, M_2, \dots, M_i минорлар, биринчи тартибли минорлар сифатида, шу i -сатрнинг $a_{i1}, a_{i2}, \dots, a_{in}$ элементларидан иборат бўлади. A_1, A_2, \dots, A_i алгебраик тўлдирувчилар бу вақтда $a_{i1}, a_{i2}, \dots, a_{in}$ элементларнинг $A_{i1}, A_{i2}, \dots, A_{in}$ алгебраик тўлдирувчиларига айланади ва 67-§ даги (4) тенглик

$$D = a_{i1} A_{i1} + a_{i2} A_{i2} + \dots + a_{in} A_{in}$$

кўринишни олади. Бу йигинди D детерминантнинг i -сатр элементлари бўйича ёйилмаси дейилади.

Шундай қилиб, i -сатрнинг $a_{i1}, a_{i2}, \dots, a_{in}$ элементларини ўзининг $A_{i1}, A_{i2}, \dots, A_{in}$ алгебраик тўлдирувчиларига кўпайтириб (ёки j -устуннинг $a_{1j}, a_{2j}, \dots, a_{nj}$ элементларини ўзининг алгебраик тўлдирувчиларига кўпайтириб) қўшсак, ҳосил бўлган йигинди D детерминантга тенг бўлади.

Мисол.

$$D = \begin{vmatrix} 2 & 1 & 3 & 4 \\ -1 & 3 & -2 & 5 \\ 0 & 5 & 4 & 2 \\ 1 & 2 & -3 & 1 \end{vmatrix}$$

детерминантни аввал иккинчи сатр, сўнгра учинчи устун элементлари бўйича ёйлик:

$$\begin{aligned} D &= (-1)(-1)^{2+1} \begin{vmatrix} 1 & 3 & 4 \\ 5 & 4 & 2 \\ 2 & -3 & 1 \end{vmatrix} + 3 \cdot (-1)^{2+2} \begin{vmatrix} 2 & 3 & 4 \\ 0 & 4 & 2 \\ 1 & -3 & 1 \end{vmatrix} + \\ &+ (-2)(-1)^{2+3} \begin{vmatrix} 2 & 1 & 4 \\ 0 & 5 & 2 \\ 1 & 2 & 1 \end{vmatrix} + 5 \cdot (-1)^{2+4} \begin{vmatrix} 2 & 1 & 3 \\ 0 & 5 & 4 \\ 1 & 2 & -3 \end{vmatrix} = (4 + 12 - \\ &- 60 - 32 - 15 + 6) + 3(8 + 6 - 16 + 12) + \\ &+ 2(10 + 2 - 20 - 8) + 5(-30 + 40 - 15 - 16) = \\ &= -85 + 30 - 32 - 285 = -372, \quad D = -372. \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} D &= 3 \cdot (-1)^{1+3} \begin{vmatrix} -1 & 3 & 5 \\ 0 & 5 & 2 \\ 1 & 2 & 1 \end{vmatrix} + (-2)(-1)^{2+3} \begin{vmatrix} 2 & 1 & 4 \\ 0 & 5 & 2 \\ 1 & 2 & 1 \end{vmatrix} + \\ &+ 4(-1)^{3+3} \begin{vmatrix} 2 & 1 & 4 \\ -1 & 3 & 5 \\ 1 & 2 & 1 \end{vmatrix} + (-3)(-1)^{4+3} \begin{vmatrix} 2 & 1 & 4 \\ -1 & 3 & 5 \\ 0 & 5 & 2 \end{vmatrix} = \\ &= 3(-5 + 6 - 25 + 4) + 2(10 + 2 - 20 - 8) + \\ &+ 4(6 + 5 - 8 - 12 - 20 + 1) + 3(12 - 20 - 50 + 2) = \\ &= -60 - 32 - 112 - 168 = -372, \quad D = -372. \end{aligned}$$

1-натиж а. Детерминантда i -сатр (ёки j -устун) нинг a_{ij} дан бошқа ҳамма элементлари 0 бўлса, у ҳолда $D = a_{ii} \cdot A_{ij}$ бўлади.

Исботи. Детерминантни i -сатр (ёки j -устун) элементлари бўйича ёйиб, қуйидагини ҳосил қиламиз:

$$D = 0 \cdot A_{i1} + \dots + a_{ij} A_{ij} + \dots + 0 \cdot A_{in} = a_{ij} A_{ij}$$

ёки

$$D = 0 \cdot A_{1j} + \dots + a_{ij} A_{ij} + \dots + 0 \cdot A_{nj} = a_{ij} A_{ij}.$$

2- натижа. Бош диагоналнинг бир томонида фақат ноллар бўлган детерминант бош диагонал элементларининг кўпайтмасига тенг.

Исботи. Ушбу

$$D = \begin{vmatrix} a_{11} & 0 & 0 & \dots & 0 \\ a_{21} & a_{22} & 0 & \dots & 0 \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & a_{n3} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}$$

детерминант берилган бўлсин, бунда бош диагоналнинг юқоридаги ҳамма элементлари нолга тенг. D ни биринчи сатр элементлари бўйича ёйиб:

$$D = a_{11} \begin{vmatrix} a_{22} & 0 & \dots & 0 \\ a_{32} & a_{33} & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n2} & a_{n3} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}$$

ни ҳосил қиламиз. Унг томондаги детерминантни яна биринчи сатр элементлари бўйича ёйиб, қуйидагига келаемиз:

$$D = a_{11} a_{22} \begin{vmatrix} a_{33} & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots \\ a_{n3} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}$$

ва ҳ. к. Бу жараёни охиригача давом эттириб,

$$D = a_{11} a_{22} \dots a_{nn}$$

га эга бўламиз.

Хусусий ҳолда:

$${}^n \underbrace{\begin{vmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & 1 \end{vmatrix}}_n = 1^n = 1 \text{ ва } \begin{vmatrix} -1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & -1 & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & -1 \end{vmatrix} = (-1)^n$$

$$\begin{vmatrix} 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 1 & 0 & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 1 & \dots & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & \dots & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & 0 \end{vmatrix} = (-1)^{\frac{n(n-1)}{2}}$$

бўлади, чунки $n, n-1, n-2, \dots$ устунларни $1, 2, 3, \dots$ устунлар билан алмаштирганда бу детерминант ўз ишорасини $(-1)^{(n-1) + (n-2) + \dots + 2+1} = (-1)^{\frac{n(n-1)}{2}}$ марта алмаши-

тириб, бош диагонал элементлари 1 дан, қолган элементлари эса ноллардан иборат детерминантга айланади.

Теорема. D детерминантнинг битта сатри (устуни) даги элементларни бошқа сатр (устун)даги мос элементларнинг алгебраик тўлдирувчиларига кўпайтириб, натижаларни қўйсак, йиғинди нолга тенг бўлади, яъни

$$a_{i1} A_{j1} + a_{i2} A_{j2} + \dots + a_{in} A_{jn} = 0 \quad (i \neq j) \quad (1)$$

$$a_{1k} A_{1k} + a_{2k} A_{2k} + \dots + a_{nk} A_{nk} = 0 \quad (k \neq l) \quad (2)$$

Исботи. Масалан, (1) нинг тўғрилигини кўрсатайлик. D детерминантни j -сатр элементлари бўйича ёямиз:

$$\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{i1} & a_{i2} & \dots & a_{in} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{j1} & a_{j2} & \dots & a_{jn} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} = a_{j1} A_{j1} + a_{j2} A_{j2} + \dots + a_{jn} A_{jn}. \quad (3)$$

$A_{j1}, A_{j2}, \dots, A_{jn}$ алгебраик тўлдирувчиларга j -сатр элементлари кирмайди (чунки бу алгебраик тўлдирувчиларни тузишда маълумки, j -сатр ўчирилади). Энди, (3) тенглик (айният) нинг икки томонда $a_{j1}, a_{j2}, \dots, a_{jn}$ элементлар ўрнига мос равишда $a_{i1}, a_{i2}, \dots, a_{in}$ ларни оламиз.

$$\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{i1} & a_{i2} & \dots & a_{in} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{i1} & a_{i2} & \dots & a_{in} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} = a_{i1} A_{j1} + a_{i2} A_{j2} + \dots + a_{in} A_{jn}.$$

Бу детерминант нолга тенг, чунки унинг икки сатри бир хилдир.

(2) тенглик ҳам худди шундай исботланади.

69-§. МАТРИЦА МИНОРЛАРИ

(m, n) турли қуйидаги матрица берилган бўлсин:

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{bmatrix}$$

Агар $m \leq n$ бўлса, бу матрица элементларидан r - тартибли ($1 \leq r \leq m$) минорлар тузиш мумкин.

54, 55-параграфларда матрица рангини аниқлашнинг иккита усулини баён этган эдик. Ҳозир матрица рангини аниқлашнинг яна бир усули тўғрисида тўхталиб ўтамыз.

1-теорема. *А матрицанинг ранги унинг нолдан фарқли минорларидан энг юқори тартиблисининг тартибига тенг.*

Исботи. Нолдан фарқли энг юқори тартибли D минор A матрицанинг юқори чап бурчагида жойлашган деб фараз қиламиз.

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1r} & a_{1r+1} & \dots & a_{1n} \\ \dots & D & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{r1} & \dots & a_{rr} & a_{rr+1} & \dots & a_{rn} \\ a_{r+11} & \dots & a_{r+1r} & a_{r+1r+1} & \dots & a_{r+1n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{m1} & \dots & a_{mr} & a_{mr+1} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix}$$

Акс ҳолда сатрларни ўзаро ва устунларни ўзаро ўрин алмаштириб, D ни шу айtilган жойга келтириш мумкин, бундан A нинг ранги ўзгармайди (52-параграфга қаранг).

A матрицанинг s -сатри ($s = r + 1, m$) биринчи r та сатрлари орқали чиқиқли ифодаланади. Буни исботлаш мақсадида қуйидаги $(r + 1)$ -тартибли детерминантларни қараймиз:

$$\Delta_i = \begin{vmatrix} a_{11} & \dots & a_{1r} & a_{1i} \\ a_{21} & \dots & a_{2r} & a_{2i} \\ \dots & D & \dots & \dots \\ a_{r1} & \dots & a_{rr} & a_{ri} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{s1} & \dots & a_{sr} & a_{si} \end{vmatrix},$$

бунда

$$i = 1, 2, \dots, n, s = r + 1, r + 2, \dots, m.$$

Ҳамма Δ_i детерминантлар нолга тенг. Ҳақиқатан, $i \leq r$ қийматларда Δ_i нинг иккита сатри тенг бўлиб, $\Delta_i = 0$ келиб чиқади; $i > r$ қийматларда эса Δ_i детерминантлар A матрицанинг $(r + 1)$ -тартибли минорларини ифодалайди, бу ҳолда ҳам Δ_i нолга тенг бўлади.

Δ_i ни охириги устун элементлари бўйича ёямиз:

$$a_{1i} A_{1s} + a_{2i} A_{2s} + \dots + a_{ri} A_{rs} + D a_{si} = 0, \quad (1)$$

бунда $a_{1i}, a_{2i}, \dots, a_{ri}$ элементларнинг алгебраик тўлдирувчилари a_{sk} ($k = \overline{1, r}$) га боғлиқ бўлгани учун уларни $A_{1s}, A_{2s}, \dots, A_{rs}$ орқали белгиладик. $D \neq 0$ га мувофиқ, (1) тенгликларни a_{si} га нисбатан еча оламиз.

$$a_{si} = \beta_{1s} a_{1i} + \beta_{2s} a_{2i} + \dots + \beta_{rs} a_{ri} \quad (i = \overline{1, n}, s = \overline{r + 1, m}). \quad (2)$$

(2) тенгликлар A нинг s -сатри биринчи r та сатрлари орқали чизиқли ифодаланганини кўрсатади.

Демак, A матрицанинг горизонтал векторлари системасида чизиқли эркин векторларнинг максимал сони r га тенг бўлганидан, A нинг ранги ҳам r га тенг бўлади.

Энди детерминантнинг нолга тенг бўлишининг зарурий ва етарли шартини баён этамиз.

2-теорема. *Детерминант нолга тенг бўлиши учун унинг сатрлари (устунлари) чизиқли боғланган бўлиши зарур ва етарли.*

Исботи. 1.

$$D = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}$$

детерминант нолга тенг бўлсин. У ҳолда n -тартибли квадрат

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

матрицанинг ранги n дан кичик бўлади, чунки унинг энг юқори тартибли D минори нолга тенг. Шу сабабли, 1-теоремага биноан, A нинг ва демак, D нинг ҳам горизонтал векторлари ёки сатрлари чизиқли боғлангандир.

2. D нинг сатрлари чизиқли боғланган бўлса, бу сатрлардан бирини қолганлари орқали ноль сатрга айлантириш мумкин.

Демак, бу алмаштиришлар воситасида ҳосил қилинган детерминантнинг сатрларидан бири ноль-сатрни ифодалагани учун $D' = 0$ бўлиб, детерминантларнинг 4-хоссасидан келиб чиқадиган натижа бўйича $D' = D$ тенглик ўринли ва шу сабабли, $D = 0$ бўлади.

n -тартибли детерминантлар n -тартибли квадрат матрицаларни қандайдир сонлар тўпламига бир қийматли аксланишидан иборат бўлганлиги учун детерминантлар ҳам матрицалар каби кўпайтирилишини эслатиб ўтамиз. A матрицанинг детерминанти $|A|$ орқали белгиланади.

3-теорема. Агар A ва B матрицалар n -тартибли квадрат матрицалар бўлса, у ҳолда бу матрицалар кўпайтмасининг детерминанти кўпайтувчилар детерминантларининг кўпайтмасига тенг, яъни

$$|A \cdot B| = |A| \cdot |B| \quad (5)$$

тенглик ўринли.

Исботи. Агар A матрица бирлик матрица бўлса, (5) тенглик ўринли. Ҳақиқатан, $EB = B$. Шунинг учун $|E \cdot B| = |B| = 1 \cdot |B| = |E| \cdot |B|$ бўлади.

Лемма. Агар A'' матрица A' матрицадан битта элементар сатр алмаштириши ёрдамида ҳосил қилинган бўлса,

$$|A' \cdot B| = |A'| \cdot |B| \quad (6)$$

тенгликдан

$$|A'' B| = |A''| |B| \quad (7)$$

тенглик келиб чиқади.

Исботи. A'' матрица A' матрицадан қуйидаги элементар алмаштиришлардан биттаси орқали ҳосил бўлсин:

- а) сатрларнинг ўрнини алмаштириш;
- б) ихтиёрий сатрни нолдан фарқли k сонга кўпайтириш;
- в) битта сатрга бошқа сатрни ихтиёрий сонга кўпайтириб қўшиш.

Матрицаларни кўпайтириш қондасига асосан $A''B$ матрица $A'B$ матрицадан мос элементар алмаштириш натижасида ҳосил бўлади.

а) Элементар алмаштириш бажарилсин, у ҳолда

$$|A''| = -|A'|, \quad |A''B| = -|A'B| \quad (8)$$

тенглик ўринли (иккита сатрни алмаштирганда детерминант — 1 га кўпаяди);

б) элементар алмаштириш бажарилсин, у ҳолда

$$|A''| = k|A'|, \quad |A''B| = k \cdot |A'B| \quad (9)$$

тенглик ўринли;

в) элементар алмаштириш бажарилса,

$$|A''| = |A'|, \quad |A''B| = |A'B| \quad (10)$$

тенглик бажарилади.

(8), (9) ёки (10) тенгликларнинг ҳар бирини (6) билан бирлаштиради, (7) тенгликка эга бўламиз.

Агар A матрица а), б), с) элементар алмаштиришлар ёрдамида бирлик матрицадан ҳосил қилинган бўлса, леммадан ва $|EB| = |E| \cdot |B|$ тенгликдан (5) тенглик келиб чиқади.

Бирлик матрицадан элементар алмаштиришлар ёрдамида A матрица ҳосил бўлса, A матрица хосмас матрица бўлади.

A матрица хос матрица бўлсин, яъни унинг сатрлари чизиқли боғланган. Хос матрицага тескари матрица мавжуд эмаслигидан, A матрица сатрлари орасида қандай чизиқли боғланиш бўлса, у ҳолда AB матрица сатрлари орасида ҳам шундай чизиқли боғланиш мавжуд бўлади.

AB матрица ҳам хос матрица бўлади.

Демак, $|A| = 0$ ва $|AB| = 0$ тенгликлардан $|AB| = |A| \cdot |B|$ тенглик ўринли бўлади.

Тўла математик индукция принципи асосида (5) тенглик умумлаштирилади, яъни $|A_1 \cdot A_2 \cdot \dots \cdot A_k| = |A_1| \cdot |A_2| \cdot \dots \cdot |A_k|$. Агар $A_1 = A_2 = \dots = A_k = A$ бўлса, $|A^k| = |A|^k$ бўлади.

Маълумки, фақат хосмас квадрат матрицага тескари матрица мавжуд ва ягона. Биз 61-§ да бундай матрицага тескари матрицани топишнинг битта усули билан танишган эдик. Ҳозир биз иккинчи усулни кўриб ўтамиз.

Қуйидаги n - тартибли хосмас квадрат матрица берилган бўлсин:

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

A нинг сатрлари чизиқли эркли. Шу сабабли бу матрица детерминанти нолдан фарқли, яъни

$$|A| = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} \neq 0.$$

Ушбу

$$B = \begin{pmatrix} \frac{A_{11}}{|A|} & \frac{A_{21}}{|A|} & \dots & \frac{A_{n1}}{|A|} \\ \frac{A_{12}}{|A|} & \frac{A_{22}}{|A|} & \dots & \frac{A_{n2}}{|A|} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ \frac{A_{1n}}{|A|} & \frac{A_{2n}}{|A|} & \dots & \frac{A_{nn}}{|A|} \end{pmatrix} = \frac{1}{|A|} \begin{pmatrix} A_{11} & A_{21} & \dots & A_{n1} \\ A_{12} & A_{22} & \dots & A_{n2} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ A_{1n} & A_{2n} & \dots & A_{nn} \end{pmatrix} = \frac{1}{|A|} \cdot A'$$

матрицани тузамиз. Бунда A_{ij} лар a_{ij} элементларнинг алгебранк тўлдирувчиларини ифодалайди. A' матрица одатда A га тиркалган (қовушган) матрица деб ҳам аталади.

B матрица A га тескаридир. Ҳақиқатан, $AB = C$ бўлса, C нинг бош диагоналидаги ҳар бир c_{ii} элементи қуйидагига тенг бўлади:

$$\begin{aligned} c_{ii} &= a_{i1} \frac{A_{i1}}{|A|} + a_{i2} \frac{A_{i2}}{|A|} + \dots + a_{in} \frac{A_{in}}{|A|} = \\ &= \frac{a_{i1} A_{i1} + a_{i2} A_{i2} + \dots + a_{in} A_{in}}{|A|} = \frac{|A|}{|A|} = 1, \quad c_{ii} = 1. \end{aligned}$$

Қолган ҳамма c_{ij} ($i \neq j$) элементлари учун эса 68-параграфдаги (1) тенгликка асосан

$$c_{ij} = \frac{a_{i1} A_{j1} + a_{i2} A_{j2} + \dots + a_{in} A_{jn}}{|A|} = \frac{0}{|A|} = 0, \quad c_{ij} = 0$$

келиб чиқади. Демак, $A \cdot B = E$. Худди шу усулда $BA = E$

Эканлигини текшириш мумкин. Шундай қилиб, $B = A^{-1}$ ва $A = B^{-1}$.

Мисол. Ушбу

$$A = \begin{pmatrix} 2 & -3 & -2 \\ -4 & -2 & 5 \\ 5 & 1 & -6 \end{pmatrix}$$

матрицага тескари матрицани топайлик. Бу ерда

$$|A| = \begin{vmatrix} 2 & -3 & -2 \\ -4 & -2 & 5 \\ 5 & 1 & -6 \end{vmatrix} = 24 - 75 + 8 - 20 - 10 + 72 = -1,$$

$$|A| = -1.$$

Элементларнинг алгебраик тўлдирувчилари қуйидагилар:

$$A_{11} = 7, A_{21} = 20, A_{31} = 19, A_{12} = 1, A_{22} = -2,$$

$$A_{32} = -2, A_{13} = 6, A_{23} = -17, A_{33} = -16.$$

Демак,

$$A^{-1} = \begin{pmatrix} -7 & -20 & -19 \\ -1 & 2 & 2 \\ -6 & 17 & 16 \end{pmatrix}.$$

$A \cdot A^{-1} = E$ ва $A^{-1} A = E$ тенгликлар бажарилади.

Детерминантларни ҳисоблашнинг турли усуллари бор. Бу усулларда детерминантларнинг асосий хоссаларидан фойдаланиш, детерминантни минорлар бўйича, хусусий ҳолда сатр ёки устун элементлари бўйича ёйиш қоидаларини қўллаш алоҳида роль ўйнайди. Умуман, детерминантлар хилма-хил бўлгани учун, уларни ҳисоблаш усуллари ҳам жуда кўп хилдир. Фақат айрим махсус детерминантларнигина ҳисоблаш усуллари олдиндан берилиши мумкин. Қуйида баъзи детерминантларни ҳисоблаш усуллари билан танишиб ўтамиз:

1. a_1, a_2, \dots, a_n сонларга нисбатан қуйидаги n -даражали детерминантни (Вандермонд детерминантини) ҳисоблаймиз:

$$V_n = \begin{vmatrix} 1 & a_1 & a_1^2 & a_1^3 & \dots & a_1^{n-1} \\ 1 & a_2 & a_2^2 & a_2^3 & \dots & a_2^{n-1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & a_n & a_n^2 & a_n^3 & \dots & a_n^{n-1} \end{vmatrix}$$

Биринчи устундан бошлаб ҳар бир устунни $-a_1$ га кўпайтириб, ўзидан кейингисига қўшамиз. У вақтда

$$\begin{aligned}
& \begin{vmatrix} 1 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 1 & a_2 - a_1 & a_2 & (a_2 - a_1) & \dots & a_2^{n-2} & (a_2 - a_1) \\ 1 & a_3 - a_1 & a_3 & (a_3 - a_1) & \dots & a_3^{n-2} & (a_3 - a_1) \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 1 & a_n - a_1 & a_n & (a_n - a_1) & \dots & a_n^{n-2} & (a_n - a_1) \end{vmatrix} = \\
& = \begin{vmatrix} a_2 - a_1 & a_2 & (a_2 - a_1) & \dots & a_2^{n-2} & (a_2 - a_1) \\ a_3 - a_1 & a_3 & (a_3 - a_1) & \dots & a_3^{n-2} & (a_3 - a_1) \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_n - a_1 & a_n & (a_n - a_1) & \dots & a_n^{n-2} & (a_n - a_1) \end{vmatrix} = \\
& = (a_2 - a_1) (a_3 - a_1) \dots (a_n - a_1) \begin{vmatrix} 1 & a_2 & \dots & a_2^{n-2} \\ 1 & a_3 & \dots & a_3^{n-2} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 1 & a_n & \dots & a_n^{n-2} \end{vmatrix}
\end{aligned}$$

ҳосил бўлади. Ўнг томонда тартиби $(n-1)$ га тенг ва a_2, a_3, \dots, a_n ларга нисбатан V_{n-1} детерминант турганини кўрамиз. Юқорида V_n га нисбатан қилинган ишни V_{n-1} га нисбатан такрорласак,

$$V_{n-1} = (a_3 - a_2) (a_4 - a_2) \dots (a_n - a_2) \begin{vmatrix} 1 & a_3 & a_3^2 & \dots & a_3^{n-3} \\ 1 & a_4 & a_4^2 & \dots & a_4^{n-3} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 1 & a_n & a_n^2 & \dots & a_n^{n-3} \end{vmatrix}$$

келиб чиқади. Ўнг томонда яна $(n-2)$ - тартибли ва a_3, a_4, \dots, a_n ларга нисбатан V_{n-2} детерминант вужудга келганини кўрамиз ва ҳ. к. Бу жараёни давом эттириб, энг охирида

$$\begin{aligned}
V_n &= (a_2 - a_1) (a_3 - a_1) \dots (a_n - a_1) (a_3 - a_2) (a_4 - a_2) \dots \\
&\dots (a_n - a_2) \dots (a_n - a_{n-1}) = \prod_{i>j>1}^n (a_i - a_j)
\end{aligned}$$

ни ҳосил қиламиз.

2. Ушбу

$$D = \begin{vmatrix} a-x & a & a & a & a \\ a & a-x & a & a & a \\ a & a & a-x & a & a \\ a & a & a & a-x & a \\ a & a & a & a & a-x \end{vmatrix}$$

детерминантни ҳисобланг. Бешинчи устунни ҳамма олдинги устунлардан айирамиз (яъни -1 га кўпайтириб қўшамиз), у ҳолда

$$\begin{vmatrix} -x & 0 & 0 & 0 & a \\ 0 & -x & 0 & 0 & a \\ 0 & 0 & -x & 0 & a \\ 0 & 0 & 0 & -x & a \\ x & x & x & x & a-x \end{vmatrix}$$

детерминантга эга бўламиз.

1, 2, 3, 4- сатрларни 5- сатрга қўшиб, қуйидаги детерминант ни ҳосил қиламиз:

$$\begin{vmatrix} -x & 0 & 0 & 0 & a \\ 0 & -x & 0 & 0 & a \\ 0 & 0 & -x & 0 & a \\ 0 & 0 & 0 & -x & a \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 5a-x \end{vmatrix}$$

Бу детерминантда бош диагоналнинг пастидаги ҳамма элементлари 0 лардан иборат бўлгани учун бу детерминант бош диагонали элементларининг кўпайтмасига тенг, яъни

$$(5a - x) \cdot (-x)^4 = 5ax^4 - x^5.$$

Шу кўринишдаги n - тартибли D детерминант берилган бўлса, у ҳолда $D = (-1)^{n-1} (nax^{n-1} - x^n)$ бўлади.

М а ш қ л а р

1. Қуйидаги детерминантларни ҳисобланг:

$$\text{а) } \begin{vmatrix} a & b & c & d \\ -b & a & d & c \\ -c & -d & a & b \\ -d & c & -b & a \end{vmatrix}; \quad \text{б) } \begin{vmatrix} a & b & c & -d \\ x & 0 & y & 0 \\ -a & b & -c & d \\ y & 0 & x & 0 \end{vmatrix};$$

$$\text{в) } \begin{vmatrix} a^2 & (a+1)^2 & (a+2)^2 & (a+3)^2 \\ b^2 & (b+1)^2 & (b+2)^2 & (b+3)^2 \\ c^2 & (c+1)^2 & (c+2)^2 & (c+3)^2 \\ d^2 & (d+1)^2 & (d+2)^2 & (d+3)^2 \end{vmatrix}$$

$$\text{г) } \begin{vmatrix} x_1 & x_2 & x_3 & x_4 \\ x_1 - 1 & x_2 - 1 & x_3 - 1 & x_4 - 1 \\ x_1 & x_2 & x_3 & x_4 \\ x_1^2 & x_2^2 & x_3^2 & x_4^2 \\ x_1^3 & x_2^3 & x_3^3 & x_4^3 \end{vmatrix}$$

2. Ушбу n -тартибли детерминантни ҳисобланг:

$$\begin{vmatrix} a & b & b & b & \dots & b \\ b & a & b & b & \dots & b \\ b & b & a & b & \dots & b \\ b & b & b & a & \dots & b \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ b & b & b & b & \dots & a \end{vmatrix}$$

70-§. КРАМЕР ФОРМУЛАСИ

n та номаълумли n та чизиқли тенгламалар системаси берилган бўлсин:

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1s}x_s + \dots + a_{1n}x_n = b_1, \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2s}x_s + \dots + a_{2n}x_n = b_2, \\ \dots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{ns}x_s + \dots + a_{nn}x_n = b_n. \end{cases} \quad (1)$$

Номаълумларнинг a_{ij} коэффицентларидан тузилган

$$D = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1s} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2s} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{ns} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}$$

детерминантни (1) система детерминанти дейилиб, у нолдан фарқли бўлсин.

(1) системани ечиш учун унинг биринчи тенгласини A_{1s} алгебраик тўлдирувчига, иккинчи тенгласини A_{2s} га, \dots , n -тенгласини A_{ns} га кўпайтириб, натижаларни ҳадма-ҳад қўш сак, қуйидаги ҳосил бўлади:

$$\begin{aligned}
 & (a_{11}A_{1s} + a_{21}A_{2s} + \dots + a_{n1}A_{ns}) x_1 + (a_{12}A_{1s} + a_{22}A_{2s} + \\
 & + \dots + a_{n2}A_{ns}) x_2 + \dots + (a_{1s}A_{1s} + a_{2s}A_{2s} + \dots + \\
 & + a_{ns}A_{ns}) x_s + \dots + (a_{1n}A_{1s} + a_{2n}A_{2s} + \dots + a_{nn}A_{ns}) x_n = \\
 & = b_1A_{1s} + b_2A_{2s} + \dots + b_nA_{ns}. \quad (2)
 \end{aligned}$$

(2) тенгликдан ушбулар келиб чиқади: x_s номаълумнинг коэффиценти D детерминантга тенг, қолган коэффицентлар эса нолга тенг (68-§ га қаранг). (2) нинг ўнг томонидаги йиғинди D детерминантнинг s -устун элементлари ўрнига мос равишда b_1, b_2, \dots, b_n озод ҳадларни қўйиш билан ҳосил қилинган, яъни

$$D_s = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & b_1 & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & b_2 & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & b_n & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}$$

детерминантни ифодалайди, чунки D_s ни s -устуннинг b_1, b_2, \dots, b_n элементлари бўйича ёйсақ, (2) нинг ўнг томони келиб чиқади. Шундай қилиб, (2) тенглик $Dx_s = D_s$ ($s = \overline{1, n}$) га тенг. Бундан

$$x_s = \frac{D_s}{D} \quad (s = \overline{1, n}) \quad (3)$$

ҳосил бўлади.

3) тенгликларни *Крамер формуласи* деб айтилади.

(3) формулаларнинг суратларидаги D_1 детерминант D нинг биринчи устунини, D_2 эса D нинг иккинчи устунини, \dots , D_n детерминант эса D нинг n -устунини озод ҳадлар устунини билан алмаштириш натижасида келиб чиқадиган детерминантлардир.

(3) система (1) системанинг ечимини билдиради. Ҳақиқатан, (1) системани ташкил этувчи исталган

$$a_{s1}x_1 + \dots + a_{ss}x_s + \dots + a_{sn}x_n = b_s$$

тенгламага (3) қийматларни қўйсақ, чап томонда

$$\frac{1}{D} (a_{s1}D_1 + \dots + a_{ss}D_s + \dots + a_{sn}D_n) \quad (4)$$

йиғинди ҳосил бўлади. Бу ерда

$$\text{Демак, } x_1 = \frac{D_1}{D} = \frac{12}{12} = 1, x_1 = 1; x_2 = \frac{D_2}{D} = \frac{24}{12} = 2, x_2 = 2; x_3 = \frac{D_3}{D} = \frac{36}{12} = 3, x_3 = 3.$$

Шундай қилиб, берилган системанинг ечими (1, 2, 3) бўлади.

Теорема. *n* та номтаълимли *n* та бир жинсли чизиқли тенгламалар системаси нолмас ечимга эга бўлиши учун бу системанинг детерминанти нолга тенг бўлиши зарур ва етарли.

Исботи. 1.

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \dots + a_{in}x_n = 0 \quad (i = \overline{1, n}) \quad (5)$$

система $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$ нолмас ечимга эга бўлса,

$$a_{i1}\alpha_1 + a_{i2}\alpha_2 + \dots + a_{in}\alpha_n = 0 \quad (i = \overline{1, n}) \quad (6)$$

тенгликлар бажарилади. Бу тенгликлардан қуйидагини ҳосил қиламиз:

$$\begin{aligned} &(a_{11}\alpha_1 + \dots + a_{1n}\alpha_n; a_{21}\alpha_1 + \dots + a_{2n}\alpha_n; \dots; \\ &a_{n1}\alpha_1 + \dots + a_{nn}\alpha_n) = (0; 0; \dots; 0), \\ &\alpha_1(a_{11}, a_{21}, \dots, a_{n1}) + \alpha_2(a_{12}, a_{22}, \dots, a_{n2}) + \\ &\dots + \alpha_n(a_{1n}, a_{2n}, \dots, a_{nn}) = 0. \end{aligned} \quad (7)$$

Бу тенглик система детерминанти

$$D = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}$$

нинг устунлари чизиқли боғланган эканини кўрсатади. У ҳолда 69-параграфнинг 2-теоремасига мувофиқ, *D* детерминант нолга тенг бўлади.

