

519
S 17

59(67)

Sadaddinova S.S., Abduraxmanova Yu.M., Raximova F.S.

DISKRET MATEMATIKA

O'quv qo'llanma

Toshkent axborot
texnologiyalari universiteti
Axborot-Resurs markazi

Toshkent - 2014

Toshkent Axborot Texnologiyalari Universitet
373843
Axborot Resurs Markazi

Mualliflar:

Sadaddinova Samobar Sabirovna - TATU , “Algoritmlash va matematik modellashtirish” kafedrasi katta o’qituvchisi, f.-m-f.n.;

Abduraxmanova Yulduz Muxtonodjayevna - TATU, “Algoritmlash va matematik modellashti rish” kafedrasi mudiri, t.f.n.;

Raximova Feruza Saidovna - TATU, “Algoritmlash va matematik modellashtirish” kafedrasi assistenti.

Taqrizeilar:

Igamberdiyev X.Z. – TDTU, “Boshqaruvda axborot texnologiyalari” kafedrasi professora, t.f.d.;

Norxo’jayev O.O. - TATU , “Oliymat matematika” kafedrasi dotsenti, f.-m-f.n.;

Ushbu qo’llarma texnika oliy o’quv yurtlarining barcha yo’nalishlari bakalavr lari uchun mo’ljallangan.

Soʻz boshi

Diskret matematika fani nimani oʼrganadi?

Diskret tushunchasi “uzluksi zlik” tushunchasiga teskari tushuncha hisoblanib, toʼplamlar nazariyasi, diskret avtomatlar nazariyasi, matematik mantiq, graflar va zanjirlar nazariyasi, kombinatorika, halqa va maydonlar nazariyasi, algebraik sistemalar va algoritmlar nazariyasi kabi bir qancha boʼlimlardan iborat boʼladi.

Diskret matematikaning elementar kirish qismini oʼrganmay turib, informatika va dasturlashdan muvaffaqiyatga erishib boʼlmaydi. Bundan koʼrinadiki, diskret matematika fani “Informatica va hisoblash texnikasi”, “Raqamli qurilmalar va ularning matematik asoslari”, “Elektrotexnika” kabi fanlar bilan chambar - chas boʼg’liqdir. Ushbu kitobda mazkur fanning fundamental tushunchalari – toʼplamlar, munosabatlar, kombinatorika, mantiq hamda graflar qiziqarli misollar tarzida tushunarlї bayon qilingan. Nazariy bilimlar oliy matematikaning boʼlimlaridan xabari boʼlмаган kishilar uchun ham tushunarlї tilda yozilgan.

I BOB
TO'PLAMLAR NAZARIYASI
KIRISH

To'plamlar nazariyasi – bu matematika minorasining eng kerakli g'ishtlaridan biri bo'lib, matematika singari informatikada ham ma'lumotlarni eng qulay tilda ifodalash imkoniyatini beradi. Ushbu bo'limda to'plam, to'plamning berilishi, izzullari, to'plamlar ustida amallar, to'plamlarni Eyler-Venn diagrammasi orqali tasvirlash, to'plamlarni akslantirish, munosabatlар va ularning kompozitsiyasi, akslantirishlar va ularning turлai, akslantirishlar superpozitsiyasi, to'plamlar nazarasiyasing aksiomatik tuzilishi haqidagi so'z boradi.

Binson ongi olamni alohida "ob'yekt" lardan iborat deb tasavvur qiladi, faylasuflar esa antik davrdan buyon olamni ajralmas bir butunlikdir deb hisoblash higan.

To'plamlar nazariyasiga chek faylasufi va matematik-mantiqchisi Bernardo Bolzano (1781-1848 yy) va nemis matematiklari Rixard Dedekind (1831-1916 yy) haanda Georg Kantor (1845-1918 yy) lar asos solishdi. Asosan G.Kantorning fizmatlari katta bo'ldi, shuning uchun ham ko'pgina tushunchalar uning normai bilan bog'liq.

Keyinchalik to'plamlar nazariyasi rivojiga ingliz matematigi, mantiqchi va faylasuf Alfred Nort Uaytxed (1861-1947 yy), golland matematigi, hissiy matematikka asoschisi Leytzen Egbert yan Brauer (1881-1966 yy), nemis matematigi, fizik va faylasuf German Veyl (1885-1955 yy), amerikalik matematik, mantiqchi va faylasuf Xaskell Bruks Karri (1900-1998 yy), ingliz matematigi Bertran Rassel (1872-1970 yy) va boshqalar hissa qo'shdilar.

J. Adam ar (1865-1963 yy) va A. Gurvitlar 1897 yilda I Xalqaro matematiklar kongressida nutq so'zlab, turli matematik jumboqlarni yechishda to'plamlar nazarasiyasing tadbiqlariga doir bir qancha misollarni keltirishdiki, natijada to'plamlar nazariyasi matematikaning alohida bo'limi sifatida rasman tan olindi.

Hozirda o'zbek matematiklari ham to'plamlar algebrisini yo'nalishi bo'yicha katta izlanishlar olib borishmoqda. O'zFA akademiklari Sh. A. Ayupov, Sh. A. Alimov va ularning ko'plab shogirdlari mazkur fanga o'z hissalarini qo'shishmoqda.

To'plam tushunchasiga birinchi bo'lib 1896 yilda G. Kantor ta'rif bergan:

Ta'rif: To'plam bu birligida deb idrok etiladigan juda ko'plikdir.

To'plamlar nazariyasiga kanti rcha yondoshishni aksiomatik asosda qurilgan nazariyadan farq qilish uchun "nafis to'plamlar nazariyasini" deb atala boshlandi. Atoqli matematik va uslubchi N. N. Luzin (1883-1950 yy) o'zining to'plamlar nazariyasiga bag'ishlangan ma'nuzalarida to'plamni "To'plam – bu turlicha ob'yektlarni solish mumkin bo'lgan qop" deb ta'riflar edi.

Demak, to'plamlar nazariyasini chekli va cheksiz to'plamlarning umumiy xossalarni o'r ganuvchi matematikarning bo'lmidir.

1.1. TO'PLAM. TO'PLAM ELEMENTLARI

1.1.1. To'plamlarning berilishi.

Ta'rif 1. To'plam deb, biror bir umumiy xususiyatga ega bo'lgan ob'yektlar majmuasiga aytildi.

To'plamni tashkil qiluvchi ob'yektlar uning elementlari deyiladi.

To'plam elementlari katta qavs ichiga olib yoziлади: { }. To'plamning bunday belgilanishi 1961 yilda Xalqaro matematiklar kongressida qabul qilingan.

Misol 1. {Toshkent, Samarqand, Urganch} – shaharlar to'plami;

{stol, stul, parta, divan} – jizozlar to'plami;

{5, 6, 7, 8, 9} – sonlar to'plami.

Eslab qolинг: To'plami haqida faqat uning elementlari biror xususiyati bilan farqlanadigan bo'lsagina gapirish mumkin. Masalan, stakandagi suv tomchilarini to'plami deyish mumkin emas.

Matematikada “to'plam” terminining quyidagi sinonimlari ishlataladi: tizim, sifat, oila, majmua.

To'plamlarni belgilash uchun lotin alifbosining bosh harflari:

A, B, C, ..., P, Q, S, ..., X, Y, Z

yoki indekslar bilan berilgan bosh harflar qo'llaniladi:

A₁, A₂, ..., P₁, P₂, ..., X₁, X₂, ... ,

to'plamning elementlari esa lotin alifbosining kichik harflari

a, b, c, ... p, q, s, ... x, y, z,

yoki indekslar bilan berilgan kichik harflar

a₁, a₂, ... p₁, p₂, ... x₁, x₂, ...

bilan belgilanadi.

To'plam elementining to'plamga tegishlilikini bildiruvchi e belgisi - bu grekcha “εστι” so'zining bosh harfi “ε” dan olingan bo'lib, u rus tilida “estri”.

ya'ni "bor", "bo'lmoq" ma'nolarini beradi. Shunday qilib, x element X to'plamga tegishli bo'lsa, $x \in X$ kabi, tegishli bo'lmasa, $x \notin X$ yoki $\overline{x \in A}$ kabi belgilanadi va ular mos ravishda "x element X to'plamga tegishli", "x element X to'plamga tegishli emas" deb o'qiladi.

Misol 2. A to'plam sifatida (-1;9) oraliqni oladigan bo'sak, bu to'plam $A = \{0; 1; 2; 3; 4; 5; 6; 7; 8\}$ ko'rinishi da yoziladi. Burndan

$$0 \in (-1; 9), \quad \text{ya'ni } 0 \in A$$

$$2 \in (-1; 9), \quad \text{ya'ni } 2 \in A$$

$$10 \notin (-1; 9), \quad \text{ya'ni } 10 \notin A.$$

Misol 3. 1) juft sonlar to'plami $A = \{x : x = 2n, n \in N\}$,

2) toq sonlar to'plami $B = \{x : x = 2n - 1, n \in N\}$,

3) Barcha raqamlar to'plami $D = \{x : 0 \leq x \leq 9\}$.

To'plamda bir xil ma'nani anglatuvchi element faqat bir marta yoziladi.

Ta'rif 2. Biror ta ham elementi bo'lma gan to'plam bo'sh to'plam deyiladi va \emptyset kabi belgilanadi. Bitta elementi bo'lgan to'plam singleton deyiladi (inglizcha "single" - "yakka" degan ma'noni beradi).

To'plamlar 3 xil usulda beriladi:

1) To'plamga tegishli elementlarning barchasini keltirish orqali beriladi, bunda elementlar katta qavs ichiga olinib, vergul bilan ajratiladi, ya'ni agar x_1, x_2, \dots, x_n lar A to'plamning elementlari bo'lsa, u holda $A = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ kabi yoziladi;

2) To'plam elementlarini qanoatlantiradigan xossalarni keltirish bilan berish mumkin - bu xarakteristik predikat deyiladi: $A = \{x : P(x)\}$;

3) To'plam elementlari formula ko'rinishida berilishi mumkin.

Misol 4. Toq natural sonlar to'plamini 3 xil usulda yozing.

Yechilishi: 1) barcha elementlarini keltirish: $A = \{1, 3, 5, 7, \dots\}$,

2) xarakteristik predikat:

$$A = \{\exists x : x \text{ - toq natural son}\}.$$

3) formula shaklida: $A = \{2n - 1 : n \in N\}$.

Misol 5.

1) barcha elementlarini keltirish: $P = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$;

2) xarakteristik predikat:

$P = \{n | n := 0; \text{for } i \text{ from 1 to 9 do } n := n + 1; \text{yield } n \text{ end for}\};$

3) formula shaklida: $P = \{n : n \in N, n < 10\}$.

To'plamni elementlarining xossalari bilan berilganda, to'plamni unga tegishli elementlarining barchasini keltirish orqali berishga qaraganda ko'proq ma'lumot keltiriladi. Masalan, $B = \{x : x^2 - x - 2 = 0\}$. B to'plam elementlari berilgan tenglamaning yechimlaridan iborat to'plam deb o'qiladi, bu to'plam $A = \{-1; 2\}$ ko'rinishda berilganiga qaraganda mukammalroqdir.

Misol 6. Quyidagi to'plamni soddaroq usulda yozing:

$$A = \{x : x - \text{butun son} \text{ va } x^2 + 5x - 6 = 0\}$$

Yechilishi: Agar $x^2 + 5x - 6 = 0$ bo'lsa, u holda tenglamani yechib, ildizlari topiladi. Natijada $A = \{-6; 1\}$ ko'rinishga kelamiz.

Ta'rif 3. Agar to'plam elementlari soni chekli bo'lsa, u holda to'plam chekli to'plam deyiladi, aks holda esa cheksiz to'plam bo'jadi.

Misol 7. a) Barcha uch xonali sonlarni to'plami chekli:

$$\{100, 101, 102, \dots, 998, 999\};$$

b) Tullab sonlar to'plami cheksiz bo'jadi.

Cheksiz to'plamlar asosan xarakteristik predikat orqali beriladi, masalan, $N = \{n | n := 0; \text{while true do } n := n + 1 \text{ yield } n \text{ end while}\}$.

Cheksiz to'plamlar ikkigabi o'shiladi:

1) sanoqli to'plamlar;

2) sanoqsiz to'plamlar.

Ba'zi to'plamlar birmuncha ko'p ishlatalganligi bois o'zining nomi va belgilanishiiga ega:

natural sonlar to'plami $N = \{1, 2, 3, \dots, n, \dots\}$,

butun sonlar to'plami $Z = \{0, \pm 1, \pm 2, \pm 3, \dots\}$ va

ratsional sonlar to'plamini $Q = \left\{ \frac{m}{n} \mid m, n \in Z, n \neq 0 \right\}$,

irrational sonlar to'plamini $I = \{\sqrt[m]{p}, \quad p, q, m \in Z, \}$,

haqiqiy sonlar to'plamini $R = Q \cup I$ va

kompleks sonlar to'plamini C harflari bilan belgilashga kelishib olingan.

Ta'rif 4. Agar cheksiz to'plam elementlarini natural sonlar qatori bilan raqamlab chiqish mumkin bo'lsa, u holda bu to'plam sanoqli to'plam deyiladi, aks holda sanoqsiz to'plam bo'ladi.

Bo'sh to'plam chekli va sanoqli to'plam hisoblanadi va $\emptyset \neq \{0\}$.

Misol 8. a) butun sonlar to'plamini sanoqli,

b) irrational sonlar to'plamini sanoqsiz deb qarash mumkin.

d) juft sonlar to'plami ham sanoqli to'plamga misol bo'la oladi.

Ta'rif 5. Chekli va sanoqli to'plam larga diskret to'plamlar deyiladi.

m dan n gacha bo'lgan butun sonlar to'plami – diskret to'plam bo'lib, uni

$\{k \in Z \mid m \leq k \text{ va } k \leq n\} = \{k \in Z \mid \text{for } k \text{ from } m \text{ to } n \text{ do yield } k \text{ end for}\}$

ko'rinishida yozish mumkin.

Shunday to'plamlar borki, ularning barcha elementlari boshqa biror kattaroq to'plamga tegishli bo'ladi. Masalan, $K = \{0, 2, 4, \dots, 2n, \dots\}$ ning barcha elementlari $Z = \{0, \pm 1, \pm 2, \pm 3, \dots\}$ ning ichida yotibди.

Ta'rif 6. Agar A to'plamning har bir elementi B to'plamning ham elementi bo'lsa, u holda A to'plam B to'plamning qism to'plami yoki to'plam ostisi deyiladi va $A \subset B$, ba'zan xos qism to'plam deb ham yuritiladi.

\emptyset to'plam va to'plamning o'zi xosmas qism to'plam deyiladi.

\emptyset to'plam ixtiyoriy to'plamning xosmas qism to'plami bo'ladi.

$N \subseteq Z$, $N \subseteq R$, $Z \subseteq R$, bunga N , Z , R – mos ravishda natural, butun, haqiqiy sonlar to'plami.

Misol 9. A – barcha daraxtlar to'plami,

B – mevali daraxtlar to'plami bo'lsa, $B \subset A$ bo'ladi.

Teorema. Sanoqli to'plamning har qanday qism to'plami chekli yoki sanoqli bo'ladi.