2. *D* = 0 деб фараз қилсак, 69-§ нинг 2-теоремасига асосан, *D* нинг устунлари чизиқли боғланган бўлади. Шу сабабли камида биттаси нолдан фарқли $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$ сонлар учун (3) ёки (7) ва демак, (6) бажарилади. Бу эса (5) системанинг $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$ нолмас ечимга эга эканини тасдиқлайди.

Мисол.

$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 + x_3 = 0, \\ -2x_1 - x_2 + x_3 = 0, \\ x_1 + 4x_2 + 3x_3 = 0 \end{cases}$$

система (1, -1, 1) нолмас ечимга эга. Шу сабабли

$$D = \begin{vmatrix} 1 & 2 & 1 \\ -2 & -1 & 1 \\ 1 & 4 & 3 \end{vmatrix} = -3 + 2 - 8 + 1 - 4 + 12 = 0, D = 0.$$

$$\begin{cases} 2x_1 + x_2 - 4x_3 = 0, \\ x_1 - x_2 - 5x_3 = 0, \\ 3x_1 + 4x_2 - x_3 = 0 \end{cases}$$

система учун

$$D = \begin{vmatrix} 2 & 1 & -4 \\ 1 & -1 & -5 \\ 3 & 4 & -1 \end{vmatrix} = 2 - 15 - 16 - 12 + 1 + 40 = 0, D = 0.$$

Демак, система нолмас ечимларга эга. Бу ечимларни, масалан, номаълумларни кетма-кет йўқотиш усули билан топамиз: 1) иккинчи тенгламани 2 га кўпайтириб, биринчидан айирамиз; 2) биринчини 3 га ва учинчини 2 га кўпайтириб, яна биринчидан айирамиз, яъни

$$\begin{cases} 2x_1 + x_2 - 4x_3 = 0, \\ 3x_2 + 6x_3 = 0, \\ -5x_2 - 10x_3 = 0 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} 2x_1 + x_2 - 4x_3 = 0, \\ x_2 + 2x_3 = 0, \\ 0 + 0 = 0. \end{cases}$$

Шундай қилиб,

$$\begin{cases} 2x_1 + x_2 - 4x_3 = 0, \\ x_2 - 2x_3 = 0 \end{cases}$$

системани ечамиз. $x_2 = -2x_3$ да $x_3 = 1$ бўлса, $x_2 = -2$ бўлади. $2x_1 = -x_2 + 4x_3$ дан $2x_1 = 6$, $x_1 = 3$ ни топамиз.

Демак, системанинг битта нолмас ечими (3, -2, 1) бўлади.

М а ш қ л а р

$$1. \begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 = 0, \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 = 0 \end{cases}$$

система нолмас ечимларга эга бўлиши учун унинг коэффициентлари ўзаро қандай боғланган бўлиши керак?

2. a нинг қандай қийматларида

$$\begin{cases} ax_1 + x_2 + x_3 = 0, \\ x_1 + ax_2 + x_3 = 0, \\ x_1 + x_2 + ax_3 = 0 \end{cases}$$

система нолмас ечимга эга бўлади?

3. Қандай шартларда $M_i(x_i; y_i)$ нуқталар $y = ax^2 + bx + c$ параболага тегишли бўлади?

4. $n > 2$ бўлганда

$$\begin{vmatrix} 1 + x_1y_1 & 1 + x_1y_2 & \dots & 1 + x_1y_n \\ 1 + x_2y_1 & 1 + x_2y_2 & \dots & 1 + x_2y_n \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 1 + x_ny_1 & 1 + x_ny_2 & \dots & 1 + x_ny_n \end{vmatrix} = 0$$

эканлигини кўрсатинг.

VI боб. ЧИЗИҚЛИ АКСЛАНТИРИШЛАР ВА ЕВКЛИД ФАЗОЛАРИ

71-§. ВЕКТОР ФАЗОЛАРНИНГ ЧИЗИҚЛИ АКСЛАНТИРИШИ

Биз III бобда вектор фазо билан танишиб ўтдик. Энди олдимизга қуйидаги масалани қўямиз: \mathcal{P} сонлар майдонида аниқланган турли вектор фазолар орасида қандай муносабатлар бўлиши мумкин?

U вектор фазони V вектор фазога акслантирувчи φ акслантириш берилган бўлсин. Агар шундай акслантириш мавжуд бўлса, биз уни $\varphi: U \rightarrow V$ орқали белгилаймиз.

Мазкур акслантиришда U нинг барча векторлари V нинг векторларига аксланади (барчасига бўлиши шарт эмас). U вектор фазонинг ихтиёрий \bar{x} элементига φ акслантириш ёрдамида V вектор фазодан мос келувчи векторни \bar{y} деб белгилаймиз. Бу мослик $\varphi: \bar{x} \rightarrow \bar{y}$; $\bar{x} \xrightarrow{\varphi} \bar{y}$; $\varphi \bar{x} = \bar{y}$; $\bar{y} = \varphi(\bar{x})$ кўринишларда белгиланади.

1-таъриф. \mathcal{P} сонлар майдонида аниқланган U вектор фазони V вектор фазога акслантирувчи φ акслантириш учун қуйидаги иккита шарт

- 1) $\varphi(\bar{x}_1 + \bar{x}_2) = \varphi \bar{x}_1 + \varphi \bar{x}_2$;
- 2) $\varphi(\lambda \bar{x}) = \lambda \varphi \bar{x} (\lambda \in \mathcal{P})$

бажарилса, U вектор фазо V вектор фазога чизиқли аксланади дейилади.

U фазони V фазога чизиқли акслантиришлар тўплами $\text{Hom}(U, V)$ орқали белгиланади.

U вектор фазони ўз-ўзига акслантириш U фазода аниқланган оператор дейилади.

Операторлар f, φ, ψ, \dots ҳарфлар орқали белгиланиб, улар чизиқли акслантиришларнинг хусусий ҳолидан иборат, яъни 1-таърифда $U = V$ бўлади. Шунинг учун V фазонинг барча операторлари тўплами ҳам $\text{Hom}(V, V)$ бўлади.

2-таъриф. U вектор фазони ўз-ўзига чизиқли акслантириш U фазода аниқланган чизиқли оператор дейилади.

φ гомоморфизм (чизиқли акслантириш) таъсирида $\varphi \bar{x} = \bar{y}$ бўлса, \bar{y} вектор \bar{x} векторнинг образи (таъсири), \bar{x} эса \bar{y} векторнинг прообраз (асли) деб юритилади. $\bar{x} \in U$ бўлган-

да $\varphi \bar{x} \in V$ векторлар тўплами одатда φ акслантиришнинг образи деб юритилади ва $\text{im } \varphi$ ёки φU орқали белгиланади.

Шуни алоҳида қайд қиламизки, $\varphi \bar{x}$ символ икки маънога эга:

1) бу символ \bar{x} векторга φ акслантиришни қўллаш жараёнидир;

2) мазкур акслантиришнинг натижасини, яъни \bar{x} векторнинг образини билдиради.

Мисоллар. 1. Ҳар бир комплекс сонни вектор деб қарасак, комплекс сонлар тўплами комплекс сонлар майдони устидаги вектор фазо бўлади.

Ҳақиқий сонлар тўпланини ҳам вектор фазо деб қараш мумкин. Энди $\varphi: \alpha \rightarrow |\alpha|$ акслантиришни ўрнатсак, бу акслантириш C фазони R фазога чизиқли акслантирмайди. Дарҳақиқат, а) $|\alpha + \beta| \leq |\alpha| + |\beta|$; б) $\{|\alpha|\}$ тўплам вектор фазо эмас.

2. Агар $\varphi: \alpha \rightarrow \bar{\alpha}$ акслантиришни қарайдиган бўлсак, бу акслантириш комплекс сонлар майдони устида чизиқли оператор бўлади. Чунки бу ерда чизиқли операторнинг иккала шарти ҳам бажарилади.

М а ш қ

Чизиқли акслантиришлар таърифидagi иккита шартни битта $\varphi(k_1 x_1 + k_2 x_2) = k_1 \varphi x_1 + k_2 \varphi x_2$ шарт билан алмаштириш мумкин эканлигини исботланг, бу ерда $k_1, k_2 \in \mathcal{P}$.

72-§. ЧИЗИҚЛИ АКСЛАНТИРИШЛАР МАТРИЦАСИ

Фараз қилайлик, бирор φ чизиқли акслантириш берилган бўлиб, u n ўлчовли U_n вектор фазони m ўлчовли V_m вектор фазога ўтказсин. U_n ва V_m фазоларнинг базислари мос равишда $\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_n$ ва $\bar{f}_1, \bar{f}_2, \dots, \bar{f}_m$ бўлсин.

Агар $\bar{e}_i \in U_n (i = \overline{1, n})$ векторларга акслантиришни татбиқ этганда ҳосил бўлган векторни $\varphi \bar{e}_i \in V_m$ орқали белгиласак, бу векторларни V_m нинг базис векторлари орқали чизиқли ифодалаш мумкин, яъни

$$\varphi \bar{e}_i = a_{1i} \bar{f}_1 + a_{2i} \bar{f}_2 + \dots + a_{mi} \bar{f}_m$$

ёки

$$\varphi \bar{e}_i = \sum_{k=1}^m a_{ki} \bar{f}_k \quad (i = \overline{1, n}). \quad (1)$$

(1) тенгликлардаги a_{ki} коэффициентлардан

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix}$$

матрицани тузамиз. Ана шу матрицага φ акслантиришнинг U_n фазо базисини V_m фазо базисига акслантиргандаги матрица деб юритилади.

Энди масалани қуйидагича қўямиз. U_n фазонинг ихтиёрий \bar{x} вектори координаталари билан унинг $\varphi: U_n \rightarrow V_m$ акслантириш натижасида ҳосил қилинган $\bar{y} = \varphi \bar{x}$ прообрази координаталари орасида қандай боғланиш мавжуд? Бу саволга жавоб бериш учун

$$\bar{x} = \sum_{i=1}^n \alpha_i \bar{e}_i \quad \text{ва} \quad \bar{y} = \varphi \bar{x} = \sum_{k=1}^m \beta_k \bar{f}_k$$

векторларни оламиз. У ҳолда

$$\begin{aligned} \bar{y} &= \sum_{k=1}^m \beta_k \bar{f}_k = \varphi \bar{x} = \varphi \left(\sum_{i=1}^n \alpha_i \bar{e}_i \right) = \sum_{i=1}^n \alpha_i \varphi \bar{e}_i = \\ &= \sum_{i=1}^n \alpha_i \left(\sum_{k=1}^m a_{ki} \bar{f}_k \right) = \sum_{k=1}^m \left(\sum_{i=1}^n a_{ki} \alpha_i \right) \bar{f}_k, \\ \bar{y} &= \sum_{k=1}^m \left(\sum_{i=1}^n a_{ki} \alpha_i \right) \bar{f}_k \end{aligned} \quad (2)$$

бўлиб, бу ерда α_i , β_i ва a_{ki} лар қандайдир \mathcal{F} сонлар майдони элементларидир.

Булардан ташқари, V_m фазонинг ихтиёрий \bar{y} векторини $\bar{f}_1, \bar{f}_2, \dots, \bar{f}_m$ базис орқали қуйидагича ёзиш мумкин:

$$\bar{y} = \beta_1 \bar{f}_1 + \beta_2 \bar{f}_2 + \dots + \beta_m \bar{f}_m. \quad (3)$$

(2) ва (3) тенгликларда $\bar{f}_1, \bar{f}_2, \dots, \bar{f}_m$ ларнинг мос коэффицентларини тенглаштириб (иккита векторнинг тенглиги шартидан) қуйидагиларга эга бўламиз:

$$\begin{cases} \beta_1 = a_{11} \alpha_1 + a_{12} \alpha_2 + \dots + a_{1n} \alpha_n, \\ \beta_2 = a_{21} \alpha_1 + a_{22} \alpha_2 + \dots + a_{2n} \alpha_n, \\ \dots \\ \beta_m = a_{m1} \alpha_1 + a_{m2} \alpha_2 + \dots + a_{mn} \alpha_n. \end{cases} \quad (4)$$

Демак, $\varphi: U_n \rightarrow V_m$ акслантириш берилган бўлса, уни

ихтиёрий $\bar{x} = \sum_{i=1}^n \alpha_i \bar{e}_i \in U_n$ векторга татбиқ қилишдан ҳосил бўлган ҳар қандай $\bar{y} = \varphi \bar{x} \in V_m$ векторни аниқлаш мумкин экан. (4) тенгликлар $\bar{x} \in U_n$ ва унинг прообразини бўлган $\varphi \bar{x} \in V_m$ ларнинг мос равишда $\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_n$ ва $\bar{f}_1, \bar{f}_2, \dots, \bar{f}_m$ базислардаги координаталари орасидаги боғланишни ифодалайди. Агар (4) тенгликларни матрица кўринишида ёзадиган бўлсак,

$$Y = AX \quad (5)$$

ҳосил бўлади.

Шундай қилиб, биз юқорида кўриб ўтганимизга биноан ҳар бир $\varphi: U_n \rightarrow V_m$ чизиқли акслантиришга битта (m, n) турли матрица келар экан.

Энди масалани аксинча қўямиз.

Ҳар бир (m, n) турли $\|a_k\| (k = \overline{1, m}; i = \overline{1, n})$ матрицага мос келувчи бирор $\varphi: U_n \rightarrow V_m$ чизиқли акслантириш мавжудми? Бу савол ижобий жавобга эга.

Ҳақиқатан, агар $\|a_{ki}\|$ матрица берилган бўлса, ихтиёрий $\bar{x} = \sum_{i=1}^n \alpha_i \bar{e}_i$ вектор учун $\bar{y} = \sum_{k=1}^m \beta_k \bar{f}_k$ векторни (4) формулалар ёрдамида аниқлай оламиз. Энди $\varphi: \bar{x} \rightarrow \bar{y}$ акслантиришни қиритамиз. Бу акслантириш чизиқли бўлади. Ҳақиқатан:

$$1) \text{ агар } \varphi \bar{x} = \bar{y} \text{ бўлса, } \varphi(\alpha \bar{x}) = \sum_{k=1}^m \alpha \beta_k \bar{f}_k = \alpha \sum_{k=1}^m \beta_k \bar{f}_k = \alpha \varphi \bar{x}, \quad \varphi(\alpha \bar{x}) = \alpha \varphi \bar{x} \text{ ўринли;}$$

$$2) \bar{x}_1 = \sum_{i=1}^n \alpha_i \bar{e}_i, \quad \bar{x}'_1 = \sum_{i=1}^n \alpha'_i \bar{e}_i, \quad \bar{x}_1 + \bar{x}'_1 = \sum_{i=1}^n (\alpha_i + \alpha'_i) \bar{e}_i,$$

$$\varphi \bar{x}_1 = \sum_{k=1}^m \beta_k \bar{f}_k, \quad \varphi \bar{x}'_1 = \sum_{k=1}^m \beta'_k \bar{f}_k \text{ ларга биноан,}$$

$$\varphi(\bar{x}_1 + \bar{x}'_1) = \sum_{k=1}^m (\beta_k + \beta'_k) \bar{f}_k = \sum_{k=1}^m \beta_k \bar{f}_k + \sum_{k=1}^m \beta'_k \bar{f}_k =$$

$$= \varphi \bar{x}_1 + \varphi \bar{x}'_1, \quad \varphi(\bar{x}_1 + \bar{x}'_1) = \varphi \bar{x}_1 + \varphi \bar{x}'_1 \text{ ҳосил бўлади.}$$

Шундай қилиб, $\varphi: \bar{x} \rightarrow \bar{y}$ акслантириш чизиқли акслантиришнинг иккала шартини ҳам қаноатлантиргани туфайли бу акслантириш чизиқлидир. Демак, n ўлчовли U_n фазони m ўлчовли V фазога ўтказувчи чизиқли акслантиришлар

тўплами билан (m, n) турли матрицалар тўплами орасида ўзаро бир қийматли акслантириш мавжуд экан.

1- натижа. Битта чизиқли операторга битта квадрат матрица мос келади ва аксинча.

73-§. ЧИЗИҚЛИ ОПЕРАТОРЛАР УСТИДА АМАЛЛАР

1- таъриф. Агар U_n фазонинг иккита φ ва ψ чизиқли операторлари учун $\varphi x = \psi x$ тенглик U_n фазонинг исталган \bar{x} вектори учун бажарилса, φ ва ψ операторлар ўзаро тенг дейилади.

Бирор U_n фазода иккитадан кам бўлмаган чизиқли операторлар аниқланган бўлса, бу операторларнинг йиғиндиси, айирмаси ҳақида гапириш мумкин.

U_n фазода φ ва ψ чизиқли операторлар берилган бўлсин.

2- таъриф. Агар U_n фазонинг исталган \bar{x} вектори учун $f\bar{x} = \varphi\bar{x} + \psi\bar{x}$ тенглик бажарилса, f оператор φ ва ψ операторлар йиғиндиси дейилади ва $f = \varphi + \psi$ орқали ёзилади.

Чизиқли операторлар йиғиндиси яна чизиқли оператор бўлади.

Ҳақиқатан, агар φ операторга мос келувчи матрицани A , ψ операторга мос келувчи матрицани B ва f операторга мос келувчи матрицани C орқали белгиласак, у ҳолда $C = A + B$ тенглик ўринли бўлади. Чизиқли операторлар учун

- 1) $\varphi + \psi = \psi + \varphi$;
- 2) $\varphi + (\psi + f) = (\varphi + \psi) + f$;
- 3) $\varphi + \theta = \varphi$

тенгликлар ўринлидир. $\varphi - \psi$ айирма ҳам худди шу усулда аниқланади (текшириб кўринг).

3- таъриф. $\alpha \in \mathcal{P}$ бўлиб, U_n фазода берилган операторлар учун $(\alpha\varphi)\bar{x} = \alpha\varphi\bar{x}$ тенглик U_n фазонинг исталган \bar{x} элементи учун бажарилса, у ҳолда $\alpha\varphi$ га φ операторнинг α скаляр миқдорга кўпайтмаси дейилади.

2- натижа. \mathcal{P} сонлар майдони устида берилган чизиқли операторлар тўплами чизиқли фазо бўлади.

4- таъриф. Агар φ операторга бирор $\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_n$ базисга нисбатан A квадрат матрица мос келса, A матрицанинг ранги φ чизиқли операторнинг ҳам ранги дейилади.

Чизиқли операторлар орасида $\forall \bar{x} \in U_n$ учун $\varphi\bar{x} = \bar{x}$ ва $\varphi\bar{x} = 0$ каби операторлар мавжуд бўлса, улар мос равишда

айний (бирлик) ва ноль операторлар деб аталади. Бирлик оператор ϵ , ноль оператор эса $\bar{0}$ орқали белгиланиб, уларга мос равишда бирлик, яъни E ва ноль $\|0_{ij}\|$ матрицалар тўғри келади.

Баъзи ҳолларда U_n фазонинг нолмас векторлари φ оператор таъсирида ноль векторга аксланиши мумкин.

5-таъриф. U_n фазонинг φ оператор ёрдамида нолга аксланувчи барча элементлари тўпламига φ операторнинг ядроси дейилади ва у $\text{Кег } \varphi$ орқали белгиланади.

1-теорема. φ чизиқли операторлар ядроси шу оператор қаралаётган фазонинг қисм фазоси бўлади.

Исботи. $\bar{x}_1 \in \text{Кег } \varphi$, $\bar{x}_2 \in \text{Кег } \varphi$ бўлганда $\varphi\bar{x}_1 = \bar{0}$ ва $\varphi\bar{x}_2 = \bar{0}$ ҳамда φ чизиқли оператор бўлгани учун

$$1) \varphi(\bar{x}_1 - \bar{x}_2) = \varphi\bar{x}_1 - \varphi\bar{x}_2 = \bar{0} - \bar{0} = \bar{0}, \quad \varphi(\bar{x}_1 - \bar{x}_2) = \bar{0};$$

2) $\varphi(\lambda\bar{x}) = \lambda\varphi\bar{x} = \lambda\bar{0} = \bar{0}$, $\varphi(\lambda\bar{x}) = \bar{0}$ эканлигидан $\bar{x}_1 = -\bar{x}_2 \in \text{Кег } \varphi$, $\lambda\bar{x} \in \text{Кег } \varphi$ бўлади. Демак, $\text{Кег } \varphi$ U_n фазонинг қисм фазосидир.

6-таъриф. φ чизиқли оператор ядросининг ўлчовига шу операторнинг дефекти дейилади.

2-теорема. Агар U_n фазода аниқланган φ чизиқли оператор матрицасининг ранги r га тенг бўлса, $\text{Кег } \varphi$ ядросининг ўлчови $n - r$ га тенг бўлади.

Исботи. Фараз қилайлик, $\bar{x} = \sum_{i=1}^n \alpha_i \bar{e}_i \in \text{Кег } \varphi$ бўлсин. $\text{Кег } \varphi$ нинг барча векторлари нолга аксланганидан 72-параграфдаги (4) тенгликлар системаси

$$a_{i1}\alpha_1 + a_{i2}\alpha_2 + \dots + a_{in}\alpha_n = 0 \quad (i = \overline{1, m}) \quad (1)$$

кўринишни олади.

Аксинча, координатлари бир жинсли чизиқли тенгламалар системасининг нолмас ечимини ифодаловчи барча векторлар $\text{Кег } \varphi$ га тегишли бўлади. Шундай қилиб, $\text{Кег } \varphi$ ядросининг ўлчови (1) системанинг чизиқли боғланмаган ечимлари сонига (яъни фундаментал система ечимлари сонига) тенг экан. Маълумки, (59-§ га қаранг) бундай ечимлар сони $n - r$ га тенгдир. Бу ерда r сон φ операторга мос келувчи A матрица рангини билдиради.

3-теорема. Агар $\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_n$ векторлар системаси фазонинг базиси ва $\bar{f}_1, \bar{f}_2, \dots, \bar{f}_n$ лар шу фазонинг ихтиёрий векторлари бўлса, унда шундай ягона φ опера-

тор мавжудки, $y \bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_n$ базис системани $\bar{f}_1, \bar{f}_2, \dots, \bar{f}_n$ ларга ўтказлади.

Исботи. $\forall \bar{x} \in U_n$ учун $\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_n$ базисда

$$\bar{x} = \alpha_1 \bar{e}_1 + \alpha_2 \bar{e}_2 + \dots + \alpha_n \bar{e}_n \quad (2)$$

бир қийматли ифодаланиши мавжуд. \bar{x} векторга

$$\varphi \bar{x} = \alpha_1 \bar{f}_1 + \alpha_2 \bar{f}_2 + \dots + \alpha_n \bar{f}_n \quad (3)$$

векторни мос қўямиз. (3) формула бўйича аниқланган $\varphi \bar{x}$ вектор U_n вектор фазода тўла аниқланган бўлади, чунки φ мослик U_n да алмаштириш бўлади. $\bar{x} = \bar{e}_1 = 1 \cdot \bar{e}_1 + 0 \cdot \bar{e}_2 + \dots + 0 \cdot \bar{e}_n$ бўлса, $\varphi \bar{e}_1 = \bar{f}_1$, шунингдек $\varphi \bar{e}_2 = \bar{f}_2, \dots, \varphi \bar{e}_n = \bar{f}_n$ тенгликлар ўринли бўлади. Шундай қилиб, φ алмаштириш $\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_n$ векторларни мос $\bar{f}_1, \bar{f}_2, \dots, \bar{f}_n$ векторларга алмаштиради.

Энди φ алмаштиришнинг чизиқли эканлигини кўрсатамиз. $\lambda \bar{x} = \lambda \alpha_1 \bar{e}_1 + \lambda \alpha_2 \bar{e}_2 + \dots + \lambda \alpha_n \bar{e}_n$ вектор учун (3) формула бўйича

$$\varphi(\lambda \bar{x}) = \lambda \alpha_1 \bar{f}_1 + \lambda \alpha_2 \bar{f}_2 + \dots + \lambda \alpha_n \bar{f}_n = \lambda \varphi \bar{x},$$

$$\varphi(\lambda \bar{x}) = \lambda \varphi \bar{x}; \quad \bar{y} \in U_n, \quad \bar{y} = \beta_1 \bar{e}_1 + \beta_2 \bar{e}_2 + \dots + \beta_n \bar{e}_n$$

бўлсин. $\bar{x} + \bar{y} = (\alpha_1 + \beta_1) \bar{e}_1 + (\alpha_2 + \beta_2) \bar{e}_2 + \dots + (\alpha_n + \beta_n) \bar{e}_n$ йиғинди вектор учун (3) формулага асосан:

$$\begin{aligned} \varphi(\bar{x} + \bar{y}) &= (\alpha_1 + \beta_1) \bar{f}_1 + (\alpha_2 + \beta_2) \bar{f}_2 + \dots + (\alpha_n + \beta_n) \bar{f}_n = \\ &= (\alpha_1 \bar{f}_1 + \alpha_2 \bar{f}_2 + \dots + \alpha_n \bar{f}_n) + (\beta_1 \bar{f}_1 + \beta_2 \bar{f}_2 + \dots + \\ &\quad + \beta_n \bar{f}_n) = \varphi \bar{x} + \varphi \bar{y}, \quad \varphi(\bar{x} + \bar{y}) = \varphi \bar{x} + \varphi \bar{y}. \end{aligned}$$

Чизиқли алмаштиришнинг ягоналигини исботлаймиз.

$\bar{\psi e}_i = \bar{f}_i$ ($i = \bar{1}, n$) иккинчи чизиқли алмаштириш мавжуд бўлсин.

ψ чизиқли акслантириш бўлгани учун ихтиёрий

$$\bar{x} = \alpha_1 \bar{e}_1 + \alpha_2 \bar{e}_2 + \dots + \alpha_n \bar{e}_n.$$

$$\varphi \bar{x} = \psi(\alpha_1 \bar{e}_1 + \alpha_2 \bar{e}_2 + \dots + \alpha_n \bar{e}_n) = \alpha_1 \psi \bar{e}_1 + \dots +$$

$+ \alpha_n \psi \bar{e}_n = \alpha_1 \bar{f}_1 + \alpha_2 \bar{f}_2 + \dots + \alpha_n \bar{f}_n = \varphi \bar{x}$, $\psi \bar{x} = \varphi \bar{x}$, яъни $\psi = \varphi$ бўлади.

Мисоллар. 1. $\bar{e}_1, \bar{e}_2, \bar{e}_3$ тўғри бурчакли декарт координата системасининг бирлик векторлари бўлсин. \bar{x} векторга φ операторнинг татбиқи сифатида x векторнинг бирор текисликдаги ортогонал проекциясини тушунамиз. Мазкур оператор чизиқли оператор бўлади (текшириб кўринг). e_1, e_2, e_3 базисга нисбатан $\varphi e_1 = e_1$, $\varphi e_2 = e_2$, $\varphi e_3 = e_3$ бўлгани учун бу оператор матрицаси

$$E = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \text{ бўлади.}$$

2. Даражаси n дан юқори бўлмаган кўпхадларнинг фазосини қарайлик. Бу фазонинг базиси сифатида

$$\bar{e}_0 = 1, \bar{e}_1 = x, \bar{e}_2 = \frac{x^2}{2!}, \dots, \bar{e}_n = \frac{x^n}{n!} \quad (5)$$

ни ва оператори сифатида берилган кўпхаднинг ҳосиласини тушунамиз. Унда $\varphi e_0 = 0$, $\varphi e_1 = 1$, $\varphi e_2 = e_1$, $\varphi e_3 = e_2, \dots$, $\varphi e_n = e_{n-1}$ бўлгани учун бу операторнинг (5) базисга нисбатан матрицаси

$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & \dots & 0 & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 & 0 & \dots & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

бўлади.

М а ш қ л а р

1. Даражалари n дан юқори бўлмаган кўпхадларнинг фазоси, базиси сифатида

$$1, x, x^2, x^3, \dots, x^n \quad (6)$$

векторлар, оператор сифатида эса мазкур кўпхаднинг биринчи тартибли ҳосиласи тушунилса, бу операторнинг (6) базисга нисбатан матрицаси топилсин.

2. $\varphi: f(x) \rightarrow f''(x)$ ($f''(x)$ белги $f(x)$ нинг иккинчи тартибли ҳосиласини билдиради) операторнинг (6) базисга нисбатан матрица и қандай бўлади?

3. Юқоридаги чизиқли операторнинг ядролари ва образлари қандай тўпламини ифодалайди?

4. C комплекс сонлар фазосидаги φ оператор сифатида $z = x + iy$ комплекс сонни $w = a + ib$ комплекс сонга кўпайтириш тушунилганда $1, i$ базисда бу чизиқли операторга мос келувчи матрицани топинг.

5. Қуйидаги операторлардан қайси бири V_3 фазода чизиқли оператор бўлади:

а) $\varphi \bar{x} = \bar{x} + a$ (a — ўзгармас, нолмас вектор);

б) $\varphi \bar{x} = (\bar{a}, \bar{x}) \cdot \bar{a}$, бу ерда $(\bar{a}, \bar{x}) = |\bar{a}| \cdot |\bar{x}| \cos(\widehat{\bar{a}, \bar{x}})$.

6. x га боғлиқ бўлган барча $f_i(x)$ ($i = 1, 2, 3, \dots$) кўпхадлар тўламида қуйидагилар чизиқли оператор бўладими:

а) ҳар бир $f_i(x)$ кўпхадни x га кўпайтириш;

б) ҳар бир $f_i(x)$ кўпхадни x^2 га кўпайтириш?

74-§. ВЕКТОРНИНГ ТУРЛИ БАЗИСЛАРДАГИ КООРДИНАТАЛАРИ ОРАСИДАГИ БОҒЛАНИШ

Маълумки, вектор координаталари танланган базисга боғлиқдир. Бир базисдан иккинчи базисга ўтганда битта векторнинг координаталари ўзаро қандай боғланган бўлади?

Бу саволга жавоб бериш учун V_n фазода ихтиёрий иккита

$$\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_n \quad (1)$$

$$\bar{f}_1, \bar{f}_2, \dots, \bar{f}_n \quad (2)$$

базисни оламыз. 73-§ нинг 3-теоремасига асосан (1) базисни (2) га ўтказувчи φ оператор мавжуд ва унга қандайдир A матрица мос келади, яъни

$$\bar{f}_i = \varphi \bar{e}_i \quad (i = \overline{1, n}) \quad (3)$$

бўлиб, φ нинг матрицаси A дан иборат.

Бирор \bar{x} векторни (1) ва (2) базислар ёрдамида ушбу

$$\bar{x} = x_1 \bar{e}_1 + x_2 \bar{e}_2 + \dots + x_n \bar{e}_n, \quad (4)$$

$$\bar{x} = x'_1 \bar{f}_1 + x'_2 \bar{f}_2 + \dots + x'_n \bar{f}_n \quad (5)$$

кўринишда ёзиб оламыз. (4) ва (5) ларнинг ўнг томонларининг тенглигидан

$$x_1 e_1 + x_2 e_2 + \dots + x_n e_n = x'_1 \bar{f}_1 + x'_2 \bar{f}_2 + \dots + x'_n \bar{f}_n \quad (6)$$

ҳосил бўлади.

Агар $\bar{f}_i = \Phi \bar{e}_i = a_{i1} \bar{e}_1 + a_{i2} \bar{e}_2 + \dots + a_{in} \bar{e}_n$ ($i = \overline{1, n}$) десак, (6) дан қуйидагига эга бўламиз:

$$\begin{aligned} x_1 \bar{e}_1 + x_2 \bar{e}_2 + \dots + x_n \bar{e}_n = & x'_1 (a_{11} \bar{e}_1 + a_{12} \bar{e}_2 + \dots + \\ & + a_{1n} \bar{e}_n) + x'_2 (a_{21} \bar{e}_1 + a_{22} \bar{e}_2 + \dots + a_{2n} \bar{e}_n) + \dots + \\ & + x'_n (a_{n1} \bar{e}_1 + a_{n2} \bar{e}_2 + \dots + a_{nn} \bar{e}_n). \end{aligned}$$

Ўнг томонини ихчамлаб олгач, $\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_n$ векторлар олдидаги коэффициентларнинг тенглигидан

$$\begin{cases} x_1 = x'_1 a_{11} + x'_2 a_{21} + \dots + x'_n a_{n1}, \\ x_2 = x'_1 a_{12} + x'_2 a_{22} + \dots + x'_n a_{n2}, \\ \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \\ x_n = x'_1 a_{1n} + x'_2 a_{2n} + \dots + x'_n a_{nn} \end{cases} \quad (7)$$

ҳосил бўлади. Бу ерда

$$X = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}, \quad X' = \begin{pmatrix} x'_1 \\ x'_2 \\ \vdots \\ x'_n \end{pmatrix}$$

ва

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

десак, (7) ни матрицадан фойдаланиб

$$X = AX' \quad (8)$$

каби ёзиш мумкин. (8) тенглик \bar{x} нинг (1) га нисбатан координаталарини (2) га нисбатан координаталар орқали ифодалайди.

(1) векторлар системасининг ранги n га тенг бўлгани учун A матрица хосмасдир. Шунинг учун A^{-1} мавжуд. Унда (8) тенгликдан $X' = A^{-1}X$ ҳосил бўлиб, у \bar{x} нинг (2) га нисбатан координаталарини (1) га нисбатан координаталар орқали ифодалайди.

Мисоллар. 1. V_3 фазода $\bar{x}_1 = (0, 0, 1)$, $\bar{x}_2 = (0, 1, 1)$, $\bar{x}_3 = (1, 1, 1)$ векторларни $\bar{e}_1, \bar{e}_2, \bar{e}_3$ базисга нисбатан мос равишда $\bar{y}_1 = (2, 3, 5)$, $\bar{y}_2 = (1, 0, 0)$, $\bar{y}_3 = (0, 1, -1)$ векторларга ўтказувчи операторнинг матрицаси топилсин.

Ечиш. Аввало x_1, x_2 ва x_3 ларни $\bar{e}_1, \bar{e}_2, \bar{e}_3$ лар орқали қуйидагича ифодалаб оламиз:

$$\bar{x}_1 = (0, 0, 1) = 0 \cdot \bar{e}_1 + 0 \cdot \bar{e}_2 + 1 \cdot \bar{e}_3,$$

$$\bar{x}_2 = (0, 1, 1) = 0 \cdot \bar{e}_1 + 1 \cdot \bar{e}_2 + 1 \cdot \bar{e}_3,$$

$$\bar{x}_3 = (1, 1, 1) = 1 \cdot \bar{e}_1 + 1 \cdot \bar{e}_2 + 1 \cdot \bar{e}_3.$$

Бундан кўринадики, $\bar{x}_1, \bar{x}_2, \bar{x}_3$ векторларни базис векторларга ўтказувчи матрица

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

дан иборат, $\bar{y}_1, \bar{y}_2, \bar{y}_3$ векторларни базис векторларга ўтказувчи матрица эса

$$B = \begin{pmatrix} 2 & 1 & 0 \\ 3 & 0 & 1 \\ 5 & 0 & -1 \end{pmatrix}$$

ни ташкил этади. Энди биз шундай X матрицани топишимиз керакки, у A ни B га ўтказсин, яъни қуйидаги тенглик бажарилсин:

$$XA = B.$$

Охирги тенгликни $X = B \cdot A^{-1}$ орқали ёза оламиз. Бу ерда

$$A^{-1} = \begin{pmatrix} 0 & -1 & 1 \\ -1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

эканлигидан

$$X = \begin{pmatrix} 2 & 1 & 0 \\ 3 & 0 & 1 \\ 5 & 0 & -1 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 0 & -1 & 1 \\ -1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -1 & -1 & 2 \\ 1 & -3 & 3 \\ -1 & -5 & 5 \end{pmatrix},$$

$$X = \begin{pmatrix} -1 & -1 & 2 \\ 1 & -3 & 3 \\ -1 & -5 & 5 \end{pmatrix}$$

бўлади.

2. $\bar{x}_1 = (0, 0, 1)$, $\bar{x}_2 = (0, 1, 1)$, $\bar{x}_3 = (1, 1, 1)$ базисга нисбатан шу векторларнинг ўзини $y_1 = (2, 3, 5)$, $y_2 = (1, 0, 0)$, $y_3 = (0, 1, -1)$ ларга ўтказувчи Y_3 да аниқланган чизиқли операторнинг матрицаси топилсин.

Ечиш. A матрица учун шундай Y матрицани топиш керакки, A матрица Y ни B га ўтказсин, яъни $AY = B$ тенглик ўринли бўлсин. Бундан $Y = A^{-1}B$ топилади.

$$A^{-1} = \begin{pmatrix} 0 & -1 & 1 \\ -1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

бўлгани учун

$$Y = \begin{pmatrix} 0 & -1 & 1 \\ -1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 & 1 & 0 \\ 3 & 0 & 1 \\ 5 & 0 & -1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 & 0 & -2 \\ 1 & -1 & 1 \\ 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}, Y = \begin{pmatrix} 2 & 0 & -2 \\ 1 & -1 & 1 \\ 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

бўлади.

3. $f(x) = ae^x + be^{-x}$ кўринишдаги барча функцияларнинг икки ўлчовли фазосини оламыз. Бу фазо базислари сифатида $\bar{e}_1 = e^x$, $\bar{e}_2 = e^{-x}$ лар ва $\bar{f}_1 = \operatorname{ch} x = \frac{e^x + e^{-x}}{2}$, $\bar{f}_2 = \operatorname{sh} x = \frac{e^x - e^{-x}}{2}$ ларни танлаймиз. Унда

$$\bar{f}_1 = \frac{1}{2} \bar{e}_1 + \frac{1}{2} \bar{e}_2, \bar{f}_2 = \frac{1}{2} \bar{e}_1 - \frac{1}{2} \bar{e}_2$$

ёки

$$A = \begin{pmatrix} \frac{1}{2} & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{2} & -\frac{1}{2} \end{pmatrix}$$

бўлиб, $T^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix}$ бўлади.

Агар $\bar{f} = f(x)$ нинг координаталарини (1) ва (2) базисларга нисбатан мос равишда a , b ва a' , b' десак, улар қуйидагича боғланган бўлади:

$$\begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix} = \frac{1}{2} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} a' \\ b' \end{pmatrix},$$

$$\begin{pmatrix} a' \\ b' \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix}.$$

Машқлар]

1. V_2 фазода (яъни текисликда) ўзаро перпендикуляр бўлган \bar{e}_1, \bar{e}_2 ортларни базис деб қараб, янги \bar{e}'_1, \bar{e}'_2 сифатида \bar{e}_1 ва \bar{e}_2 ларни мос равишда α бурчакка буриш тушунилганда ихтиёрий вектор координаталари эски ва янги базислар орқали қандай боғланади?

2. V_4 фазода $\bar{e}_1, \bar{e}_2, \bar{e}_3, \bar{e}_4$ базисдан

$$\begin{aligned} \bar{e}'_1 &= (1, 1, 0, 0), & \bar{e}'_2 &= (1, 0, 1, 0), \\ \bar{e}'_3 &= (1, 0, 0, 1) & \bar{e}'_4 &= (1, 1, 1, 1) \end{aligned}$$

базисга ўтганда ихтиёрий вектор координаталари қандай формула асосида ўзгаради?

3. V_3 фазонинг $\bar{e}_1, \bar{e}_2, \bar{e}_3$ базисидан $\bar{x}_1 = (1, 1, 1)$, $\bar{x}_2 = (1, 1, 1)$, $\bar{x}_3 = (2, 1, 0)$ базисга ўтганда:

а) $\bar{a}_1 = (2, 3, 1)$; б) $\bar{a}_2 = (1, 2, -1)$; в) $\bar{a}_3 = (1, 1, 1)$ векторлар координаталари қандай ўзгаради?

75-§. ЧИЗИҚЛИ ОПЕРАТОРНИНГ ТУРЛИ БАЗИСЛАРДАГИ МАТРИЦАЛАРИ ОРАСИДАГИ БОҒЛАНИШ

Фазонинг иккита

$$\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_n, \quad (1)$$

$$\bar{f}_1, \bar{f}_2, \dots, \bar{f}_n \quad (2)$$

базиси ва битта φ чизиқли операторини оламиз. Бу φ операторнинг (1) ва (2) базислардаги матрицалари

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix} \text{ ва } B = \begin{pmatrix} b_{11} & b_{12} & \dots & b_{1n} \\ b_{21} & b_{22} & \dots & b_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ b_{n1} & b_{n2} & \dots & b_{nn} \end{pmatrix}$$

бўлсин. Бу матрицаларни аниқловчи тенгликлар қисқача бундай ёзилади:

$$\begin{cases} \varphi \bar{e}_k = \sum_{i=1}^n a_{ik} \bar{e}_i \quad (k = \overline{1, n}), \\ \varphi \bar{f}_k = \sum_{i=1}^n b_{ik} \bar{f}_i \quad (k = \overline{1, n}). \end{cases} \quad (3)$$

(2) базисни (1) базис орқали чизиқли ифодалаймиз:

$$\begin{cases} \bar{f}_1 = c_{11}\bar{e}_1 + c_{21}\bar{e}_2 + \dots + c_{n1}\bar{e}_n, \\ \bar{f}_2 = c_{12}\bar{e}_1 + c_{22}\bar{e}_2 + \dots + c_{n2}\bar{e}_n, \\ \dots \\ \bar{f}_n = c_{1n}\bar{e}_1 + c_{2n}\bar{e}_2 + \dots + c_{nn}\bar{e}_n. \end{cases} \quad (4)$$

(4) системанинг

$$C = \begin{pmatrix} c_{11} & c_{12} & \dots & c_{1n} \\ c_{21} & c_{22} & \dots & c_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ c_{n1} & c_{n2} & \dots & c_{nn} \end{pmatrix}$$

матрицаси хосмасдир. Ҳақиқатан, 61-§ даги, 1,3,4-теоремаларга биноан хосмас матрицалар кўпайтмаси хосмас матрица бўлади. Шунинг учун C матрица ҳам хосмас бўлади. 73-§ даги 3-теоремага асосан ягона ν чизиқли оператор мавжуд бўлиб, у (1) базис векторларини (4) векторларига акслантиради:

$$\nu\bar{e}_i = \bar{f}_i \quad (i = \overline{1, n}). \quad (5)$$

(5) нинг иккала томонига φ операторни татбиқ этамиз. Натижада $\varphi\nu\bar{e}_i = \varphi\bar{f}_i$ ҳосил бўлади.

Охириги тенгликларнинг ўнг томонидаги $\varphi\bar{f}_i$ ($i = \overline{1, n}$) ларни (3) билан алмаштирсак, $\varphi\nu\bar{e}_i = \sum_{k=1}^n b_{ik}\bar{f}_k$ келиб чиқади. Агар \bar{f}_k ($k = \overline{1, n}$) ларнинг ўрнига (4) ни қўйсак, натижада қуйидагига эга бўламиз:

$$\varphi\nu\bar{e}_k = \sum_{i=1}^n b_{ik}\nu\bar{e}_i. \quad (6)$$

ν нинг $|C|$ детерминанти 0 дан фарқли бўлгани сабабли, ν га тескари ν^{-1} оператор мавжуд бўлиб, уни (6) векторга татбиқ этамиз:

$$\begin{aligned} \nu^{-1}\varphi\bar{e}_k &= \nu^{-1}\sum_{i=1}^n b_{ik}\nu\bar{e}_i = \sum_{i=1}^n \nu^{-1}b_{ik}\nu\bar{e}_i = \sum_{i=1}^n b_{ik}\nu^{-1}\nu\bar{e}_i = \\ &= \sum_{i=1}^n b_{ik}\bar{e}_i = \sum_{i=1}^n b_{ik}\bar{e}_i, \end{aligned} \quad (7)$$

$$\nu^{-1}\varphi\bar{e}_k = \sum_{i=1}^n b_{ik}\bar{e}_i \quad (\bar{e} \text{—бирлик оператор}).$$

Бир томондан $\nu^{-1}\varphi\nu$ операторнинг (1) базисдаги матрицаси $C^{-1}AC$ бўлиб (чунки $\nu^{-1}\rightarrow C^{-1}$, $\varphi\rightarrow A$ ва $\nu\rightarrow C$), иккинчи томондан, (7) га мувофиқ, бу операторнинг (1) базисдаги матрицаси B бўлганлиги сабабли

$$B = C^{-1}AC \quad (8)$$

бўлади. Бунда C ни (2) базисдан (1) базисга ўтиш матрицаси дейилади.

Таъриф. (8) тенглик билан боғланган A ва B матрицалар *ўхшаш матрицалар* дейилади.

Мисол. Уч ўлчовли арифметик V фазонинг

$$\bar{e}_1 = (1, 0, 0), \quad \bar{e}_2 = (0, 1, 0), \quad \bar{e}_3 = (0, 0, 1),$$

$$\bar{f}_1 = (1, 1, 1), \quad \bar{f}_2 = (1, 2, 1), \quad \bar{f}_3 = (2, -1, 1)$$

базисларини ва $\varphi(a_1, a_2, a_3) = (a_1, 2a_2, 3a_3)$ операторни ола^м миз. Бу операторнинг биринчи базисдаги матрицаси

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 3 \end{pmatrix}$$

бўлиб, иккинчи базиснинг биринчи базис орқали чизиқли ифодаси қуйидагидан иборат:

$$\begin{aligned} \bar{f}_1 &= \bar{e}_1 + \bar{e}_2 + \bar{e}_3, \\ \bar{f}_2 &= \bar{e}_1 + 2\bar{e}_2 + \bar{e}_3, \\ \bar{f}_3 &= 2\bar{e}_1 - \bar{e}_2 + \bar{e}_3. \end{aligned}$$

Демак,

$$C = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 2 \\ 1 & 2 & -1 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix} \text{ ва } C^{-1} = \begin{pmatrix} -3 & -1 & 5 \\ 2 & 1 & -3 \\ 1 & 0 & -1 \end{pmatrix}$$

лардан иборат бўлгани учун φ операторнинг иккинчи базисдаги матрицаси

$$B = C^{-1}AC = \begin{pmatrix} 10 & 8 & 11 \\ -5 & -3 & -7 \\ -2 & -2 & -1 \end{pmatrix}$$

бўлади.

76-§. ҲАЗАРО ТЕСҚАРИ ЧИЗИҚЛИ ОПЕРАТОРЛАР

\mathcal{P} майдон устидаги V_n фазо ва унинг

$$\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_n \quad (1)$$

базиси берилган бўлсин. φ чизиқли операторни v_n унинг (1) базисдаги

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

матричасини оламиз. Бу матрицанинг

$$|A| = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}$$

детерминанти A га мос φ операторнинг ҳам детерминанти дейилади.

1-таъриф. $|A|$ детерминант нолдан фарқли бўлганда φ чизиқли оператор *хосмас оператор*, $|A| = 0$ бўлса φ *хос оператор* деб аталади.

2-таъриф. φ чизиқли оператор учун шундай ψ чизиқли оператор мавжуд бўлиб,

$$\varphi\psi = \psi\varphi = \varepsilon \quad (2)$$

тенглик бажарилса, ψ ни φ га *тескари оператор* дейилади.

(2) тенгликдан қуйидагини топамиз: $\bar{x} \in V_n$ вектор учун $(\varphi\psi)\bar{x} = \varepsilon\bar{x} = \bar{x}$. Энди $\psi\bar{x} = \bar{y}$ бўлса, u ҳолда $(\varphi\psi)\bar{x} = \varphi(\psi\bar{x}) = \varphi\bar{y} = \bar{x}$ бўлади, яъни φ оператор \bar{y} ни \bar{x} га акслантирса, тескари ψ оператор, аксинча, \bar{x} ни \bar{y} га акслантиради.

Теорема. *Чизиқли операторга тескари оператор мавжуд бўлиши учун унинг хосмас оператор бўлиши зарур ва етарли.*

Исботи. Зарурлиги. φ га тескари ψ оператор мавжуд бўлса, $\varphi\psi = \varepsilon$ бажарилади. U ҳолда $\varphi \rightarrow A$, $\psi \rightarrow B$, $\varepsilon \rightarrow E$ ларга асосан, $\varphi \cdot \psi = \varepsilon \Rightarrow A \cdot B = E$. Бунда A, B, E лар квадрат матрицалар бўлади. Матрицалар кўпайтмасининг детерминанти бу матрицалар детерминантларининг кўпайтмасига тенг бўлгани учун $|A| \cdot |B| = |E| = 1$ тенгликдан $|A| \neq 0$, яъни φ хосмас оператор эканлиги келиб чиқади.

Етарлилиги. φ хосмас оператор, яъни $|A| \neq 0$ бўлса, A га тескари

$$A^{-1} = \begin{pmatrix} \frac{A_{11}}{|A|} & \frac{A_{21}}{|A|} & \dots & \frac{A_{n1}}{|A|} \\ \frac{A_{12}}{|A|} & \frac{A_{22}}{|A|} & \dots & \frac{A_{n2}}{|A|} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ \frac{A_{1n}}{|A|} & \frac{A_{2n}}{|A|} & \dots & \frac{A_{nn}}{|A|} \end{pmatrix}$$

матрица мавжуд бўлади.

Энди A^{-1} матрицага мос ψ чизиқли операторни олсак, $\varphi\psi \rightarrow AA^{-1} = E$ га мувофиқ $\varphi\psi = \varepsilon$, яъни φ га тескари ψ оператор мавжудлиги маълум бўлади.

φ га тескари ψ оператор $\psi = \varphi^{-1}$ кўринишда белгиланади. φ оператор ўз навбатида φ^{-1} га тескари, чунки $\varphi^{-1}\varphi \rightarrow A^{-1}A = E$ мослик $\varphi^{-1}\varphi = \varepsilon$ га олиб келади.

A га тескари A^{-1} матрицанинг ягоналигидан φ га тескари φ^{-1} оператор ҳам ягона деган хулосага келамиз.

φ ва φ^{-1} лар ўзаро тескари чизиқли операторлар дейилади.

Н а т и ж а. Хосмас чизиқли операторлар тўплами операторлар композицияси (кўпайтириш амали) га нисбатан группа ташкил қилади (исботланг).

Хосмас чизиқли операторлар тўплами ҳосил қилган группа одатда $GL(n)$ орқали белгиланади. $GL(n)$ нинг қисм группалари қуйидаги турларга бўлинади:

1) чекли қисм группалар;

2) дискрет қисм группалар (элементлари сони sanoқли бўлган қисм группалар). Бундай қисм группага текисликнинг координата боши атрофида $k\varphi$ ($k \in \mathbb{Z}$) бурчакларга буришдан ҳосил бўлган группа мисол бўлади (бу ерда φ бурчак π бурчак билан ўлчовдош бўлмаган бурчакдир);

3) узлуксиз қисм группалар (элементлари сони sanoқли тўплам элементлари сонидан ортиқ бўлган қисм группалар). Уч ўлчовли фазони қўзғалмас ўқ атрофида буришдан ҳосил қилинган қисм группа узлуксиз қисм группа бўлади.

Мисол. Уч ўлчовли арифметик V_3 фазонинг

$$\vec{e}_1 = (1, 0, 0), \quad \vec{e}_2 = (0, 1, 0), \quad \vec{e}_3 = (0, 0, 1) \quad \text{[(3)]}$$

базиси ва

$$\varphi(a_1, a_2, a_3) = (a_1 + a_2, a_2 + a_3, a_3 + a_1),$$

$$\varphi(a_1, a_2, a_3) = (0, a_2, a_3)$$

операторлари берилган. φ хосмас оператор, чунки |

$$\begin{aligned}\varphi e_1 &= (1, 0, 1) = 1 \cdot \bar{e}_1 + 0 \cdot \bar{e}_2 + 1 \cdot \bar{e}_3, \\ \varphi e_2 &= (1, 1, 0) = 1 \cdot \bar{e}_1 + 1 \cdot \bar{e}_2 + 0 \cdot \bar{e}_3, \\ \varphi e_3 &= (0, 1, 1) = 0 \cdot \bar{e}_1 + 1 \cdot \bar{e}_2 + 1 \cdot \bar{e}_3.\end{aligned}$$

Демак,

$$|A| = \begin{vmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \end{vmatrix} = 2, \quad |A| \neq 0.$$

Шундай қилиб, φ га тескари оператор мавжуд бўлгани ҳолда унинг (3) базисдаги матрицаси, ушбундан иборат:

$$A^{-1} = \frac{1}{2} \begin{pmatrix} 1 & -1 & 1 \\ 1 & 1 & -1 \\ -1 & 1 & 1 \end{pmatrix}.$$

Лекин φ оператор хосдир, чунки унинг матрицаси

$$B = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

бўлиб, бу хос матрицадир.

М а ш қ л а р

1. Чекли фазода аниқланган чизиқли оператор ранги шу оператор матрицасининг рангига тенглигини исботланг.

2. $\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_n$ система V_n нинг базиси бўлиб, V_n да φ оператор аниқланган бўлсин. $\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_k, \bar{e}_m, \dots, \bar{e}_n$ базисдан $\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_m, \bar{e}_k, \dots, \bar{e}_n$ базисга ўтганда φ оператор матрицаси қандай ўзгаради?

3. Элементар матрицаларнинг хос ёки хосмаслигини аниқланг.

4. φ чизиқли оператор $\bar{a}_1 = (2, 3, 5), \bar{a}_2 = (0, 1, 2), \bar{a}_3 = (1, 0, 0)$ векторларни мос равишда $\bar{b}_1 = (1, 1, 1), \bar{b}_2 = (1, 1, -1), \bar{b}_3 = (2, 1, 2)$ векторларга акслантирса, φ операторнинг $\bar{a}_1, \bar{a}_2, \bar{a}_3$ базисни $\bar{b}_1, \bar{b}_2, \bar{b}_3$ базисга ўтказувчи матрицаси топилсин.

5. φ чизиқли операторнинг

$\bar{e}_1 = (8, -6, 7), \bar{e}_2 = (-16, 7, -13), \bar{e}_3 = (9, -3, 7)$ базисга нисбатан матрицаси

$$\begin{pmatrix} 1 & -18 & 15 \\ -1 & -22 & 15 \\ 1 & -25 & 22 \end{pmatrix}$$

бўлса, унинг $\vec{e}_1 = (1, -2, 1)$, $\vec{e}_2 = (3, -1, 2)$, $\vec{e}_3 = (2, 1, 2)$ базисга нисбатан матричаси топилсин.

77-§. ЧИЗИҚЛИ АЛГЕБРА

\mathcal{P} сонлар майдони устидаги V чизиқли фазонинг исталган \bar{x} , \bar{y} векторларини кўпайтириш қондаси аниқланган деб фараз қилиб, \bar{x} ва \bar{y} лар кўпайтмасини $\bar{x} \cdot \bar{y}$ шаклида белгилайлик. Шундай чизиқли фазога нисбатан қуйидаги таърифни берамиз:

1-таъриф. \mathcal{P} майдон устидаги V чизиқли фазода исталган иккита векторни кўпайтириш қондаси берилгани ҳолда қуйидаги аксиомалар бажарилса, V фазони \mathcal{P} майдон устидаги чизиқли алгебра дейилади:

1. $\bar{x} \cdot \bar{y} \in V (\forall \bar{x}, \bar{y} \in V)$ (векторларни кўпайтириш V да аниқланган бир қийматли алгебраик амалдир).

2. $\bar{x} (\bar{y} \cdot \bar{z}) = (\bar{x} \cdot \bar{y}) \bar{z} (\forall \bar{x}, \bar{y}, \bar{z} \in V)$ (векторларни кўпайтириш ассоциатив).

3. $\bar{x} (\bar{y} + \bar{z}) = \bar{x} \bar{y} + \bar{x} \bar{z}$ ва

$$(\bar{y} + \bar{z}) \bar{x} = \bar{y} \bar{x} + \bar{z} \bar{x} (\forall \bar{x}, \bar{y}, \bar{z} \in V)$$

(векторларни кўпайтириш амали қўшишга нисбатан дистрибутив).

4. $\lambda (\bar{x} \cdot \bar{y}) = (\lambda \bar{x}) \bar{y} = \bar{x} (\lambda \bar{y}) (\lambda \in \mathcal{P}, \forall \bar{x}, \bar{y} \in V)$ (аралаш кўпайтма ассоциатив).

Агар $\bar{x} \cdot \bar{y} = \bar{y} \cdot \bar{x} (\forall \bar{x}, \bar{y} \in V)$ аксиома ҳам бажарилса, V коммутатив чизиқли алгебра деб аталади, $\bar{x} \cdot \bar{y} \neq \bar{y} \cdot \bar{x}$ шартда эса V коммутатив бўлмаган чизиқли алгебра дейилади.

V фазонинг $\bar{x}, \bar{y}, \bar{z}, \dots$ векторлари чизиқли алгебранинг элементлари деб аталади.

Юқоридаги аксиомалардан қуйидаги на т и ж а л а р келиб чиқади:

1. $\bar{x} (\bar{y} \bar{z}) = (\bar{x} \bar{y}) \bar{z} = \bar{x} \bar{y} \bar{z}$ (математик индукция методи билан m та $x_1, x_2, \dots, x_m \in V$ элементларни кўпайтириш ассоциатив эканлигини исботланг).

2. $\bar{x} (\bar{y} - \bar{z}) = \bar{x} \bar{y} - \bar{x} \bar{z}$ ва $(\bar{y} - \bar{z}) \bar{x} = \bar{y} \bar{x} - \bar{z} \bar{x}$ тенгликлар ўринли.

3. V даги ихтиёрий \bar{x} учун $\bar{x} \cdot 0 = 0 \cdot \bar{x} = 0$ бўлади. $\bar{0}$ вектор V чизиқли алгебранинг ноль элементи дейилади.

4. Математик индукция методи билан 3-аксиомадан ушбуни ҳосил қиламиз:

$$\begin{aligned} & (\bar{x}_1 + \bar{x}_2 + \dots + \bar{x}_m)(\bar{y}_1 + \bar{y}_2 + \dots + \bar{y}_n) = \\ & = \bar{x}_1 \bar{y}_1 + \bar{x}_1 \bar{y}_2 + \dots + \bar{x}_1 \bar{y}_n + \bar{x}_2 \bar{y}_1 + \bar{x}_2 \bar{y}_2 + \\ & + \dots + \bar{x}_2 \bar{y}_n + \dots + \bar{x}_m \bar{y}_1 + \bar{x}_m \bar{y}_2 + \dots + \bar{x}_m \bar{y}_n \end{aligned}$$

(исботланг).

5. V чизиқли алгебрада $\bar{x}\bar{e} = \bar{e}\bar{x} = \bar{x}$ ($\forall \bar{x} \in V, \exists \bar{e} \in V$) шартни қаноатлантирувчи e элемент мавжуд бўлиши мумкин. Бу элемент V алгебранинг бирлик элементи деб аталади.

6. V нинг \bar{x} элементи учун V да $\bar{x}\bar{y} = \bar{y}\bar{x} = \bar{e}$ тенгликларни қаноатлантирувчи \bar{y} вектор мавжуд бўлса, \bar{y} ни \bar{x} га тескари элемент деймиз.

V вектор фазо n ўлчовли бўлганда V чизиқли алгебра ҳам n ўлчовли дейилади ва V_n орқали белгиланади.

V вектор фазо чексиз ўлчовли бўлса, V алгебра ҳам чексиз ўлчовли алгебрани ташкил қилади.

Шундай қилиб, чизиқли алгебра $\langle V, +, \cdot, \{\omega_\lambda | \lambda \in \mathcal{P}\} \rangle$ кўринишдаги алгебра бўлиб, бу ерда $\{\omega_\lambda | \lambda \in \mathcal{P}\}$ деганда \mathcal{P} майдоннинг ҳар бир λ элементи учун $\lambda \bar{x} \in V$ нинг мавжудлигини тушунамиз.

Мисоллар. 1. \mathcal{P} майдон устидаги ихтиёрий V чизиқли фазо учун $\bar{x}\bar{y} = \bar{0}$ ($\forall \bar{x}, \bar{y} \in V$) деб қабул қилсак, шу майдон устидаги коммутатив чизиқли алгебрага эга бўламиз, чунки таърифдаги тўртта аксиома бажарилади. Буни текшириб кўришни китобхонга тавсия қиламиз.

2. \mathcal{P} майдон устидаги n -тартибли квадрат матрицаларнинг тўплами M_n матрицаларни қўшиш ва уларни $\alpha \in \mathcal{P}$ сонларга кўпайтириш амалларига нисбатан шу майдон устидаги чизиқли фазони ташкил этади.

Бу фазода яна матрицаларни кўпайтириш амали аниқланган бўлиб, таърифда келтирилган аксиомалар бажарилади. Демак, M_n фазо \mathcal{P} майдон устидаги чизиқли алгебрадан иборат. Бу алгебра коммутатив эмас, чунки $A, B \in V$ матрицалар учун, умуман, $AB \neq BA$. M_n ва E бирлик матрица ва ҳар бир хосмас матрица учун тескари A^{-1} матрица мавжуд. M_n чизиқли фазо чекли n^2 ўлчовли алгебрадир, чунки ҳар бир $A \in V$ матрица шу алгебрадаги n^2 та E_{ij} чизиқли эркли матрицалар орқали чизиқли ифодаланади

(бунда E_{ij} i -сатр ва j -устун элементи 1 дан, қолган элементлари ноллардан иборат бўлган квадрат матрицадир).

3. \mathcal{S} майдон устидаги n ўлчовли V_n фазонинг ҳамма чизиқли операторлари тўпламини T билан белгилайлик:

$$T = \{ \varphi, \psi, \dots, \mu, \nu \}.$$

72-§ даги 1-натижага мувофиқ майдон устидаги исталган

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

матрица T тўплагма қарашли битта φ операторнинг

$$\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_n \quad (1)$$

базисдаги матрицасидир. Ҳар бир чизиқли операторга унинг (1) базисдаги матрицаси мос қўйилса, яъни $\varphi \rightarrow A$ ва $\psi \rightarrow B$ бўлса, $\varphi + \psi \rightarrow A + B$, $\varphi \cdot \psi \rightarrow A \cdot B$ эканини биламиз. $\forall \beta \in \mathcal{S}$ учун $\varphi \rightarrow A$ билан бирга $\beta\varphi \rightarrow \beta A$ ҳам бажарилади. Шу сабабли $1 \cdot \varphi \rightarrow 1 \cdot A$ дан, $1 \cdot A = A$ га асосан, $1 \cdot \varphi = \varphi$ келиб чиқади. Чизиқли операторларни қўшиш ва $\alpha \in \mathcal{S}$ сонларни уларга кўпайтириш амалига нисбатан T тўплагма \mathcal{S} майдон устидаги чизиқли фазони ташкил этади.

Маълумки, T нинг элементлари (операторлар) учун кўпайтириш амали аниқланган ва шу билан бирга чизиқли алгебранинг ҳамма аксиомалари бажарилади. Демак, T фазо \mathcal{S} майдон устидаги чизиқли алгебра бўлади.