Ishboti: A – sanoqli to'plam va $B \subseteq A$ bo'lsin. Agar $B = \emptyset$ bo'lsa, u holda ta'rifga ko'ra u sanoqli bo'ladi. $B \neq \emptyset$ bo'lsin. Sanoqli to'plam ta'risi ga ko'ra A to'plamning barcha elementlari raqamlangan, lekin to'plamning o'zi a_1, a_2, \dots, a_n – cheksiz ketma-ketlik shaklida tasvirlanishi mumkin. Agar $B \subseteq A$ bo'lsa, u holda a_{n_1} – element B to'plamning birinchi elementi, a_{n_2} – ikkinchi elementi va hakozo deyish mumkin. Bunda 2 hol bo'ladi: bir qancha qadamdan keyin B to'plamning barcha elementlarini ajratib olish mumkin yoki B to'plamning elementlari $a_{n_1}, a_{n_2}, a_{n_3}, \dots$ cheksiz ketma-ketlikdan iborat bo'ladi.

Birinchchi holda B to'plam chekli, ikkinchi holda esa sanoqli bo'ladi.

Teorema isbotlandi.

Nazorat uchun savollar:

1. To'plamlar nazariyasining asoschilar deb kimlarni bilasiz?
2. To'plam tushunchasiga kim birinchi ta'rif bergan?
3. To'plamlar nazariysi matematikaning alohida bo'limi sifatida qachon rasman tan olinadi?
4. To'plamlar qanday belgilanadi?
5. To'plam elementlari qanday belgilanadi?

6. Bo'sh to'plam deb nimaga aytildi?
7. Sanoqli to'plam deb nirmaga aytildi?
8. Qism to'plam deb nima ga aytildi?
9. Xos qism to'plam deb nimaga aytildi?
10. Xosmas qism to'plam deb nimaga aytildi?
11. Chekli to'plam deb nirmaga aytildi? Misol keltiring.
12. Cheksiz to'plam deb nimaga aytildi? Misol keltiring.
13. Diskret to'plam deb nimaga aytildi?
14. To'plam qanday usullarda beriladi?

Mustaqil yechish uchun masalalar:

1. Quyidagi to'plamlar uchun soddaqoq berilish usulini yozing:
 - a) $A = \{x : x - \text{butun son} \text{ va } x^2 + 4x - 12 = 0\}$;
 - b) $B = \{x : x - \text{"r" harfi qatnashmayigan oy nomlari}\}$;
 - c) $C = \{\eta : n - \text{butunson}\}$.
2. Quyidagi to'plamlar elementlarini yozing:
 - a) $A = \{x : x \in \mathbb{Z}, 16 \leq x \leq 23\}$;
 - b) $B = \{x : x \in \mathbb{Z}, x^2 < 18\}$;
 - c) $C = \{x : x \in \mathbb{N}, -6 \leq x \leq 3\}$;
 - d) $D = \{x : x \in \mathbb{N}, x^2 < 36\}$.
3. Butun sonlar to'plamining qism to'plamlarini yozing:
 - a) $A = \{3k : k \in \mathbb{Z}, k \geq 1\}$;
 - b) $B = \{2k : k \in \mathbb{Z}\}$;
 - c) $C = \{n : n \in \mathbb{Z}, n^2 \leq 81\}$.

4. Quyidagi to'plamlarni formula va xarakteristik predikat shaklida yozing:

- a) $A = \{1; 3; 5; \dots; 2n-1; \dots\}$;
- b) $B = \{2; 4; 6; \dots; 2n; \dots\}$;
- c) $C = \{0; 1; 2; 3; 4; 5\}$.

1.1.2. To'plamlarning tengligi.

Ta'sif 1. Ikkita to'plam teng deyiladi, agar ular bir xil elementlardan iborai bo'lса (ya'ni to'plamlar bir xil elementlarni saqlasa va elementlarning tartibi inobatga olinmasa) va $A = B$ kabi belgilanadi.

Aksincha, A va B to'plamlar teng emas deyiladi, agarda yo A da B ga tegishli bo'limgan element mavjud, yoki B to'plam A ga tegishli bo'limgan elementga ega bo'lса. Bunda $A \neq B$ kabi belgilanadi.

$A \subset B$ va $A = B$ bajarilsa, $A \subseteq B$ kabi belgilanadi

Teorema 1. Ixtiyoriy A , B , C to'plamlar uchun quyidagilar o'rini

$$\text{a)} \quad A \subseteq A ;$$

$$\text{b)} \quad A \subseteq B \text{ va } B \subseteq C \text{ bo'lса, u holda } A \subseteq C \text{ o'rini.}$$

Isboti: a) Haqiqatan ham $x \in A$ bo'lishidan $x \in A \Rightarrow x \in A$ ekanligi kelib chiqadi, ya'ni $x \in A \Rightarrow x \in A$ implikatsiya o'rini.

b) Haqiqatan ham $(x \in A \Rightarrow x \in B) \cap (x \in B \Rightarrow x \in C) \Rightarrow (x \in A \Rightarrow x \in C)$ ni to'g'riligini ko'rsatish yetarli. Teorema isbotlandi.

Teorema 2. Ixtiyoriy A va B to'plamlar uchun $A = B$ tenglik o'rini bo'ladi, faqat va faqat $A \subseteq B$ va $B \subseteq A$ bo'lса.

Demak, to'plamlarning sonli qiymatlarining tengligi ularning bir-biriga tegishli ekanligini bildirmaydi, shuning uchun ham quyidagi shartlarni kiritamiz:

$\forall a \in A$ uchun $\exists b \in B$ topilsaki, $a = b$ bolib, $a \in B$ va $b \in A$ shart bajarilsa, u holda $A = B$ bo'ladi.

Misol 1. Teng va teng bo'lmagan to'plamlar:

- $\{a, b, c, d\} = \{c, d, a, b\}$.
- $\{a, b, c, d\} \neq \{a, c, b\}$.
- $\{x|x^2-3x+2=0\} = \{1, 2\}$

Misol 2. $A = \{1^2; 2^2; 3^2\}$ va $B = \{\sqrt{1}; \sqrt{16}; \sqrt{81}\}$ bu to'plamlar teng emas, chunki ularning berilish shakliga ko'ra elementlari mos kelmaydi. Agar ularni matematik anallarni bajarib, bir xil ko'rinishga keltirilsa, ya'ni $A = B = \{1; 4; 9\}$ ko'rinishda teng deb hisoblanadi.

Misol 3. $A = \{n : n^2 - \text{toq butun son}\}$ va $B = \{n : n - \text{toq butun son}\}$ to'plamlarning tengligini isbotlang.

Yechitishi: Agar $x \in A$ bo'lsa, u holda $x^2 - \text{toq butun son}$. Toq sonning kvadrati har doim toq son bo'ladi, demak, x ning o'zi ham toq va butun son. Bundan, $x \in B$, ya'ni $A \subset B$ ekanligi kelib chiqadi.

Teskarisini isbotlaymiz: aytaylik, $x \in B$ bo'lsin. U holda $x - \text{toq va butun son}$, demak, x^2 ham toq butun son, ya'ni $x \in A$. Olingan x elementni ixtiyoriy ekanligidan B ning barcha elementlari A ga tegishli, ya'ni $B \subset A$. Xulosa $A = B$.

Teorema 3. Ixtiyoriy A , B , C to'plamlar uchun $A \subset B$ va $B \subset C$ munosabat o'rinli bo'lsa, u holda $A \subset C$ bo'ladi.

Ta'rif 2. Agar to'plamning elementlari ham to'plamlardan iborat bo'lsa, bu berilgan to'plamga to'plamlar o'siasi deyiladi va lotin alifbosining bosh harflarini yozma shakida belgilanadi.

Misol 4. 1) $A = \{\{0\}, \{3, d, e\}, \{1, 2\}\}$,

2) agar KP580 mikroprotsessor qurilmasining 8-razryad buyruq tizimi qaralayotgan bo'lsa, D to'plamlar oilasi qayidagicha yoziladi.

$$D = \{P_i : P_i - \text{buyruq berish guruh}\},$$

bunda P_1 - jo`natish buyruqlari to`plami,

P_2 - arifznetik amallar buyruqlari to`plami,

P_3 - maritiqiy amallar buyruqlari to`plami va hakozo.

3) $C = \{\{a\}, \{b, c\}, \{e, f, g\}\}$ va $E = \{b, c\}$ bo'lsa, $E \subset C$, chunki bu holda E to'plamning o'zi C to'plamlar oilasining elementi bo'ladi.

Ta'rif 3. A to'plamning barcha xos va xosmas qism to'plamlaridan tuzilgan to'plamga **Bul** to'plami deyiladi va 2^A kabi belgilanadi.

Tasdiq 1. Agar to'plam chekli bo'lib, n ta elementdan iborat bo'lsa, u holda bu to'plamning barcha qism to'plamlari soni 2^n tani tashkil etadi.

Misol 5. $A = \{3, 5, 6\}$ to'plamning barcha qism to'plamlarini yozamiz:

$$A_1 = \{3\}, \quad A_4 = \{3, 5\}, \quad A_7 = \{3, 5, 6\},$$

$$A_2 = \{5\}, \quad A_5 = \{3, 6\}, \quad A_8 = \{\emptyset\}.$$

$$A_3 = \{6\}, \quad A_6 = \{5, 6\},$$

$A_1, A_2, A_3, A_4, A_5, A_6$ - to'plamlar A to'plamning xos qism to'plamlari,

A_7, A_8 - to'plamlar A to'plamning xosmas qism to'plamlari.

$2^A = \{\{3\}, \{5\}, \{6\}, \{3;5\}, \{3;6\}, \{5;6\}, \{3;5;6\}, \{\emptyset\}\}$ - Bul to'plami hisoblanadi, demak 3 ta elementdan iborat to'plamning $2^3 = 8$ ta qism to'plami mavjud.

Nazorat uchun savollar:

1. Bul to'plami qanday tuzilgan?
2. Qanday to'plamlar teng deyiladi?

3. Ixtiyoriy A to'plam uchun $A \subseteq A$ o'rinali bo'lishini ko'rsating.
4. Ixtiyoriy A, B, C to'plamlar uchun $A \subseteq B$ va $B \subseteq C$ bo'lsa, u holda $A \subseteq C$ o'rinali bo'lishini ko'rsating.
5. To'plamlar oilasi deganda nimanik tushunasiz?

Mustaqil yechish uchun masalalar:

1. Quyidagi to'plamlarning qism to'plamlarini yozing va Bul to'plamini tuzing:

- $A = \{1; 3; 4; 5\};$
- $B = \{a; b; c; d\};$
- $C = \{n: n \in N, 1 \leq n < 4\}.$
- $A = \{x: x \in Z, 16 \leq x \leq 23\};$
- $B = \{x: x \in Z, x^2 < 18\};$
- $C = \{x: x \in N, -6 \leq x \leq 3\};$
- $D = \{x: x \in N, x^2 < 36\}.$

1.1.3. To'plamlarda tartib munosabati tushunchasi.

Amaliyotda to'plam elementlарining biror tartibi bilan bog'liq masalalar ko'p uchraydi.

1) agarda to'plam elementlari $x_1 < x_2 < \dots < x_n$ ketma-ketlikda joylashgan (x_1, x_2, \dots, x_n) harfiy elementlardan iborat bo'lsa, "oldin" va "keyin" tushunchalarini farqlaymiz.

2) agarda to'plam elementlari $1 < 2 < \dots < 7$ ketma-ketlikda joylashgan ($1, 2, \dots, 7$) sonlardan iborat bo'lsa, "kichik" va "katta" tushunchalaridan foydalanamiz.

3) agar to'plam va qism to'plamlar ustida fikr yuritsak, \subseteq va \subset belgilashlardan foydalanamiz.

Bulaming barchasida to'plam elementlarini ma'lum bir tartibda joylashtirish mumkin, ya'ni tartib munosabati tushunchasi kiritiladi.

Ta'rif 1. $X = \{(x, y)\}$ to'plam tartiblangan to'plam deyiladi, agarda to'plam elementlari uchun $x < y$ yoki $x = y$ yoki $x > y$ munosabatlari kiritilgan bo'lsa. (x, y) juftlikka tartiblangan juftlik deyiladi.

Bundan keyin tartiblangan to'plam elementlarini farqlash uchun oddiy qavs bilan belgilaymiz.

Teorema. Agar $(a, b) = (x, y)$ bo'lsa, u holda $a = x$, $b = y$.

Ishboti: $(a, b) = (x, y)$ tenglikidan $\{a\}; \{a; b\} = \{\{x\}; \{x; y\}\}$ kelib chiqadi.

Bu yerda 2 ta holat bo'lishi mumkin:

$$1) \{a\} = \{x\}, \{a; b\} = \{x; y\}$$

yoki

$$2) \{a\} = \{x; y\}, \{a; b\} = \{x\}.$$

Birinchi holda $\{a\} = \{x\}$ tenglikidan $a = x$ ekanligi kelib chiqadi, ikkinchi tenglikdan esa $\{a; b\} = \{x; y\}$ bo'lib, $a = x$ va $b = y$ ekanligi kelib chiqadi.

Ikkinchi holda $\{a\} = \{x; y\}$ tenglikidan $a = x = y$ ekanligi kelib chiqadi, $\{a; b\} = \{x\}$ ekanligidan $x = a = b$ kelib chiqadi. Shunday qilib, $a = x$ va $b = y$ bo'landi.

Teorema isbotlandi.

Ta'rif 2. Quyidagi 3 ta xossani qanoatlantiruvchi tartib munosabatiga qisman tartiblangan munosabat deyiladi:

$$1) x \leq x \quad (\text{refleksivlik xossasi})$$

$$2) x \leq y \text{ va } y \leq x \Rightarrow x = y \quad (\text{simmetriklik xossasi})$$

$$3) x \leq y \text{ va } y \leq z \Rightarrow x \leq z \quad (\text{tranzitivlik xossasi})$$

Har qanday to'plamni tartiblash mumkin, masalan, biror bir to'plam elementlarini ro'yhat qilib chiqib, ro'yhatdagi har bir elementni raqamlab chiqish yordamida tartiblash mumkin.

ikkita va undan ortiq elementi bo'lgan to'plamni bir nechta usul bilan tartiblangan to'plamlar elementlarining turlicha bo'lishi bilan yoki elementlarning joylashish tartibi turlicha bo'lishi bilan farqlanadi.

Misol 1. 1) Navbat kutib turgan odamlar to'plami;

- 2) so'zdagi harflar to'plami;
- 3) analitik geometriyada nuqtalarning koordinatalari.

Agar X tartiblangan to'plamda $a < x < b$ bolsa, x element a va b elementlar orasida yotibdi deyiladi. a va b lar orasida yotgan barcha elementlardan iborat to'plamga X tartiblangan to'plamning $(a; b)$ intervali deyiladi.

Agar $(a; b)$ intervalga uning oxirlarini, ya'ni a va b elementlar ham kiritilsa, $[a; b]$ segment hosil bo'ladi.

Ushbu tushunchalarni sonlar o'qida tasvirlaydigan bo'lsak, bizga ma'lum bo'lgan sonlar ustida matematik analizning oraliq (interval) va kesma (segment) tushunchalariga kelamiz.

$(a; b)$ intervalga uning oxirlaridan bittasi kiritilsa, $[a; b] = a \cup (a; b) \cup (a; b) \cup b$ yarim interval (yarim segment) hosil bo'ladi.

Tartiblangan to'plam bo'sh intervalni ham o'zida saqlaydi.

Misol 2. Tartiblangan to'plamda elementlari natural sonlar bo'lgan $(n; n+1)$ ko'rinishdagi barcha oraliqlar bo'sh intervalga rnisol bo'la oladi.

Agar $(a; b)$ interval elementlaridan iborat to'plam bo'sh bo'lsa, u holda X tartiblangan to'plamning a va b elementlari qoshni deyiladi.

Ta'rif 3. $y \in X$ elementni qisman tartib " \leq " munosabatiga nisbatan eng kichik element deyiladi, agararda barcha $x \in X$ lar uchun $y \leq x$ bajarilsa.