4. Ҳақиқий сонлар майдони устида аниқланган кватернионлар алгебраси. R майдон устида аниқланган V_4 чизиқли фазо базиси сифатида $\bar{e}, \bar{i}, \bar{j}, \bar{k}$ векторларни олиб, улар учун кўпайтириш қондасини қуйидагича киритамиз:

$$\begin{aligned} \bar{i} \cdot \bar{j} &= -\bar{j} \cdot \bar{i} = \bar{k}, \quad \bar{j} \cdot \bar{k} = -\bar{k} \cdot \bar{j} = \bar{i}, \quad \bar{k} \cdot \bar{i} = -\bar{i} \cdot \bar{k} = \bar{j}, \\ \bar{i}^2 &= \bar{j}^2 = \bar{k}^2 = -\bar{e}, \quad \bar{e}^2 = \bar{e}, \quad \bar{e} \cdot \bar{j}_i = \bar{j} \cdot \bar{e} = \bar{j}, \quad \bar{i} \cdot \bar{e} = \\ &= \bar{e} \cdot \bar{i} = \bar{i}, \quad \bar{e} \cdot \bar{k} = \bar{k} \cdot \bar{e} = \bar{k}. \end{aligned}$$

$a, b, c, d \in R$ бўлганда $a + b\bar{i} + c\bar{j} + d\bar{k}$ кўринишдаги ифодани кватернион деб юритамиз.

$$\alpha = a\bar{e} + b\bar{i} + c\bar{j} + d\bar{k} \quad \text{ва} \quad \beta = a_1\bar{e} + b_1\bar{i} + c_1\bar{j} + d_1\bar{k}$$

кватернионларни кўпайтириш учун қуйидаги жадвалдан фойдаланиш мақсадга мувофиқдир:

	\bar{e}	\bar{i}	\bar{j}	\bar{k}
\bar{e}	\bar{e}	\bar{i}	\bar{j}	\bar{k}
\bar{i}	\bar{i}	-1	\bar{k}	$-\bar{j}$
\bar{j}	\bar{j}	$-\bar{k}$	-1	\bar{i}
\bar{k}	\bar{k}	\bar{j}	$-\bar{i}$	-1

Кватернионларни қўшиш эса мос координаталар бўйича ба-
жарилади.

$$\alpha = a\bar{e} + b\bar{i} + c\bar{j} + d\bar{k} \text{ ва } \bar{\alpha} = a\bar{e} - b\bar{i} - c\bar{j} - d\bar{k}$$

кватернионлар ўзаро қўшма деб юритилади. $\alpha\bar{\alpha} = a^2 + b^2 + c^2 + d^2$ сон эса α кватернион нормаси деб ҳисобланади. $\langle V_4, +, \cdot, \{ \omega_\lambda \mid \lambda \in R \} \rangle$ алгебра кватернионлар алгебраси деб аталади. Бу ерда $\omega_\lambda : \alpha \rightarrow \lambda\alpha$ ($\lambda \in R$) мосликдир.

Кватернионлар алгебраси коммутатив бўлмаган алгебра-
дир (текшириб кўринг).

2-таъриф. \mathcal{S} майдон устидаги бир хил ўлчовли V ва V' чизиқли алгебралар берилган бўлиб, ҳар бир $\bar{x} \in V$ эле-
мент битта $\bar{x}' \in V'$ элементга (шу билан бирга V нинг ҳам-
ма элементлари V' нинг ҳамма элементларига) ўзаро бир қий-
матли акслангани ҳолда, қуйидаги аксиомалар бажа-
рилса, V ва V' лар *изоморф чизиқли алгебралар дейилади*:

1. $(\bar{x} \xrightarrow{\Phi} \bar{x}') \wedge (\bar{y} \xrightarrow{\Phi} \bar{y}') \Rightarrow (\bar{x} + \bar{y} \xrightarrow{\Phi} \bar{x}' + \bar{y}') \quad (\forall \bar{x}, \bar{y} \in V, \bar{x}', \bar{y}' \in V')$;
2. $(\bar{x} \xrightarrow{\Phi} \bar{x}') \Rightarrow (\alpha \bar{x} \xrightarrow{\Phi} \alpha \bar{x}') \quad (\forall \bar{x} \in V, \bar{x}' \in V', \forall \alpha \in \mathcal{S})$;
3. $(\bar{x} \xrightarrow{\Phi} \bar{x}') \wedge (\bar{y} \xrightarrow{\Phi} \bar{y}') \Rightarrow (\bar{x} \cdot \bar{y} \xrightarrow{\Phi} \bar{x}' \cdot \bar{y}') \quad (\forall \bar{x}, \bar{y} \in V, \bar{x}', \bar{y}' \in V')$.

V ва V' алгебранинг изоморфизми $V \cong V'$ кўринишда белги-
ланади.

Мисол. \mathcal{S} майдон устидаги n ўлчовли фазонинг ҳамма

чизиқли операторларидан тузилган Φ чизиқли алгебра билан шу майдон устидаги n -тартибли квадрат матрицалардан тузилган V_{n^2} чизиқли алгебра ўзаро изоморфдир.

72-§ нинг 1-натижасига кўра φ чизиқли операторга бит та A матрица мос қўйилади. Шунга кўра, қуйидаги изоморфлик аксиомалари бажарилади:

1. $(\varphi \rightarrow A) \wedge (\psi \rightarrow B) \Rightarrow (\varphi + \psi \rightarrow A + B) (\forall \varphi, \psi \in \Phi; A, B \in V_{n^2});$
2. $(\varphi \rightarrow A) \Rightarrow (\alpha\varphi \rightarrow \alpha A) (\forall \varphi \in \Phi; \forall \alpha \in \mathcal{P}; A \in V_{n^2});$
3. $(\varphi \rightarrow A) \wedge (\psi \rightarrow B) \Rightarrow (\varphi\psi \rightarrow AB) (\forall \varphi, \psi \in \Phi; A, B \in V_{n^2}).$

V_{n^2} чекли n^2 ўлчовли алгебра бўлгани учун $\Phi \cong V_{n^2}$, изоморфизмга асосан, Φ ҳам чекли ўлчовли алгебрадир.

\mathcal{P} майдон устидаги n -тартибли квадрат матрицаларнинг чизиқли алгебрасига қарашли ҳамма хосмас матрицалар тўплами кўпайтириш амалига нисбатан группа ташкил этади. Бу группага тўла чизиқли группа дейилади.

М а ш қ л а р

1. $\{a; b\}$ кесмада узлуксиз бўлган ҳақиқий функциялар тўплами R майдон устидаги чизиқли алгебра эканлигини кўрсатинг (функцияларни қўшиш, сонга кўпайтириш ва ўзаро кўпайтириш амалларига нисбатан).

$$2. M = \begin{pmatrix} a + bi & c + di \\ -c + di & a - bi \end{pmatrix}$$

матрицалар алгебраси R ($a, b, c, d \in R$) майдон устида аниқланган $a\bar{e} + b\bar{i} + c\bar{j} + d\bar{k}$ кўринишдаги кватернионлар алгебрасига изоморф эканлигини исботланг.

78-§. ЕВКЛИД ФАЗОЛАРИ

Геометрия курсидаги кесмаларни ва тўғри чизиқлар орасидаги бурчакларни ўлчаш тушунчалари муҳим тушунчалардир. Маълумли, n ўлчовли фазо векторлари учун биз ҳозиргача бу тушунчаларни киритганимиз йўқ. Мактаб математика курсида эса V_2 фазода берилган икки \bar{a} ва \bar{b} векторнинг скаляр кўпаймаси

$$(\bar{a}, \bar{b}) = |\bar{a}| \cdot |\bar{b}| \cos(\widehat{\bar{a}, \bar{b}}) \quad (1)$$

формула орқали аниқланар эди. Иккинчидан, икки векторнинг скаляр кўпайтмаси маълум бўлса, биз бу векторларнинг

узунликлари ва улар орасидаги бурчакни аниқлашимиз мумкин.

Ҳақиқатан, \bar{a} векторни ўз-ўзига скаляр кўпайтмаси шу вектор узунлигини ифодалайди. (1) формулага асосан:

$$\cos(\bar{a}, \bar{b}) = \frac{(\bar{a}, \bar{b})}{|\bar{a}| \cdot |\bar{b}|}. \quad (2)$$

V_n фазо учун аввало икки векторнинг скаляр кўпайтмаси тушунчаси киритилади. Сўнгра берилган векторлар узунлиги ва улар орасидаги бурчакларни ҳисоблаш мумкин. Бунинг учун аввало ихтиёрий ўлчовли Евклид фазоси тушунчасини киритамиз.

1-таъриф. Ҳақиқий сонлар майдони устида аниқланган V унитар фазога *Евклид фазоси* дейилади.

Бу таърифга кўра бирор V фазо Евклид фазоси бўлиши учун элементлари устида қуйидаги шартлар бажарилиши керак:

1) $(\bar{x}, \bar{y}) = (\bar{y}, \bar{x})$ ($\forall \bar{x}, \bar{y} \in V$), яъни скаляр кўпайтма коммутатив;

2) $(\bar{x}, \bar{y} + \bar{z}) = (\bar{x}, \bar{y}) + (\bar{x}, \bar{z})$ ($\forall \bar{x}, \bar{y}, \bar{z} \in V$), яъни скаляр кўпайтма қўшиш амалига нисбатан дистрибутив;

3) $(\lambda \bar{x}, \bar{y}) = \lambda (\bar{x}, \bar{y})$ ($\forall \bar{x}, \bar{y} \in V, \forall \lambda \in R$);

4) $(\bar{x}, \bar{x}) > 0$ ($\forall \bar{x} \neq \bar{0} \in V$), $(\bar{x}, \bar{x}) = 0$ ($\bar{x} = \bar{0}$) $\in V$.

1—4 аксиомалар (\bar{x}, \bar{y}) скаляр кўпайтманинг ҳар бир ташкил этувчиларига кўра чизиқли эканлигини билдиради. Бу аксиомалардан фойдаланиб, исталган $\alpha_i \in R$ ($i = \overline{1, k}$) ва $\beta_j \in R$ ($j = \overline{1, m}$) лар ва $\bar{x}_i \in V, \bar{y}_j \in V$ лар учун

$$\left(\sum_{i=1}^k \alpha_i \bar{x}_i, \sum_{j=1}^m \beta_j \bar{y}_j \right) = \sum_{i=1}^k \sum_{j=1}^m \alpha_i \beta_j (\bar{x}_i, \bar{y}_j) \quad (3)$$

эканлигини кўрсатиш мумкин.

Ҳақиқатан, $i = 1$ ва ихтиёрий j учун

$$\begin{aligned} \left(\alpha_1 \bar{x}_1, \sum_{j=1}^m \beta_j \bar{y}_j \right) &= \alpha_1 (\bar{x}_1, \beta_1 \bar{y}_1 + \beta_2 \bar{y}_2 + \dots + \beta_m \bar{y}_m) = \\ &= \alpha_1 (\bar{x}_1, \beta_1 \bar{y}_1) + \alpha_1 (\bar{x}_1, \beta_2 \bar{y}_2) + \dots + \alpha_1 (\bar{x}_1, \beta_m \bar{y}_m) = \\ &= \alpha_1 \beta_1 (\bar{x}_1, \bar{y}_1) + \alpha_1 \beta_2 (\bar{x}_1, \bar{y}_2) + \dots + \alpha_1 \beta_m (\bar{x}_1, \bar{y}_m) \end{aligned}$$

ўринли. Фараз қилайлик, (3) тенглик $i = l - 1$ учун ўринли бўлсин. Унинг $i = l$ учун ўринли эканлигини кўрсатамиз. Ҳақиқатан,

$$\begin{aligned} & \left(\sum_{i=1}^l \alpha_i \bar{x}_i, \sum_{j=1}^m \beta_j \bar{y}_j \right) = \left(\sum_{i=1}^{l-1} \alpha_i \bar{x}_i + \alpha_l \bar{x}_l, \sum_{j=1}^m \beta_j \bar{y}_j \right) = \\ & = \left(\sum_{i=1}^{l-1} \alpha_i \bar{x}_i, \sum_{j=1}^m \beta_j \bar{y}_j \right) + \left(\alpha_l \bar{x}_l, \sum_{j=1}^m \beta_j \bar{y}_j \right) = \sum_{i=1}^{l-1} \left(\sum_{j=1}^m \alpha_i \beta_j (\bar{x}_i, \bar{y}_j) \right) + \\ & \quad + \alpha_l \sum_{j=1}^m \beta_j (\bar{x}_l, \bar{y}_j) = \sum_{i=1}^l \sum_{j=1}^m \alpha_i \beta_j (\bar{x}_i, \bar{y}_j). \end{aligned}$$

Демак, (3) тенглик исталган чекли i ва j лар учун ўринли экан.

2-таъриф. $\sqrt{(\bar{a}, \bar{a})}$ миқдор $\bar{a} \in V$ векторнинг нормаси (узунлиги) дейлади ва $\|\bar{a}\|$ орқали белгиланади.

Таърифга кўра $\|\bar{a}\| = \sqrt{(\bar{a}, \bar{a})}$ бўлади.

Мисол. Агар n ўлчовли векторларнинг арифметик фазосида

$$\begin{aligned} \bar{a} = \alpha_1 \bar{e}_1 + \alpha_2 \bar{e}_2 + \dots + \alpha_n \bar{e}_n, \bar{b} = \beta_1 \bar{e}_1 + \beta_2 \bar{e}_2 + \\ + \dots + \beta_n \bar{e}_n \end{aligned}$$

векторларнинг скаляр кўпайтмаси $(\bar{a}, \bar{b}) = \alpha_1 \beta_1 + \alpha_2 \beta_2 + \dots + \alpha_n \beta_n$ бўлса, у ҳолда \bar{a} векторнинг нормаси $\|\bar{a}\| = \sqrt{\alpha_1^2 + \alpha_2^2 + \dots + \alpha_n^2}$ бўлади.

Маълумки, V_3 фазода берилган ихтиёрий икки вектор орасидаги бурчак (2) формула орқали аниқланар эди. Қаралаётган V_n фазо Евклид фазоси бўлганда ҳам ҳар бир n ўлчовли бўлган иккита \bar{a} ва \bar{b} вектор орасидаги бурчак косинуси учун ҳам (2) формула ўринли эканлигини кўрсатамиз. Бунинг учун ихтиёрий ҳақиқий α сон учун $(\alpha \bar{a} - \bar{b}, \alpha \bar{a} - \bar{b}) \geq 0$ скаляр кўпайтмани қараймиз. (3) формулага асосан охириги тенгсизликни

$$\alpha^2(\bar{a}, \bar{a}) - 2\alpha(\bar{a}, \bar{b}) + (\bar{b}, \bar{b}) \geq 0 \quad (4)$$

орқали ёза оламиз.

(4) тенгсизликнинг чап томонидаги квадрат учҳад α нинг ихтиёрий қийматида манфий қийматни қабул қилмайди. Де-

мак, бу квадрат учқад дискриминанти $(\bar{a}, \bar{b})^2 - (\bar{a}, \bar{a})(\bar{b}, \bar{b})$ бўлган ифода мусбат бўла олмайди, яъни $(\bar{a}, \bar{b})^2 \leq (\bar{a}, \bar{a})(\bar{b}, \bar{b})$ бўлади. Охири тенгсизлиkning иккала томонидан квадрат илдиз чиқарсак,

$$|(\bar{a}, \bar{b})| \leq \|\bar{a}\| \cdot \|\bar{b}\| \quad (5)$$

бўлади. (5) тенгсизликка асосан $\frac{|(\bar{a}, \bar{b})|}{\|\bar{a}\| \cdot \|\bar{b}\|} \leq 1$ бўлиб бу нисбат қандайдир бурчакнинг косинусини ифодалайди. (5) тенгсизлик одатда Коши-Буняковский тенгсизлиги деб юритилади.

\bar{a} ва \bar{b} векторлар коллинеар бўлгандагина (5) тенгсизлик тенгликка айланади.

Хақиқатан, агар $\bar{b} = \lambda \bar{a}$ ($\lambda \in R$) бўлса, $|(\bar{a}, \bar{b})| = |(\bar{a}, \lambda \bar{a})| = |\lambda| (\bar{a}, \bar{a}) = |\lambda| \|\bar{a}\|^2 = |\lambda| \|\bar{a}\| \cdot \|\bar{a}\|$ бўлади.

Энди аксинча, $|(\bar{a}, \bar{b})| = \|\bar{a}\| \cdot \|\bar{b}\|$ бўлсин. Унда (4) квадрат учқаднинг дискриминанти нолга тенг бўлади. Шунинг учун у ҳақиқий илдизга эга бўлиб, бу илдизлар бир хил бўлади. Бу илдизни α_0 орқали белгиласак, у ҳолда

$$\begin{aligned} \alpha_0^2 (\bar{a}, \bar{a}) - 2\alpha_0 (\bar{a}, \bar{b}) + (b, \bar{b}) &= (\alpha_0 \bar{a} - \bar{b}, \alpha_0 \bar{a} - \bar{b}) = \\ &= 0 \Rightarrow \alpha_0 \bar{a} = \bar{b} \end{aligned}$$

келиб чиқади.

Коши-Буняковский тенгсизлиги ёрдамида учбурчак тенгсизлигини ҳосил қилиш мумкин.

Дарҳақиқат, агар учбурчакнинг иккита томонини \bar{a} ва \bar{b} векторлардан иборат десак, у ҳолда унинг учинчи томони $\bar{a} + \bar{b}$ бўлади. У ҳолда Коши-Буняковский тенгсизлигидан фойдалансак,

$$\begin{aligned} \|\bar{a} + \bar{b}\|^2 &= (\bar{a} + \bar{b}, \bar{a} + \bar{b}) = (\bar{a}, \bar{a}) + 2(\bar{a}, \bar{b}) + (\bar{b}, \bar{b}) \leq \\ &\leq \|\bar{a}\|^2 + 2\|\bar{a}\| \cdot \|\bar{b}\| + \|\bar{b}\|^2 = (\|\bar{a}\| + \|\bar{b}\|)^2, \\ \|\bar{a} + \bar{b}\|^2 &\geq \|\bar{a}\|^2 - 2\|\bar{a}\| \cdot \|\bar{b}\| + \|\bar{b}\|^2 = (\|\bar{a}\| - \|\bar{b}\|)^2 \end{aligned}$$

лардан мос равишда

$$\|\bar{a} + \bar{b}\| \leq \|\bar{a}\| + \|\bar{b}\| \quad (6)$$

ва $\|\bar{a} + \bar{b}\| \geq \|\|\bar{a}\| - \|\bar{b}\|\|$ келиб чиқади.

79-§. ЕВКЛИД ФАЗОЛАРИНИНГ ОРТОНОРМАЛЛАНГАН БАЗИСИ

1-таъриф. Евклид фазосидаги нормаси 1 га тенг бўлган векторга *нормалланган* вектор дейилади.

Бу таърифга асосан $\forall \bar{a} \in V (\bar{a} \neq \bar{0})$ учун

$$\|\bar{a}\| = 1 \quad (1)$$

бўлса, \bar{a} ни нормалланган вектор деб атаймиз. Демак, n ўлчовли векторларнинг арифметик фазосидаги барча орт векторлар нормалланган векторлардир.

2-таъриф. Евклид фазосининг ҳар бир вектори нормалланган

$$\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_n \quad (2)$$

ортогонал векторлар системасига ортонормалланган векторлар системаси дейилади. Агар (2) система базисни ташкил этса, унга *Евклид фазосининг ортонормалланган базиси* дейилади.

1-теорема. Чекли ўлчовли Евклид фазосининг *исталган*

$$\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_n \quad (3)$$

ортогонал базисини доимо ортонормаллаш мумкин.

Исботи. (3) системадаги ҳар бир векторни ўз нормасига бўлиб, қуйидаги системани ҳосил қиламиз:

$$\frac{\bar{a}_1}{\|\bar{a}_1\|}, \frac{\bar{a}_2}{\|\bar{a}_2\|}, \dots, \frac{\bar{a}_n}{\|\bar{a}_n\|}. \quad (4)$$

V_n фазо Евклид фазоси бўлганлиги учун $\bar{e}_i = \frac{\bar{a}_i}{\|\bar{a}_i\|}$ ва

$\bar{e}_j = \frac{\bar{a}_j}{\|\bar{a}_j\|}$ векторлар учун

$$(\bar{e}_i, \bar{e}_j) = \begin{cases} 1, & \text{агар } i = j \\ 0, & \text{агар } i \neq j \end{cases} \quad \begin{matrix} \text{бўлса,} \\ \text{бўлса,} \end{matrix} \quad (5)$$

тенгликлар бажарилади. Демак, (4) система ортонормалланган система экан.

Натижа. Агар

$$\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_n \quad (6)$$

V_n Евклид фазосининг ортонормалланган базиси бўлса, ис-

талган $\bar{a} \in V_n$ ва $\bar{b} \in V_n$ векторлар учун $(\bar{a}, \bar{b}) = \alpha_1 \beta_1 + \alpha_2 \beta_2 + \dots + \alpha_n \beta_n$, $\|\bar{a}\|^2 = \alpha_1^2 + \alpha_2^2 + \dots + \alpha_n^2$ бўлади.

Ҳақиқатан, (6) ортонормалланган базис векторлар бўлганлигидан $\bar{a} = \sum_{i=1}^n \alpha_i \bar{e}_i$, $\bar{b} = \sum_{i=1}^n \beta_i \bar{e}_i$ векторлар учун (5)

тенгликларга асосан $(\bar{a}, \bar{b}) = \sum_{i=1}^n \alpha_i \beta_i$ ва $\|\bar{a}\|^2 = \sum_{i=1}^n \alpha_i^2$ бўлади.

2-теорема. Ҳар қандай иккита n ўлчовли Евклид фазолари изоморф бўлади (43-§ даги теоремага ўхшаш исботланади).

Мисоллар. 1. Ихтиёрий n ўлчовли V_n Евклид фазосининг ихтиёрий \bar{a} ва \bar{b} ўзаро ортогонал векторлари учун $\|\bar{a} + \bar{b}\|^2 = \|\bar{a}\|^2 + \|\bar{b}\|^2$ тенглик ўринли эканлигини исботланг.

Исботи. Скаляр кўпайтма ва вектор нормаси таърифига асосан $\|\bar{a} + \bar{b}\|^2 = (\bar{a} + \bar{b}, \bar{a} + \bar{b})$ ўринли. Лекин $(\bar{a} + \bar{b}, \bar{a} + \bar{b}) = (\bar{a}, \bar{a}) + 2(\bar{a}, \bar{b}) + (\bar{b}, \bar{b})$ бўлиб, \bar{a} ва \bar{b} ларнинг ортогоналлигидан $(\bar{a}, \bar{b}) = 0$ эканлигидан $\|\bar{a} + \bar{b}\|^2 = (\bar{a} + \bar{b}, \bar{a} + \bar{b}) = (\bar{a}, \bar{a}) + (\bar{b}, \bar{b}) = \|\bar{a}\|^2 + \|\bar{b}\|^2$ хулосага келамиз. Охириги тенглик геометрия курсида одатда Пифагор теоремаси деб юритилади.

2. Ўзаро ортогонал бўлган ва чекли сондаги $\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_n$ векторлар учун $\|\bar{a}_1 + \bar{a}_2 + \dots + \bar{a}_n\|^2 = \|\bar{a}_1\|^2 + \|\bar{a}_2\|^2 + \dots + \|\bar{a}_n\|^2$ бўлади.

Ҳақиқатан,

$$\begin{aligned} \|\bar{a}_1 + \bar{a}_2 + \dots + \bar{a}_n, \bar{a}_1 + \bar{a}_2 + \dots + \bar{a}_n\| &= (\bar{a}_1, \bar{a}_1) + (\bar{a}_2, \bar{a}_2) + \dots + (\bar{a}_n, \bar{a}_n) + 2((\bar{a}_1, \bar{a}_2) + (\bar{a}_1, \bar{a}_3) + \dots + (\bar{a}_{n-1}, \bar{a}_n)) \\ &= (\bar{a}_1, \bar{a}_1) + (\bar{a}_2, \bar{a}_2) + \dots + (\bar{a}_n, \bar{a}_n) = \|\bar{a}_1\|^2 + \|\bar{a}_2\|^2 + \dots + \|\bar{a}_n\|^2 \text{ дир.} \end{aligned}$$

Машқлар

1. Чекли ўлчовли Евклид фазосининг ихтиёрий базисини ортонормал базисга айлантириш мумкинлигини исботланг.

2. e_1, e_2, \dots, e_n векторлар системаси n ўлчовли Евклид фазосининг ортонормал базиси бўлсин. $\bar{a} = \alpha_1 \bar{e}_1 + \alpha_2 \bar{e}_2 +$

+ ... + $\alpha_n \bar{e}_n$ бўлганда $\alpha_i = (\bar{a}, \bar{e}_i)$ эканлигини исботланг.

3. Евклид фазосининг нормаси \bar{a} ва \bar{b} векторлари учун шундай α сон топилсинки, $\bar{a} + \alpha \bar{b}$ векторнинг узунлиги (нормаси) энг кичик бўлсин ва бундай ҳолда \bar{a} вектор \bar{b} га ортогонал эканлигини кўрсатинг.

4. Евклид фазосининг \bar{a} ва \bar{b} векторлари учун $|(\bar{a}, \bar{b})| = \|\bar{a}\| \cdot \|\bar{b}\|$ тенглик \bar{a} ва \bar{b} лар чизиқли боғлиқ бўлгандагина ўринли эканлигини исботланг.

80-§. ИНВАРИАНТ ҚИСМ ФАЗОЛАР. ЧИЗИҚЛИ ОПЕРАТОРНИНГ ХОС ҚИЙМАТЛАРИ ВА ХОС ВЕКТОРЛАРИ. ХАРАКТЕРИСТИК КЎПҲАДЛАР

Комплекс сонлар майдони устида қурилган V_n фазо ва $\varphi: V_n \rightarrow V_n$ чизиқли оператор берилган бўлсин.

1-таъриф. Агар V_n фазонинг бирор φ чизиқли оператори V_n фазодаги W қисм фазонинг барча векторларини яна шу қисм фазо векторларига акслантирса, W қисм фазо φ операторга нисбатан инвариант қисм фазо дейилади.

2-таъриф. $\varphi \bar{x} = \lambda \bar{x} (\forall \bar{x} \in V_n, \bar{x} \neq \bar{0}, \lambda \in \mathcal{P})$ тенгликни қаноатлантирувчи λ сони φ операторнинг хос қиймати, \bar{x} вектор эса λ хос қийматга мос келувчи хос вектори, хос қиймат эса характеристик сон дейилади.

φ чизиқли операторнинг хос векторлари қуйидаги хос-саларга эга:

1-хосса. Ҳар бир хос векторга ягона хос қиймат мос келади.

Исботи. Тескарисини фараз қилайлик, яъни φ операторнинг битта хос векторига иккита ҳар хил λ ва λ_1 хос қийматлар мос келсин. Унда юқоридаги тенглама билан биргаликда $\varphi \bar{x} = \lambda_1 \bar{x}$ тенглама ҳам ўринли бўлади. Бу тенгламаларни ҳадлаб айирсак, $(\lambda - \lambda_1) \bar{x} = \bar{0}$ бўлиб, хос векторнинг таърифига кўра охириги тенглик бажарилиши учун $\lambda = \lambda_1$ бўлиши шарт. Демак, фаразимиз нотўғри экан. Бу хоссанинг тескариси тўғри эмас.

2-хосса. Ҳар бир хос қийматга мос келувчи хос векторлар тўплами (ноль вектор билан биргаликда) φ оператор учун инвариант қисм фазони ташкил этади.

Исботи. Аввало \bar{x} вектор λ характеристик сонга мос келувчи хос вектор бўлганда, яъни $\varphi \bar{x} = \lambda \bar{x}$ бўлганда, ис-

талган α сон учун $\alpha \bar{x}$ вектор ҳам λ характеристик сонга мос келувчи хос вектор эканлигини кўрсатамиз.

Ҳақиқатан, $\varphi(\alpha \bar{x}) = \alpha \varphi \bar{x} = \alpha (\lambda \bar{x}) = \lambda (\alpha \bar{x})$ бўлгани учун λ характеристик сонга $\alpha \bar{x}$ вектор мос келади. Энди \bar{x}_1 ва \bar{x}_2 векторлар φ операторнинг λ характеристик сонига мос келувчи хос векторлар бўлганда $\bar{x}_1 + \bar{x}_2$ ва $\bar{x}_1 - \bar{x}_2$ ҳам хос векторлар эканлигини кўрсатамиз. $\varphi \bar{x}_1 = \lambda \bar{x}_1$, $\varphi \bar{x}_2 = \lambda \bar{x}_2$ тенгламалар ҳамда φ операторнинг чизиқли оператор эканлигига асосан

$$\begin{aligned} \varphi(\bar{x}_1 + \bar{x}_2) &= \varphi \bar{x}_1 + \varphi \bar{x}_2 = \lambda \bar{x}_1 + \lambda \bar{x}_2 = \lambda(\bar{x}_1 + \bar{x}_2), \\ \varphi(\bar{x}_1 - \bar{x}_2) &= \lambda(\bar{x}_1 - \bar{x}_2) \end{aligned}$$

ва

$$\begin{aligned} \varphi(\bar{x}_1 - \bar{x}_2) &= \varphi(\bar{x}_1 + (-1)\bar{x}_2) = \varphi \bar{x}_1 + (-1)\varphi \bar{x}_2 = \varphi \bar{x}_1 - \\ &- \varphi \bar{x}_2 = \lambda \bar{x}_1 - \lambda \bar{x}_2 = \lambda(\bar{x}_1 - \bar{x}_2), \quad \varphi(\bar{x}_1 - \bar{x}_2) = \lambda(\bar{x}_1 - \bar{x}_2) \end{aligned}$$

ларни ёза оламиз. Охирги иккита тенглама $\bar{x}_1 + \bar{x}_2$ ва $\bar{x}_1 - \bar{x}_2$ векторлар ҳам λ хос қийматга мос келувчи хос векторлар эканлигини кўрсатади.

Қуйидаги теоремада хос векторларнинг мавжудлиги ва уларни излаш усули баён этилади.

3-теорема. *Комплекс V_n фазонинг ҳар бир φ чизиқли оператори камида битта хос векторга эга.*

Исботи. V_n фазонинг бирор $\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_n$ базисида $\bar{x} = \alpha_1 \bar{e}_1 + \alpha_2 \bar{e}_2 + \dots + \alpha_n \bar{e}_n$ векторни оламиз. Бу базисга кўра

$$\begin{cases} \varphi \bar{e}_1 = a_{11} \bar{e}_1 + a_{21} \bar{e}_2 + \dots + a_{n1} \bar{e}_n, \\ \varphi \bar{e}_2 = a_{12} \bar{e}_1 + a_{22} \bar{e}_2 + \dots + a_{n2} \bar{e}_n, \\ \dots \\ \varphi \bar{e}_n = a_{1n} \bar{e}_1 + a_{2n} \bar{e}_2 + \dots + a_{nn} \bar{e}_n \end{cases} \quad (1)$$

бўлиб,

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

бўлади.

Энди $\varphi \bar{x}$ векторнинг берилган базисдаги координаталарини аниқлаймиз. (1) га асосан:

$$\begin{aligned} \varphi \bar{x} &= \alpha_1 \varphi \bar{e}_1 + \alpha_2 \varphi \bar{e}_2 + \dots + \alpha_n \varphi \bar{e}_n = (a_{11} \alpha_1 + a_{12} \alpha_2 + \\ &+ \dots + a_{1n} \alpha_n) \bar{e}_1 + (a_{21} \alpha_1 + a_{22} \alpha_2 + \dots + a_{2n} \alpha_n) \bar{e}_2 + \\ &+ \dots + (a_{n1} \alpha_1 + a_{n2} \alpha_2 + \dots + a_{nn} \alpha_n) \bar{e}_n. \end{aligned} \quad (2)$$

\bar{x} вектор φ операторнинг ҳсс векторини тасвирлаши учун

$$\varphi \bar{x} = \lambda \bar{x} \quad (3)$$

тенглама нолмас ечимга эга бўлиши лозим. (3) тенгламанинг ўнг томонини қуйидагича ёзамиз:

$$\lambda \bar{x} = \lambda \bar{e}_1 \alpha_1 + \lambda \bar{e}_2 \alpha_2 + \dots + \lambda \bar{e}_n \alpha_n. \quad (4)$$

(3) тенглик бажарилиши учун (2) ning координаталари (4) ning мос координаталарига тенг бўлиши керак, яъни

$$\begin{cases} a_{11} \alpha_1 + a_{12} \alpha_2 + \dots + a_{1n} \alpha_n = \lambda \alpha_1, \\ a_{21} \alpha_1 + a_{22} \alpha_2 + \dots + a_{2n} \alpha_n = \lambda \alpha_2, \\ \dots \\ a_{n1} \alpha_1 + a_{n2} \alpha_2 + \dots + a_{nn} \alpha_n = \lambda \alpha_n. \end{cases}$$

Бундан

$$\begin{cases} (a_{11} - \lambda) \alpha_1 + a_{12} \alpha_2 + \dots + a_{1n} \alpha_n = 0, \\ a_{21} \alpha_1 + (a_{22} - \lambda) \alpha_2 + \dots + a_{2n} \alpha_n = 0, \\ \dots \\ a_{n1} \alpha_1 + a_{n2} \alpha_2 + \dots + (a_{nn} - \lambda) \alpha_n = 0 \end{cases} \quad (5)$$

бўлиб, (5) система $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$ номаълумларга нисбатан бир жинсли чизиқли тенгламалар системасини билдиради. Система нолмас ечимларга эга бўлиши учун унинг детерминанти нолга тенг бўлиши шарт, яъни

$$|A - \lambda E| = \begin{vmatrix} a_{11} - \lambda & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} - \lambda & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} - \lambda \end{vmatrix} = 0. \quad (6)$$

Агар (6) детерминанти ҳисоблайдиган бўлсак, у λ га нисбатан n -даражали кўпқадни ифодалайди. Бу кўпқад одатда $P(\lambda)$ кўринишда белгиланади ва φ операторнинг λ га мос келувчи характеристик кўпқади деб юритилади. Бу ерда $P(\lambda) = |A - \lambda E| = (-1)^n (\lambda^n - P_1 \lambda^{n-1} + P_2 \lambda^{n-2} - P_3 \lambda^{n-3} + \dots + (-1)^n P_n)$ кўринишда бўлиб, $P(\lambda) = 0$ бўлгани учун

$$\lambda^n - P_1 \lambda^{n-1} + P_2 \lambda^{n-2} - P_3 \lambda^{n-3} + \dots + (-1)^n P_n \neq 0 \quad (7)$$

ҳосил бўлади.