Biror bir tartiblangan to'plamda eng kichik element mavjud bo'lsa, u yagonadi.

Ta'rif 4. $y \in X$ elementni qisman tartib " \leq " munosabatiga nisbatan eng katta element deyiladi, agararda barcha $x \in X$ lar uchun $x \leq y$ bajarilsa.

Toshkent axborot

texnologiyalari universiteti

Axborot Resurs markazi

Toshkent Axborot Texnologiyalari

373843

Axborot Resurs Markazi

Bitor bir tartiblangan to`plamda eng katta element mavjud bo`lsa, u yagonadir.

Ta`rif 5. Agar $\{X; \leq\}$ qisman tartiblangan to`plam bo`lib, $A \subseteq X$ va istalgan $a \in A$ uchun $a \leq x$ bajarilsa, u holda $x \in X$ element A to`plamning yuqori chegarasi deyiladi.

Ta`rif 6. Agar $\{X; \leq\}$ qisman tartiblangan to`plam bo`lib, $A \subseteq X$ va istalgan $a \in A$ uchun $x \leq a$ bajarilsa, u holda $x \in X$ element A to`plamning quyisi chegarasi deyiladi.

To`plam bir nechta yuqori chegaraga ega bo`lishi mumkin.

Ta`rif 7. Agar $x \in A$ yuqori chegara bo`lib, barcha $y \in A$ yuqori chegaralar uchun $x \leq y$ munosabat bajarilsa, $x \in X$ elementga A to`plamning eng kichik yuqori chegarasi yoki supremum deyiladi va supA kabi belgilanadi.

Ta`rif 8. Agar $x \in A$ quyisi chegara bo`lib, barcha $y \in A$ quyisi chegaralar uchun $x \geq y$ munosabat bajarilsa, $x \in X$ elementga A to`plamning eng katta quyisi chegarasi yoki infimum deyiladi va infA kabi belgilanadi.

Nazorat uchun savollar:

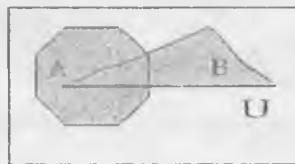
1. Tartiblangan to`plam deb nimaga aytildi?
2. Tartiblangan juftlik deb nimaga aytildi?
3. Qisman tartiblangan to`plam deganda nimani tushuntasiz?
4. To`plamning intervali nima?
5. To`plamning supremumi nima?
6. To`plamning infimumi nima?

1.1.4. To'plamlar ustida amallar.

To'plamlarni tekis ikda shakillar yordamida tasvirlash XIII asrda boshlangan. Birinchi "falsafiy kompyuter" ixtirochisi R. Lulliy (taxminan 1235-1315 yy) aylanalar yordamida sonlar, harflar va ranglar ustida amallar bajargan.

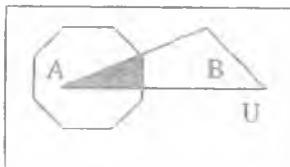
Shvetsariyalik matematik, mexanik va fizik Leonard Eyler (1707-1783 yy) va ingliz matematigi va mantiqchisi Jon Venn (1834-1923 yy) turli tabiatli to'plamlarni o'rGANISHCHA diagramma nazariyasiga asos solishgan. Hozirda to'plamlarni chizmalar orqali tasvirlash **Eyler-Venn diagrammalari** deb yuritiladi.

Ta'rif 1. A va B to'plamlarning birlashmasi deb, bu to'plamlarning hech bo'limganda bittasiga tegishli bo'lgan elementlardan iborat to'plamga aytildi va u $A \cup B$ kabi belgilanadi. Ba'zi hollarda A va B to'plamlarning birlashmasiga yigindi deb ham yuritiladi. U inglizcha "union" – "go'shma" so'zining birinchi harfidan olingan.



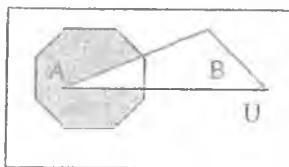
Misol 1. $A = \{1; 3; 5\}$ va $B = \{4; 5; 6\}$ to'plamlar berilgan bo'lsin. U holda $A \cup B = \{1; 3; 4; 5; 6\}$ bo'ladi.

Ta'rif 2. A va B to'plamlarning kesishmasi deb, ham A to'plamga, ham B to'plamiga tegishli elementlardan iborat to'plamga aytildi va $A \cap B$ kabi belgilanadi. Ba'zi hollarda A va B to'plamlarning kesishmasiga ko'paytma deb ham yuritiladi.



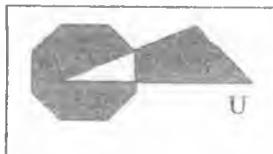
Misol 2. $A = \{1; 3; 5\}$ va $B = \{4; 5; 6\}$ to'plamlar berilgan bo'lzin. U holda ularning kesishmasi $A \cap B = \{5\}$ bo'ldi.

Ta'rif 3. A to'plamidan B to'planning ayirmasi deb, A to'planning B to'plamga tegishli bo'lмаган элементлардан iborat to'plamga aytildi va $A \setminus B$ ko'rinishida belgilanadi.



Misol 3. $A = \{1; 3; 5\}$ va $B = \{4; 5; 6\}$ to'plamlar berilgan bo'lzin. U holda ularning ayirmasi $A \setminus B = \{1; 3\}$ va $B \setminus A = \{4; 6\}$ ga teng.

Ta'rif 4. A va B to'plamlarning simmetrik ayirmasi deb, A to'planning B to'plamga, B to'planning A to'plamga tegishli bo'lмаган элементлардан iborat to'plamga aytildi va $A \Delta B$ kabi belgilanadi. Ba'zi hollarda halqali yig'indi deb ham yuritiladi: $A \Delta B = A \oplus B = (A \setminus B) \cup (B \setminus A)$



Misol 4. $A = \{1; 3; 5\}$ va $B = \{4; 5; 6\}$ to'plamlar berilgan bo'lsin. Ularning ayirmalari $A \setminus B = \{1; 3\}$ va $B \setminus A = \{4; 6\}$ ga teng bo'lsa, simmetrik ayirmasi $A \Delta B = A \oplus B = \{1; 3; 4; 6\}$ bo'ladi.

Ta'rif 5. U to'plamning A to'plamiga tegishli bo'lgan elementlaridan tuzilgan \bar{A} to'plamiga A to'plamning to'ldiruvchisi (qarama-qarshisi) deyiladi va quyidagicha aniqlanadi:

$$\bar{A} = U \setminus A = \{x : x \in U, x \notin A\}$$



Misol 5. U – haqiqiy sonlar to'plami va A – ratsional sonlar to'plami bo'lsa, u holda \bar{A} – iratsional sonlar to'plami bo'ladi.

Ta'rif 6. A va B to'plamlarning dekart ko'paytmasi deb, barcha tartiblangan justifiklar to'plamiga aytildi va $A \times B = \{(a_i, b_j) : a_i \in A, b_j \in B\}$ kabi belgilanadi.

Misol 6. $A = \{a_1, a_2\}$ va $B = \{b_1, b_2, b_3\}$ to'plamlarning dekart ko'paytmalarini toping.

$$\text{Yechilishi: } A \times B = \{(a_1, b_1), (a_1, b_2), (a_1, b_3), (a_2, b_1), (a_2, b_2), (a_2, b_3)\}$$

$$B \times A = \{(b_1, a_1), (b_1, a_2), (b_2, a_1), (b_2, a_2), (b_3, a_1), (b_3, a_2)\}.$$

Ta'rif 7. A_1, A_2, \dots, A_n n ta to'plamning dekart (to'g'ri) ko'paytmasi deb, $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n = \{(a_1; a_2; \dots; a_n) | a_1 \in A_1, a_2 \in A_2, \dots, a_n \in A_n\}$ ko'rinishidagi to'plamga aytildi.

$A^n = A \times A \times \dots \times A$ to'plamga A to'plamning dekart n-darajasi deyiladi. $A^2 = A \times A$ ko'rinishidagi to'plamga dekart kvadrat deyiladi.

Teorema 1. A, B, C - ixtiyoriy to'plamlar bo'lsin. U holda quyidagi tengliklar o'rninli:

$$a) A \times (B \cup C) = (A \times B) \cup (A \times C);$$

$$\bar{b}) A \times (B \cap C) = (A \times B) \cap (A \times C);$$

$$b) A \times (B \setminus C) = (A \times B) \setminus (A \times C).$$

Isboti: a) $(x, y) \in A \times (B \cup C)$ bundan $x \in A$ va $y \in B \cup C$ bo'ladi. Agar $x \in A$ va $y \in B$ yoki $y \in C$ bo'lsa, $(x \in A$ va $y \in B)$ yoki $(x \in A$ va $y \in C)$ hosil bo'ladi. $(x, y) \in A \times B$ yoki $(x, y) \in A \times C$. Bundan $(x, y) \in (A \times B) \cup (A \times C)$ kelib chiqadi. Demak, $A \times (B \cup C) = (A \times B) \cup (A \times C)$ ekanligi kelib chiqadi.

Xuddi shuningdek, qolgan tengliklar ham isbotlanadi.

Teorema 2. Agar A to'plam m ta, B to'plam esa n ta elementdan tashkil topgan bo'lsa, u holda ularning $A \times B$ dekart ko'paytmasi $m \times n$ ta elementdan iborat bo'ladi.

Misol 7. $B = \{0; 1\}$ to'plam uchun B^n to'plamni yozing.

Yechilishi: B^n uzunligi n ga teng 0 va 1 lardan iborat to'plam bo'ladi.

Uzami dasturlash tilida n uzunlikdagi "bit qatori" deyiladi.

Chekli to'plamlarda amallarni modellashtirish uchun "bit qatori" qanday qo'llaniladi?

Aytaylik, $S = \{s_1, s_2, \dots, s_n\}$ bo'lsin. Agar $A \subset S$ bo'lsa, u holda A to'plamga n-bit qatori (b_1, b_2, \dots, b_n) ni mos qo'yamiz, bunda $b_i = 1$ bo'ladi. Aksincha, agar $s_i \in A$ bo'lsa, $b_i = 0$ bo'ladi. Bunday bit qatoriga A qism to'plamning xarakteristik vektori deyiladi.

Misol 8. Universal to'plam $U = \{1; 2; 3; 4; 5\}$ va

$$A = \{1; 3; 5\}, \quad B = \{3; 4\} \quad \text{bo'lsin.}$$

1) A va B to'plamlarning xarakteristik vektorlarini toping.

2) $A \cup B$, $A \cap B$; \bar{A} to'plamlarning xarakteristik vektorlarini toping.

Yechilishi: A to'plamning xarakteristik vektori $a = (1;0;1;0;1)$,

B to'plamning xarakteristik vektori $b = (0;0;1;1;0)$ bo'ladi.

$$A \cup B \text{ esa } a \cup b = (1;0;1;0;1) \cup (0;0;1;1;0) = (1;0;1;1;1)$$

$$A \cap B \text{ to'plam uchun } a \cap b = (1;0;1;0;1) \cap (0;0;1;1;0) = (0;0;1;0;0)$$

$$\bar{A} \text{ ning xarakteristik vektori } \bar{a} = (0;1;0;1;0).$$

Demak, $A \cup B = \{1;3;4;5\}$, $A \cap B = \{3\}$, $\bar{A} = \{2;4\}$ qism to'plamlar hosil bo'ladi.

1.1.5. To'plamlar ustida amallar bajarish mumkin bo'lish sharti

Ta'srif 1. Agar qaralayotgan to'plamning batchasi biror U to'plamning qism to'plamlaridan iborat bolsa, U to'plamga universal to'plam yoki universum deyiladi.

Masalan, sonlar nazariyasida C kompleks sonlar to'plami universal to'plam bo'ladi. Analitik geometriyada esa tekislik barcha koordinata juftliklar to'plarni uchun universum bo'ladi.

A va B to'plamlar bita U universal to'plamga tegishli bo'lsagina ular ustida amallar bajarish mumkin.

Agar A va B to'plamlar turli xil universal to'plamlarga tegishli bo'lsa-chi, ya'ni $A \subset U_1$ va $B \subset U_2$, bo'lsa, ular ustida amallar bajarish uchun quyidagi 3 ta bosqichni amalga oshirish kerak:

1) A va B to'plamlar bita universumga keltiriladi, bunda ular uchun universal to'plam $U = U_1 \times U_2$ ularning dekارت ko'paytmasidan iborat bo'ladi.

2) A va B to'plamning yangi U universumdagи A^1 va B^1 ko'rinishi aniqlanadi.

3) Hosil bo'lgan A^1 va B^1 to'plamlar ustida amallar bajarish mumkin bo'ladi.

Misol. $A = \{1\}$ va $B = \{a, b\}$ berilgan bo'lsa, hamda $A \subset U_1 = \{1, 2, 3\}$ va $B \subset U_2 = \{a, b, c\}$ ekanligi ma'lum bo'lsa, $A \cap B$ to'plamlar kesishmasini toping.

Yechilishi:

- 1) U_1 va U_2 universumlarning dekart ko'paytmasi topiladi:

$$U = U_1 \times U_2 = \{(1, a), (1, b), (1, c), (2, a), (2, b), (2, c), (3, a), (3, b), (3, c)\}$$

- 2) Hosisit qilingan U universal to'plamdag'i A va B larning yangi ko'rinishi aniqlanadi: $A^1 = \{(1, a), (1, b), (1, c)\}$,

$$B^1 = \{(1, a), (2, a), (3, a), (1, b), (2, b), (3, b)\}$$

- 3) yangi ko'rinishdagi A va B^1 to'plamlarning kesishmasi topiladi:

$$\text{Natija } A^1 \cap B^1 = \{(1, a), (1, b)\} \text{ ko'rinishida bo'ladi.}$$

1.1.6. To'plamning bo'laklari.

To'plamni qism to'plamlarga ajratish amali – bu to'plamlar ustida amallarning eng ko'p uchraydigan turi hisoblanadi.

Misol 1. 1) Laboratoriya qurilmalari to'plami asstilograf, vol'tmetr, generator va hakozolariga ajratiladi.

2) Natural sonlar to'plamini toq va juft sonlar to'plamlariga ajratish mumkini.

Aytaylik, $S = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$ biror to'plamlar oilasi va qandaydir elementlar to'plami S' berilgan bo'lsin.

Ta'rif. S to'plamlar oilasi S' to'plamning bo'lagi deyiladi, agar u quyidagi shartlarni qanoanlantirsa:

- 1) S to'plamlar oilasidan olingan ixtiyoriy A_i to'plam S' to'plamning qism to'plami bo'lsa, ya'ni $\forall A_i: A_i \in S \rightarrow A_i \subseteq S'$;

2) S to'plamlar oиласидан олинган иктийори A_i va A_j to'plamlар о'заро кесишмайдиган то'пларнада бо'lsa, ya'ni $\forall A_i \in S, \forall A_j \in S : A_i \neq A_j \rightarrow A_i \cap A_j = \emptyset$;

3) Bo'lak ламинг бирлашмаси S' to'plamни hosil qilsa, ya'ni $\bigcup_{i \in M} A_i = \bigcup_{i=1}^n A_i = S'$;

A_i -to'plamlар bo'lakлар синтезлари дейилади.

Misol 2. $S' = \{a; b; c; d\}$ то'плам учун $S_1 = \{a; b\}, \{c; d\}$ va $S_2 = \{a\}; \{b; c\}; \{d\}$ то'пламлар оиласини hosil qilish mumkin. U holda $S' = S_1 \cup S_2$ bo'ladi, bunda S_1 учун $A_1 = \{a; b\}$, $A_2 = \{c; d\}$ va S_2 учун $A_1 = \{a\}$, $A_2 = \{b; c\}$, $A_3 = \{d\}$ bo'lakлар bo'ladi.

Nazorat учун саволлар:

1. To'plamlар ustida qanday амаллар бajarish mumkin?
2. Dekart ko'paytma qanday topiladi?
3. To'plamlarning birlashmasi deb nimaga aytildi? Misol keltiring.
4. To'plamlarning kesishmasi deb nimaga aytildi? Misol keltiring.
5. To'plamlarning ayirmasi deb nimaga aytidi? Misol keltiring.
6. To'plamlarning simmetrik ayirmasi deb nimaga aytildi?
7. To'plamning to'ldi ruvchisi deb nimaga aytildi? Misol keltiring.
8. Eyler-Venn diagrammalari deb nimaga aytildi?
9. Formulaning analitik ko'rinishi deb nimaga aytildi?
10. A va B to'plamlар турли xil universumlarga tegishli bo'lsa, ular ustida амаллар бajarish mumkinmi?

Mustaqil yechish uchun masalalar:

1. "Filologiya" va "filosofiya" so'zlaridagi harflar to'plamining birlashmasi hamda kesishmasini toping.
2. "Matematika" va "grammatika" so'zlaridagi harflar to'plamining birlashmasi hamda kesishmasini toping.
3. $U = \{1; 2; 3; 4; a; b; c; d; e\}$ universal to'plamda A va B to'plamlar berilgan bo'lsin. $A \cup B;$ $A \cap B;$ $A \oplus B;$ $A \times B;$ $\bar{A};$ $\overline{A \cap B}$ to'plamlarni toping va Eyer-Venn diagrammalarida tasvirlang.

- a) $A = \{1; 2; a; b; c\}, \quad B = \{3; 4; b; c; e\}$
 b) $A = \{1; 3; 4; a; c\}, \quad B = \{3; b; c; e\}$
 c) $A = \{1; 2; 3; 4\}, \quad B = \{a; b; c; d; e\}$
 d) $A = \{1; 4; a; c; d; e\}, \quad B = \{1; a; b; c; d\}$
 e) $A = \{3; 4; a; b\}, \quad B = \{1; 2; 3; 4; a; b; c; d; e\}.$

4. $U = \{p; q; r; s; t; x; y; z\}$ universal to'plamda $A = \{p; q; r; s\}, B = \{r; s; t; y\}$ va $C = \{q; s; x; z\}$ to'plamlar berilgan bo'lsin. Quyidagi to'plamlarni toping:

- | | |
|-----------------|--------------------------|
| a) $A \cup B$ | d) $A \times B$ |
| b) $A \cap B$ | e) \bar{A} |
| c) $A \oplus B$ | f) $\overline{A \cap B}$ |
5. Universal to'plam $U = \{1; 2; 3; 4; 5; 6\}$ va
 $A = \{1; 2; 3; 5\}, \quad B = \{3; 4; 5\}$ bo'lsin. Quyidagi to'plamlarning xarakteristik vektorlarini toping: a) $A \cup \bar{B}$ c) $A \cap \bar{B}$
 b) $A \Delta B$ d) $\overline{A \cap B}$

Hosil bo'lgan to'plamlar elementlarini yozing.

1.1.7. Eyler-Venn diagramm maları berilgan bo'lsa, to'plam ko'rinishini tıkkash.

Yuqorida kiritilgan birlashma, kesishma, ayirma, simmetrik ayirma, to'ldiruvchi amallari yordamida ayrim to'plamlarni boshqalari orqali ifodalash munkiri, buning uchun amallarni bajarish ketma-ketligi kelishib olingan:

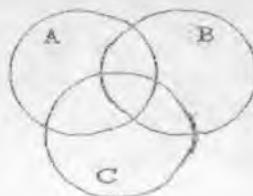
- 1) to'ldiruvchi amali;
- 2) kesishma;
- 3) yig'indi va ayirma amallari bajariladi.

Bu tartibni ozgartirish uchun qavslardan foydalangan.

Shunday qilib, to'plamni boshqa to'plamlar orqali amallar va qavslardan foydalangan holda ifodalash to'plamning analitik ifodasi deyiladi.

Biz 1.1.4-paragrafda to'plamning analitik ifodasi berilgan bo'lsa, uni geometrik tasvirlagan edik, endi esa teskari masala, ya'ni berilgan diagrammaga ko'ra to'plamning analitik ifodasini aniqlaymiz:

Misol 1. Eyler-Venn diagrammasidagi shtrixlangan soharing analitik ifodasini A , B , C to'plamlar orqali ifodalang. Bunda A , B , C to'plamlar bitta universumga tegishli.

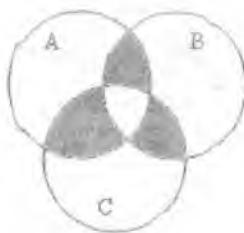


$$1\text{-usul: } (A \cap B \cap C) \cup (A \setminus (B \cup C)) \cup (B \setminus (A \cup C)) \cup (C \setminus (A \cup B))$$

$$2\text{-usul: } A \Delta B \Delta C = [(A \setminus B) \cup (B \setminus A)] \Delta C = [((A \setminus B) \cup (B \setminus A)) \setminus C] \cup [C \setminus ((A \setminus B) \cup (B \setminus A))]$$

Misol 2. Strixlangan sohani A , B , C top'lamlar orqali tasvirlang. Bunda A , B , C to'plamlar bitta universumiga tegishli.

Bu masalani yechishning ham bir nechta usullari mavjud.



1-usul: $(A \cap B \setminus C) \cup (A \cap C \setminus B) \cup (B \cap C \setminus A)$

2-usul: $\overline{A \Delta B \Delta C}$

1.1.8. To'plamlar ustida amallarning asosiy xossalari.

Universal to'plamning A , B , C qism to'plamlari uchun quyidagi xossalari o'rinni (ba'zi xossalarning isbotini keltiramiz, qolganlari shunga o'xshash isbotlanadi. Isbotni Eyler-Venn diagrammasida bajarish ham mumkin):

Kommutativlik (o'rin almashтирish) xossasi: 1⁰) $A \cup B = B \cup A$

$$2^0) A \cap B = B \cap A$$

1⁰-xossaning isboti: $x \in A \cup B$ bo'lsa, u holda $x \in A$ va $x \in B$ bo'ladi. Shuningdek, $x \in B \cup x \in A$ bo'lsa, $x \in B \cup A$ kelib chiqadi. Bundan $x \in A \cup B \Leftrightarrow x \in B \cup A$ hosil bo'ladi. Bulami umumlashtirilsa, $A \cup B = B \cup A$ kommutativlik xossasi isbotlanadi.

Assotsiyativlik (guruhash) xossasi: 3⁰) $(A \cup B) \cup C = A \cup (B \cup C)$

$$4^0) (A \cap B) \cap C = A \cap (B \cap C)$$

Distributivlik (taqsimot qonunlari) xossasi:

$$5^0) \quad (A \cup B) \cap C = (A \cap C) \cup (B \cap C)$$

$$6^0) \quad (A \cap B) \cup C = (A \cup C) \cap (B \cup C)$$

Yutilish qonunlari: $7^0) \quad A \cap (A \cup B) = A$

$$8^0) \quad A \cup (A \cap B) = A$$

De Morgan qonunlari (Ogastes de Morgan (1806-1871yy) Shotlandiyalik matematik va mantiqchi, mantiqiy munosabatlar asoschisi):

$$9^0) \quad \overline{A \cap B} = \overline{A} \cup \overline{B}$$

$$10^0) \quad \overline{A \cup B} = \overline{A} \cap \overline{B}$$

9⁰ - xossalning isboti: $\overline{A \cap B} = \{x : x \notin (A \cap B)\} = \{x : \overline{x \in (A \cap B)}\} = \{x : (\overline{x \in A}) \cap (\overline{x \in B})\}$

$$\overline{A \cup B} = \{x : (x \notin A) \cup (x \notin B)\} = \{x : \overline{x \in A} \cup \overline{x \in B}\} = \{x : (\overline{(x \in A)} \cap \overline{(x \in B)})\}$$

0 va 1 (bo'sh va universal to'plam) qonuntari:

$$11^0) \quad A \cap A = A$$

$$12^0) \quad A \cup U = U$$

$$13^0) \quad A \cup \overline{A} = U$$

$$14^0) \quad A \cap \emptyset = \emptyset$$

$$15^0) \quad A \cap \overline{A} = \emptyset$$

$$16^0) \quad \overline{U} = \emptyset$$

$$17^0) \quad A \cup \emptyset = A$$

$$18^0) \quad \overline{\emptyset} = U$$

$$19^0) \quad A \cap U = A$$

$$20^0) \quad A \setminus A = \emptyset$$

Ayirishdan qutilish qonuni: $21^0) \quad A \setminus B = A \cap \overline{B}$

Ikkilangan rad etish qonuni: $22^0) \quad \overline{A} = A$

To'plamlar ustida amallarning xossalaringa e'tibor berib qaraydigan bo'lsak, ular juft - juft yozilgan va har ikkinchisi birinchi xossalda amalni o'zgartirish bilan hosil qilingan deyish mumkin, masalan, U amali \cap ga, \emptyset to'plam U ga almashdirib hosil qilingan. Xossalarning bunday mosligi ikkiyoqlamalik qonuntari deyiladi.

1.1.9. Mu'nakkab ifodalar mi soddaлаshtrish.

To'plamlar ustida amallaring asosiy xossalariq a'zo slanib, to'plamlarning murakkab ifodalarini isbotlash yoki soddaлаshtrish mu'mkin.

Misol 1. $A \Delta B = (A \cup B) \cap \overline{A \cap B}$ (1) ifodani isbotlang.

$$\text{Yechilishi: } A \Delta B = (A \setminus B) \cup (B \setminus A)$$

yoki Eyler-Venn diagrammasidан

$$A \Delta B = (A \cap \overline{B}) \cup (B \cap \overline{A}) \quad (2)$$

tenglikni hosal qilish mu'mkin.

$$\begin{aligned} (A \cup B) \cap \overline{A \cap B} &= (9^{\circ}\text{-xossa an foydalanamiz}) = (A \cup B) \cap (\overline{A} \cup \overline{B}) = (2^{\circ}\text{-xossa}) \\ &= (\overline{A} \cup \overline{B}) \cap (A \cup B) = (5^{\circ}\text{-xossa}) = (\overline{A} \cap (A \cup B)) \cup (\overline{B} \cap (A \cup B)) = (5^{\circ}\text{-xossa}) \\ &= ((\overline{A} \cap A) \cup (\overline{A} \cap B)) \cup ((\overline{B} \cap A) \cup (\overline{B} \cap B)) = (15^{\circ}\text{-xossa}) = (\emptyset \cup (B \cap \overline{A})) \cup ((A \cap \overline{B}) \cup \emptyset) = \\ &= (A \cap \overline{B}) \cup (B \cap \overline{A}). \end{aligned}$$

Bundan talab qilingan tenglikni hosal qilamiz $A \Delta B = (A \cup B) \cap \overline{A \cap B}$.

Misol 2. $\overline{A} \cup (A \setminus B) \cup (\overline{A} \setminus B)$ ifodani soddaлаshting.

$$\begin{aligned} \text{Yechilishi: } \overline{A} \cup (A \setminus B) \cup (\overline{A} \setminus B) &= (21^{\circ}\text{-xossa}) = \overline{A} \cup (A \cap \overline{B}) \cup (\overline{A} \cap \overline{B}) = \\ (22^{\circ}\text{-xossa}) &= \overline{A} \cup (A \cap B) \cup (\overline{A} \cap B) = (10^{\circ}\text{-xossa}) = \overline{A} \cap \overline{A \cap B} \cap \overline{\overline{A} \cap B} = (9^{\circ}\text{-xossa}) = \\ [\overline{A} \cap (\overline{A} \cup \overline{B})] \cap (\overline{A} \cap \overline{B}) &= (7^{\circ}\text{-xossa}) = \overline{A} \cap (A \cup \overline{B}) = (6^{\circ}\text{-xossa}). \end{aligned}$$

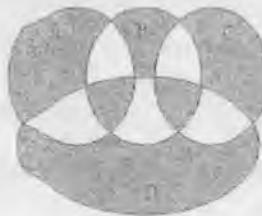
$$= (\overline{A} \cap A) \cup (\overline{A} \cap \overline{B}) = \overline{A} \cap \overline{B}.$$

Nazamat uchun savollar:

1. Kommutativlik xossasini ketiring va isbotlang.
2. Distributivlik xossasini ketiring va isbotlang.
3. Assotsiativlik xossasini ketiring va isbotlang.
4. Yutilish xossasini ketiring va isbotlang.
5. De-Morgan xossasini ketiring va Euler-Venn diagrammasidan foydalab isbotlang.
6. Oval qonunlarin i ketiring.
7. Aytilishda qutilish qonunini ketiring va isbotlang.
8. Ikkilag an radish qonunini ketiring va isbotlang.

Mustaqil yechish uchun masalalar:

1. Euler-Venn diagrammasidagi shtrixlarning sohaning analitik ifodasini A , B , C , D to'plamlar orqali ifodalang. Bunda A , B , C , D to'plamlar bitta universumga tegishli.



2. Murakkab ifodalani soddaлаshiring:

- | | | | |
|----|----------------------------------------------------------|----|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| a) | $(A \cup B \cap \bar{A}) \cap (\bar{A} \cup A \cap B)$ | e) | $\bar{A} \cap \bar{B} \cap \bar{C} \cup \bar{A} \cap B \cap \bar{C} \cup A \cap \bar{B} \cap \bar{C} \cup A \cap B \cap C$ |
| b) | $X \cup Y \cap \bar{X} \cup \bar{Y} \cup X \cap Y$ | j) | $(A \cup B \cup C) \cap (\bar{A} \cup B \cup \bar{C})$ |
| v) | $\bar{A} \cap B \cup A \cap B \cap \bar{A} \cup \bar{B}$ | i) | $(A \cup B \cup C) \cap (\bar{A} \cup B \cup C)$ |
| g) | $(A \setminus B) \cup A \cap B \cap \bar{A}$ | k) | $(A \cup B \cup C) \cap (\bar{A} \cup \bar{B} \cup C)$ |
| d) | $(B \setminus A) \cap (\bar{A} \cup B \setminus A)$ | l) | $\bar{A} \cap \bar{B} \cap \bar{C} \cup \bar{A} \cap \bar{B} \cap C \cup A \cap \bar{B} \cap \bar{C} \cup A \cap B \cap C$ |

1.1.1.0. Chekli to'plam quvvati.

Chekli to'plamning asosiy xarakteristikasi bu uning elementlar sonidir. A chekli to'plandagi elementlar sonini $n(A)$ yoki $|A|$ kabi belgilanadi va A to'plamning tartibi yoki quvvati deb ham yuritiladi.

Müsobat 1. $A = \{a, b, c, d\}$ to'plamining quvvati $n(A) = 4$;

$B = \{\emptyset\}$ bo'sh to'plamning quvvati $n(B) = 0$.

Teorema. Ikkita to'plam birlashmasidan iborat to'plamning quvvati $|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B|$ ga teng.

Izboti: Haqiqatan ham, $A \cup B$ to'plam umurniy elementga ega bo'lgan $A \setminus B, A \cap B, B \setminus A$ qism to'plamlardan tashkil topgan, buni Eyler – Venn diagrammasida ko'rish mumkin.

Bundan tashqari, $A = (A \setminus B) \cup (A \cap B)$ va $B = (B \setminus A) \cup (A \cap B)$.