(7) тенглама λ га нисбатан комплекс сонлар майдони устидаги n -даражали алгебраик тенглама бўлиб, у n та комплекс $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$ илдизларга эга. Бу тасдиқ қўлланманинг иккинчи қисмида исботланади.

λ_i ($i = \overline{1, n}$) илдизлар φ операторнинг характеристик сонлари бўлади. Шундан сўнг ҳар бир λ_i ни (5) тенгламалар системасига қўйиб, бу системанинг ўзаро чизиқли боғланмаган ечимларини танлаб оламиз. Танланган ечимлар хос қийматларга мос келувчи хос векторлар бўлади.

Агар A — $\lambda_i E$ матрицанинг рангини r_i деб белгиласак, φ операторнинг ҳар бири λ_i хос қийматига мос келувчи хос векторлари сони $n - r_i$ га тенглиги бизга маълум (59-§ га қаранг).

4-теорема. φ чизиқли операторнинг характеристик кўпхадди базисга боғлиқ эмас, яъни φ чизиқли операторнинг ҳар хил базисдаги характеристик кўпхадлари тенг.

Исботи. φ операторнинг

$$\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_n \quad (8)$$

ва

$$\bar{f}_1, \bar{f}_2, \dots, \bar{f}_n \quad (9)$$

базислардаги матрицасини мос равишда A ва B деб белгилайлик. Унда бу базисларга мос келувчи характеристик кўпхадлар $|A - \lambda E|$ ҳамда $|B - \lambda E|$ лардан иборатдир. Энди $|A - \lambda E| = |B - \lambda E|$ эканлигини кўрсатамиз.

Ҳақиқатан, $B = C^{-1}AC$ бўлгани туфайли (бу ерда C матрица (8) базисдан (9) базисга ўтиш матрицасидир)

$$\begin{aligned} |B - \lambda E| &= |C^{-1}AC - C^{-1}C\lambda| = |C^{-1}AC - C^{-1}\lambda C| = \\ &= |C^{-1}| |AC - \lambda C| = |C^{-1}| |A - \lambda E| |C| = \\ &= |A - \lambda E| |C^{-1}| |C| = |A - \lambda E| \cdot 1 = |A - \lambda E|, \\ |B - \lambda E| &= |A - \lambda E|. \end{aligned}$$

Теорема исбот бўлди.

81-§. СОДДА СПЕКТРЛИ ОПЕРАТОРЛАР

1-таъриф. V_n фазонинг φ чизиқли операторига қарашли ҳамма хос қийматлар тўплами шу φ операторнинг *спектри* дейилади.

2-таъриф. V_n фазонинг φ чизиқли операторига қарашли ҳамма хос қийматлари ҳар хил бўлса, φ содда спектрли оператор дейлади.

1-теорема. φ чизиқли операторнинг $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$ спектри ҳар хил қийматлардан тузилган бўлса, уларга тегишли $\bar{x}_1, \bar{x}_2, \dots, \bar{x}_n$ хос векторлар системаси V_n фазонинг базисини ташкил этади ва φ операторга мос A матрица диагонал шаклда ифодаланади.

Исботи. $\bar{x}_1, \bar{x}_2, \dots, \bar{x}_n$ векторлар системасининг чизиқли эркили бўлишини кўрсатамиз.

$n = 1$ қийматда битта хос $\bar{x}_1 \neq \bar{0}$ векторнинг чизиқли эркили эканлиги бизга маълум. Шу сабабли φ нинг $n - 1$ та хос векторини чизиқли эркили система бўлади деб фараз қилиб, унинг n та хос вектори ҳам чизиқли эркили система эканини исботлаймиз.

Бунинг учун

$$\alpha_1 \bar{x}_1 + \alpha_2 \bar{x}_2 + \dots + \alpha_i \bar{x}_i + \dots + \alpha_n \bar{x}_n = \bar{0} \quad (1)$$

тенглик $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_i, \dots, \alpha_n$ коэффициентларнинг фақат ноль қийматларидагина бажарилишини кўрсатишимиз кифоя. (1) даги векторларга φ операторни татбиқ этсак, $\varphi \bar{x}_i = \lambda_i \bar{x}_i$ га биноан,

$$\alpha_1 \lambda_1 \bar{x}_1 + \alpha_2 \lambda_2 \bar{x}_2 + \dots + \alpha_i \lambda_i \bar{x}_i + \dots + \alpha_n \lambda_n \bar{x}_n = \bar{0} \quad (2)$$

ҳосил бўлади. (1) ни λ_i га кўпайтириб, натижани (2) дан айирамиз. У ҳолда $\alpha_i (\lambda_i - \lambda_i) = 0$ га асосан $n - 1$ та $\bar{x}_1, \bar{x}_2, \dots, \bar{x}_{i-1}, \bar{x}_{i+1}, \dots, \bar{x}_n$ вектор учун

$$\alpha_1 (\lambda_1 - \lambda_i) \bar{x}_1 + \alpha_2 (\lambda_2 - \lambda_i) \bar{x}_2 + \dots + \alpha_n (\lambda_n - \lambda_i) \bar{x}_n = \bar{0} \quad (3)$$

бажарилади. Индуктив фараз бўйича φ нинг $n - 1$ та хос вектори чизиқли эркили система бўлганидан (3) тенглик $\alpha_i (\lambda_i - \lambda_i) = 0$ шартдагина ўринли эканини топамиз. Теореманинг шартига кўра $\lambda_j \neq \lambda_i$ ($i \neq j$) дир. Унда охириги тенгликдан $\alpha_i = 0$ келиб чиқади. Демак, (1) дан $\alpha_i \bar{x}_i = 0$ ни ҳосил қиламиз. $\bar{x}_i \neq \bar{0}$ га асосан $\alpha_i = 0$ эканлигига ишонч ҳосил қиламиз. Шундай қилиб, (1) тенглик ҳамма коэффициентлар ноль бўлгандагина бажарилади. Бу эса φ нинг хос векторлари чизиқли эркили система ташкил қилишини билдиради.

Маълумки, n ўлчовли V_n фазонинг n та чиқиқли эркин $\bar{x}_1, \bar{x}_2, \dots, \bar{x}_n$ векторлари базис ташкил этади. Шунингдек,

$$\varphi \bar{x}_1 = \lambda_1 \bar{x}_1, \varphi \bar{x}_2 = \lambda_2 \bar{x}_2, \dots, \varphi \bar{x}_n = \lambda_n \bar{x}_n$$

ларга асосан, α нинг шу базисдаги матрицаси қуйидагидан иборатлиги келиб чиқади:

$$A = \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \lambda_2 & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & \lambda_n \end{pmatrix}.$$

2-теорема. n -тартибли B квадрат матрица берилган бўлиб, $|B - \lambda E|$ характеристик қўпхаднинг $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$ илдизлари ҳар хил бўлса, B матрица

$$A = \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \lambda_2 & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & \lambda_n \end{pmatrix}$$

диагонал матрицага ўхшаш бўлади.

Исботи Ҳар бир B квадрат матрицага V_n фазонинг бирор $\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_n$ базисга нисбатан қандайдир φ чиқиқли оператори мос келиши бизга маълум (72-§ га қаранг).

Маълумки, $|B - \lambda E|$ характеристик қўпхаднинг ҳар хил $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$ илдизлари φ операторнинг хос қийматларини ташкил этади. Шу билан бирга, φ нинг бу хос қийматларга тегишли $\bar{x}_1, \bar{x}_2, \dots, \bar{x}_n$ хос векторлари, 1-теоремага асосан, V_n нинг базисини ифодалайди ва шу базисда φ га мос матрица

$$A = \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \lambda_2 & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & \lambda_n \end{pmatrix}$$

дан иборат бўлади. Маълумки, φ нинг турли $\bar{e}_1, \bar{e}_2, \dots, \bar{e}_n$ ва $\bar{x}_1, \bar{x}_2, \dots, \bar{x}_n$ базислардаги B ва A матрицалари ўхшашдир.

1-натижа. Агар φ операторнинг бирор базисга кўра тузилган матрицаси учбурчак шаклда бўлса, унда φ опера-

торнинг хос қийматлари диагоналдаги элементлар билан уст-ма-уст тушади.

Ҳақиқатан, φ оператор матрицаси чап диагоналининг ўнг ёки чап томони (ёки ҳар иккаласи) ноллардан иборат бўлса, $|A - \lambda E| = (a_{11} - \lambda) \dots (a_{nn} - \lambda)$ бўлади. Охириги кўпайтма нолга тенг бўлиши учун $\lambda_1 = a_{11}$, $\lambda_2 = a_{22}$, \dots , $\lambda_n = a_{nn}$ бўлиши керак.

2-натижа. φ операторнинг барча хос қийматлари йнғиндиси A матрица диагонали элементлари йнғиндисига тенг бўлади. Умуман $|A - \lambda E| = 0$ тенгламани

$$(-\lambda)^n + P_1(-\lambda)^{n-1} + \dots + P_{n-1}(-\lambda) + P_n = 0 \quad (3)$$

кўринишда ёзиш мумкин.

Иккинчи томондан, агар $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$ лар φ операторнинг ҳар хил хос қийматлари бўлса, A матрицани диагонал шаклга келтириш мумкин. Демак,

$$(a_{11} - \lambda_1)(a_{22} - \lambda_2) \dots (a_{nn} - \lambda_n) = 0 \quad (4)$$

тенглик ўринли. (3) тенгликни

$$\begin{aligned} & (-\lambda)^n + (a_{11} + a_{22} + \dots + a_{nn})(-\lambda)^{n-1} + \\ & + (a_{11} \cdot a_{22} + \dots + a_{11} \cdot a_{nn} + \dots + a_{n-1} \cdot a_{n-1} \cdot a_{nn})(-\lambda)^{n-2} + \\ & + (a_{11}a_{22}a_{33} + \dots + a_{n-2} \cdot a_{n-2} \cdot a_{n-1} \cdot a_{n-1} \cdot a_{nn})(-\lambda)^{n-3} + \\ & + \dots + a_{11}a_{22} \dots a_{nn} = 0 \end{aligned} \quad (5)$$

кўринишда ёза оламиз. (3) ва (5) тенгламалардаги $(-\lambda)$ нинг мос даражалари олдидаги коэффициентларнинг тенглигидан

$$\lambda_1 + \lambda_2 + \dots + \lambda_n = a_{11} + a_{22} + \dots + a_{nn} \quad (6)$$

тенглик келиб чиқади.

3-теорема. Агар $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$ лар φ операторнинг хос қийматлари бўлса, $\lambda_1^2, \lambda_2^2, \dots, \lambda_n^2$ лар φ^2 операторнинг хос қийматлари бўлади. φ операторнинг ҳар бир хос вектори φ^2 учун ҳам хос вектор бўлади.

Исботи. Айтايлик, λ сон φ нинг хос қиймати бўлсин. У ҳолда

$$\varphi \bar{x} = \lambda \bar{x} \quad (7)$$

бўлиб, (7) тенгликка биноан

$$\varphi^2 \bar{x} = \varphi(\lambda \bar{x}) = \lambda(\varphi \bar{x}) = \lambda \cdot \lambda \bar{x} = \lambda^2 \bar{x}, \quad \varphi^2 \bar{x} = \lambda^2 \bar{x}.$$

Демак, λ^2 сон φ^2 операторнинг \bar{x} хос векторга мос келувчи хос қиймати экан.

Эслатмалар. 1. λ ва μ сонлар мос равишда φ ва ψ операторларнинг хос қийматлари бўлса, $\lambda \cdot \mu$ сон ҳар доим ҳам $\varphi \psi$ оператор учун хос қиймат бўлавермайди.

2. Ҳар қандай оператор матричасини ҳам диагонал матрица кўринишига келтиравериш мумкин эмас.

Мисоллар. 1. φ операторнинг $\bar{e}_1, \bar{e}_2, \bar{e}_3$ базисга нисбатан тузилган матричаси

$$A = \begin{pmatrix} 1 & -1 & 0 \\ -1 & 2 & -1 \\ 0 & -1 & 1 \end{pmatrix}$$

дан иборат бўлса, шу операторнинг хос вектор ва хос қийматлари топилсин.

Ечиш. Аввало қуйидаги характеристик тенгламани тузиб оламиз:

$$|A - \lambda E| = \begin{vmatrix} 1 - \lambda & -1 & 0 \\ -1 & 2 - \lambda & -1 \\ 0 & -1 & 1 - \lambda \end{vmatrix} = 0 - \lambda^3 + 4\lambda^2 - 3\lambda = 0,$$

$$\lambda^3 - 4\lambda^2 + 3\lambda = 0.$$

Бу тенгламанинг ечими $\lambda_1 = 0, \lambda_2 = 1, \lambda_3 = 3$ дан иборат.

Энди λ_1 га мос келувчи хос векторни $\bar{a} = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix}$ кўринишда қидирамиз ва

$$(A - 0 \cdot E)\bar{a} = \begin{pmatrix} 1 & -1 & 0 \\ -1 & 2 & -1 \\ 0 & -1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

матрицали тенгламани ечамиз. Бу тенгламанинг ечими $x_1 = x_2 = x_3 = 1$ дан иборат бўлгани учун $\lambda_1 = 0$ хос қийматига мос келувчи хос вектор $\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$ дан иборат.

$$\lambda_2 = 1 \text{ да эса } (A - E)\bar{y} = \begin{pmatrix} 0 & -1 & 0 \\ -1 & 1 & -1 \\ 0 & -1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

матришали тенгламани ечиб, хос вектор $\bar{y} = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -1 \end{pmatrix}$

эканини аниқлаймиз.

Энди $\lambda_3 = 3$ хос қийматга мос келган хос векторни

$$\bar{z} = \begin{pmatrix} z_1 \\ z_2 \\ z_3 \end{pmatrix} \text{ десак,}$$

$$(A - 3E)\bar{z} = \begin{pmatrix} -2 & -1 & -0 \\ -1 & -1 & -1 \\ 0 & -1 & -2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} z_1 \\ z_2 \\ z_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

матришали тенгламани ечиб, учинчи хос вектор $\bar{z} = \begin{pmatrix} 1 \\ -2 \\ 1 \end{pmatrix}$

ни топамиз. Шундай қилиб, ўзаро чизиқли боғланмаган \bar{x} , \bar{y} , \bar{z} хос векторларни ҳосил қилдик. Улар ҳақиқий ва ҳар хил бўлганлигидан, шундай $B = C^{-1}AC$ матрица мавжудки, бу матрица A га ўхшаш ва диагонал кўринишдаги матрица бўлади.

Энди B матрицани топиш билан шуғулланамиз. Бунинг учун аввало $\bar{e}_1 = (1, 0, 0)$, $\bar{e}_2 = (0, 1, 0)$, $\bar{e}_3 = (0, 0, 1)$ базис векторлардан

$$\bar{x} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}, \quad \bar{y} = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -1 \end{pmatrix}, \quad \bar{z} = \begin{pmatrix} 1 \\ -2 \\ 1 \end{pmatrix}$$

базис векторларга ўтиш матричасини топамиз.

Бу матрица

$$C = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & -2 \\ 1 & -1 & 1 \end{pmatrix}$$

дан иборат.

Ҳақиқатан,

$$C^{-1} = \frac{1}{6} \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & -2 \\ 1 & -1 & 1 \end{pmatrix}$$

бўлгани учун

$$B = \frac{1}{6} \begin{pmatrix} 2 & 2 & 2 \\ 3 & 0 & -3 \\ 1 & -2 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & -1 & 0 \\ -1 & 2 & -1 \\ 0 & -1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & -2 \\ 1 & -1 & 1 \end{pmatrix} =$$

$$= \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 3 \end{pmatrix}, \quad B = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 3 \end{pmatrix}$$

бўлади.

2.

$$A = \begin{pmatrix} 7 & -12 & 6 \\ 10 & -19 & 10 \\ 12 & -24 & 13 \end{pmatrix}$$

матрица диагонал шаклга келтирилсин.

Е чи ш. Аввало

$$|A - \lambda E| = \begin{vmatrix} 7 - \lambda & -12 & 6 \\ 10 & -19 - \lambda & 10 \\ 12 & -24 & 13 - \lambda \end{vmatrix} = 0$$

тенгламанинг илдишларини топайлик.

1-мисолдагидек ҳисоблашлардан сўнг бу илдишлар $\lambda_1 =$
 $= \lambda_2 = 1$ ва $\lambda_3 = -1$ эканлигига ишонч ҳосил қиламиз.

1) $\lambda_1 = \lambda_2 = 1$ да

$$(A - E)\bar{x} = \begin{pmatrix} 6 & -12 & 6 \\ 10 & -20 & 10 \\ 12 & -24 & 12 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

матрицали тенгламани тузамиз. Бу тенгламадан

$$\begin{cases} x_1 - 2x_2 + x_3 = 0, \\ x_1 - 2x_2 + x_3 = 0, \\ x_1 - 2x_2 + x_3 = 0 \end{cases}$$

ҳосил қилиниб, бундан $x_1 - 2x_2 + x_3 = 0$ тенгламага эга бўламиз. Бу тенгламадан $\begin{pmatrix} 2 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}$ ва $\begin{pmatrix} -1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}$ векторларни ҳосил қилиб, улар ўзаро чизикли эркин бўлгани учун уларни хос векторлар деб оламиз.

2) $\lambda_3 = -1$ характеристик сонга мос келувчи хос векторни топамиз.

$$(A + E)\bar{y} = \begin{pmatrix} 8 & -12 & 6 \\ 10 & -18 & 10 \\ 12 & -24 & 14 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

га асосан

$$\begin{cases} 4y_1 - 6y_2 + 3y_3 = 0, \\ 5y_1 - 9y_2 + 5y_3 = 0, \\ 6y_1 - 12y_2 + 7y_3 = 0 \end{cases}$$

системани ҳосил қиламиз. Бу системанинг ечими $\begin{pmatrix} 3 \\ 5 \\ 6 \end{pmatrix}$ дан иборат. Шундай қилиб, берилган матрица

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & -1 \end{pmatrix}$$

кўринишдаги диагонал матрицага келтирилади.

Бу тасдиқни бевосита исботлаш учун $B = C^{-1}AC$ матрицани қараймиз.

$$C = \begin{pmatrix} 2 & -1 & 3 \\ 1 & 0 & 5 \\ 0 & 1 & 6 \end{pmatrix} \text{ бўлгани учун}$$

$$\begin{aligned} B = C^{-1}AC &= \begin{pmatrix} 5 & -9 & 5 \\ 6 & -12 & 7 \\ -1 & 2 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 & -12 & 6 \\ 10 & -19 & 10 \\ 12 & -24 & 13 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 & -1 & 3 \\ 1 & 0 & 5 \\ 0 & 1 & 6 \end{pmatrix} = \\ &= \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & -1 \end{pmatrix}, \quad B = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & -1 \end{pmatrix} \end{aligned}$$

бўлади.

М а ш қ л а р

1. Бирор базисда қуйидаги матрицаларга эга бўлган чизикли операторнинг хос вектор ва хос қийматларини топинг:

$$\text{a) } \begin{pmatrix} -1 & 3 & -1 \\ -3 & 5 & -1 \\ -3 & 3 & 1 \end{pmatrix}; \quad \text{б) } \begin{pmatrix} 2 & -1 & 2 \\ 5 & -3 & 3 \\ -1 & 0 & -2 \end{pmatrix}; \quad \text{в) } \begin{pmatrix} -1 & 4 & -2 \\ 4 & -1 & 2 \\ -2 & 2 & 2 \end{pmatrix}.$$

2. Қуйидаги матрицаларнинг рационал, ҳақиқий ва комплекс сонлар майдонида бирор диагонал матрицага ўхшаш бўлиши ёки ўхшаш бўлмаслигини аниқланг:

$$\text{a) } \begin{pmatrix} 8 & 15 & -36 \\ 8 & 21 & -46 \\ 5 & 12 & -27 \end{pmatrix}; \quad \text{б) } \begin{pmatrix} 4 & 7 & -5 \\ -4 & 5 & 0 \\ 1 & 9 & -4 \end{pmatrix};$$

$$\text{в) } \begin{pmatrix} 5 & 2 & -3 \\ 4 & 5 & -4 \\ 6 & 4 & -4 \end{pmatrix}; \quad \text{г) } \begin{pmatrix} 4 & 2 & -5 \\ 6 & 4 & -9 \\ 5 & 3 & -7 \end{pmatrix}.$$

3. Агар φ ва ψ операторлар бир хил хос векторларга эга бўлса, уларнинг матрицалари кўпайтириш амалига кўра коммутатив эканлигини кўрсатинг.

ЧИЗИҚЛИ ТЕНГСИЗЛИҚЛАР СИСТЕМАЛАРИ

82-§. ҲАМЖОЙЛИ ВА ҲАМЖОЙЛИ БЎЛМАГАН ЧИЗИҚЛИ
ТЕНГСИЗЛИҚЛАР СИСТЕМАЛАРИ

Мақтаб математика курсида учрайдиган баъзи бир тенгсизликларни ечиш масаласи кўпинча чизиқли тенгсизликлар системасини ечишга келтирилади. Бундан ташқари ҳозирги кунда энг муҳим аҳамиятга эга бўлган иқтисодиёт масалаларини ҳал этиш учун ҳам қандайдир чизиқли тенгсизликлар системасини ечишга тўғри келади. Шунинг учун энди биз шу мавзунинг бошланғич тушунчаларини баён этишга ўтамиз. R ҳақиқий сонлар майдони устидаги n та номаълумли чизиқли тенгсизлик деб ушбу

$$a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_nx_n + b \geq 0 \quad (1)$$

кўринишдаги ифодани атаймиз.

(1) да x_1, x_2, \dots, x_n — номаълумлар ва $a_i, b \in R$ ($i = 1, n$) эса коэффициентлар дейилади.

$b = 0$ қийматда (1) тенгсизликни бир жинсли, $b \neq 0$ қийматда (1) тенгсизликни бир жинсли бўлмаган тенгсизлик дейилади.

Энди, R ҳақиқий сонлар майдони устидаги n та номаълумли m та

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n + b_1 \geq 0, \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n + b_2 \geq 0, \\ \dots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n + b_m \geq 0 \end{cases} \quad (2)$$

чизиқли тенгсизликлар системасига мурожаат қиламиз, бу ерда $a_{ij}, b_j \in R$ ($i = 1, m; j = 1, n$) ва системани ташкил этувчи тенгсизликларнинг сони m учун $m < n, m = n, m > n$ лардан бири бўлиши мумкин.

(2) системанинг ҳамма тенгсизликларини қаноатлантирувчи $x_1 = \alpha_1, x_2 = \alpha_2, \dots, x_n = \alpha_n$ ҳақиқий сонлар бу системанинг битта $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$ ечимини ташкил этади. Масалан, ҳақиқий сонлар майдони устидаги

$$\begin{cases} 2x_1 - 3x_2 + x_3 - x_4 \geq 0, \\ x_1 + 3x_2 - x_3 - 3x_4 \geq 0, \\ x_1 - x_2 + 2x_3 - 12x_4 \geq 0 \end{cases}$$

система учун (4, 2, 5, 1) ечим бўлиб хизмат қилади, чунки

$$\begin{cases} 2 \cdot 4 - 3 \cdot 2 + 1 \cdot 5 - 1 > 0, \\ 4 + 3 \cdot 2 - 5 - 3 > 0, \\ 4 - 2 + 2 \cdot 5 - 12 \geq 0. \end{cases}$$

1-таъриф. (2) системани ташкил этувчи тенгсизликларнинг ҳаммаси бир жинсли бўлса, система ҳам *бир жинсли* дейилади. (2) даги тенгсизликларнинг камида биттаси бир жинсли бўлмаса, у ҳолда (2) система *бир жинсли бўлмаган система* деб аталади.

2-таъриф. Камида битта ечимга эга бўлган (2) система *ҳамжойли система*, битта ҳам ечимга эга бўлмаган (2) система *ҳамжойли бўлмаган система* дейилади.

3-таъриф. (1) тенгсизлик битта ҳам ечимга эга бўлмаса, у *зиддиятли тенгсизлик* деб аталади.

Зиддиятли тенгсизлик

$$0 \cdot x_1 + 0 \cdot x_2 + \dots + 0 \cdot x_n + b \geq 0 \quad (b < 0) \quad (3)$$

кўринишда бўлади.

4-таъриф. (2) системанинг исталган $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$ ечими

$$a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_nx_n + b \geq 0 \quad (4)$$

тенгсизлик учун ҳам ечим бўлса, у ҳолда (4) га (2) нинг *натижаси дейилади*.

(2) системанинг биринчи тенгсизлигини $k_1 > 0$ сонга, иккинчисини $k_2 > 0$ сонга, \dots , m -сини $k_m > 0$ сонга кўпайтириб, уларни ҳадма-ҳад қўшамиз. У ҳолда

$$\begin{aligned} \sum_{j=1}^m k_j a_{j1} x_1 + \sum_{j=1}^m k_j a_{j2} x_2 + \dots + \sum_{j=1}^m k_j a_{jn} x_n + \\ + \sum_{j=1}^m k_j b_j \geq 0 \end{aligned} \quad (5)$$

тенгсизлик ҳосил бўлади.

(5) тенгсизлик (2) системанинг чизиқли комбинацияси дейилади.

(5) тенгсизлик (2) системанинг *натижаси* бўлади, чунки

(2) ning istalган ($\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$) ечими (5) ни қаноатлантиради:

$$\begin{aligned} & \sum_{j=1}^m k_j a_{j1} \alpha_1 + \sum_{j=1}^m k_j a_{j2} \alpha_2 + \dots + \sum_{j=1}^m k_j a_{jn} \alpha_n + \sum_{j=1}^m k_j b_j = \\ & = k_1 \left(\sum_{i=1}^n a_{1i} \alpha_i + b_1 \right) + k_2 \left(\sum_{i=1}^n a_{2i} \alpha_i + b_2 \right) + \dots \\ & + k_m \left(\sum_{i=1}^n a_{mi} \alpha_i + b_m \right) \geq k_1 \cdot 0 + k_2 \cdot 0 + \dots + k_m \cdot 0 = 0. \end{aligned}$$

Агар берилган тенгсизликлар системаси ҳамжойли бўлмаса, бу система, устида бажарилган элементар алмаштиришлар натижасида зиддиятли тенгсизлик ҳосил бўлади.

Масалан,

$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 + 3x_3 - 2 \geq 0, \\ -2x_1 + x_2 + 2x_3 + 2 \geq 0, \\ 4x_1 - 7x_2 - 12x_3 - 5 \geq 0 \end{cases}$$

система тенгсизликларини мос равишда, 2, 3, 1 сонларга кўпайтириб, ҳадма-ҳад қўшсак, зиддиятли $0 \cdot x_1 + 0 \cdot x_2 + 0 \cdot x_3 - 3 > 0$ тенгсизлик ҳосил бўлади.

5-таъриф. Бир хил x_1, x_2, \dots, x_n номаълумли иккита ҳамжойли тенгсизликлар системасидан бирининг исталган ечими иккинчиси учун ҳам ечим бўлса, ёки иккала система ҳам ҳамжойсиз система бўлса, улар тенг кучли системалар дейилади.

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n + b_1 \geq 0 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n + b_2 \geq 0, \\ \dots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n + b_m \geq 0 \end{cases} \quad (5)$$

чизиқли тенгсизликлар системаси берилган бўлсин.

Таъриф. Чизиқли тенгсизликлар системасидан номаълумлар сонини биттага камайтириб тузилган янги системани берилган системага *йўлдош система* дейилади.

(S) системанинг ихтиёрий битта тенгсизлигини текширамиз:

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \dots + a_{in}x_n + b_i \geq 0 \quad (6)$$

Агар (6) да $a_{in} = 0$ бўлса, бу тенгсизликни ўзгаришсиз қол-

дирамиз. Агар $a_{in} < 0$ бўлса, у ҳолда $a_{in}x_n$ ҳадни ўнг томонга ўтказамиз ва тенгсизликнинг иккала томонини мусбат сонга бўламиз. Натижада

$$b_{i1}x_1 + b_{i2}x_2 + \dots + b_{i,n-1}x_{n-1} + b'_i \geq x_n$$

тенгсизликка эга бўламиз. Агар (6) да $a_{in} > 0$ бўлса, $a_{in}x_n$ дан бошқа барча қўшилувчиларни тенгсизликнинг ўнг томонига ўтказамиз ва иккала томонини a_{in} сонга бўламиз. Натижада

$$x_n \geq c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_{n-1}x_{n-1} + c_i$$

тенгсизлик ҳосил бўлади.

Демак, берилган системанинг ҳар бир тенгсизлигини мусбат сонга кўпайтириб, тегишли алмаштиришлардан кейин берилган системага тенг кучли қуйидаги системани ҳосил қиламиз:

$$\begin{cases} P_1 \geq x_n, \\ P_2 \geq x_n, \\ \dots \\ P_p \geq x_n; \end{cases} \quad \begin{cases} x_n \geq Q_1, \\ x_n \geq Q_2, \\ \dots \\ x_n \geq Q_q \end{cases} \quad \begin{cases} R_1 \geq 0, \\ R_2 \geq 0, \\ \dots \\ R_r \geq 0. \end{cases} \quad (T)$$

(T) да $P_1, P_2, \dots, P_p, Q_1, \dots, Q_q, R_1, \dots, R_r$ лар

$$d_{i1}x_1 + d_{i2}x_2 + \dots + d_{i,n-1}x_{n-1} + d \geq 0$$

кўринишдаги ифодалардир.

Агар (S) системада (6) кўринишдаги тенгсизлик бўлмаса, у ҳолда (T) системада биринчи блок бўлмайди. Шунингдек, агар (S) да $a_{in} > 0$ кўринишдаги тенгсизлик бўлмаса, у ҳолда (T) системада иккинчи блок бўлмайди. Агар (S) системада $a_{in} = 0$ кўринишдаги тенгсизлик бўлмаса (T) системада учинчи блок бўлмайди.

(T) система билан бир вақтда $(n-1)$ та x_1, x_2, \dots, x_{n-1} номаълумли қуйидаги тенгсизликлар системасини текширамиз:

$$\begin{cases} P_\alpha \geq Q_\beta, \\ R_\gamma \geq 0, \end{cases} \quad (S')$$

бунда $\alpha = \overline{1, p}$; $\beta = \overline{1, q}$; $\gamma = \overline{1, r}$ бўлади. (S') системада $(pq+r)$ та тенгсизликлар мавжуд. (S') система (S) га нисбатан йўлдош система бўлиб, у (T) системага тенг кучли система бўлади. Агар (T) системада биринчи ва учинчи блок-

лар ёки иккинчи ва учинчи блоклар бўлмаса, у ҳолда йўлдош система ҳосил бўлмайди.

Энди берилган ва йўлдош системалар ечимлари орасидаги боғланишни кўрайлик.

Теорема. Агар (S) системанинг ихтиёрий ечимидан x_n номаълумнинг қийматини чиқарсак, у ҳолда (S') йўлдош системанинг бирор ечими ҳосил бўлади, аксинча (S') йўлдош системанинг ихтиёрий ечими учун x_n номаълумнинг шундай қийматини топиш мумкинки, уни (S') нинг ечимига киритилса, берилган (S) системанинг ечими ҳосил бўлади.