Quyidagi belgilashlarni kiritamiz: $|A \setminus B| = m$, $|A \cap B| = n$, $|B \setminus A| = p$. U holda $|A| = m + n$, $|B| = n + p$ va bulardan

$$|A \cup B| = m + n + p = (m + n) + (n + p) - n = |A| + |B| - |A \cap B|.$$

Teorema isbotlandi.

Natija 1. Uchta $A, B, C \in U$ to'plamlar birlashmasidan iborat to'plam quvvatini topish formulasini:

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

Natija 2. Ixtiyoriy n ta $\{A_1, A_2, \dots, A_n\} \subseteq U$ to'plamlar uchun ularning birlashmasidan iborat to'plam quvvatini topish formulasini quyidagicha bo'ladi:

$$n(A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n) =$$

$$= \sum_{i=1}^n n(A_i) - \sum_{i=j=1}^n n(A_i \cap A_j) + \sum_{i=j=k=1}^n n(A_i \cap A_j \cap A_k) - \dots + (-1)^{n-1} n(A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_n)$$

Misol 2. Diskret matematika fanini o'r ganuvchii 63 nafar talabadan 16 kishi ingliz tilini, 37 kishi rus tilini va 5 kishi ikkala tilni ham o'r ganmoqda. Nechta talaba nomlari keltirilgan fanlardan qo'shimcha darslarga qatnashmayapti?

Yechilishi: $A = \{\text{ingliz tili fanini o'r ganuvchilar}\}$,

$B = \{\text{rus tilini o'r ganuvchilar}\}$,

$A \cap B = \{\text{ikkala tilni ham o'r ganuvchilar}\}$ bo'lsin. U holda $|A| = 16$, $|B| = 37$, $|A \cap B| = 5$. Yuqoridagi teoretmaga asosan,

$$|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B| = 16 + 37 - 5 = 48.$$

Bundan, $63 - 48 = 15$ nafar talaba nomlari keltirilgan qo'shimcha darslarga qatnashmayotganligi aniqlanadi.

Nazorat uchun savollar:

1. Chekli to'plam ta rtibi yoki quvvatiga ta'rif bering.
2. Ikkita to'plam yig'indisi uchun elementlar sonini topish formulasini keltiring.
3. Uchta va n ta to'plamlar yig'indisidagi elementlar sonini topish formulalarini keltiring.

Mustaqil yechish uchun masalalar:

1. Shahardagi 110 ta qandalotchilik sexlaridan 40 tasi A mahsulotni, 30 tasi B mahsulotni, 48 tasi C mahsulotni, 10 tasi A va B, 13 tasi B va C, 12 tasi A va C, 14 tasi faqat 2 xil mahsulot ishlab chiqarsa, ushbu mahsulotlarni ishlab chiqarmayatgan sexlar nechta?
2. 30 ta turistdan 19 tasi ingliz, 18 tasi nemis tilini biladi. Ulardan nechta si faqat ingliz tilini biladi?

3. 42 turistdən 25 tasi ingliz, 28 tasi nemis tilini bildi. Ulardan nechtaşı faqat nemis tilini, nechtaşı faqat ingliz tilini, nechtaşı ilkala tilni ham bildi?
4. Guruhda 40 talaba bolib, ulardan 25 tasi yigitlar, qolganı qızlar. İmtixonda ulardan 18 tasi "4", 22 tasi "5" baho olgan. Agar qızlardan 9 tasi "5" olgan bolsa, "4" olgan yigitlar nechta?
5. Guruhdagı talabalardan 17 tasi voleybol, 16 tasi futbol, 18 tasi tennis boyicha togaraklarga qatnashadi. Ulardan 5 tasi futbol va voleybol 7 tasi voleybol, tennis, 6 tasi futbol va tennis, 2 tasi esa 3 ta to'garakka ham qatnaydi. Guruhda nechta talaba bor?
6. Tumanda 32 ta fermer bolib, ular paxta, bugdoy va kartoshka yetishtirishadi. Ulardan 26 tasi paxta, bugdoy yetishtirishi ma'lum bolsa, faqat kartoshka yetishtiradi gan fermer nechta?
7. Potokda 100 talabadan 61 tasi ingliz tilini, 48 tasi fransuz tilini, 56 kishi kishi nemis tilini o'rghanishadi. 24 kishi ingliz va fransuz, 36 kishi ingliz va nemis, 30 kishi fransuz va nemis tilini o'rghanishadi. Faqat 2 tadan til o'rGANADIGANLAR 24 kishi bo'lsa, umuman til o'rGANMAYATGANLAR nechia? Faqat bittadan til o'rGANAYATGANLAR nechta? Uchchala tilni ham necha kishi o'rGANAYAPTI?
8. Oktyabr oyida 10 kun sovuq, 20 kun yomg'qli, 16 kun sharnolli kun bo'ldi. Agar 2 kun faqat sovuq, 7 kun faqat yomg'ir, 5 kun faqat shamol, 4 kun sovuq, yomg'ir, sharnolli kun bo'lgan bo'lsa, necha kun quyosh charaqlab turgan?

1.1.1. To'plamlar algebrası.

Ta'rif 1. Agar to'plamning $\forall x \in M, \forall x_1 \in M$ elementlari uchun $(x, ax, x_1) \in M$ shart bajarilsa, to'plamn α amalga nisbatan yopiq deyiladi va unga algebraik amal deyiladi.

Misol. 1) N – natural sonlar to'plamni yig'indi va ko'paytma amallariga nisbatan yopiq, chunki $\forall a \in N, \forall b \in N$ uchun $a + b \in N, a \cdot b \in N$ o'rini.

2) Z – butun sonlar to'plamni yig'indi, ayirma va ko'paytma amallariga nisbatan yopiqdir.

Ta'rif 2. Bo'shi bo'limgan qism to'plamlar oilasi U birlashma, kesishma va to'ldiruvchi amallariga nisbatan yopiq bo'lsa, bu tizimga to'plamlar algebrası deyiladi.

Teorema. A va B ixtiyoriy to'plamlar bo'lsin. U holda birlashma va ayirma amallarini simmetrik ayimma va kesishma amallari yordamida ifodalash mumkin:

$$A \cup B = (A \Delta B) \Delta (A \cap B),$$

$$A \setminus B = A \Delta (A \cap B).$$

Bunday yondoshish matematikaning turli sohalarida o'z tadbiqini topdi. Bunday yondoshishning rivojlanishiga asos bo'lib, to'plamlar halqasi tushunchasi xizmat qildi.

Ta'rif 3. Agar bo'sh bo'limgan C to'plamlar oilasi kesishma va simmetrik ayirma amallariga nisbatan yopiq bo'lsa, u holda C ga to'plamlar halqasi deyiladi, ya'ni $A, B \in C \Rightarrow A \Delta B \in C$ va $A \cap B \in C$ o'rini bo'lsa.

To'plamlar halqasi assotsiativlik va kommutativlik xossalari bo'y sunadi. Bo'sh to'plam halqaning noli deyiladi.

Ta'rif 4. Agar ixtiyoriy $A \in C$ uchun $A \cap E = A$ bo'lsa, u holda $E \in C$ to 'toplamlar halqaning biri deyiladi.

Halqalarda algebraik hisoblashlar oddiy arifemetik qoidalarga o'xshash amalga oshiriladi. Bunda "yig'indi" amali o'miga "simmetrik ayirma" amali, "ko'paytma" amali o'miga "kesishma" amali ishlataladi.

Nazorat uchun savollar:

1. To'plamlar algebrasi nima?
2. Qachon to'plam biror amalga nisbatan yopiqbo'ladi?
3. To'plamlar halqasi deb nimaga aytildi?
4. Halqaning biri va noli deb nimaga aytildi?
5. Natural sonlar to'plamining yig'indi amaliga nisbatan yopiqligini isbotlang.
6. Natural sonlar to'plamining ko'paytma amaliga nisbatan yopiqligini isbotlang.
7. Butun sonlar to'plamining ayirma amaliga nisbatan yopiqligini isbotlang.
8. Ratsional sonlar to'plamining bo'linma amaliga nisbatan yopiqligini isbotlang.

KIRISH

Turmushda ikki inson, aytayli k Bamo va Nargizaning qarindoshligi haqida gapirganda shuni uazzarda tutiladiki, shunday ikkita oila mavjud, Bamo va Nargizaning shu oilallarga qandaydir aloqasi bor. Tartiblangan (Barno, Nargiza) juftligi boshqa tartiblangan kishilar juftligidan shurnisi bilan farq qiladiki, ularning orasida opa-singillik yoki ona-qizlik, jiyanlik kabi munosabatlар bo'lishi mumkin.

Diskret matematikada ham dekart ko'paytmaning barcha tartiblangan juftliklari orasidan o'zaro qandaydir "qarindoshlik" munosabatlariga ega bo'lgan juftliklarni ajratib ko'rsatish mumkin. Ixtiyoriy ikki to'planning elementlari orasidagi munosabatlар uchun binar munosabat tushunchasini kiritamiz. Bu tushuncha matematika kabi informatikada ham ko'p uchraydi. Bir nechta to'plam elementlari orasidagi munosabat ma'lumotlar jadvali shaklida beriladi. Ushbu bob tadbiqini ma'lumotlар bazasini boshqarishи tizimini tasvirlashda ishlataladigan n - ar munosabatlarda ko'rish mumkin.

1.2.1. Munosabatlar va ularning turlari.

Moslik (binar munosabat).

Ta’rif 1. Ixtiyoriy A va B to’plamlarning dekart yoki to’g’ri ko’paytmasi deb, birinchi elementi A to’plamga, ikkinchi elementi B to’plamga tegishli bo’lgan (x, y) tartiblashgan justliklardan iborat to’plamga aytildi va «quyidagicha belgilanadi: $A \times B = \{(x, y), x \in A, y \in B\}$.

Bunda x va y lar (x, y) justlikning koordinatalari yoki komponentlari deyiladi, demak mos ravishda x justlikning birinchi koordinatasi, y esa y justlikning ikkinchi koordinatasi deyiladi.

Misol 1. Dekart ko’paytinaga misol qilib to’g’ri burchakli dekart koordinata sistemasida nuqtalar to’plamini olish mumkin, ya’ni tekislikda har bir nuqta ilkita koordinataga ega: abssissa va ordinata.

Misol 2. $A = \{a_1, a_2\}$ va $B = \{b_1, b_2, b_3\}$ to’plamlar berilgan bo’lsin. U holda

$$A \times B = \{a_1, a_2\} \times \{b_1, b_2, b_3\} = \{(a_1, b_1), (a_1, b_2), (a_1, b_3), (a_2, b_1), (a_2, b_2), (a_2, b_3)\}$$

Ta’rif 2. $R = A \times B$ dekart ko’paytmaga to’g’ri dekart ko’paytma, $R^T = B \times A$ ifodaga teskari dekart ko’paytma deyiladi.

Dekart ko’paytmaning xossalari:

1^o. Dekart ko’paytma kommutativ emas:

$$A \times B \neq B \times A$$

2^o. Dekart ko’paytma assotsiativ emas:

$$(A \times B) \times C \neq A \times (B \times C).$$

Ta’rif 3. $P \subseteq A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n$ dekart ko’paytmaning ixtiyoriy bo’sh bo’lmasan P qismi to’plamiga A_1, A_2, \dots, A_n to’plamlar orasida aniqlangan n o’rinli munosabat yoki n o’rinli P -predikat deyiladi.

Agar $(a_1, a_2, \dots, a_n) \in P$ bo’lsa, P munosabat (a_1, a_2, \dots, a_n) elementlar uchun rost munosabat deyiladi va $P(a_1, a_2, \dots, a_n) = 1$ bo’ladi, agar $(a_1, a_2, \dots, a_n) \notin P$ bo’lsa, P munosabat yolg’on munosabat deyiladi va $P(a_1, a_2, \dots, a_n) = 0$ yoki $\bar{P}(a_1, a_2, \dots, a_n)$ kabi yoziladi.

Ta’rif 4. Agar $P \subseteq A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n$ n o’rinli munosabatda $n=1$ bo’lsa, P munosabat A_1 to’plamning qismi to’plami bo’ladi va unar munosabat (bir o’rinli munosabat) yoki xossa deyiladi.

$n=2$ bo’lganda esa binar munosabat (ikki o’rinli munosabat) yoki moslik deyiladi.

Agar $P \subseteq A^2$ bo’lsa, P ga A to’plamning elementlari orasidagi munosabat deyiladi.

Misol 3. Unar munosabatlarga misollar keltiramiz:

1) $A_1 = \mathbb{Z}$ butun sonlar to’plamidan iborat bo’lsin. $P(x) \subseteq \mathbb{Z}$ unar munosabat $P(x)=1$ shart bilan aniqlansin, bunda x – juft son, u holda P munosabat quyidagi ko’rinishda bo’ladi: $P = \{-\dots; -4; -2; 0; 2; 4; \dots\}$.

2) $A_1 = \mathbb{R}$ haqiqiy sonlar to’plamidan iborat, $P \subseteq \mathbb{R}$ munosabat $P(x)=1$ shart bilan aniqlansin, bunda x – irrational son bo’lsin, u holda P munosabat quyidagi ko’rinishlarda bo’ladi:

$$P(\sqrt{2}) = P(e) = P(\pi) = 1,$$

$$P(0) = P(1) = P\left(-\frac{1}{3}\right) = 0.$$

3) A_1 – barcha odamlar to'plami, $P(x) \subseteq A_1$ munosabatda x – erkak kishi bo'lsin. Javob: $P(x)=1$ bo'ladi.

4) A_1 – tekislikdagi barcha uchburchaklar to'plami bo'lsa, x – teng yomli uchburchaklar bo'lsin. Javob: $P(x)=1$ bo'ladi.

Misol 4. Binar munosabatlarga misollar keltiramiz:

1) $P_1 \subseteq Z \times Z$ binar munosabat $P(x,y)=1$ shart bilan aniqlansin, bunda $x-y$ 3 ga bo'linadigan sonlar, u holda P munosabat quyidagi ko'rinishda bo'ladi:

$$P=\{(4;1);(5;2);(6;3);\dots\}.$$

2) $P_2 \subseteq Z \times Z$ munosabat $P(x,y)=1$ shart bilan aniqlansin, bunda $x+y$ 2 ga bo'linadigan sonlar bo'lsin, u holda P munosabat quyidagi ko'rinishlarda bo'ladi:

$$P=\{(1;1);(0;2);(5;3);\dots\}.$$

3) $P_3 \subseteq R \times R$ munosabat, $P_3(x,y)=1$ shart bilan aniqlansin, bunda $x-y$ ratsional son. U holda quyidagilar o'rinnli:

$$P_3(1;4)=P_3(\sqrt{2}+2;\sqrt{2})=P_3(e;e-1)=1,$$

$$P_3(1;\sqrt{2})=P_3(1;e)=P_3(1;\pi)=0.$$

$$P_3(\sqrt{2};\pi)=P_3(e;\pi)=0$$

4) A – to'plam elementlari kitob nashriyotlari nomlari bo'lsin.

B – to'plam elementlari ushbu kitoblarni sotadigan firmalar bo'lsin, u holda P -munosabatga nashriyot va firmalar o'tasida tuzilgan shartnomalar to'plami deb, ma'no oerish mumkin.

Ta'rif 5. Dekart ko'paytmaning ixtiyoriy bo'sh bo'lmagan qism to'plamiga munosabat dileyiladi.

P -munosabat bo'lsin, u holda $P \subset A \times B$ bo'ladi. $\langle x, y \rangle \in P$ yozuv o'miga ko'pincha $x P y$ yozishadi va "x element y ga nisbatan P munosabatda" deb o'qiladi.

Misol 5. $A = \{1, 2, 3\}$ va $B = \{1, 2\}$ bo'lsin, u holda

$$A \times B = \{\langle 1, 1 \rangle, \langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 1 \rangle, \langle 3, 2 \rangle\}$$

Munosabat 1) $R_1 = \{\langle 1, 1 \rangle, \langle 3, 2 \rangle\}$

2) $R_2 = \{\langle 1, 1 \rangle, \langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 2 \rangle\}$ ko'rinishda bo'lishi mungkin.

Ta'rif 6. $P \subseteq A \times B$ binar munosabat uchun $P^{-1} \subseteq B \times A$ teskari munosabat deyiladi, agar ixtiyoriy $x \in A$ va $y \in B$ elementlar uchun $P(x, y) = 1$ dan $P^{-1}(y, x) = 1$ kelib chiqsa.

Ta'rif 7. $x = y$ bo'lganda $I_A(x, y) = 1$ shart bajarilsa, $I_A \subseteq A \times A$ binar munosabatga diogonal munosabat yoki ayniy munosabat deyiladi. Ayniy munosabat uchun $I_A^{-1} = I_A$ tenglik o'rini.

Binar munosabat, ya'nisi moslik haqida alohida to'xtalib o'tamiz, chunki munosabatlar orasida eng ko'p uchraydiganini bu moslikdir.

X va Y to'plamlar beri Igan bo'lsin.

X va Y to'plamlar elementlarini qandaydir usul bilan mos qo'yib, tartiblangan juftliklarni hosil qilaylik. Agar har bir $x \in X$ element uchun $y \in Y$ element mos qo'yilgan bo'lsa, u holda X va Y to'plamlar o'rtaida moslik o'rnatildi deyiladi.

Moslikni berish uchun quyidagi larni ko'rsatish zarur:

1) elementlari boshqa biror to'plam elementlari bilan mos qo'yiladigan X to'plam;

2) elementlari X to'plam elementlari bilan mos qo'yiladigan Y to'plam;

3) moslikni aniqlovchi qoida, ya'nisi $R \subseteq X \times Y$ to'plam, uning elementlari moslikda qatnashuvchi barchasi (x, y) juftliklardan iborat.

Shunday qilib, f moslik $f = \langle X, Y, R \rangle$ to'plamlar uchligidan iborat bo'ladi, bunda $R \subseteq X \times Y$. Agar $(x, y) \in R$ bo'lsa, y element x elementiga mos qo'yilgan deyiladi.

Misol 6. Laboratoriya xonasida 8 ta laboratoriya qurilmasi bor: $X = \{x_1, x_2, \dots, x_8\}$. Laboratoriya ishini bajarish uchun 10 nafar talaba 5 ta guruhga ajralishdi: $Y = \{y_1, y_2, y_3, y_4, y_5\}$. U holda quyidagicha moslik bo'lishi mumkin:

$f = \{X, Y, (x_1, y_1), (x_2, y_1), (x_3, y_3), (x_5, y_4), (x_8, y_5)\}$, bu yerda (x_1, x_2, \dots, x_8) - moslikning aniqlanish sohasi, $(y_1, y_2, y_3, y_4, y_5)$ - moslikning qiymatlari sohasi bo'ladi.

Moslik 4 xilda bo'ladi:

- Birga-bir qiymatli moslik**, bu X va Y to'plamlar elementlari orasidagi shunday moslikki, bunda X ning har bir elementiga Y ning bitta yagona elementi mos qo'yiladi. Masalan, musbat butun sonning kvadrati butun musbat sonning o'zi bilan birga-bir mos qo'yilgan.
- Birga-ko'p qiymatli moslik**, bunda X ning bitta elementiga Y danikkita va undan ortiq element mos qo'yilgan bo'ladi.

Masalan, X - butun musbat sonlar to'plami bo'lsin: $X = \{4, 9, 16\}$

Y - X dan olingan kvadrat ildiz bo'lsin: $Y = \{-2, 2, -3, 3, -4, 4\}$.

- Ko'pga-bir qiymatli moslik**, bunda Y to'planning har bir elementiga X to'plamidan bir nechta qiymat mos qo'yiladi. Masalan, intihon topshiruvchi talabalardan to'plami X ga baholar to'plami Y mos qo'yiladi. Bunda har bir talaba bittada baho oladi, lekin 1 ta baho bir nechta talabaga qo'yiladi.
- Ko'pga-ko'p qiymatli moslik**, bunda X to'planning bitta elementiga Y to'plamidan bir nechta qiymat mos qo'yiladi, shuningdek, Y ning bitta elementiga X dan bir nechta qiymat mos qo'yiladi. Masalan, X - biron qurilmaning bajaruvchi sxemalari, Y - esa elementlar tipi deyish mumkin.

Misol 7. Odamlar o'rtaсидаги "qариндошлик" munosабати binar munosабат bo'lib, bu то'пларнunумиy ajdodga eга bo'lgan odamlar juftligini o'z ichiga oladi.

Binar munosabatlar 3 xil usulda berilади:

1. Juftliklarning (sanab o'tilgan) ro'yhati.
2. Matritsa (jadval) orqali.
3. Grafik – struktura ko'rinishida.

$T \subset A \times A$ berilgan bo'lсин, bu yerdə $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$. U holda, agar a va b orasida T munosабат bo'lsa, C kvadrat matritsaning i -satri va j -ustuni kesishgan joyda joylashган q element 1 ga teng bo'ladi; aks holda $C_{ij} = 0$.

$$C_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{если } (a_i, a_j) \in T \\ 0, & \text{если } (a_i, a_j) \notin T \end{cases}$$

Misol 8. $M = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ to'plamda aniqlangan

$$T = \{(a, b) : (a - b) \text{- juft son}\}$$

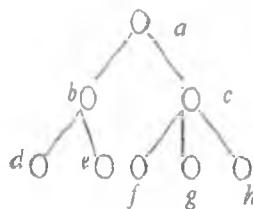
munosабат berilgan bo'lсин. Munosабатni ro'yhat va matritsa bilan bering.

- 1) $T = \{(1, 1), (1; 3), (1, 5), (2; 2), (2; 4), (3; 1), (3; 3), (3; 5), (4; 2), (4; 4), (5; 1), (5; 3), (5; 5)\}$.
- 2) Matritsa ko'rinishi:

T	1	2	3	4	5
1	1	0	1	0	1
2	0	1	0	1	0
3	1	0	1	0	1
4	0	1	0	1	0
5	1	0	1	0	1

yoki $\|T\| = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$

Misol 9. $M = \{a, b, c, d, e, f, g, h\}$ odamlar to'plami bo'lsin va struktura ko'rinishida berilgan bo'lsin.



Quyidagi munosabatlar haqida gapirish mumkin:

a) R_1 – “yaqin o'rtoq bo'lish” munosabati:

$$\begin{aligned} R_1 = & \{(a, b), (a, c), (b, d), (b, e), (c, f), (c, g), (c, h), (b, a), \\ & (c, a), (d, b), (e, b), (f, c), (g, c), (h, c)\} \end{aligned}$$

$$\|R_1\| = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

b) R_2 – “boshliq bo'lish” munosabati:

$$R_2 = \{(a, b), (a, c), (a, d), (a, e), (a, f), (a, g), (a, h), (b, d), (b, e), (c, f), (c, g), (c, h)\}$$

c) R_3 – “ota bo'lish” munosabati:

$$R_3 = \{(a, b), (a, c), (b, d), (b, e), (c, f), (c, g), (c, h)\}.$$

Misol 10. $A = \{4, 5, 6\}$ va $B = \{1, 2, 3, 4\}$ to'plamlar uchun $U \subseteq A \times B$ va $R \subseteq A \times B$ bo'lган $U = \{(x, y) : x + y = 8\}$, $R = \{(x, y) : x < y\}$ binar munosabatlarni tuzing.

Yechilishi: $U = \{(4, 4), (5, 3), (6, 2)\}$ va $R = \{(x, y) : x < y\} = \emptyset$

Nazorat uchun savollar:

1. Dekart ko'paytma ta'rifini keltiring, Misol keltiring.
2. Daraja aksiomasini keltiring.
3. Dekart ko'paytma xossalarni ayting.
4. n -o'rinni munosabat ta'rifini keltiring?
5. Teskari munosabat deb nimaga aytildi?
6. Ayniy yoki dioganal munosabat deb nimaga aytildi?
7. Moslik (binar munosabat) deb nimaga aytildi?
8. Moslik turrlarini sanab bering.
9. Moslik qanday beriladi?

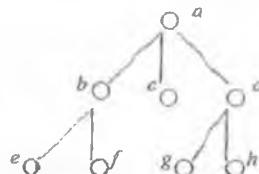
Mustaqil yechish uchun masalalar:

1. $M = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ bo'lsin. R_1, R_2, R_3, R_4, R_5 munosabatlarini ro'yhat va matitsa bilan bering, agar:

- a) R_1 – “qat’iy kichik bo’lish”;
- b) R_2 – “1 dan farqli umumiy bo’lувчига ега bo’lish”;
- v) R_3 – “3 ga bo’linganda bir xil qoldiqqa ega bo’lish”;
- g) R_4 – “ $(a - b) = -1$ son”;
- d) R_5 – “ $(a+b) = 7$ son”.

Barcha munosabatlar uchun D_1 va D_2 ni ko’rsating.

2. Quyidagi struktura ko'rinishidagi munosabatlarni ro'yhat shaklida yozing:



R₁ – “to'g'ridan-to'g'ri boshliq bo'lish”

R₂ – “bo'lo bo'lish”

R₃ – “o'g'il yoki qiz bo'lish”.

1.2.2. Munosabatlar superpozitsiyasi.

Ta'mil. $P \subseteq A \times B$ va $Q \subseteq B \times C$ binar munosabatlar uchun $P \circ Q \subseteq A \times C$ predikat quyidagicha aniqlangan bo'lsin: $(P \circ Q)(x, z) = 1$ shart bilan aniqlangan ix'tiyoriy $x \in A, z \in C$ uchun shunday $y \in B$ topiladiki, $P(x, y) = 1$, $Q(y, z) = 1$ o'rinli bo'ladi. $P \circ Q$ ga P va Q munosabatlarning superpozitsiyasi deyiladi.

Demak, $P \circ Q = \{(x, z) : \forall x \in A, z \in C \text{ ba } \exists y \in B \Rightarrow (x, y) \in P \text{ va } (y, z) \in Q\}$

Misol 1. $A = \{1, 2, 3\}$, $B = \{a, b, c\}$ va $C = \{x, y, z\}$ to'plamlar berilgan bo'lsin.

$$P \subseteq A \times B = \{(1; a); (1; c); (2; b); (2; c); (3; a)\};$$

$$Q \subseteq B \times C = \{(a; x); (a; y); (b; y); (b; z); (c; x); (c; z)\};$$

$$P \circ Q \subseteq A \times C \setminus \{(3; z)\} = \{(1; x); (1; y); (1; z); (2; x); (2; y); (2; z); (3; x); (3; y)\}.$$

Misol 2. $A = \{a, b, c, d\}$ to'plam berilgan bo'lsin.

$$P \subseteq A \times A = \{(a; a); (a; b); (a; d); (c; a); (c; b); (d; a)\},$$

u holda teskari munosabat

$$P^{-1} = \{(a; a); (b; a); (d; a); (a; c); (b; c); (a; d)\} bo'ladi.$$

Quyidagilarni hisoblaymiz: $P \cap P^{-1}$, $P \circ P^{-1}$, $P^{-1} \circ P$:

a) $P \cap P^{-1} = \{(a; a); (a; d); (d; a)\};$

b) $P \circ P^{-1} = \{(a; a); (a; c); (a; d); (c; a); (c; c); (c; d); (d; a); (d; c); (d; d)\};$

v) $P^{-1} \circ P = \{(a; a); (a; b); (a; d); (b; a); (b; b); (b; d); (d; a); (d; b); (d; d)\}.$

Bundan ko'rindiki, $P \circ P^{-1} \neq P^{-1} \circ P$, ya'ni superpozitsiya amali kommutativ emas.

Teorema 1. $P \subseteq A \times B$ munosabat uchun quyidagilar o'rini

a) $I_A \circ P = P;$

b) $P \circ I_B = P.$

Isboti: a) $(x; y) \in I_A \circ P$ ni olib qaraylik, uning uchun shunday $z \in B$ topiladiki, $(x; z) \in I_A$ va $(z; y) \in P$. Biroq $(x; z) \in I_A$ dan $x=z$ kelib chiqadi, demak $(x; y) \in P$, u holda $I_A \circ P \subseteq P$.

Endi $(x; y) \in P$ bo'lgan holni qaraymiz, bu holda $(x; x) \in I_A$ va $(x; y) \in P$ hosil bo'ladi. Ya'ni shunday $z \in (z=x)$ topiladiki, uning uchun $(x; z) \in I_A$ va $(z; y) \in P$ bo'ladi, demak $(x; y) \in I_A \circ P$.

6) shart ham shunga o`xshash isbotlanadi.

Teorema 2. $P \subseteq A \times B$ va $Q \subseteq B \times C$ binar munosabatlar uchun

$$(P \circ Q)^{-1} = Q^{-1} \circ P^{-1}$$
 tenglik o'rini.

Isboti: $(z; x) \in (P \circ Q)^{-1} \Leftrightarrow (x; z) \in P \circ Q$ uchun shunday $y \in B$ element topiladiki, uning uchun $(x; y) \in P$ va $(y; z) \in Q \Leftrightarrow (y; x) \in P^{-1}$ va $(z; y) \in Q^{-1} \Leftrightarrow (z; x) \in Q^{-1} \circ P^{-1}$ bo'ladi. Teorema isbotlandi.

Teorema 3. $P \subseteq A \times B$, $Q \subseteq B \times C$, $R \subseteq C \times D$ binar munosabatlar uchun $(P \circ Q) \circ R = P \circ (Q \circ R)$ superpozitsiyaning assotsiativligi o'rini.

Isboti: $(x; t) \in (P \circ Q) \circ R$ uchun shunday $z \in C$ element topiladiki, uning uchun $(x; z) \in (P \circ Q) \circ R$ va shunday $y \in B$ element topiladiki, uning uchun $(x; y) \in P$, $(y; z) \in Q$ va $(z; t) \in R$ munosabatlar o'rini. Ularning

superpozitsiyasini hisoblab, $(x, y) \in P$ va $(y, t) \in Q \circ R$ dan $(x, t) \in P \circ (Q \circ R)$ ga kelamiz. Demak, $(P \circ Q) \circ R = P \circ (Q \circ R)$. Teorema isbotlandi.

Nazorat uchun savollar:

1. Muñosabatlarning superpozitsiyasi deb nimaga aytildi?
2. $P \subseteq A \times B$, $Q \subseteq B \times C$, $R \subseteq C \times D$ binar muñosabatlar uchun $(P \circ Q) \circ R = P \circ (Q \circ R)$ superpozitsiyaning assotsiativligini isbotlang.
3. $P \subseteq A \times B$ va $Q \subseteq B \times C$ binar muñosabatlar uchun $(P \circ Q)^{-1} = Q^{-1} \circ P^{-1}$ tenglik o'rinni ekanligini isbotlang.
4. $P \subseteq A \times B$ muñosabat uchun $I_A \circ P = P$ o'rinni ekanligini isbotlang.
5. $P \subseteq A \times B$ muñosabat uchun $P \circ I_B = P$ o'rinni ekanligini isbotlang.