Исботи. (S) системанинг ечими $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$ терим бўлса, у (T) системани ҳам қаноатлантиради. Демак, у терим (S') системанинг барча тенгсизликларини ҳам қаноатлантиради. Теореманинг иккинчи қисмини исботлаймиз. (S') системада $P_\alpha \geq Q_\beta$ тенгсизлик бажарилсин. $x_1 = x_1^0, x_2 = x_2^0, \dots, x_{n-1} = x_{n-1}^0$ сонлар (S') системанинг бирор ечими бўлсин. Бу ечимни $P_1, \dots, P_p, Q_1, \dots, Q_q, R_1, \dots, R_r$ ифодаларга қўйсак, $P_1^0, \dots, P_p^0, Q_1^0, \dots, Q_q^0, R_1^0, \dots, R_r^0$ сонлар ҳосил бўлади. Бу сонлар учун $P_\alpha^0 \geq Q_\beta^0$ ($\alpha = \overline{1, p}; \beta = \overline{1, q}$), $R_\gamma^0 \geq 0$ ($\gamma = \overline{1, r}$) тенгсизликлар бажарилади. Ихтиёрий Q_j^0 ($j = \overline{1, q}$) сон ихтиёрий P_i^0 ($i = \overline{1, p}$) сондан катта эмас. Шунинг учун шундай x_n^0 сон топиладики, у $P_i^0 \geq x_n^0 \geq Q_j^0$ тенгсизликни қаноатлантиради. Демак, $x_1^0, \dots, x_{n-1}^0, x_n^0$ сонлар (T) системанинг ечими бўлади. Шунинг учун бу сонлар системаси (S) системанинг ҳам ечими бўлади. Энди йўлдош (S') система фақат $R_j \geq 0$ тенгсизликлардан иборат бўлсин, яъни (S') системада биринчи, иккинчи блоклар бўлмасин. (T) системада биринчи блок бўлмасин. У ҳолда x_n^0 сонни $x_n^0 \geq Q_j^0$ тенгсизликларни қаноатлантирадиган шартга асосан танлаб оламиз. Агар (T) системада иккинчи блок бўлмаса, $P_i^0 \geq x_n^0$ тенгсизликларни қаноатлантирадиган x_n^0 сонни танлаб оламиз. Агар (T) системада биринчи ва иккинчи блоклар мавжуд бўлмаса, у ҳолда x_n^0 ўрнига ихтиёрий сонни танлаб оламиз.

1- натижа. Чизиқли тенгсизликлар системаси (S) нинг ҳамжойли бўлиши учун унга йўлдош (S') системанинг ҳамжойли бўлиши зарур ва етарли.

2- натижа. Берилган (S) системанинг барча ечимлари (S') йўлдош системанинг ҳар қандай $x_1^0, x_2^0, \dots, x_{n-1}^0$ ечи-

мига $x_n^0 \geq Q_j^0$ ва $x_n^0 \leq P_i^0$ тенгсизликларни қаноатлантиради-
ган ихтиёрий x_n^0 сонни бирлаштиришдан ҳосил бўлади.

Энди номаълумлар сонини кетма-кет камайтириш йўли билан (S) системани ечиш усулини кўрайлик.

x_1, x_2, \dots, x_n номаълумли чизиқли тенгсизликларнинг ихтиёрий (S) системаси учун (S') йўлдош системани туздик. (S') системада x_1, x_2, \dots, x_{n-1} лар номаълумлар бўлади. (S') система учун x_1, x_2, \dots, x_{n-2} номаълумлари бўлган (S'') йўлдош системани тузамиз. Шу жараёни давом эттириб, бир неча қадамдан кейин битта x_1 номаълумга эга бўлган (Sⁿ⁻¹) системага келамиз. 2- натижага асосан (S) система ҳамжойли бўлиши учун (Sⁿ⁻¹) система ҳамжойли бўлиши зарур ва етарли. Бир номаълумли система учун унинг ҳамжойли ёки ҳамжойсиз эмаслигини кўрсатиш қийин эмас. Шундай қилиб, (S) системанинг ҳамжойли ёки ҳамжойли эмаслигини ҳисоблаш усулини топдик. (S) система ҳамжойли бўлсин, у ҳолда унинг барча ечимларини топиш учун (S'), (S''), \dots , (Sⁿ⁻¹) системаларни тузиш керак.

Таъриф. (S) системада биринчи k та номаълумнинг $x_1^0, x_2^0, \dots, x_k^0$ қийматлари берилган ва уни (S) системанинг бирор ечимигача тўлдириш мумкин бўлса, яъни

$$x_{k+1}^0, x_{k+2}^0, \dots, x_n^0 \quad (7)$$

сонлар мавжуд бўлиб, $x_1^0, x_2^0, \dots, x_k^0, x_{k+1}^0, \dots, x_n^0$ система (S) системанинг ечими бўлса, у ҳолда (7) системага қабул қилиши мумкин бўлган қийматлар дейилади.

(S'), (S''), (S''') ва ҳ. к. системалар тузилган бўлса, қуйидаги имкониятларга эга бўламиз:

1) x_1 номаълумнинг барча қабул қиладиган қийматларини (Sⁿ⁻¹) дан топиш;

2) x_1^0 қиймат учун унинг билан биргаликда x_2 номаълумнинг қийматларини (Sⁿ⁻²) дан топиш;

3) x_1^0, x_2^0 сонлар билан биргаликда x_3 номаълумнинг барча қийматларини (Sⁿ⁻³) дан топиш ва ҳоказо.

Мисол. Ушбу системани ечинг:

$$\begin{cases} x - y + 3 \geq 0, \\ 7x + y - 11 \geq 0, \\ 3x + 5y + 9 \geq 0. \end{cases}$$

Ечиш. y га нисбатан берилган системани ечамиз:

$$\begin{cases} x + 3 \geq y, \\ y \geq -7x + 11, \\ y \geq -\frac{3}{5}x - \frac{9}{5}. \end{cases}$$

Бу системага йўлдош система тузамиз. У система қуйидагича бўлади:

$$\begin{cases} x + 3 \geq -7x + 11, \\ x + 3 \geq -\frac{3}{5}x - \frac{9}{5}; \\ \begin{cases} 8x \geq 8, & x \geq 1, & x \geq 1. \\ \frac{8}{5}x \geq -\frac{24}{5}; & x \geq -3; \end{cases} \end{cases}$$

$x = 1$ бўлганда охири тенгсизлик бажарилади. Бу қийматни берилган системага қўямиз. У ҳолда

$$\begin{cases} 4 \geq y, \\ y \geq 4 \\ y \geq -\frac{12}{5} \end{cases}$$

дан $y = 4$ ҳосил бўлади.

Демак, системанинг битта ечими $x = 1, y = 4$ бўлади. Энди зиддиятли тенгсизлик тушунчасини кўрайлик.

$$a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_nx_n + a \geq 0 \quad (8)$$

тенгсизликни текшираемиз.

(8) даги номаълумлар олдидаги коэффициентлардан камида биттаси нолдан фарқли бўлса, (8) тенгсизлик камида битта ечимга эга бўлади. Масалан, $a_1 \neq 0$ бўлса, у ҳолда $x_2 = x_3 = \dots = x_n = 0$ қийматлар бериб, $a_1x_1 + a \geq 0$ тенгсизлик ечимга эга. (8) да номаълумлар олдидаги барча коэффициентлар нолга тенг бўлсин. У ҳолда (8) тенгсизлик

$$0 \cdot x_1 + 0 \cdot x_2 + \dots + 0 \cdot x_n + a \geq 0 \quad (9)$$

кўринишда бўлади.

Агар a сон манфиймас бўлса, номаълумлар қийматларининг ихтиёрий тўплами (9) тенгсизликни қаноатлантиради.

Агар a сон манфий бўлса, (9) тенгсизлик ечимга эга эмас. a сон манфий бўлса, (9) тенгсизликка зиддиятли тенгсизлик дейилади.

Юқоридагилардан қуйидаги хулоса келиб чиқади:
(8) тенгсизлик ечимга эга бўлмаслиги учун, унинг зиддиятли бўлиши зарур ва етарли.

Системанинг ҳамжойсизлик аломатини кўрайлик.

$$\begin{cases} L_1 \geq 0, \\ L_2 \geq 0, \\ \dots \\ L_m \geq 0 \end{cases} \quad (S_1)$$

тенгсизликлар системасини текшираимиз. Бу ерда $a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_nx_n + a$ кўринишдаги ифодаларни L_1, L_2, \dots, L_m билан белгиладик. (S_1) системадаги биринчи тенгсизликни манфиймас k_1 сонга, иккинчисини манфиймас k_2 сонга ва ҳоказо m -тенгсизликни манфиймас k_m сонга кўпайтириб, кейин барча тенгсизликларни ҳадлаб қўшиб, қуйидаги тенгсизликка эга бўламиз:

$$k_1L_1 + k_2L_2 + \dots + k_mL_m \geq 0.$$

Бу тенгсизликни (S_1) тенгсизликларнинг чизиқли комбинацияси дейилади. Масалан,

$$\begin{cases} 3x - 4y + 5 \geq 0, \\ -2x + 5y - 7 \geq 0 \end{cases}$$

тенгсизликлар системаси берилган бўлса, мумкин бўлган комбинациялардан биттаси $2(3x - 4y + 5) + 3(-2x + 5y - 7) \geq 0$ ёки $7y - 11 \geq 0$ тенгсизлик бўлади. Тенгсизликларнинг чизиқли комбинацияси таърифидан қуйидаги жумлалар келиб чиқади:

1. (S) системанинг ихтиёрий ечими (S) нинг тенгсизликлари чизиқли комбинацияси бўлган ихтиёрий тенгсизликни ҳам қаноатлантиради.

2. (S) системанинг тенгсизликларидан бир нечта чизиқли комбинацияни тузсак ва бу комбинациялардан яна чизиқли комбинация тузсак, у ҳолда ҳосил бўлган тенгсизлик яна (S) даги тенгсизликларнинг чизиқли комбинацияси бўлади.

Агар (S) тенгсизликларнинг айрим чизиқли комбинацияси зиддиятли тенгсизлик бўлса, у ҳолда система ҳамжойли бўлмаган система бўлади. Бу жумлага тескари жумла ҳам рост бўлади.

Теорема. Чизиқли тенгсизликлар системаси ҳамжойсиз бўлиши учун бу тенгсизликларнинг бирор чизиқли

комбинацияси зиддиятли тенгсизлик бўлиши зарур ва етарли.

Исботи. Тенгсизликларнинг ҳамжойсиз система-сидан ҳамма вақт зиддиятли тенгсизлик тузиш мумкин эканини кўрсатамиз. Бунинг учун қуйидаги лемма-ни исботлаймиз.

Лемма. Йўлдош системанинг ҳар бир тенгсизлиги берилган тенгсизликлар системасининг чизиқли комбинацияси бўлади.

Ҳақиқатан, йўлдош система (S') қуйидаги тенгсиз-ликлардан тузилган:

$$P_\alpha \geq Q_\beta \quad (\alpha = \overline{1, p}; \beta = \overline{1, q}) \quad (10)$$

ва

$$R_\gamma \geq 0 \quad (\gamma = \overline{1, r}). \quad (11)$$

(10) тенгсизлик $P_\alpha \geq x_n$ ва $x_n \geq Q_\beta$ тенгсизликларни қўшиш натижасида ҳосил бўлади. У тенгсизликларнинг ҳар бири берилган (S) системадаги айрим тенгсизликларнинг иккала томонини мусбат сонга кўпайтиришдан ҳосил бўлган. Демак, (10) тенгсизлик, берилган (S) системанинг иккита тенгсиз-лигининг комбинацияси бўлади. (11) даги тенгсизликларнинг ҳар бири (S) тенгсизликлар системасининг биттасидан иборат.

Шу билан лемма исботланди.

Берилган теореманинг тўғрилигини битта номаълумли система учун исбот қилиш етарли

Ҳақиқатан, (S) система n та номаълумли, зиддиятли чи-зиқли тенгсизликлар системаси бўлсин. (S) учун (S'), (S'') ва ҳоказо (S^{n-1}) йўлдош системаларни тузамиз. Натижада, (S), (S'), (S'') . . . , (S^{n-1}) системалар кетма-кетлигига эга бў-ламиз. Бу ерда (S^{n-1}) x_1 номаълумли система бўлади.

Чизиқли тенгсизликлар системасининг ҳамжойли бўлиши учун унга йўлдош система ҳамжойли бўлиши зарур ва етар-ли, деган жумлага кўра (S) система ҳамжойсиз бўлса, у ҳолда (S^{n-1}) система ҳам ҳамжойсиз система бўлади. Агар теореманинг тўғрилигини бир номаълумли система учун ўрин-ли деб фараз қилсак, ундан (S^{n-1}) тенгсизликлар системаси-нинг бирор чизиқли комбинацияси зиддиятли тенгсизлик бў-лиши келиб чиқади. Лекин юқоридаги леммага асосан (S^{n-1}) системанинг ҳар бир тенгсизлиги берилган (S) система тенг-сизликларининг комбинацияси бўлади. Демак, (S) система тенгсизликларининг айрим комбинацияси зиддиятли бўлади.

Энди теореманинг тўғрилигини қуйидаги бир номаълумли тенгсизликлар системаси учун текширмиз:

$$\begin{cases} a_1x + b_1 \geq 0, \\ a_2x + b_2 \geq 0, \\ \dots \dots \dots \\ a_mx + b_m \geq 0. \end{cases} \quad (12)$$

(12) ҳамжойлимас тенгсизликлар системаси бўлсин. Бу системада $0 \cdot x + b \geq 0$ (бунда b — манфий сон) кўринишдаги тенгсизлик қатнашмайди деб фараз қиламиз. x нинг олдидаги барча коэффициентларни нолдан фарқли дейиш мумкин. a_1, a_2, \dots, a_n сонлар орасида мусбатлари ҳам, манфийлари ҳам мавжуд. Ҳақиқатан, агар a_1, a_2, \dots, a_n ларнинг барчаси бир хил ишорали бўлса, масалан, мусбат ишорали бўлса, (12) тенгсизликлар системаси

$$\begin{cases} x \geq -\frac{b_1}{a_1}; \\ x \geq -\frac{b_2}{a_2}, \\ \dots \dots \dots \\ x \geq -\frac{b_m}{a_m} \end{cases}$$

кўринишга келиб, система ҳамжойли бўлар эди. Айтайлик, (12) да k та a_1, a_2, \dots, a_k сон мусбат, қолган $(m - k)$ та сон манфий бўлсин. У ҳолда (12) система

$$\begin{cases} x \geq -\frac{b_1}{a_1}, & x \leq -\frac{b_{k+1}}{a_{k+1}} \\ x \geq -\frac{b_2}{a_2}, & x \leq -\frac{b_{k+2}}{a_{k+2}} \\ \dots \dots \dots & \dots \dots \dots \\ x \geq -\frac{b_k}{a_k}, & x \leq -\frac{b_m}{a_m} \end{cases} \quad (13)$$

системага тенг кучли бўлади.

Агар (13) да $-\frac{b_1}{a_1}, -\frac{b_2}{a_2}, \dots, -\frac{b_k}{a_k}$ сонларнинг энг каттагини α ; $-\frac{b_{k+1}}{a_{k+1}}, \dots, -\frac{b_m}{a_m}$ сонларнинг энг кичигини β десак, (13) система ечимлар тўплами $[\alpha; \beta]$ кесмада ётади.

Шунинг учун (18) системанинг ҳамжойсиз бўлиши учун $\alpha > \beta$ бўлиши керак.

$$\alpha = -\frac{b_1}{a_1} \text{ ва } \beta = -\frac{b_m}{a_m}$$

бўлсин.

У ҳолда $-\frac{b_1}{a_1} > -\frac{b_m}{a_m}$, бундан

$$b_m a_1 - b_1 a_m < 0 \quad (14)$$

бажарилади (бунда $a_1 > 0$ ва $a_m < 0$ эканлигини эслаш керак).

Агар (12) системанинг биринчи тенгсизлигини мусбат a_m сонга, охири тенгсизлигини эса мусбат a_1 сонга кўпайтириб, уларни қўшсак,

$$0 \cdot x + (b_m a_1 - b_1 a_m) \geq 0$$

кўринишдаги чизиқли комбинацияга эга бўламиз. Бу тенгсизлик (14) га асосан зиддиятли тенгсизлик бўлади. Демак, битта номаълумли тенгсизликлар системаси учун теорема ўринли. Йўлдош система тушунчасига асосан берилган теорема ($n-1$) та номаълумли чизиқли тенгсизликлар системаси учун тўғри бўлиб, унинг n номаълумли чизиқли тенгсизликлари системаси учун тўғрилиги келиб чиқади.

2-теорема (Минковский теоремаси). Бир жинсли чизиқли тенгсизликлар системасининг ҳар бир натижаси бу системанинг манфиймас коэффициентли чизиқли комбинациясидан иборат бўлади.

Исботи. Ушбу

$$\begin{cases} \mathcal{P}_1 = a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + x_{1n}x_n \geq 0, \\ \mathcal{P}_2 = a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n \geq 0, \\ \dots \\ \mathcal{P}_m = a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n \geq 0 \end{cases} \quad (15)$$

бир жинсли система ва унинг исталган

$$\mathcal{P} = a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_nx_n \geq 0 \quad (16)$$

натижаси берилган бўлсин.

c мусбат сон бўлганда $\mathcal{P} + c < 0$ қатъий тенгсизлик ҳам (15) системанинг натижаси эканлиги равшан, чунки (16) ни қаноатлантирувчи ҳар бир ечим $\mathcal{P} + c > 0$ ни ҳам албатта қаноатлантиради. У ҳолда $\mathcal{P} + c > 0$, $\mathcal{P} + c \leq 0$ система

ҳамжойсиз бўлади, чунки $\mathcal{P} + c > 0$ нинг ечими бир вақтда $\mathcal{P} + c \leq 0$ ни ҳам қаноатлантириши мумкин эмас. (15) системанинг исталган ечими $\mathcal{P} + c > 0$ учун ҳам ечим бўлгани сабабли

$$\mathcal{P}_1 \geq 0, \mathcal{P}_2 \geq 0, \dots, \mathcal{P}_m \geq 0, -\mathcal{P} - c \geq 0 \quad (17)$$

система ҳамжойли бўлмаган система бўлади.

1-теоремада берилган ҳамжойсизлик аломатига асосан, манфиймас k_1, k_2, \dots, k_m, k сонлар маъжуд бўлгани ҳолда, (17) системанинг чизиқли

$$k_1\mathcal{P}_1 + k_2\mathcal{P}_2 + \dots + k_m\mathcal{P}_m + k(-\mathcal{P} - c) \geq 0$$

комбинацияси $0 \cdot x_1 + 0 \cdot x_2 + \dots + 0 \cdot x_n + b = 0 + b = b \geq 0$ зиддиятли тенгсизликни ифода қилади, бунда $b < 0$. Шундай қилиб,

$$k_1\mathcal{P}_1 + k_2\mathcal{P}_2 + \dots + k_m\mathcal{P}_m - k\mathcal{P} - kc = 0 + b$$

тенглик бажарилади. Бундан, $\mathcal{P}_1, \mathcal{P}_2, \dots, \mathcal{P}_m, \mathcal{P}$ лар бир жинсли ифода бўлгани учун (озод ҳади бўлмаган) охирги тенгликдан $-kc - b = 0$ тенглик келиб чиқади. $b < 0, c > 0$ бўлгани учун $k > 0$ бўлади. Демак,

$$k_1\mathcal{P}_1 + k_2\mathcal{P}_2 + \dots + k_m\mathcal{P}_m - k\mathcal{P} = 0, \quad (18)$$

$$\mathcal{P} = \frac{k_1}{k} \mathcal{P}_1 + \frac{k_2}{k} \mathcal{P}_2 + \dots + \frac{k_m}{k} \mathcal{P}_m, \quad (19)$$

бунда $\frac{k_1}{k} \geq 0$, чунки $k_1 \geq 0$.

(19) тенгликдан кўринадики, (16) тенгсизлик (15) системанинг чизғиқли комбинацияси экан.

83-§. ТЕНГСИЗЛИКЛАР СИСТЕМАСИНING МАНФИЙМАС ЕЧИМЛАРИ

Кўп ҳолларда

$$\left\{ \begin{array}{l} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n + b_1 \geq 0, \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n + b_2 \geq 0, \\ \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n + b_m \geq 0 \end{array} \right. \quad (1)$$

системанинг

$$x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, \dots, x_n \geq 0 \quad (1')$$

$$a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_nx_n + b \geq 0 \quad (4)$$

кўринишига эгаки, бунда $a_i \leq 0$ ($i = \overline{1, n}$), $b < 0$ шартлар бажарилади.

Исботи. (3) система манфиймас ечимларга эга бўлмаса, (2) ҳамжойсиз системани ифодалайди. У ҳолда ҳамжойсизлик аломатига мувофиқ (2) системанинг

$$0 \cdot x_1 + 0 \cdot x_2 + \dots + 0 \cdot x_n + b \geq 0 \quad (5)$$

кўринишдаги зиддиятли чизиқли комбинацияси мавжуд бўлиб, бунда $b < 0$ бўлади.

Маълумки, (5) тенгсизлик қуйидагича ҳосил қилинади: (2) системанинг биринчи m та тенгсизлигини мос равишда $l_1 \geq 0, l_2 \geq 0, \dots, l_m \geq 0$ сонларга ва кейинги n тасини $k_1 \geq 0, k_2 \geq 0, \dots, k_n \geq 0$ сонларга кўпайтириб ва сўнгра уларни ҳадма-ҳад қўшиб,

$$\begin{aligned} & \left(\sum_{j=1}^m l_j a_{j1} + k_1 \right) x_1 + \left(\sum_{j=1}^m l_j a_{j2} + k_2 \right) x_2 + \dots + \left(\sum_{j=1}^m l_j a_{jn} + k_n \right) x_n + \\ & + \sum_{j=1}^m l_j b_j = (a_1 + k_1) x_1 + (a_2 + k_2) x_2 + \dots + (a_n + k_n) x_n + b = \\ & = 0 \cdot x_1 + 0 \cdot x_2 + \dots + 0 \cdot x_n + b \geq 0 \end{aligned}$$

тенгсизликни ҳосил қиламиз. Демак, $a_i = -k_i \leq 0$ ($i = \overline{1, n}$), $b < 0$.

Масалан, юқоридаги иккинчи мисолда келтирилган

$$\begin{cases} -x_1 - 2x_2 - 3x_3 - 1 \geq 0, \\ -2x_1 - x_2 - x_3 - 2 \geq 0 \end{cases}$$

системанинг манфиймас ечимларга эга эмаслиги бизга маълум. Энди, масалан, биринчи тенгсизликни 2 га ва иккинчини 3 га кўпайтириб, уларни ҳадма-ҳад қўшсак, қуйидаги чизиқли комбинацияни ҳосил қиламиз:

$$-8x_1 - 7x_2 - 9x_3 - 8 \geq 0.$$

Энди, ҳамжойсиз системанинг тенгсизликларини мос равишда 2, 3, 8, 7, 9 ларга кўпайтириб қўшсак, $0 \cdot x_1 + 0 \cdot x_2 + 0 \cdot x_3 - 8 \geq 0$ чизиқли комбинация келиб чиқади.

84-§. ЧИЗИҚЛИ ТЕНГЛАМАЛАР СИСТЕМАСИНING МАНФИЙМАС ЕЧИМЛАРИ

Ушбу

$$a_{j1}x_1 + a_{j2}x_2 + \dots + a_{jn}x_n = b_j \quad (j = \overline{1, m}) \quad (1)$$

тенгламалар системасининг манфиймас, яъни

$$x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, \dots, x_n \geq 0, \quad (2)$$

шартни қаноатлантирувчи ечимларини излаш билан шуғулланамиз. Бундай ечимларнинг мавжудлиги

$$\begin{cases} a_{j1}x_1 + a_{j2}x_2 + \dots + a_{jn}x_n \geq b_j, \\ a_{j1}x_1 + a_{j2}x_2 + \dots + a_{jn}x_n \leq b_j \end{cases} \quad (3)$$

тенгсизликлар системасининг ҳамжойли бўлишига боғлиқ. (3) системанинг ҳамжойлилиқ масаласи

$$\begin{cases} a_{j1}x_1 + a_{j2}x_2 + \dots + a_{jn}x_n \geq b_j, \\ -a_{j1}x_1 - a_{j2}x_2 - \dots - a_{jn}x_n \geq -b_j \end{cases} \quad (4)$$

системанинг ҳамжойлилиқ масаласи билан устма-уст тушади. Шундай қилиб, (1) система манфиймас ечимларга эга бўлса, (4) система ҳамжойли бўлади ва аксинча.

Мисол. Ушбу
$$\begin{cases} 2x_1 - x_2 + x_3 = 5, \\ x_1 + 3x_2 - 2x_3 = -3 \end{cases}$$

система $x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, x_3 \geq 0$ шартда манфиймас (1, 2, 5) ечимга эга.

Иккинчидан,
$$\begin{cases} 2x_1 - x_2 + x_3 \geq 5, \\ x_1 + 3x_2 - 2x_3 \geq -3, \\ -2x_1 + x_2 - x_3 \geq -5, \\ -x_1 - 3x_2 + 2x_3 \geq 3, \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, x_3 \geq 0 \end{cases}$$

система ҳамжойли, чунки унинг ечимларидан бири (1, 2, 5) бўлади.

85-§. ЧИЗИҚЛИ ПРОГРАММАЛАШ

Чизиқли программалаш математиканинг шундай бўлимики, у бир нечта ўзгарувчи f чизиқли функциянинг (чизиқли форманинг) энг катта (максимум) ёки энг кичик (минимум) қийматини топиш усуллари билан шуғулланади. f функция таркибидаги ўзгарувчилар, чизиқли тенгламалар ёки чизиқли тенгсизликлар системасининг номаълумларини ифодалайди ва f функция ўзгарувчиларининг қийматлари шу системанинг мос равишда танланган манфиймас ечими билан аниқланади. Чизиқли программалаш усуллари қўллаб ечиладиган масалалардан қуйида баъзи бирларини кўриб ўтайлик.

I. Транспорт масаласи. M_1, M_2, M_3 кўмир конларида ҳар ойда мос равишда a_1, a_2, a_3 тоннадан кўмир қазиб чиқарилади. Бу кўмир $\mathcal{P}_1, \mathcal{P}_2, \mathcal{P}_3$ корхоналарга етказиб берилиб, бу корхоналарнинг кўмирга ҳар ойдаги талаби мос равишда b_1, b_2, b_3 тоннани ташкил этади. Бир тонна кўмирни кондан $\mathcal{P}_1, \mathcal{P}_2, \mathcal{P}_3$ корхонага етказиб бериш харажатлари C_{ij} сўмни ташкил этади ($i = 1, 2, 3; j = 1, 2, 3$).

Масала қуйидагича қўйилади: кўмирни конлардан корхоналарга ташишнинг умумий харажати энг арзон нархда (энг кичик — минимум) бўлсин.

Конлар ҳар ойда қазилган кўмирни сотишга манфаатдор бўлганлиги сабабли $a_1 + a_2 + a_3 = b_1 + b_2 + b_3$ қазилган кўмир миқдори сотилган миқдорга тенг деб ҳисоблаш табиийдир.

M_i кондан \mathcal{P}_j корхонага келтирилган кўмирни x_{ij} тонна десак, кўмир ташиш режаси қуйидаги жадвал бўйича бўлади:

	\mathcal{P}_1	\mathcal{P}_2	\mathcal{P}_3	Ҳамма жўнатилган кўмир
M_1	x_{11}	x_{12}	x_{13}	a_1
M_2	x_{21}	x_{22}	x_{23}	a_2
M_3	x_{31}	x_{32}	x_{33}	a_3
Ҳамма келтирилган кўмир	b_1	b_2	b_3	

M_i конлардан \mathcal{P}_j корхоналарга жўнатилган кўмир миқдори

$$\begin{cases} x_{11} + x_{12} + x_{13} = a_1, \\ x_{21} + x_{22} + x_{23} = a_2, \\ x_{31} + x_{32} + x_{33} = a_3 \end{cases} \quad (1)$$

бўлиб, M_i лардан \mathcal{P}_j ларга келтирилган кўмир миқдори эса

$$\begin{cases} x_{11} + x_{21} + x_{31} = b_1, \\ x_{12} + x_{22} + x_{32} = b_2, \\ x_{13} + x_{23} + x_{33} = b_3 \end{cases} \quad (2)$$

бўлади.

Эслатма. (1) ва (2) системаларда $a_1 = b_1, a_2 = b_2, a_3 = b_3$ бўлиши шарт эмас, лекин $a_1 + a_2 + a_3 = b_1 + b_2 + b_3$ тенглик бажарилиши талаб қилинади.

x_{ij} тонна кўмирни ташиш харажати $c_{ij} x_{ij}$ сўм бўлганидан ҳамма $a_1 + a_2 + a_3$ кўмирни ташиш харажати

$$f = c_{11}x_{11} + c_{12}x_{12} + c_{13}x_{13} + c_{21}x_{21} + c_{22}x_{22} + c_{23}x_{23} + c_{31}x_{31} + c_{32}x_{32} + c_{33}x_{33}$$

сўмни ташкил этади.

Демак, (1) ва (2) ларни биргаликда олиш билан тузилган 9 та номаълумли 6 та тенгламалар системасининг манфиймас, яъни бирорта ҳам нолдан кичик бўлмаган ечимларидан шундай

$$x_{11}^{\circ}, x_{12}^{\circ}, x_{13}^{\circ}, x_{21}^{\circ}, x_{22}^{\circ}, x_{23}^{\circ}, x_{31}^{\circ}, x_{32}^{\circ}, x_{33}^{\circ}$$

ечимни танлашимиз лозимки, бунда f формадаги x_{ij} ўзгарувчиларнинг x_{ij}° қийматларида бу форма энг кичик қийматга эга бўлсин.

Масалада M_i конларнинг сони билан \mathcal{P}_j корхоналарнинг сони ихтиёрийдир ва улар бир-бирига тенг бўлиши шарт эмас. Умуман M_i ($i = \overline{1, m}$) конлар ва \mathcal{P}_j ($j = \overline{1, n}$) корхоналар учун $m < n$, $m = n$, $m > n$ ҳоллардан бири бажарилиши мумкин.

2. Парҳез масаласи. Масаланинг шarti қуйидагича: Икки хил \mathcal{P}_1 ва \mathcal{P}_2 озиқ-овқат маҳсулотида N_1, N_2, N_3 истеъмол моддалар (ёғ, крахмал, оқсил) бор. \mathcal{P}_i ($i = 1, 2$) маҳсулот бирлигидаги N_j ($j = 1, 2, 3$) истеъмол модданинг миқдори a_{ij} бўлиб, бу N_j моддага организмдаги кундалик талаб миқдори b_j дир. \mathcal{P}_i маҳсулот бирлигининг нархи c_i сўм.

Қуйидаги масалани ечиш лозим: \mathcal{P}_i маҳсулотни шундай x_i миқдорда олиш керакки, организмнинг N_j истеъмол моддаларга талаби қониқтирилсин ва овқатнинг нархи энг арзон бўлсин.

Равшанки, овқатнинг умумий нархи $f = c_1x_1 + c_2x_2$ сўм дир. \mathcal{P}_1 ва \mathcal{P}_2 маҳсулотлардаги N_1 модданинг умумий миқдори $a_{11}x_1 + a_{21}x_2$ га, N_2 модданики $a_{12}x_1 + a_{22}x_2$ га ва N_3 модданики $a_{13}x_1 + a_{23}x_2$ га тенг бўлиб, улар мос равишда b_1, b_2, b_3 лардан кам бўлмаслиги, яъни

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{21}x_2 \geq b_1, \\ a_{12}x_1 + a_{22}x_2 \geq b_2, \\ a_{13}x_1 + a_{23}x_2 \geq b_3 \end{cases} \quad (4)$$

тенгсизликлар системаси ўринли бўлиши керак.

(4) системанинг манфиймас ечимларидан шундай $(x_1^{\circ}, x_2^{\circ})$ ечимини танлашимиз лозимки, у f чизиқли формага энг кичик қийматни берсин.