Mustaqil yechish uchun masalalar:

$A = \{a, b, c\}$, $B = \{1, 2, 3\}$, $C = \{\alpha, \beta, \gamma\}$ to'plamlarda aniqlangan $R_1 \subset A \times B$ va $R_2 \subset B \times C$ binar muñosabatlarning superpozitsiyasini toping:

- a) $R_1 = \{(a, 2), (a, 3), (b, 1), (c, 2)\}$, $R_2 = \{(1, \alpha), (2, \alpha), (2, \beta), (3, \gamma)\}$
- b) $R_1 = \{(a, 3), (a, 2), (a, 1)\}$, $R_2 = \{(2, \gamma), (1, \alpha), (1, \beta)\}$
- c) $R_1 = \{(a, 3), (b, 2), (c, 1), (c, 2)\}$, $R_2 = \{(1, \beta), (2, \alpha), (3, \beta), (3, \gamma)\}$
- d) $R_1 = \{(a, 3), (a, 2), (a, 1)\}$, $R_2 = \{(1, \gamma), (3, \alpha), (1, \beta)\}$
- e) $R_1 = \{(a, 1), (a, 3), (c, 1), (c, 3)\}$, $R_2 = \{(2, \alpha), (2, \gamma), (1, \beta), (3, \alpha)\}$
- f) $R_1 = \{(a, 3), (a, 2), (a, 1)\}$, $R_2 = \{(1, \gamma), (1, \alpha), (3, \beta)\}$
- g) $R_1 = \{(a, 2), (b, 1), (c, 3)\}$, $R_2 = \{(1, \beta), (2, \beta), (3, \alpha)\}$
- i) $R_1 = \{(a, 3), (a, 2), (a, 1)\}$, $R_2 = \{(3, \gamma), (2, \alpha), (2, \beta)\}$

1.2.3. Ekvivalentlik munosabati.

Binar munosabatlarda $(x:y) \in P$ o'rniga $xP y$ yozuv ham ishlataladi.

Ta'rif 1. Agar X to'plamndagi ixtiyoriy x element to'g'risida u o'z-o'zi bilan P munosabatda deyish mumkin bo'lsa, X to'plamndagi munosabat **refleksiv munosabat** deyiladi va xPx ko'rinishida belgilanadi.

Ta'rif 2. Agar X to'plamndagi x elementning y element bilan P munosabatda bo'lischenidan y elementning ham x element bilan P munosabatda bo'lishi kelib chiqsa, X to'plamndagi P munosabat **simmetrik munosabat** deyiladi va $xPy \Rightarrow yPx$ ko'rinishida belgilanadi.

Ta'rif 3. Agar X to'plamndagi x elementning y element bilan P munosabatda bo'lishi va y elementning z element bilan P munosabatda bo'lischenidan x elementning z element bilan P munosabatda bo'lishi kelib chiqsa, X to'plamndagi P munosabat **tranzitiv munosabat** deyiladi va $xPy, yPz \Rightarrow xPz$ ko'rinishida belgilanadi.

Ta'rif 4. Agar X to'plamning turli x va y elementlari uchun x elementning y element bilan P munosabatda bo'lischenidan y elementning x element bilan P munosabatda bo'lmasligi kelib chiqsa, X to'plamndagi P munosabat **antisimmetrik munosabat** deyiladi va $xPy \Rightarrow yPx$ ko'rinishida belgilanadi.

Ta'rif 5. $P \subseteq A \times A$ binar munosabat ham **refleksivlik**, ham **simmetriklik**, ham **tranzitivlik** shartlarini qanoatlantirsa, P munosabatga **ekvivalentlik munosabati** deyiladi. ya'ni P uchun

- $\forall x \in A$ uchun xPx ;
- $xPy \Rightarrow yPx$;
- $\forall (x, y) \in P, (y, z) \in P$ uchun xPy va yPz dan xPz kelib chiqsa.

Misol 1. 1) “ $=$ ” munosabati ekvivalentlik munosabati bo‘ladi.

- 2) Qarindoshlik munosabati ekvivalentlik munosabati bo‘ladi.
- 3) “Sevgi” munosabati ekvivalent munosabat bo`la olmaydi.

Misol 2. $A = Z$ butun sonlar to`plami va unda aniqlangan $P \subseteq Z \times Z$ munosabat shunday $x-y$ larki, ular 3 ga bo`linadi.

- a) $x-x=0$ soni 3 ga bo`linadi.
- b) $x-y$ ifoda 3 ga bo`linsa, $y-x = -(x-y)$ ham 3 ga bo`linadi.
- c) $x-y$ ifoda 3 ga bo`linsa va $y-z$ ifoda 3 ga bo`linsa, u holda $(x-y)+(y-z) = x-z$ ham 3 ga bo`linadi.

Demak, $P \subseteq Z \times Z = \{x \in Z, y \in Z \mid x-y \in 3\}$ ga bo`linadi munosabat ekvivalentlik munosabati bo`lar ekan.

Ta’rif 6. $x \in A$ elementning ekvivalentlik sinfi deb, $E(x) = \{y \mid x-y \in 3\}$ to`plamga aytildi.

Ta’rif 7. A to`plam elementlarining E ekvivalentlik bo'yicha ekvivalent sinflari to`plami faktor-to`plam deyiladi va $\{E(x) \mid x \in A\}$ kabi belgilanadi.

Misol 3. Agar $\{(a;b), (c;d)\} \in Q$ to`plam elementlari uchun $a+d=b+c$ tenglik bajarilsa, u holda Q munosabat $N \times N$ to`plamda ekvivalentlik munosabati bo`lini ko`rsating.

Yechilishi:

1) **Refleksivlik:** agar A to`plamda Q refleksivlik munosabati bo`lsa, u holda $\forall x \in Q, (x;x) \in Q$. Bizning misolda A t o`plam o'mida $N \times N$ to`plam va x element o'mida $(x;x)$ juftlik. Bunda $N \times N$ to`plamda Q munosabat refleksiv bo'ladi, agarda $\forall (x; y) \in Q, ((x; y), (x; y)) \in Q$. Ta'rifga ko'ra, $Q: a+d=b+c$, lekin $a+b=b+a$, demak, Q - refleksiv munosabat.

2) **Simmetriklik:** agar $\{(a;b), (c;d)\} \in Q$ bo`lsa, u holda $\{(c;d), (a;b)\} \in Q$, $a+d=b+c$ bundan $c+b=d+a$. Demak, Q - simmetrik munosabat.

3) Tranzitivlik: agar $\{(a;b), (c;d)\} \in Q$, $\{(c;d), (f;g)\} \in Q$ bo'lsa, u holda $\{(a;b), (f;g)\} \in Q$ bo'ladı, chunki $a+d=b+c$ va $c+g=d+f$. U holda $(a+d)+(c+g)=(b+c)+(d+f) \Rightarrow a+d+c+g=b+c+d+f \Rightarrow a+g=b+f$, ya'ni Q -tranzitiv munosabat.

Demak, Q munosabat ham refleksiv, ham simmetrik, ham tranzitiv bo'lganligi uchun ekvivalent munosabat bo'ladi.

Ta'rif 8. Har bir elementti A to'plamning faqat va faqat bitta qism to'plamiga tegishli bo'lgan kesishmaydigan qism to'plamlar majmuasi A to'plamning bo'laklari deyiladi.

Teorema. A/E faktor-to'plam A to'plamning bo'lagi bo'ladı. Va aksincha, agar $R=\{A_i\}$ – A to'plamning biror bo'lagi bo'lsa, u holda bu bo'lakka biror i va A_i , dan olingan $x;y$ elementlar uchun xEy qoida bo'yicha E ekvivalentlik munosabatini topish mumkin.

Nazorat uchun savollar:

1. Munosabatlarning kompozitsiyasi va uning xossalari.
2. Refleksivlik shartini aytинг.
3. Simmetriklik shartini aytинг.
4. Tranzitivlik shartini aytинг.
5. Antisimmetrik munosabat deb nimaga aytildi?
6. Ekvivalent munosabat deb nimaga aytildi?
7. Faktor – to'plam deb nimaga aytildi?
8. Ekvivalentlik sinfi deb nimaga aytildi?

Mustaqil yechish uchun masalalar:

1. Birdan farqli natural sonlari to'plami dekارت kvadratida aniqlangan $R=\{(x,y): x \text{ va } y \text{ lar birdan farqli umumiy bo'luvchiga ega}\}$ munosabat ekvivalent munosabat bo'ladimi?
2. $A=\{a, b, c\}$ to'plam dekарт kvadratida simmetrik bo'lgan, refleksiv, tranzitiv bo'lmagan munosabatga misol keltiring va isbotlang.
3. $A=\{a, b, c\}$ to'plam dekарт kvadratida tranzitiv bo'lgan, refleksiv, simmetrik bo'lmagan munosabatga misol keltiring va isbotlang.
4. $\mathbb{N}=\{a, b, c\}$ to'plam dekарт kvadratida refleksiv, simmetrik bo'lgan, tranzitiv bo'lmagan munosabatga misol keltiring va isbotlang.
5. K-kalit so'zlar, P- web sahifalar to'plami bo'lsin. R munosabat ushbu to'plamlar dekарт ko'paytmasida aniqlangan bo'lsin. (x,y) juftlik R munosabatga tegishli bo'lsin, agar x kalit so'z y web-sahifada bo'lsa. R munosabat ekvivalent munosabat bo'ladimi?
6. $A=\{1,2,3,4\}$ to'plam dekарт kvadratida refleksiv bo'lgan, simmetrik, tranzitiv bo'lmagan munosabatga misol keltiring va isbotlang.
7. $A=\{1,2,3,4\}$ to'plam dekарт kvadratida refleksiv, simmetrik, tranzitiv bo'lmagan munosabatga misol keltiring va isbotlang.
8. $A=\{1,2,3,4\}$ to'plam dekарт kvadratida ekvivalent munosabatga misol keltiring va isbotlang.

1.2.4. Munosabatning aniqlanish, qiymatlar sohalari.

Munosabatlar maydoni.

Biror A va B to'plamlar xamda unda aniqlangan $P \subseteq A \times B$ munosabat berilgan bo'lsin.

Ta'rif 1. P -munosabatning chap sohasi yoki aniqlanish sohasi D_l deb, P -munosabatga tegishli juftliklar birinchisi elementlaridan iborat to'plamiga aytildi va $D_l = \{x : (x, y) \in P\}$ kabi belgilanadi. l - "left", ya'ni "chap" so'zidan olingan.

Ta'rif 2. P -munosabatning o'ng sohasi yoki qiymatlar sohasi D_r deb, P -munosabatga tegishli juftliklarning ikkinchi elementlar to'plamiga aytildi va $D_r = \{y : (x, y) \in P\}$ kabi belgilanadi. r - "right", ya'ni "o'ng" so'zidan olingan.

Geometrik ma'noda D_l , P munosabatning X to'plamiga proyektsiyasi, D_r - P munosabatning Y to'plamdag'i proyektsiyasi hisoblanadi.

Ta'rif 3. Aniqlanish va qiymatlar sohalarining birlashmasi $D_l \cup D_r$ ga P munosabat maydoni deyiladi va $F(P)$ kabi belgilanadi.

P munosabatning chap va o'ng sohalaridagi bir xil qiymatga ega bo'lgan elementlari, ikkala tomoniga ham tegishli deb hisoblanadi, xususan A^2 dekart kvadrat uchun $F(P) = A$ bo'ladi.

Ta'rif 4. $R^{-1} = \{(y, x) : (x, y) \in R\}$ to'plamiga R munosabatga teskari munosabat deyiladi.

Misol. $A = \{2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}$ to'plamida binar munosabat

$R = \{(x, y) : x, y \in A, x \text{ element } y \text{ ni bo'ladi va } x \leq 3\}$ shart bilan aniqlangan bo'lsin. U holda

$$R = \{(2, 2), (2, 4), (2, 6), (2, 8), (3, 3), (3, 6)\};$$

$$D_l = \{2, 3\};$$

$$D_r = \{2, 3, 4, 6, 8\}; \quad R' = \{(2, 2), (4, 2), (6, 2), (8, 2), (3, 3), (6, 3)\}.$$

Nazorat uchun savollar:

1. Munosabatlarning aniqlanish sohasi ta'rifini keltiring.
2. Munosabatlarning qiymatlar sohasi ta'rifini ayting.
3. A to'plamning R munosabatga nisbatan asli deb nimaga aytildi?
4. A to'plamning R munosabatga nisbatan tasviri deb nimaga aytildi?
5. Teskari munosabatga ta'rif bering.
6. Munosabat maydoni deb nimaga aytildi?

Mustaqil yechish uchun masalalar:

$A = \{a, b, c, d, e\}$, $B = \{1, 2, 3, 4\}$ to'plamlarda quyidagicha munosabatlar berilgan:

$$R_1 \subseteq A \times B \quad \text{va} \quad R_2 \subseteq B \times B = B^2 \text{ bo'lsa,}$$

- 1) R_1, R_2 munosabatlarni grafik ko'rinishda ifodalang;
- 2) R_1, R_2 munosabatlarning aniqlanish va qiymatlar sohalarini toping;
- 3) $R_1, R_2, R_1^{-1}, R_2^{-1}, R_2^2, R_1 \cap R_2^{-1}$ - munosabatlarning matritsasini toping;
- 4) R_2 munosabatni refleksivlik, simmetriklik, antisimmetriklik, tranzitivlik xossalariiga tekshirilsin.

1.

$$\begin{aligned} R_1 &= \{a;3, b;1, b;3, c;2, c;4, d;3, e;1, e;2, e;3, e;4\}, \\ R_2 &= \{1;4, 2;1, 2;2, 2;3, 3;2, 3;3, 4;1, 4;3\}. \end{aligned}$$

2.

$$\begin{aligned} R_1 &= \{a;1, a;3, a;4, d;3, c;1, c;3, c;4, d;1, d;3, e;4\}, \\ R_2 &= \{1;1, 1;4, 2;1, 2;3, 3;2, 4;1, 4;3, 4;4\}. \end{aligned}$$

3.

$$\begin{aligned} R_1 &= \{a;1, a;3, b;1, b;3, c;1, c;3, d;3, d;4, e;2, e;4\}, \\ R_2 &= \{1;1, 1;2, 1;4, 2;3, 3;2, 3;4, 4;1, 4;4\}. \end{aligned}$$

4.

$$R_1 = \{< a;3 >, < b;3 >, < c;2 >, < c;3 >, < c;4 >, < d;2 >, < d;3 >, < d;4 >, < e;2 >, < e;4 >\},$$

$$R_2 = \{< 1;2 >, < 1;4 >, < 2;1 >, < 2;3 >, < 3;2 >, < 3;4 >, < 4;1 >, < 4;3 >\}.$$

5.

$$R_1 = \{< a;3 >, < a;4 >, < b;2 >, < b;3 >, < c;2 >, < c;3 >, < c;4 >, < d;3 >, < d;2 >, < d;4 >\},$$

$$R_2 = \{< 1;3 >, < 1;4 >, < 2;3 >, < 2;4 >, < 3;2 >, < 3;3 >, < 4;1 >, < 4;3 >\}.$$

6.

$$R_1 = \{< a;1 >, < a;3 >, < b;2 >, < b;4 >, < c;1 >, < c;3 >, < c;4 >, < d;4 >, < e;3 >, < e;4 >\},$$

$$R_2 = \{< 1;1 >, < 2;1 >, < 2;4 >, < 3;1 >, < 3;2 >, < 3;3 >, < 3;4 >, < 4;4 >\}.$$

7.

$$R_1 = \{< a;3 >, < b;1 >, < b;3 >, < c;2 >, < c;4 >, < d;3 >, < e;1 >, < e;2 >, < e;3 >, < e;4 >\},$$

$$R_2 = \{< 1;4 >, < 2;1 >, < 2;2 >, < 2;3 >, < 3;2 >, < 3;3 >, < 4;1 >, < 4;3 >\}.$$

8.

$$R_1 = \{< b;1 >, < b;4 >, < c;1 >, < c;2 >, < c;4 >, < d;4 >, < e;1 >, < e;2 >, < e;3 >, < e;4 >\},$$

$$R_2 = \{< 1;1 >, < 1;2 >, < 1;3 >, < 2;1 >, < 2;4 >, < 3;1 >, < 3;4 >, < 4;4 >\}.$$

9.

$$R_1 = \{< b;1 >, < b;2 >, < b;3 >, < b;4 >, < c;2 >, < c;4 >, < d;2 >, < d;4 >, < e;2 >, < e;4 >\},$$

$$R_2 = \{< 2;1 >, < 2;2 >, < 2;3 >, < 2;4 >, < 3;2 >, < 3;4 >, < 4;2 >, < 4;4 >\}.$$

10.

$$R_1 = \{< a;3 >, < b;2 >, < c;1 >, < c;3 >, < d;4 >, < e;3 >, < e;4 >\},$$

$$R_2 = \{< 1;1 >, < 2;4 >, < 3;1 >, < 3;2 >, < 3;3 >, < 3;4 >, < 4;4 >\}.$$

1.3. AKSLANTIRISHLAR

KIRISH

Ushbu bobda akslantirish, ya'nı funktsiya tushunchalari ham kiritiladi. Zamonaviy dasturlash tillarida funktsiyalar juda keng qo'llaniladi. Ular bisga qism dasturlami alohida agratib hisoblash imkoniyatini beradi. Ba'zi dasturlash tillarida birmurancha ko'p uchraydigan $\sin x$, $\log x$, $|x|$ kabi funktsiyalar uchun maxsus bazalar mavjud. Funktsional dasturlash tillarida sodda funktsiyalardan foydalaniib, murakkab funktsiyalarni tadqiq qilish uchun biz funktsiyalar kompozitsiyalarini yaxshisi bilishimiz kerak bo'jadi. Ushbu bobning amaliy tadbiqi sifatida funktsiyalar kompozitsiyalarini hisoblashni o'rganib chiqamiz.