3. Бойлик манбаларидан фойдаланиш масаласи. Корхона хом ашё, асбоб-ускуна ва ҳоказолар каби бойлик ман-

баларига эга бўлсин. Бу корхонанинг тегишли ўлчов бирликлари билан b_1, b_2, b_3 миқдорда олинган уч хил p_1, p_2, p_3 бойлик манбалари (ресурслари) мавжуд. Корхона икки хил τ_1 ва τ_2 мол (товар) ишлаб чиқаради. τ_1, τ_2 моллар бирлигини ишлаб чиқариш учун p_1, p_2, p_3 бойлик манбалари бирлигининг a_{ij} таси талаб қилинади. τ_1, τ_2 моллар бирлигидан корхона c_i сўм даромад олади. Корхонада p_1, p_2, p_3 бойлик манбалари жамғармаси миқдори b_1, b_2, b_3 дан иборат.

Корхонанинг энг кўп даромад олиш масаласи қўйилади.

Ишлаб чиқарилган τ_1 ва τ_2 маҳсулот миқдорини мос равишда x_1 ва x_2 орқали белгиласак, корхонанинг даромади $f = c_1x_1 + c_2x_2$ сўмини ташкил этади. Иккала маҳсулотни ишлаб чиқаришда фойдаланилган p_1, p_2, p_3 бойлик манбаларининг умумий миқдори $a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2$ бўлиб, у b_i дан ортмаслиги керак.

Демак, масалани ечиш учун

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 \leq b_1, \\ x_{21}x_1 + a_{22}x_2 \leq b_2, \\ a_{31}x_1 + a_{32}x_2 \leq b_3, \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0 \end{cases} \quad (5)$$

системанинг шундай манфий бўлмаган ечимини топиш керакки, у f чизиқли функцияга энг катта қиймат бериши.

Бу масалада ҳам p_1, p_2, p_3 бойлик манбаларининг ва ишлаб чиқариладиган τ_1, τ_2 маҳсулотларнинг m ва n сони ҳар қанча бўлиши, яъни $m > n, m = n, m < n$ бўлиши мумкин.

Биринчи масалада (1) ва (2) дан тузилган тенгламалар системаси, шунингдек, иккинчи ва учинчи масалаларда (4) ва (5) тенгсизликлар системалари бу масалаларнинг чекланишлари дейилади.

Бошқача айтганда, улар бу масалаларнинг чекланиш тенгламалари ва чекланиш тенгсизликлари деб аталади.

Тенгламалар ёки тенгсизликлар системасининг инсталган манфий бўлмаган ечими ўринли ечим дейилади. f формага талаб қилинган энг катта (ёки энг кичик) қиймат берувчи ўринли ечим эса оптимал ечим дейилади. Оптимал ечим мавжуд бўлса, у ягона бўлиши шарт эмас. Оптимал ечимлар чексиз кўп бўлиши мумкин.

Чизиқли программалаш усули билан ечиладиган масаладаги чекланиш тенгламалари ўрнига чекланиш тенгсизликларини ва аксинча, чекланиш тенгсизликларини ўрнига чекланиш тенгламаларини олиш мумкин. Ҳақиқатан, чизиқли программалашнинг бирор масаласини ечишда ушбу

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1, \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2, \\ \dots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n = b_m \end{cases} \quad (6)$$

чекланиш тенгламалари ва чизиқли

$$f = c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n \quad (7)$$

форма ҳосил қилинган бўлсин. Бу ерда $b_j \geq 0$ ($j = \overline{1, m}$) деб фараз қилиш мумкин, чунки $b_j < 0$ шартда j тенгламани (-1) га кўпайтириш kifоя. (6) нинг r та тенгламасини ($r \leq m$), масалан, шундай x_1, x_2, \dots, x_r ларга nisbatan eчайлик, яъни

$$\begin{cases} x_1 = b'_1 + a'_{1r+1}x_{r+1} + a'_{1r+2}x_{r+2} + \dots + a'_{1n}x_n, \\ x_2 = b'_2 + a'_{2r+1}x_{r+1} + a'_{2r+2}x_{r+2} + \dots + a'_{2n}x_n, \\ \dots \\ x_r = b'_r + a'_{rr+1}x_{r+1} + a'_{rr+2}x_{r+2} + \dots + a'_{rn}x_n \end{cases} \quad (8)$$

бўлиб, бунда $b'_1 \geq 0, b'_2 \geq 0, \dots, b'_r \geq 0$ шарт бажарилсин. Биз (6) нинг фақат ўринли eчимлари билангина иш кўрганимиз сабабли, $x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, \dots, x_n \geq 0$ бўлганидан (8):

$$\begin{cases} b'_1 + a'_{1r+1}x_{r+1} + a'_{1r+2}x_{r+2} + \dots + a'_{1n}x_n \geq 0, \\ b'_2 + a'_{2r+1}x_{r+1} + a'_{2r+2}x_{r+2} + \dots + a'_{2n}x_n \geq 0, \\ \dots \\ b'_r + a'_{rr+1}x_{r+1} + a'_{rr+2}x_{r+2} + \dots + a'_{rn}x_n \geq 0 \end{cases} \quad (9)$$

тенгсизликлар системасига олиб келади.

Демак, (6) тенгламалар системаси ўрнига (9) тенгсизликлар системасини eчиб, унинг ўринли ($x_{r+1}^0, x_{r+2}^0, \dots, x_n^0$) eчимини топамиз. Сўнгра (8) орқали $x_1 = x_1^0 \geq 0, x_2 = x_2^0 \geq 0, \dots, x_r = x_r^0 \geq 0$ ларни аниқлаб, (6) нинг ўринли ($x_1^0, x_2^0, \dots, x_n^0$) eчими учун f нинг максимум ёки минимумини из лаймиз.

Аксинча, масалани eчиш

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n + b_1 \geq 0, \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n + b_2 \geq 0, \\ \dots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n + b_m \geq 0 \end{cases} \quad (10)$$

системага ва (7) формага олиб келган бўлсин. (10) даги биринчи тенгсизликнинг чап томонига қўшимча x_{n+1} номаълумни, иккинчи тенгсизликнинг чап томонига x_{n+2} номаълумни, \dots , m -тенгсизликнинг чап томонига x_{n+m} номаълумни киритсак, қуйидаги тенгламалар системаси ҳосил бўлади:

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n - b_1x_{n+1} = 0, \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n - b_2x_{n+2} = 0, \\ \dots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n - b_mx_{n+m} = 0. \end{cases}$$

Энди, бу системанинг шундай ($x_1^\circ, x_2^\circ, \dots, x_n^\circ, x_{n+1}^\circ, \dots, x_{n+m}^\circ$) ўринли ечимини топишимиз лозимки, натижада $x_1^\circ, x_2^\circ, \dots, x_n^\circ$ сонлар (7) формани максимумлашгирсин (ёки минимумлашгирсин).

$$\sum_{i=1}^m a_{ji} x_i \leq b_j \quad \text{ёки} \quad \sum_{i=1}^m a_{ji} x_i \geq b_j$$

системанинг $f = \sum_{i=1}^m \gamma_i x_i$, чизиқли формага максимум ёки минимум қийматни берувчи оптимал ($\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$) ечимини аниқлаш чизиқли программалашнинг стандарт масаласи дейилади. f чизиқли форманинг бу максимум ёки минимум қиймати чизиқли программалашнинг қиймати деб аталади.

$\sum_{i=1}^n a_{ji} x_i = b_j \quad (j = \overline{1, m})$ системанинг чизиқли функциясига максимум ёки минимум қийматни берувчи оптимал ечимини, яъни ($\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$) ни топиш чизиқли программалашнинг каноник масаласи дейилади. Бунда ҳам f нинг қиймати чизиқли программалашнинг қийматидан иборат.

86- §. ЎЗАРО ИККИ ЁҚЛАМА МАСАЛАЛАР

Чизиқли программалашнинг қандайдир масаласи муносабати билан ушбу

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \dots + a_{in}x_n \geq b_i \quad (i = \overline{1, m}) \quad (1)$$

$$x_k \geq 0 \quad (k = \overline{1, n}),$$

чекланиш тенгсизликлари ва

$$f = c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n \quad (2)$$

чизиқли форма берилган бўлсин. Фараз қилайлик, (1) системанинг оптимал ечими учун (2) формани минимумлаштириш лозим бўлсин. (1) — (2) масалани дастлабки масала деймиз.

Яна битта программалаш масаласи берилган бўлиб, у

$$a_{1j}y_1 + a_{2j}y_2 + \dots + a_{mj}y_m \leq c_j \quad (j = \overline{1, m}) \quad (3)$$

$$y_s \geq 0 \quad (s = \overline{1, m})$$

чекланиш тенгсизликлари ва

$$\varphi = b_1y_1 + b_2y_2 + \dots + b_my_m \quad (4)$$

чизиқли форма воситаси билан ифодалансин. Бу ерда (3) системанинг оптимал ечими учун (4) ни максимумлаштириш талаб қилинади. (3) — (4) масалани дастлабкига нисбатан икки ёқлама масала деб атаймиз.

Дастлабки ва икки ёқлама масалаларнинг матрицалари бир-бирига нисбатан транспонирлангандир, яъни

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix} \quad \text{ва} \quad A_1 = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{21} & \dots & a_{m1} \\ a_{12} & a_{22} & \dots & a_{m2} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{1n} & a_{2n} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix}.$$

(1) системанинг озод ҳадлари (2) форманинг коэффициентларидан ва аксинча, (2) форманинг коэффициентлари (1) системанинг озод ҳадларидан иборатдир.

(1) системанинг ҳамма тенгсизликлари \geq маънога ва (3) система эса, аксинча, \leq маънога эга.

(1) — (2) масала дастлабки масала, (3) — (4) масала унга икки ёқлама масала, шунинг учун (3) системадаги тенгсизликларнинг маъносини \leq дан \geq га алмаштирамиз ва φ нинг максимуми ўрнига минимумини, f нинг эса, аксинча, минимуми ўрнига максимумини излашимиз керак. Бунга эришиш учун (1) ва (3) даги ҳамма тенгсизликларнинг икки томонини (—1) га кўпайтириб, қуйидагиларни ҳосил қиламиз:

$$\begin{aligned}
 & -a_{1j} y_1 - a_{2j} y_2 - \dots - a_{mj} y_m \geq -c_j \quad (j = \overline{1, n}), \\
 & -a_{i1} x_1 - a_{i2} x_2 - \dots - a_{in} x_n \leq -b_i \quad (i = \overline{1, m}), \\
 & -f = -c_1 x_1 - c_2 x_2 - \dots - c_n x_n = \sum_{j=1}^n (-c_j) x_j, \\
 & -\varphi = -b_1 y_1 - b_2 y_2 - \dots - b_m y_m = \sum_{i=1}^m (-b_i) y_i.
 \end{aligned}$$

Демак, бизга $\min(-\varphi)$ ва $\max(-f)$ ларни аниқлаш талаб қилинади. Бу эса қуйидагини беради:

$$\begin{aligned}
 \min(-\varphi) &= \min \sum_{i=1}^m (-b_i) y_i = -\max \sum_{i=1}^m b_i y_i = \\
 &= -\max \varphi, \quad \min(-\varphi) = -\max \varphi.
 \end{aligned}$$

Шунга ўхшаш

$$\begin{aligned}
 \max(-f) &= \max \sum_{j=1}^n (-c_j) x_j = -\min \sum_{j=1}^n c_j x_j = \\
 &= -\min f, \quad \max(-f) = -\min f.
 \end{aligned}$$

Булардан:

$$\max \varphi = -\min(-\varphi), \quad \min f = -\max(-f).$$

1-теорема. (1) ва (3) системаларнинг исталган ўринли ечимларини мос равишда $(x_1^0, x_2^0, \dots, x_n^0)$ ва $(y_1^0, y_2^0, \dots, y_m^0)$ орқали белгиласак, у ҳолда f ва φ формаларнинг бу ечимлардаги f_0 ва φ_0 қийматлари $f_0 \geq \varphi_0$ тенгсизликни қаноатлантиради.

Исботи. (1), (2), (3), (4) ларга ўринли ечимларни қўйиб, қуйидагиларга эга бўламиз:

$$\begin{aligned}
 a_{i1} x_1^0 + a_{i2} x_2^0 + \dots + a_{in} x_n^0 &\geq b_i \quad (i = \overline{1, m}), \\
 f_0 &= c_1 x_1^0 + c_2 x_2^0 + \dots + c_n x_n^0,
 \end{aligned} \tag{5}$$

$$\begin{aligned}
 a_{1j} y_1^0 + a_{2j} y_2^0 + \dots + a_{mj} y_m^0 &\leq c_j \quad (j = \overline{1, n}), \\
 \varphi_0 &= b_1 y_1^0 + b_2 y_2^0 + \dots + b_m y_m^0.
 \end{aligned} \tag{6}$$

(5) тенгсизликларни мос равишда $y_1^0, y_2^0, \dots, y_m^0$ ларга қўпайтириб, сатрлар бўйича қўшсак,

$$\sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^m a_{ij} x_j^0 y_i^0 \geq \sum_{i=1}^m b_i y_i^0 = \Phi_0 \quad (7)$$

келиб чиқади. Шунингдек, (6) тенгсизликларни мос равишда $x_1^0, x_2^0, \dots, x_n^0$ ларга кўпайтириб, устунлар бўйича қўшсак,

$$\sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^m a_{ij} x_j^0 y_i^0 \leq \sum_{j=1}^n c_j x_j^0 = f_0 \quad (8)$$

ҳосил бўлади. (7) ва (8) лар $f_0 \geq \Phi_0$ эканлигини билдиради.

Натижа. Агар $\Phi_0 = f_0$ тенглик бажарилса, $\Phi_0 = \max \Phi$ ва $f_0 = \min f_0$ бўлади, яъни $(x_1^0, x_2^0, \dots, x_n^0)$ ва $(y_1^0, y_2^0, \dots, y_m^0)$ лар оптимал ечимларни ифодалайди.

Ҳақиқатан, юқоридаги теоремага асосан, исталган ўринли $(x_1^0, x_2^0, \dots, x_n^0)$ ва $(y_1^0, y_2^0, \dots, y_m^0)$ ечимлар учун $\Phi_0 \leq f_0$ бўлгани сабабли f_0 сон Φ форма қийматларининг юқори чегараси, Φ_0 сон эса f форма қийматларининг қуйи чегараси бўлади. Демак, $\Phi_0 = f_0$ тенглик бажарилганда $\Phi_0 = \max \Phi$ ва $f_0 = \min f$ эканлиги тасдиқланади.

Мисол. Ушбу

$$\begin{cases} x_1 + 3x_2 + x_4 \geq 4, \\ 2x_1 + x_2 \geq 3 \\ x_2 + 4x_3 + x_4 \geq 3 \end{cases} \quad (9)$$

ва

$$f = 2x_1 + 4x_2 + x_3 + x_4$$

масала ҳамда унга икки ёқлама

$$\begin{cases} y_1 + 2y_2 \leq 2, \\ 3y_1 + y_2 + y_3 \leq 4, \\ 4y_3 \leq 1, \\ y_1 + y_3 \leq 1 \end{cases} \quad (10)$$

ва

$$\Phi = 4y_1 + 3y_2 + 3y_3$$

масала берилган бўлсин. (9) ва (10) системаларнинг ўрипли $(1, 0, 5, 3)$ ва $(1, 2, 0)$ ечимлари учун $f_0 = 2 \cdot 1 + 4 \cdot 0 + 1 \cdot 5 + 1 \cdot 3 = 10$, $f_0 = 10$, $\Phi_0 = 4 \cdot 1 + 3 \cdot 2 + 3 \cdot 0 = 10$, $\Phi_0 = 10$ бўлиб, $\min f = \max \Phi = 10$ дир.

Икки ёқламаликнинг асосий теоремасини қуйида исботсиз келтираман.

2-теорема. Дастлабки масала ечилинадиган бўлса, ун-

га икки ёқлама масала ҳам ечиладиган бўлиб, f форманинг минимуми билан φ форманинг максимуми учун $\min f = \max \varphi$ тенглик бажарилади. Агар дастлабки масалада f форма қуйидан чегараланмаган бўлса, икки ёқлама масаладаги чекланиш системаси манфиймас ечимларга эга бўлмайди.

Бу теореманинг исботи бир нечта адабиётда, жумладан, А. С. Солодовниковнинг «Введение в линейную алгебру и линейное программирование» китобида берилган.

87-§. СИМПЛЕКС УСУЛ

Чизиқли программалаш масаласини ечишнинг муҳим усули симплекс усулдир. Бу масалада чекланиш тенгламалари x_1, x_2, \dots, x_r номаълумларга нисбатан ечилган, яъни

$$\begin{aligned}x_1 &= b_1 - (a_{1r+1}x_{r+1} + a_{1r+2}x_{r+2} + \dots + a_{1n}x_n), \\x_2 &= b_2 - (a_{2r+1}x_{r+1} + a_{2r+2}x_{r+2} + \dots + a_{2n}x_n), \\&\dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots (1) \\x_r &= b_r - (a_{rr+1}x_{r+1} + a_{rr+2}x_{r+2} + \dots + a_{rn}x_n)\end{aligned}$$

кўринишда олинган бўлиб, $b_1 \geq 0, b_2 \geq 0, \dots, b_r \geq 0$ бўлсин.

f чизиқли формада ҳам x_1, x_2, \dots, x_r ларни (1) лар орқали ифодалаб, уни

$$f = \gamma_0 - \gamma_{r+1}x_{r+1} - \gamma_{r+2}x_{r+2} - \dots - \gamma_n x_n \quad (2)$$

кўринишга келтирамиз ва бу форманинг минимумини топиш масаласини қўямиз.

(1) даги x_1, x_2, \dots, x_r номаълумлар тўплами чизиқли программалаш масаласининг базиси дейилади ва $u \in M = \{x_1, x_2, \dots, x_r\}$ кўринишда белгиланади. x_1, x_2, \dots, x_r ларнинг ўзини базис номаълумлар, $x_{r+1}, x_{r+2}, \dots, x_n$ ларни эса озод номаълумлар деб атаймиз. $x_{r+1}, x_{r+2}, \dots, x_n$ номаълумларга $x_{r+1} = x_{r+2} = \dots = x_n = 0$ қийматни берсак, (1) дан $x_1 = b_1 \geq 0, x_2 = b_2 \geq 0, \dots, x_r = b_r \geq 0$ ларни ҳосил қиламиз. Шундай қилиб,

$$(b_1, b_2, \dots, b_r, 0, 0, \dots, 0) \quad (3)$$

ечим ҳосил бўлади. f нинг бу ечимдаги қиймати $f = \gamma_0$ га тенг.

Қуйидаги икки ҳол рўй бериши мумкин:

1. (2) да ҳамма $-\gamma_{r+1}, -\gamma_{r+2}, \dots, -\gamma_n$ сонлар ман-

фиймас, яъни $-\gamma_i \geq 0$. У вақтда f форма $x_{r+1} = x_{r+2} = \dots = x_n = 0$ шартда минимум $f = \gamma_0$ қийматга эришади, яъни M базиснинг (3) ечими оптимал бўлади, чунки бирор $-\gamma_j > 0$ ва $x_j > 0$ лар учун $-\gamma_j x_j > 0$ бўлиб, $f = \gamma_0 - \gamma_j x_j > \gamma_0$, $f > \gamma_0$ келиб чиқади.

II. (2) да $-\gamma_{r+1}, -\gamma_{r+2}, \dots, -\gamma_n$ сонлар орасида манфийлари бор бўлсин. Масалан, $-\gamma_i < 0$ дейлик. У вақтда $x_{r+1} = \dots = x_{j-1} = x_{j+1} = \dots = x_n = 0$ ва $x_j > 0$ деб олиб, x_j нинг қийматини орттира бориш ҳисобига $f = \gamma_0 - \gamma_j x_j$ нинг қийматини камайтириш мумкин. Лекин бу ишда эҳтиёткорлик керак, чунки бу ҳолда (1) лардан келиб чиқадиган

$$\begin{aligned} x_1 &= b_1 - a_{1j} x_j, \\ x_2 &= b_2 - a_{2j} x_j, \\ &\dots \dots \dots \\ x_r &= b_r - a_{rj} x_j \end{aligned} \quad (4)$$

тенгламалардаги x_1, x_2, \dots, x_r ларнинг ҳеч қайсиси манфий бўлиб қолмасин.

Бу ерда ҳам қуйидаги иккита ҳол рўй беради:

A. (4) да ҳамма $a_{1j}, a_{2j}, \dots, a_{rj}$ сонлар мусбатмас. У вақтда $x_j > 0$ учун $-a_{kj} x_j \geq 0$ ($k = \overline{1, r}$) бўлганидан $x_k = b_k - a_{kj} x_j \geq b_k \geq 0$ ($k = \overline{1, r}$) га асосан $x_1 \geq b_1 \geq 0, x_2 \geq b_2 \geq 0, \dots, x_r \geq b_r \geq 0$ бўлади. Демак, $f = \gamma_0 - \gamma_j x_j$ да $-\gamma_j > 0$ ва $x_j > 0$ бўлгани сабабли x_j ни чексиз орттира бориш билан $\min f = -\infty$ га келамиз. Бундан эса f форманинг минимумга эришмаслиги кўринади.

B. (4) да $a_{1j}, a_{2j}, \dots, a_{rj}$ сонлар орасида мусбатлари бор. Масалан, $a_{kj} > 0$. У ҳолда $x_k = b_k - a_{kj} x_j$ да x_j га $\frac{b_k}{a_{kj}}$ дан ортиқ қиймат бериш мумкин эмас, чунки акс ҳолда $x_k < 0$ бўлиб қолади. Бунда $\frac{b_k}{a_{kj}} \geq 0$ эканлиги равшан. Бундай касрлар орасида энг кичиги $\frac{b_i}{a_{ij}}$ бўлсин. Бунда $a_{ij} > 0$ сон ҳал қилувчи элемент дейилади.

Қисқалик учун $\frac{b_i}{a_{ij}} = \rho$ белгилаш киригайлик. (4) да x_j

ни ρ га чагина орттира оламиз, чунки акс ҳолда $x_i < 0$ бўлишини кўрдик.

Озод номаълумларга

$$\begin{aligned} x_{r+1} = x_{r+2} = \dots = x_{j-1} = 0, \quad x_j = \rho, \quad x_{j+1} = \\ = x_{j+2} = \dots = x_n = 0 \end{aligned} \quad (5)$$

қийматларни бериб, базис номаълумларни аниқлаймиз:

$$\begin{aligned} x_1 &= b_1 - a_{1j} \rho, \\ x_2 &= b_2 - a_{2j} \rho, \\ &\dots \dots \dots \\ x_i &= b_i - a_{ij} \rho, \\ &\dots \dots \dots \\ x_r &= b_r - a_{rj} \rho. \end{aligned} \quad (6)$$

Энди қуйидаги янги M' базисга ўтамиз:

$$x_1, x_2, \dots, x_{i-1}, x_j, x_{i+1}, \dots, x_r.$$

Бунга мос базис ечим (6) ва (5) лардан тузилади, (1) система ва (2) формани янги базисга мослаб ёзамиз. Бунинг учун (1) даги

$$x_i = b_i - (a_{ir+1} x_{r+1} + \dots + a_{ij} x_j + \dots + a_{in} x_n),$$

тенгламани x_j га нисбатан ечамиз, яъни

$$x_j = \frac{b_i}{a_{ij}} - \left(\frac{a_{ir+1}}{a_{ij}} x_{r+1} + \dots + \frac{1}{a_{ij}} x_i + \dots + \frac{a_{in}}{a_{ij}} x_n \right)$$

ва бу ифодани (1) га қўямиз. Ҳосил бўлган янги системани

$$\begin{cases} x_1 = b'_1 - (a'_{1r+1} x_{r+1} + \dots + a'_{1i} x_i + \dots + a'_{1n} x_n), \\ x_2 = b'_2 - (a'_{2r+1} x_{r+1} + \dots + a'_{2i} x_i + \dots + a'_{2n} x_n), \\ \dots \dots \dots \\ x_j = b'_j - (a'_{jr+1} x_{r+1} + \dots + a'_{ji} x_i + \dots + a'_{jn} x_n), \\ \dots \dots \dots \\ x_r = b'_r - (a'_{rr+1} x_{r+1} + \dots + a'_{ri} x_i + \dots + a'_{rn} x_n) \end{cases} \quad (7)$$

кўринишда ёзамиз. Бу базиснинг ифодаларини f га қўйиб, уни

$$f = \gamma'_0 - \gamma'_{r+1} x_{r+1} - \dots - \gamma'_i x_i - \dots - \gamma'_n x_n \quad (8)$$

кўринишга келтирамиз.

Бу билан жараённинг биринчи қадами тугайди. Ке-

йинги қадам яна шу биринчи қадамни, яъни (8) ва (7) ларга нисбатан I ёки II ҳолни, ундан кейин II A ёки II B ни такрорлашдан иборат бўлади ва ҳ. к.

Шундай қилиб, Симплекс усул қуйидаги жараённи ифодалайди:

1. Чекланиш — тенгламалар системасини (1) га, чиқиқли формани эса (2) кўринишга келтирамиз.

2. Агар (2) да ҳамма $-\gamma_{r+1}, -\gamma_{r+2}, \dots, -\gamma_n$ коэффициентлар манфиймас бўлса, M базиснинг $(b_1, b_2, \dots, b_r, 0, 0, \dots, 0)$ ечими оптимал бўлиб, бу ечимда f форма $f_i = \gamma_0$ минимумга эришади.

3. (2) да $-\gamma_{r+1}, -\gamma_{r+2}, \dots, -\gamma_n$ лар орасида манфийлари мавжуд, масалан, $-\gamma_i < 0$ десак, $x_{r+1} = \dots = x_{j-1} = 0$, $x_j > 0$, $x_{j+1} = \dots = x_n = 0$ қийматларда (1) система (4) кўринишга олади. Агар (4) да ҳамма $a_{1j}, a_{2j}, \dots, a_{rj}$ коэффициентлар мусбат бўлса, $\min f = -\infty$ келиб чиқади, яъни f функция минимумга эришмайди.

4. (4) даги $a_{1j}, a_{2j}, \dots, a_{rj}$ коэффициентларнинг мусбатлари мавжуд, яъни $a_{kj} > 0$ десак, $\frac{b_k}{a_{kj}}$ сонлар орасида энг кичиги $\frac{b_l}{a_{lj}}$ ни оламиз. (1) системанинг x_i га нисбатан ёзилган тенгласидан x_i ни аниқлаб, (1) системани янги $M' = \{x_1, \dots, x_{i-1}, x_j, x_{i+1}, \dots, x_r\}$ базисга нисбатан ёзиб, (7) ни ҳосил қиламиз. f формани эса (8) кўринишда ифодалаймиз. Янги озод номаълумлар (5) дан иборат бўлади. (8) ва (7) ларга асосланиб, юқорида баён этилган жараён такрорланади. †

$$\text{Мисоллар. 1. } \begin{cases} x_1 = 2 - (2x_3 - 3x_4), \\ x_2 = 1 - (x_3 + 2x_4) \end{cases} \quad (1)$$

система учун $f = 1 + 4x_3 + 2x_4$ форманинг минимуми топилсин.

Ечиш. x_1 ва x_2 — базис номаълумлар, x_3 ва x_4 эса озод номаълумлар. $x_3 = x_4 = 0$ да (1) дан $x_1 = 2$, $x_2 = 1$ келиб чиқади. Шундай қилиб, M базиснинг ўринли $(2, 1, 0, 0)$ ечимига эга бўламиз.

f форманинг бу ечимга мос қиймати $f = 1 + 4x_3 + 2x_4 = 1 + 4 \cdot 0 + 2 \cdot 0 = 1$, $f = 1$ бўлади.

Энди, f да $\gamma_3 = 4 > 0$, $\gamma_4 = 2 > 0$ бўлгани учун I ҳолга эгамиз. Масалан, $0 < x_3 < 1$ ва $x_4 = 0$ га мос ўринли ечимда $f = 1 + 4x_3 > 1$, $f > 1$ бўлади. Шу сабабли, f нинг

минимуми $f = 1$ бўлиб, унга мос $(2, 1, 0, 0)$ ечим оптималдир.

$$2. \begin{cases} x_1 = 1 - (-x_3 + x_4), \\ x_2 = 2 - (x_3 - 2x_4) \end{cases} \quad (1)$$

чекланиш тенгламалар берилган бўлиб, $f = 0 - x_3 - x_4$ формани минимумлаштирайлик. Бу ерда $\{x_1, x_2\}$ базис номаълумлар ва x_3, x_4 — озод номаълумлардир. $x_3 = x_4 = 0$ қийматларда (1) дан $x_1 = 1, x_2 = 2$ ни ҳосил қиламиз. Демак, $(1, 2, 0, 0)$ ўринли ечимга $f = 0 - 0 - 0 = 0, f = 0$ қиймат мос келади. $f = 0 - x_3 - x_4 = 0 - \gamma_3 x_3 - x_4$ формада, масалан, $x_3 > 0$ ва $x_4 = 0$ деб олсак, (1) дан $x_1 = 1 - (-1)x_3, x_2 = 2 - 1 \cdot x_3$ ҳосил бўлади. Бунда $a_{23} = 1$ га кўра II Б ҳолга келамиз. Демак, $\frac{b_r}{a_{23}} = \frac{2}{1} = 2, \frac{b_r}{a_{23}} = 2$ бўлиб, 1 сон ҳал қилувчи элементни ифодалайди.

(1) нинг иккинчи тенгламасини x_3 га нисбатан ечиб ва x_3 ни биринчи тенгламага қўйиб, қуйидаги янги системани ҳосил қиламиз:

$$\begin{cases} x_1 = 3 - (x_2 - x_4), \\ x_3 = 2 - (x_2 - 2x_4) \end{cases} \quad (2)$$

Бунда, $\{x_1, x_3\}$ — янги базис ва x_2, x_4 озод номаълумлар. f нинг бунга мос қуйидаги ифодасини топамиз:

$$f = 0 - x_3 - x_4 = 0 - 2 + x_2 - 2x_4 - x_4 = -2 + x_2 - 3x_4.$$

Энди, $x_2 = 0$ деб, x_4 га исталганча катта мусбат қийматни берсак, $\min f = -\infty$ бўлади, яъни f форма минимумга эришмайди.

$$3. \begin{cases} x_1 + 2x_2 + x_3 - x_4 + 2x_5 = -1, \\ \quad \quad \quad x_2 - 3x_3 \quad \quad \quad + x_5 = 2, \\ -x_1 + x_2 \quad \quad \quad + x_4 - 3x_5 = 1 \end{cases} \quad (1)$$

система ва $f = 2 + 4x_1 - x_2 + x_4$ форма берилган бўлиб, f ни минимумлаштириш талаб қилинади.

Ечиш. (1) нинг иккинчи тенгламасини x_2 га ва биринчисини x_4 га нисбатан ечамиз:

$$\begin{cases} x_2 = 2 + 3x_3 - x_5, \\ x_4 = 1 + x_1 + 2x_2 + x_3 + 2x_5. \end{cases}$$

Бундан

$$\begin{cases} x_2 = 2 + 3x_3 - x_5, \\ x_4 = 5 + x_1 + 7x_3 \end{cases} \quad (2)$$

системани ҳосил қиламиз. (2) дан x_2 ва x_4 ларнинг ифодаларини f га қўйиб, қуйидагини ҳосил қиламиз:

$$f = 5 + 5x_1 + 4x_3 + x_5. \quad (3)$$

Энди (2) ни қуйидаги шаклда ёзамиз:

$$\begin{cases} x_2 = 2 - (-3x_3 + x_5), \\ x_4 = 5 - (-x_1 - 7x_3). \end{cases} \quad (4)$$

$x_1 = x_3 = x_5 = 0$ қийматларда (4) дан $x_2 = 2$, $x_4 = 5$ ларни топамиз. Демак, (4) система ушбу $(0, 2, 0, 5, 0)$ ўринли ечимга эга бўлади. Бу ечимда f нинг қиймати 5 га тенг.

(3) да $\gamma_1 = 5 > 0$, $\gamma_3 + 4 > 0$, $\gamma_5 = 1 > 0$ дир. Шу сабабли $f = 5$ қиймат f нинг минимумини, $(0, 2, 0, 5, 0)$ эса оптимал ечимини ифодалайди.

4. Ушбу

$$\begin{cases} x_1 + 3x_2 \leq 9, \\ 2x_1 + 2x_2 \leq 8, \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0 \end{cases} \quad (1)$$

системанинг

$$f = x_1 + 2x_2$$

формага максимум қийматни таъминловчи оптимал ечими топилсин.

Ечиш. 86-§ да айтилган $\max f = -\min(-f) = \min \varphi$ дан фойдаланиб, (1) системанинг $\varphi = -f = -x_1 - 2x_2$ формулага минимум қийматни берувчи оптимал ечимини излаймиз.

(1) системада x_3 ва x_4 сунъий номаълумларни киритиб, ундаги тенгсизликлардан қуйидаги тенгламаларга ўтамиз:

$$\begin{cases} x_1 + 3x_2 + x_3 = 9, \\ 2x_1 + 2x_2 + x_4 = 8. \end{cases} \quad (2)$$

(2) да $x_3 \geq 0$ ва $x_4 \geq 0$ шарт бажарилиши лозим, чунки 9 ва 8 лардан катта бўлмаган $x_1 + 3x_2$ ва $2x_1 + 2x_2$ ифода-лар шу 9 ва 8 ларга тенг бўлиб қолиши учун уларга манфиймас x_3 ва x_4 ларни қўшиш талаб қилинади.

Энди масала (2) системанинг $\varphi = -x_1 - 2x_2$ га минимум қиймат берувчи оптимал ечимини топишдан иборат бўлади.

(2) системани x_3 ва x_4 ларга нисбатан ечамиз:

$$\begin{cases} x_3 = 9 - (x_1 + 3x_2), \\ x_4 = 8 - (2x_1 + 2x_2). \end{cases} \quad (3)$$

Бу ҳолда $M = \{x_3, x_4\}$ базисни ва x_1, x_2 лар эса озо-номаълумларни ташкил этади. $x_1 = x_2 = 0$ қийматларда (3) дан $x_3 = 9$ ва $x_4 = 8$ ларни ҳосил қиламиз. Демак, M базисда φ нинг қиймати 0 бўлади. φ нинг қийматини

камайтириш мумкинлигини кўрамиз. $\varphi = -x_1 - 2x_2$ га асосан, x_1 ва x_2 ларнинг қийматлари ортиши билан φ камаяди, яъни $\varphi = -x_1 - 2x_2$ га қараб шуни кўрамизки, $-x_1$ га кўра $-2x_2$ φ ни тезроқ камайтиради. Шу сабабли, $x_1 = 0$ ва $x_2 > 0$ деб олиб, x_2 га $x_2 = 3$ қийматни берамиз (чунки $x_2 > 4$ қийматда (3) дан $x_3 < 0$ бўлиб қолади, ammo биз (3) нинг ҳар вақт манфиймас ечимларинигина излашимиз керак). У ҳолда $x_1 = 0$ ва $x_2 = 3$ қийматларда (3) дан $x_3 = 0$, $x_4 > 0$ келиб чиқади.

Энди, янги $M' = \{x_2, x_4\}$ базисга ўтиш қулай бўлиб, (3) ни x_2, x_4 ларга нисбатан ечамиз:

$$\begin{cases} x_2 = 3 - \left(\frac{1}{3}x_1 + \frac{1}{3}x_3\right), \\ x_4 = 2 - \left(\frac{4}{3}x_1 - \frac{2}{3}x_3\right). \end{cases} \quad (4)$$

Бунда мос $\varphi = -6 - \frac{1}{3}x_1 + \frac{2}{3}x_3$ бўлади. Бу ифодада x_1 ортганда φ камаяди, лекин x_3 ортганда φ ҳам ортади. Шунинг учун $x_3 = 0$ деб оламиз ва $x_1 \leq \frac{3}{2}$ деймиз, чунки $x_1 > \frac{3}{2}$ шартда (4) нинг иккинчи тенгласидан $x_4 < 0$ га келамиз. Бундан $M'' = \{x_1, x_2\}$ базисга ўтиш лозимлиги маълум бўлиб, (4) да қуйидаги системани ҳосил қиламиз:

$$\begin{cases} x_1 = \frac{3}{2} - \left(-\frac{1}{2}x_3 + \frac{3}{4}x_4\right), \\ x_2 = \frac{5}{2} - \left(\frac{1}{6}x_3 - \frac{1}{4}x_4\right) \end{cases}$$

Бу ҳолда φ нинг кўриниши $\varphi = -\frac{13}{2} + \frac{1}{2}x_3 + \frac{1}{4}x_4$ дан иборат бўлади. Бу ерда $\frac{1}{2} > 0$ ва $\frac{1}{4} > 0$ бўлгани сабабли, x_3 ва x_4 ларга мусбат қийматларни бериш билан φ нинг қийматини камайтириш мумкин эмас. Демак, $x_3 = x_4 = 0$ ва $x_1 = \frac{3}{2}$, $x_2 = \frac{5}{2}$ қийматларда $\left(\frac{3}{2}, \frac{5}{2}, 0, 0\right)$ оптимал ечимга келамиз ва $\varphi = -\frac{13}{2}$ минимумга эришамиз. Шундай қилиб, $\max f = -\min \varphi = -\frac{13}{2}$ бўлади.

88-§. СИМПЛЕКС ЖАДВАЛЛАР

Бирор масаланинг ечимини симплекс усул ёрдамида топиш бир қанча босқичлардан иборат эканлиги бизга маълум. Шу босқичларнинг ҳаммасини симплекс жадваллар ёрдамида бажариш мумкин. Буни қуйидаги мисолларда кўриб ўтамиз:

$$1. \begin{cases} x_1 + x_4 - 2x_5 = 1, \\ x_2 - 2x_4 + x_5 = 2, \\ x_3 + 3x_4 + x_5 = 3 \end{cases} \quad (1)$$

системанинг манфиймас ечимлари орасида

$$f = x_4 - x_5 \quad (2)$$

формага минимум қиймат таъминловчи ечим топилсин.

Ечиш. (1) ва (2) ларни биргаликда олиб, қуйидаги системага эга бўламиз:

$$\begin{cases} x_1 + x_4 - 2x_5 = 1, \\ x_2 - 2x_4 + x_5 = 2, \\ x_3 + 3x_4 + x_5 = 3, \\ f - x_4 + x_5 = 0. \end{cases}$$

(2) системани x_1, x_2, x_3 ларга кўра осонгина ечиш мумкин. Шунинг учун бу номаълумларни (1) системанинг базис номаълумлари деб қабул қиламиз.

Базис номаълумларни жадвалнинг 1-устунига, озод ҳадларни 2-устунига, x_1 нинг коэффицентларини 3-устунига ва ҳоказо, x_5 нинг коэффицентларини охириги устунига ёзиб. қуйидаги жадвалга эга бўламиз:

1-жадвал

Базис номаълумлар	Озод ҳадлар	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5
x_1	1	1	0	0	1	-2
x_2	2	0	1	0	-2	(1)
x_3	3	0	0	1	3	1
f форма	0	0	0	0	-1	1

f формага минимум қийматни берувчи оптимал ечимни топиш учун $\{x_1, x_2, x_3\}$ базисдан бошқа базисга ўтиш лозимлигини биламиз. Бу иш жадваллар ёрдамида қуйидагича бажарилади:

а) f формага мос келувчи сатр элементлари орасида мусбати бўлса, шу элемент жойлашган устун элементларидан мусбатларини белгилаб оламиз. Бизнинг мисолимизда охириги, яъни f форманинг сатрида битта мусбат 1 элемент бор. Бу элемент жойлашган охириги устунда 1 дан ташқари яна иккита мусбат 1, 1 элементлар мавжуд. Улар 2 ва 3-сатрларда жойлашган;

б) ажратилган мусбат 1, 1 элементлар билан битта сатрда жойлашган озод ҳадларнинг шу 1, 1 ларга нисбатларини тузамиз. Бизда бу нисбатлар $\frac{2}{1} = 2$ ва $\frac{3}{1} = 3$ бўлади;

в) тузилган нисбатлардан энг кичигининг махражи ҳал қилувчи элемент бўлади. 1-жадвалда ҳал қилувчи элемент тўғаракча ичига олинган;

г) ҳал қилувчи a элемент 0 га тенг бўлмаса, уни 1 га тенг қилиб олиш мумкин. Бунинг учун шу элемент жойлашган сатрнинг барча элементларини a га бўлиш кифоя;

д) 1-жадвал сатрларининг элементларини шундай ўзгартирамизки, натижада ҳал қилувчи 1 элемент турган устундаги шу элементдан бошқалари 0 ларга айлансин. Бунинг учун 1-жадвалнинг иккинчи сатрини 2, -1 , -1 ларга кўпайтириб, мос равишда 1, 3, 4 сатрларга қўшамиз. Бунинг натижасида x_2 жойлашган устуннинг тўртинчи сатрида -1 ҳосил бўлгани учун x_2 ни базисдан чиқариб ташлаб, унинг ўрнига x_5 ни киритамиз. У ҳолда қуйидаги янги жадвал келиб чиқади:

2-жадвал

Баъзис номаълум	Озод ҳад	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5
x_1	5	1	2	0	-3	0
x_5	2	0	1	0	-2	1
x_3	1	0	-1	1	(5)	1
f форма	-2	0	-1	0	1	0

е) юқорида қилинган иш натижасида аввалги $\{x_1, x_2, x_3\}$ базисдаги x_2 ўрнига x_5 келади ва 2-жадвалда кўрсатилгандек, янги $\{x_1, x_5, x_3\}$ базис ҳосил бўлади.

2-жадвалнинг охириги сатрида фақатгина битта мусбат элемент мавжуд бўлиб, у x_4 жойлашган устундир. Шу устунда яна битта мусбат элемент 5 бор. Уни ҳал қилувчи элемент деб ҳисоблаб, экинчи базисга киритамиз. Бу ишнинг натижаси қуйидаги жадвалда кўрсатилгандир:

3-жадвал

Базис номаълумлар	Озод ҳадлар	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5
x_1	$\frac{28}{5}$	1	$\frac{7}{5}$	$\frac{3}{5}$	0	0
x_5	$\frac{12}{5}$	0	$\frac{3}{5}$	$\frac{2}{5}$	0	1
x_4	$\frac{1}{5}$	0	$-\frac{1}{5}$	$\frac{1}{5}$	1	0
f форма	$-\frac{11}{5}$	0	$-\frac{4}{5}$	$-\frac{1}{5}$	0	0

3-жадвалнинг охириги сатрида бирорта ҳам мусбат элемент қолмади. Демак, топилган $\left(\frac{28}{5}, 0, 0, \frac{1}{5}, \frac{12}{5}\right)$ ечим оптимал бўлиб, унга мос келувчи f форманинг минимума $-\frac{11}{5}$ га тенг, яъни $\min f = -\frac{11}{5}$.

$$2. \begin{cases} 5x_1 - 4x_2 + 13x_3 - 2x_4 + x_5 = 20, \\ x_1 - x_2 + 5x_3 - x_4 + x_5 = 8 \end{cases}$$

системанинг ечимлари орасидан $f = x_1 + 6x_2 - 7x_3 + x_4 + 5x_5$ формага минимум қиймат таъминловчи ечим топилсин.

Ечиш. Системанинг биринчи тенгламасидан иккинчисини айириб,

$$4x_1 - 3x_2 + 8x_3 - x_4 = 12$$

тенгламага эга бўламиз. Бундан

$$x_1 - \frac{3}{4}x_2 + 2x_3 - \frac{1}{4}x_4 = 3.$$

Энди, системанинг иккинчи тенгласини — 5 га кўпайтириб, биринчи тенглама билан иккинчи тенгламани қўшамиз:

$$\begin{aligned} x_2 - 12x_3 + 3x_4 - 4x_5 &= -20 \Rightarrow x_2 - \\ & - \frac{1}{4}x_2 + 3x_3 - \frac{3}{4}x_4 = 5. \end{aligned}$$

f формани ҳам x_2, x_3, x_4 лар орқали ифодалаб, қуйидаги системага келамиз:

$$\begin{cases} x_1 - \frac{3}{4}x_2 + 2x_3 - \frac{1}{4}x_4 = 3, \\ x_5 - \frac{1}{4}x_2 + 3x_3 - \frac{3}{4}x_4 = 5, \\ f - 8x_2 + 24x_3 - 5x_4 = 28. \end{cases}$$

Энди қуйидаги жадвалларни тузамиз:

4-жадвал

Базис номаълумлар	Озод ҳадлар	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5
x_1	3	1	$-\frac{3}{4}$	(2)	$-\frac{1}{4}$	0
x_5	5	0	$-\frac{1}{4}$	3	$-\frac{3}{4}$	1
f форма	28	0	-8	24	-5	0

Ҳал қилувчи элемент 2 дан иборат бўлгани учун x_1 ни x_3 билан алмаштириб $\{x_3, x_5\}$ базисга кўра қуйидаги жадвалга ўтамиз:

5-жадвал

Базис номаълумлар	Озод ҳадлар	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5
x_3	$\frac{3}{2}$	$\frac{1}{2}$	$-\frac{3}{8}$	1	$-\frac{1}{8}$	0
x_5	$\frac{1}{2}$	$-\frac{3}{2}$	($\frac{7}{8}$)	0	$-\frac{3}{8}$	1
f форма	-8	-12	1	0	-2	0

Ниҳоят, $\frac{7}{8}$ сонга кўра қуйидаги жадвални ҳосил қиламиз:

6-жадвал

Базис номаълумлар	Озод ҳадлар	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5
x_3	$\frac{12}{7}$	$-\frac{1}{7}$	0	1	$-\frac{2}{7}$	$\frac{3}{7}$
x_2	$\frac{4}{7}$	$\frac{12}{7}$	1	0	$-\frac{3}{7}$	$\frac{8}{7}$
f форма	$-\frac{60}{7}$	$-\frac{72}{7}$	0	0	$-\frac{11}{7}$	$-\frac{8}{7}$

6-жадвалнинг охири сатри бирорта ҳам нолдан катта сонга эга эмас. Демак, топилган $(0, \frac{4}{7}, \frac{12}{7}, 0, 0)$ ечим оптимал бўлади. Бу ечимга мос келувчи $f_{\min} = -\frac{60}{7}$ бўлади.

$$3. \begin{cases} x_1 - x_2 - x_3 = -1, \\ x_1 - 2x_2 + x_4 = 2 \end{cases}$$

системанинг шундай манфиймас ечими топилсинки, бу ечимда $f = -x_1 - x_2$ форма минимум қийматга эришсин.

Ечиш. Масала қуйидаги системанинг манфиймас ечимларини топишдан иборатдир:

$$\begin{cases} -x_1 + x_2 + x_3 = 1, \\ x_1 - 2x_2 + x_4 = 2, \\ f + x_1 + x_2 = 0. \end{cases}$$

Охири системага мос келувчи қуйидаги жадвални тузимиз:

Базис номаълумлар	Озод ҳадлар	x_1	x_2	x_3	x_4
x_3	1	-1	1	1	0
x_4	2	0	-2	0	1
f форма	0	1	1	0	0

Янги $\{x_1, x_3\}$ базисга кўра қуйидаги жадвал ҳосил бўлади:

Базис номаълумлар	Озод ҳадлар	x_1	x_2	x_3	x_4
x_4	3	0	-1	1	1
x_1	2	1	-2	0	1
f форма	-2	0	3	0	-1

f формага мос келувчи сатрда фақатгина битта $3 > 0$ сон мавжуд бўлиб, у жойлашган устуннинг бошқа сонлари нолдан кичикдир. Бундай ҳолда қўйилган масала оптимал ечимга эга бўлмайди, чунки охириги жадвалга мос системани тузсак, қуйидаги система келиб чиқади:

$$\begin{cases} -x_2 + x_3 + x_4 = 3, \\ x_1 - 2x_2 + x_4 = 2, \\ f + 3x_2 - x_4 = -2. \end{cases}$$

Бундан

$$\begin{cases} x_3 = 3 + x_2 - x_4, \\ x_1 = 2 + 2x_2 - x_4, \\ f = -2 - 3x_2 + x_4 \end{cases}$$

бўлиб, f нинг қийматини x_2 ни орттириш ҳисобига камайтириш мумкин. Лекин x_2 ўзгарувчининг ортиши x_4 нинг мусбатлигига таъсир этмайди. Демак, бу ҳолда $\min f = -\infty$ бўлади.

Машқлар

$$1. \begin{cases} 2x_1 + x_2 + 3x_3 - 6 \leq 0, \\ 2x_1 + 4x_2 + 3x_3 - 16 \leq 0, \\ 3x_1 + 4x_2 + 2x_3 - 12 \leq 0, \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, x_3 \geq 0 \end{cases}$$

системанинг шундай ечими топилсинки, у ечимда $f = 2x_1 + 3x_2 + \frac{3}{2}x_3$ форма минимум қийматга эришсин.

$$2. \begin{cases} x_1 - x_2 - x_3 = -2, \\ 3x_1 - x_2 + x_3 = 0, \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, x_3 \geq 0 \end{cases}$$

учун $f_{\min} = -x_1 - x_2 - x_3$ топилсин.

$$3. \begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 + 3x_4 = 3, \\ x_1 + x_2 - x_3 + x_4 = 1, \\ x_1 - x_2 + x_3 + x_4 = 1, \\ x_i \geq 0 \quad (i = 1, 2, 3, 4) \end{cases}$$

учун $f_{\min} = x_1 - x_2 - x_3 - x_4$ топилсин.

$$4. \begin{cases} x_1 - x_2 - x_3 = -1, \\ x_1 - 2x_2 + x_4 = 2, \\ x_i \geq 0 \quad (i = 1, 2, 3, 4) \end{cases}$$

системанинг шундай ечими топилсинки, у ечимда

$$f_{\min} = -x_1 - x_4 \text{ бўлсин.}$$

89- §. СИМПЛЕКС УСУЛНИНГ ТАТБИҚЛАРИ

Иқтисодий масалаларни ечишда чизиқли система-ларнинг манфиймас ечимларини топиш кераклигини кўрдик. Маълумки, ҳар бир чизиқли тенгламалар ва тенгсизликлар системасини матрицали тенглама ёки тенгсизлик шаклида ёзиш мумкин.

Системанинг манфиймас ечимларини топиш усул-ларидан бири

$$\bar{x}A = \bar{b} \quad (1)$$

тенгламанинг барча ечимларини топиб, улар орасида-ги манфиймасларини ажратиб олишдир. Лекин номаълумлар сони тенгламалар сонидан етарлича катта бўл-ганда, бу усул анча меҳнат ва вақт талаб қилади. Бу масалани ечишнинг эффектив усулларида бири уни минималлаштириш масаласига келтиришдан иборат. Агар (1) да \bar{b} векторнинг баъзи координаталари ман-фий бўлса, уни мусбат ҳолга келтириш мумкин. Бунинг учун системадаги тегишли тенгламаларнинг иккала то-монини -1 га кўпайтириш kifоя. Масала қуйидаги-ча қўйилади:

$$\bar{x} \cdot A + \bar{y} = \bar{b} \quad (2)$$

системанинг ечимлари орасида шундай манфиймас \bar{x} ва \bar{y} ечимлар топилсинки, бу ечимларда

$$f = (\bar{y}, \bar{v}) \quad (3)$$

форма минимум қийматга эришсин, бу ерда \bar{v} вектор бирлик вектордир.

Масаланинг шартига асосан \bar{y} манфиймас бўлиб, f форма минимум қийматга эга бўлиши лозим. v вектор мусбат бўлганидан f форманинг манфиймас қиймати y векторга боғлиқ. Демак, $y = 0$ бўлгандагина форма f минимум қийматга эришади. Бундай ҳолда $x \geq 0$ қўйилган масаланинг ечими бўлади, яъни бу вектор (1) системанинг манфиймас ечимини беради.

Мисол.

$$\begin{cases} x_1 - x_3 + 4x_4 = 3, \\ 2x_1 - x_2 = 3, \\ 3x_1 - 2x_2 - x_4 = 1 \end{cases}$$

учун $\bar{x} = (x_1, x_2, x_3, x_4)$ векторни топайлик.

Ечиш. Янги $y = (y_1, y_2, y_3)$ вектор ёрдамида бу масалага мос чизикли программалаш масаласини қуйидагича қўямиз:

$$\begin{cases} x_1 - x_3 + 4x_4 + y_1 = 3, \\ 2x_1 - x_2 + y_2 = 3, \\ 3x_1 - 2x_2 - x_4 + y_3 = 1 \end{cases}$$

система учун манфиймас \bar{x} вектор ва $f = y_1 + y_2 + y_3$ формага минимум қийматни берувчи $y = (y_1, y_2, y_3)$ вектор топилсин.

Бошланғич жадвалда базис номаълумлар учун y_1, y_2, y_3 ларни олиб, қуйидагиларга эга бўламиз:

$$\begin{aligned} y_1 + x_1 - x_3 + 4x_4 &= 3, \\ y_2 + 2x_1 - x_2 &= 3, \\ y_3 + 3x_1 - 2x_2 - x_4 &= 1, \\ f + 6x_1 - 3x_2 - x_3 + 3x_4 &= 7 \end{aligned}$$

Бу системага мос симплекс жадвал қуйидаги шаклни олади:

Базис номаълумлар	Озод ҳадлар	x_1	x_2	x_3	x_4	y_1	y_2	y_3
y_1	3	1	0	-1	4	1	0	0
y_2	3	2	-1	0	0	0	1	0
y_3	1	(3)	-2	0	-1	0	0	1
f форма	7	6	-3	-1	-3	0	0	0

Симплекс жадвалларнинг бирдан иккинчисига кетма-кет ўтиб, қуйидаги жадвалларни тузамиз:

Базис номаълумлар	Озод ҳадлар	x_1	x_2	x_3	x_4	y_1	y_2	y_3
y_1	$\frac{8}{3}$	0	$\left(-\frac{2}{3}\right)$	1	$\frac{13}{3}$	1	0	0
y_2	$\frac{7}{3}$	0	$\frac{1}{3}$	0	$\frac{2}{3}$	0	1	0
x_1	$\frac{1}{3}$	1	$-\frac{2}{3}$	0	$-\frac{1}{3}$	0	0	1
f форма	5	0	1	-1	5	0	0	0

Базис номаълумлар	Озод ҳадлар	x_1	x_2	x_3	x_4	y_1	y_2	y_3
x_2	7	0	1	0	2	0	3	-2
x_3	2	0	0	1	-3	-1	2	-1
x_1	5	1	0	0	$-\frac{1}{2}$	0	2	$-\frac{3}{2}$
f форма	0	0	0	0	0	-1	-1	-1

Охири жадвалнинг охири сатрида мусбат сон мавжуд эмас. Демак, топилган $(5, 7, 3, 0)$ ечим берилган системанинг манфиймас ечими бўлади. Бу ечимда $f = y_1 + y_2 + y_3$ форманинг минимум қиймати нолга тенг.

АДАБИЕТ

1. Куликов Л. Я. Алгебра и теория чисел. М., 1979.
2. Кострикин А. И. Введение в алгебру. М., 1977.
3. Курош А. Г. Курс высшей алгебры. М., 1971.
4. Проскуряков И. В. Сборник задач по линейной алгебре. М., 1967.
5. Фадеев Д. К., Соминский И. С. Сборник задач по высшей алгебре. М., 1977.
6. Калужнин Л. А. Введение в общую алгебру. М., 1973.
7. Варпаховский Ф. Л., Солодовников А. С., Стелецкий И. В. Алгебра, МГЗПИ, М., 1978.
8. Искандаров Р., Назаров Р. Алгебра ва сонлар назарияси, 1-қисм. Т., 1977.
9. Столл Р. Р. Множества, логика, аксиоматические теории. М., 1968.
10. Ёқубов Т. Ё. Математик логика элементлари. Т., 1983.

М У Н Д А Р И Ж А

Сўз боши **3**

I б о б. Тўпламлар назарияси ва математик мантиқ элементлари

1-§. Тўпламлар ва қисм тўпламлар	6
2-§. Тўпламлар устида амаллар	9
3-§. Эйлер-Венн диаграммалари	12
4-§. Тўпламлар устида амалларнинг хоссалари	15
5-§. Тўпламларнинг декарт кўпайтмаси	18
6-§. Бинар муносабатлар	20
7-§. Бинар муносабатларнинг турлари	23
8-§. Тўпламни эквивалент синфларига ажратиш	24
9-§. Акслантиришлар	28
10-§. Тартиб муносабати	33
11-§. Мулоҳазалар ва улар устида амаллар	35
12-§. Мулоҳазалар алгебрасининг формулалари	39
13-§. Предикатлар	43
14-§. Кванторлар	45
15-§. Предикатли формулалар	46
16-§. Мулоҳазаларни мантиқий белгилар ёрдамида ёзиш	49
17-§. Ўзаро тескари теоремалар	50
18-§. Зарурий ва етарли шартлар	53
19-§. Теоремаларни исботлаш усуллари	54

II б о б. Алгебраик системалар

20-§. Алгебраик амал ва алгебралар	58
21-§. Бинар алгебраик амалларнинг хоссалари	60
22-§. Қисм алгебралар. Алгебраларнинг гомоморфлиги ва изоморфлиги	63
23-§. Натурал сонлар системаси	66
24-§. Группалар	73
25-§. Группанинг содда хоссалари	76
26-§. Ҳалқа ва унинг содда хоссалари	79
27-§. Қисм ҳалқа ва ҳалқа характеристикаси	82
28-§. Гомоморф ва изоморф ҳалқалар	85
29-§. Майдон ва унинг содда хоссалари	87
30-§. Қисм майдон	90
31-§. Тартибланган майдонлар	93
32-§. Ҳақиқий сонлар системаси	95
33-§. Комплекс сонлар майдони	98
34-§. Комплекс соннинг тригонометрик шакли ва геометрик тасвири	100
35-§. Комплекс сонлар устида амаллар	101
36-§. Комплекс сондан илдиз чиқариш	108
37-§. Икки ҳадли тенгламалар	112

III б о б. Вектор фазолар

38-§.	Вектор фазо ҳақида тушунча	116
39-§.	Қисм фазолар	119
40-§.	Векторлар системасининг чизиқли боғланиши	121
41-§.	Вектор фазонинг базиси ва ўлчови	124
42-§.	Векторлар системасининг эквивалентлиги	127
43-§.	Изоморф чизиқли фазолар	130
44-§.	Векторлар системасининг чизиқли қобиғи	133
45-§.	Қисм фазоларнинг йиғиндиси ва тўғри йиғиндиси	135
46-§.	Чизиқли кўпхилликлар	137
47-§.	Скаляр кўпайтмага эга бўлган фазолар	139
48-§.	Ортогонал векторлар системаси	141
49-§.	Ортогоналлаш жараёни	142
50-§.	Қисм фазонинг ортогонал тўлдирувчиси	143

IV б о б. Чизиқли тенгламалар системалари ва матрицалар

51-§.	Чизиқли тенгламалар системалари	145
52-§.	Чизиқли тенгламалар системаларининг натижалари	147
53-§.	Бир жинсли чизиқли тенгламалар системасининг нолмас ечимлари	151
54-§.	Матрица тушунчаси	153
55-§.	Поғонали матрицалар	159
56-§.	Чизиқли тенгламалар системасининг ҳамжойлилик аломати	162
57-§.	Номаълумларни кетма-кет йўқотиш усули билан чизиқли тенгламалар системасини ечиш	164
58-§.	Бир жинсли бўлмаган чизиқли тенгламалар системаси билан бир жинсли чизиқли тенгламалар системаси ечимлари орасидаги муносабатлар	170
59-§.	Бир жинсли чизиқли тенгламалар системасининг фундаментал ечимлари системаси	172

V б о б. Детерминантлар

60-§.	Матрицалар устида амаллар	178
61-§.	Тескари матрица	183
62-§.	Матрицали тенгламалар	193
63-§.	Ўрнига қўйишлар группаси	195
64-§.	Жуфт ва тоқ ўрнига қўйишлар	198
65-§.	Квадрат матрица детерминанти	203
66-§.	Детерминантларнинг асосий хоссалари	207
67-§.	Минор ва алгебраик тўлдирувчилар	211
68-§.	Детерминантни сатр ёки устун элементлари бўйича ёйиш	217
69-§.	Матрица минорлари	221
70-§.	Крамер формуласи	229

VI б о б. Чизиқли акслантиришлар ва Евклид фазолари

71-§.	Вектор фазоларнинг чизиқли акслантириши	235
72-§.	Чизиқли акслантиришлар матричаси	236
73-§.	Чизиқли операторлар устида амаллар	239
74-§.	Векторнинг турли базислардаги координаталари орасидаги боғланиш	243

75- §.	Чизиқли операторнинг турли базислардаги матрицалари орасидаги боғланиш	247
76- §.	Узаро тескари чизиқли операторлар	249
77- §.	Чизиқли алгебра	253
78- §.	Евклид фазолари	257
79- §.	Евклид фазоларининг ортонормалланган базиси	261
80- §.	Инвариант қисм фазолар. Чизиқли операторнинг хос қийматлари ва хос векторлари. Характеристик қўп-ҳадлар	263
81- §.	Содда спектрли операторлар	266
VII б о б. Чизиқли тенгсизликлар системалари		
82- §.	Ҳамжойли ва ҳамжойли бўлмаган чизиқли тенгсизликлар системалари	275
83- §.	Тенгсизликлар системасининг манфиймас ечимлари	286
84- §.	Чизиқли тенгламалар системасининг манфиймас ечимлари	288
85- §.	Чизиқли программалаш	289
86- §.	Узаро икки ёқлама масалалар	294
87- §.	Симплекс усул	298
88- §.	Симплекс жадваллар	305
89- §.	Симплекс усулнинг татбиқлари	311
Адабиёт		314

Н 18

Назаров Р. Н. ва бошқ.

Алгебра ва сонлар назарияси: Пед. ин-т ва ун-т физ.-мат. фак. талабалари учун ўқув қўланма / Р. Н. Назаров, Б. Т. Тошпўлатов, А. Д. Дўсумбетов, 2 қисмли. Қ. 1.— Т.: Ўқитувчи, 1993.—320 б.

1. 1,2 Автордош.

Назаров Р. Н. и др. Алгебра и теория чисел. В 2 частях. Ч. 1.

22.14я73

НАЗАРОВ РАСУЛ
ТОШПУЛАТОВ БАҲОДИР ТОШПУЛАТОВИЧ
ДУСУМБЕТОВ АБДУЛЛА

АЛГЕБРА ВА СОНЛАР НАЗАРИЯСИ

I қисм

Педагогика институтлари
математика факультетлари
талабалари учун ўқув қўлланма

Тошкент «Ўқитувчи» 1993

Таҳририят мудури *У. Хусанов*
Муҳаррир *С. Бекбоева*
Бадий муҳаррир *Н. В. Сучкова*
Тех. муҳаррир *Д. Габдулламова*
Мусаввир *А. Иброҳимов*

ИБ №6078

Тершига беришди 18.12.92. Босилма руҳсат эгилди 07.10.93. Формати 84x108¹/₃₂.
Тип. қоғози. Кетли 10 шполенз. Литературная гарнигураси. Юқори босма усули-
да босилди. Шаргли б. л. 16,8. Шаргли кр.-огг. 15,96. Назир. л. 14,53. Нусха
6500. Буюрма 2572.

«Ўқитувчи» нашриёти. Тошкент—129, Навоий кўчаси, 30. Шартнома 9—155—92.

Ўзбекистон Республикаси Давлат матбуот қўмитасининг Ташнолиграфкомбина-
ти. Тошкент, Навоий кўчаси, 30. 1993.

АЗИЗ ТАЛАБАЛАР ВА МУҲТАРАМ МУАЛЛИМЛАРИ

«Ўқитувчи» нашриёти Сизлар учун 1993—94 йилларда физика ва математика фанларидан ушбу китобларни чоп этади:

1. Р. Бекжонов. Атом ядроси ва зарралар физикаси, 25,0 б.т.

2. Турсунов С., Камолов Ж. Умумий физика курси. Электр ва магнетизм. 16,0 б.т.

3. Улмасова М. Х., Тошхонова Ж. Х. Физикадан практикум (механика ва молекуляр физика), 13,0 б. т.

4. Ҳошимов Ё. ва бошқ. Квант механикаси асослари, 20,0 б. т.

5. Назаров Р. ва бошқ. Алгебра ва сонлар назарияси, II қисм, 15,0 б. т.

6. Иброҳимов Р. ва бошқ. Математикадан масалар тўплами. 8,0 б. т.

7. Азларов Т., Мансуров Х. Математик анализ, I қисм, 20,0 б. т.

8. Назаров Х. ва бошқ. Геометриядан масалалар тўплами, 2- қисм, 10,0 б. т.