1.3.1. Chekli to'plamda akslantirish tushunchasi.

Ta'rif 1. Agar buor X to'plamining har bir x elementiga qandaydir qonuniyat bo'yicha yagona $f(x)$ ob'yeqt mos qo'yilgan bo'lsa, bu f moslik funktsiya deyiladi.

Ta'rif 2. $f \subset A \times B$ munosabat funktsiya yoki A to'plamidan B to'plamga akslantirish deyiladi, agarda quyidagi shartlar bajarilsa:

$$1) D_f(f) = A, \quad D_r(f) \subseteq B,$$

$$2) (x, y_1) \in f, \quad (x, y_2) \in f \text{ ekanligidan } y_1 = y_2 \text{ ekanligi kelib chiqsa.}$$

Funktsiya $f: A \rightarrow B$ yoki $A \xrightarrow{f} B$ kabi belgilanadi, agar $(x, y) \in f$ bo'lsa, u holda $y = f(x)$ kabi yoziladi va f funktsiya x elementiga y elementni mos qo'yadi deb gapiriladi. $y \in B$ elementga x elementning tasviri, $x \in A$ elementga y ning asli deyiladi.

Agar $D_f(f) \subset A$ bo'lsa, f funktsiya qismiy funktsiya deyiladi.

Ixtiyoriy funksiya $f: A \rightarrow B$ bu binar munosabat. Shuning uchun teskari munosabat f^{-1} ni qurishi mumkin. Agar buning natijasida yana funksiya hosil bo'lsa, u holda f ga teskarilanuvchi funksiya deyiladi va teskari funksiya $f^{-1}: B \rightarrow A$ ko'rinishda belgilanadi.

- Misol 1. 1) $g = \{(1, 2), (2, 3), (3, 2)\}$ - munosabat funksiya bo'ladi.
 2) $R = \{(1, 2), (1, 3), (2, 3)\}$ - munosabat funksiya bo'lmaydi.
 3) $f = \{(x, x^2 - 2x + 3), x \in R\}$ - munosabat funksiya bo'ladi va
 $y = x^2 - 2x + 3$ ko'rinishda ham yoziladi.

Ta'rif 3. Agar

- 1) $D_f(f) = D_f(g)$;
 2) ixtiyoriy $x \in D_f(f)$ uchun $f(x) = g(x)$ bajarilsa, $f: A \rightarrow B$ va $g: C \rightarrow D$ akslantirishlarga teng akslan tirishlar deyiladi.

Teorema 1. $f: A \rightarrow B$ akslantirish va $X, Y \subseteq A$ lar uchun $f(X \cup Y) = f(X) \cup f(Y)$ tenglik o'rini.

(Birlashmaning obrazi obrazlar birlashmasiga teng.)

Isboti: Aytaylik, $b \in f(X \cup Y)$ bo'lsin. Demak, shunday $a \in X \cup Y$ mavjudki, uning uchun $f(a) = b$. Agar $a \in X$ bo'lsa, u holda $f(a) = b \in f(X)$, bundan esa $b \in f(X) \cup f(Y)$ kelib chiqadi. Xuddi shuningdek, $a \in Y$ ham isbotlanadi. Demak, $f(X \cup Y) \subseteq f(X) \cup f(Y)$ ekanligi isbotlandi.

Endi $b \in f(X) \cup f(Y)$ bo'lsin. Aniqlik uchun $b \in f(X)$ ni qaraylik, demak, shunday $a \in X$ mavjudki, uning uchun $f(a) = b$. Bundan $a \in X$ va $a \in X \cup Y$ ekanligi, demak, $b \in f(X \cup Y)$ ekanligi kelib chiqadi. Xuddi shuningdek, $b \in f(Y)$ ham isbotlanadi. Demak, $f(X) \cup f(Y) \subseteq f(X \cup Y)$ ekanligi isbotlandi.

$f(X \cup Y) \subseteq f(X) \cup f(Y)$ va $f(X) \cup f(Y) \subseteq f(X \cup Y)$ o'rinali bo'lsa, demakki, $f(X \cup Y) = f(X) \cup f(Y)$ tenglik o'rinali.

Teorema isbotlandi.

Teorema 2. $f: A \rightarrow B$ akslantirish va $X, Y \subseteq B$ lar uchun $f^{-1}(X \cup Y) = f^{-1}(X) \cup f^{-1}(Y)$ tenglik o'rinali.

(Birlashmaning proobravi proobrazlar birlashmasiga teng.)

Isboti: $a \in f^{-1}(X \cup Y)$ elementni olaylik, bu $f(a) \in X \cup Y$ ekanini bildiradi, ya'ni $f(a) \in X$ yoki $f(a) \in Y$. Agar $f(a) \in X$ bo'lsa, u holda proobraz ta'rifiga ko'rta $a \in f^{-1}(X)$ bo'ladi, bundan esa $a \in f^{-1}(X) \cup f^{-1}(Y)$ ekanligi kelib chiqadi. Xudidi shuningdek, agar $f(a) \in Y$ bo'lsa, u holda $a \in f^{-1}(X) \cup f^{-1}(Y)$. Bundan

$$f^{-1}(X \cup Y) \subseteq f^{-1}(X) \cup f^{-1}(Y)$$

kelib chiqadi.

Endi aksincha qism to'plam bo'lishiha ko'rsatarmiz.

$a \in f^{-1}(X) \cup f^{-1}(Y)$ bo'lsin, bundan $a \in f^{-1}(X)$ yoki $f(a) \in Y$. Agar $a \in f^{-1}(X)$ bo'lsa, u holda $f(a) \in X$ bo'ladi. Shuningdek, $f(a) \in X \cup Y$ bo'ladi, bundan $a \in f^{-1}(X \cup Y)$ kelib chiqadi. $a \in f^{-1}(Y)$ bo'lgan hol gam shunday yo'l bilan isbotlangan va $F^{-1}(X) \cup F^{-1}(Y) \subseteq F^{-1}(X \cup Y)$ hosil qilingan. Bu ilkita isbotlangan qism to'plamlar birlashtirilsa, talab qilingan tenglikka kelamiz.

$$F^{-1}(X \cup Y) = F^{-1}(X) \cup F^{-1}(Y).$$

Teorema isbotlandi.

Teorema 3. $f: A \rightarrow B$ akslantirish va $X, Y \subseteq A$ lar uchun $f(X \cap Y) \subseteq f(X) \cap f(Y)$ tenglik o'rinali.

Isboti: $b \in f(X \cap Y)$ bo'lsin. Obraz ta'rifiga ko'rta, shunday $a \in X \cap Y$ elementlar to'pidadiki, ular uchun $f(a) = b$ tenglik o'rinali. $a \in X \cap Y$ ekanligidan $a \in X \cap a \in Y$ kelib chiqadi, demak, $f(a) = b \in f(X)$ va $f(a) = b \in f(Y)$, ya'ni

$b \in f(X) \cap f(Y)$. Bulardan talab qilingan tasdiq kelib chiqadi:

$$f(X \cap Y) \subseteq f(X) \cap f(Y)$$

Teorema isbotlandi.

Misol 2. Teskari tasdiq o'rini bo'limasligini misol yordamida ko'ramiz.

$$f(x) = x^2 : R \rightarrow R_+ \cup \{0\}$$

akslantirish bo'lsin.

X va Y to'plamlar sifatida $X = [-1;0]$, $Y = [0;1]$ lami ko'raylik. Ravshanki, $f(X) = [0;1]$, $f(Y) = [0;1]$, demak ularning kesishmasi $f(X) \cap f(Y) = [0;1]$. So'ngra $[-1;0] \cap [0;1] = \{0\}$ ekanligidan $f(X \cap Y) = f(\{0\}) = \{0\}$ ni aniqlaymiz. Bu holda qism to'plam bo'lish $f(X) \cap f(Y) \subset f(X \cap Y)$ munosabati bajarilmaydi.

Teorema 4. $f: A \rightarrow B$ akslantirish va $X, Y \subseteq B$ to'plamlar uchun $f^{-1}(X \cap Y) = f^{-1}(X) \cap f^{-1}(Y)$ tenglik o'rini.

Isboti: $a \in f^{-1}(X \cap Y)$ bo'lsin, ya'ni $f(a) = b \in X \cap Y$, demak, $b \in X \cap b \in Y$, shuning uchun $a \in f^{-1}(X)$ va $a \in f^{-1}(Y)$ bundan $a \in f^{-1}(X) \cap f^{-1}(Y)$.

Demak, $f^{-1}(X \cap Y) \subseteq f^{-1}(X) \cap f^{-1}(Y)$.

Endi teskari munosabatni isbotlash uchun $a \in f^{-1}(X) \cap f^{-1}(Y)$ ni olamiz, bundan $a \in f^{-1}(X)$ va $a \in f^{-1}(Y)$, demak, $f(a) \in X$ va $f(a) \in Y$, ya'ni $f(a) \in X \cap Y$, shuningdek, $a \in f^{-1}(X \cap Y)$ o'rini ekanligi kelib chiqadi. Bundan esa $f^{-1}(X) \cap f^{-1}(Y) \subseteq f^{-1}(X \cap Y)$. Olingan qism to'plamlar birlashtirilsa, talab qilingan tenglikka kelamiz:

$$F^{-1}(X \cap Y) = F^{-1}(X) \cap F^{-1}(Y).$$

Teorema isbotlandi.

Ta'rif 4. Agar f^{-1} munosabat qismiy funktsiya bo'lsa, ya'ni $\forall x_1, x_2 \in D_f(f)$ dan olingan $x_1 \neq x_2$ uchun $f(x_1) \neq f(x_2)$ bajarilsa, f funktsiyaga o'zaro bir-qiyatlilik funktsiya yoki in'yektiw funktsiya deyiladi va $f: A \xrightarrow{1-1} B$ kabi belgilanadi.

Demak, in'yektiv funktsiyada takrorlanuvchi qiymatlar bo'lmaydi. Bundan $f(x_1) = f(x_2)$ dan $x_1 = x_2$ kelib chiqadi.

Misol 3. $f(x) = 4x + 3$ funktsiya $f(x): R \rightarrow R$ in'yektiv funktsiya bo'lishini ko'rsating.

Yechilishi: Faraz qitaylik, $f(x_1) = f(x_2)$ bo'lsin, ya'ni $4x_1 + 3 = 4x_2 + 3$, bundan $4x_1 = 4x_2$, $x_1 = x_2$ kelib chiqadi. Demak, f - in'yektiv funktsiya bo'ladi.

Ta'rif 5. Agar $D_f(f) = B$ bo'lsa, $f: A \rightarrow B$ funktsiya A ni B ga ustiga akslantirish yoki syur'yektiv funktsiya deyiladi va $f: A \xrightarrow{\text{akslantirish}} B$ kabi belgilanadi.

Misol 4. 3-misoldagi $f(x) = 4x + 3$ funktsiyaning syur'yektivlikka tekshiramiz.

Yechilishi: Aytaylik, $b \in R$ bo'lsin. Ta'rifga ko'ra, f - syur'yektiv funktsiya bo'lishi uchun $D_f(a) = b$ o'rintli bo'ladigan shunday haqiqiy son $a \in R$ ni topish mu'mkin. Buning uchun $b = 4a + 3$ deb olsak, $a = \frac{b-3}{4}$ son topiladi. Demak, f - syur'yektiv funktsiya.

Ta'rif 6. Ham in'yektiv, ham syur'yektiv bo'lgan f funktsiya A va B to'plamlarning biyektiv funktsiyasi deyiladi va $f: A \longleftrightarrow B$ kabi belgilanadi.

Misol 5. $f(x) = 4x + 3$ funktsiya ham in'yektiv, ham syur'yektiv, demak biyektiv ham bo'ladi.

Umuman olganda, $f(x) = ax + b$ ($a \neq 0$) akslantirishlarning barchasi $f(x): R \rightarrow R$ biyektsiya bo'ladi.

Misol 6. $f(x) = \sin x$ tenglik uchun:

- $f(x): R \rightarrow R$ akslantirish in'ye ktsiya ham, syur'ye ktsiya ham bo'lmaydi.
- $f(x): R \rightarrow [-1;1]$ akslantirishni olsak, bu syur'ye ktsiv akslantirish bo'ladi, lekin in'ye ktsiv bo'lmaydi.
- $f(x): [-\frac{\pi}{2}; \frac{\pi}{2}] \rightarrow [-1;1]$ deb oladigan bo'lsak, bu akslantirish biyektsiya bo'ladi.

Misol 7. $f(x) = x^2$ tenglik uchun:

- $f(x): R \rightarrow R$ akslantirish in'ye ktsiv ham, syur'ye ktsiv ham emas.
- $f(x): [0, \infty) \rightarrow R$ in'ye ktsiv bo'ladi, syur'ye ktsiv emas.
- $f(x): R \rightarrow [0, \infty)$ syur'ye ktsiv bo'ladi, in'ye ktsiv emas.
- $f(x): [0, \infty) \rightarrow [0, \infty)$ biyektsiv akslantirish bo'ladi.

Keltirilgan misollardan ko'rindiki, $f: A \rightarrow B$ akslantirishlarda nafaqat f amalning tuzilishi, balki A va B to'plamlarning ham tuzilishi muhim rol o'yaydi..

Ta'rif 7. 1) $f: A \rightarrow B$ – biyektsiv akslantirish bo'lsin. f akslantirishga teskari akslantirish f^{-1} deb, quyidagi shartlarni qanoatlantiruvchi akslantirishga aytildi:

- $D_r(f^{-1}) = D_r(f) = B$;
- $D_l(f^{-1}) = D_l(f) = A$;
- ixtiyoriy $x \in A$ uchun $f(x) = y \Leftrightarrow x = f^{-1}(y)$

2) $Id_A: A \longleftrightarrow A$ akslantirish quyidagiicha aniqlanadi;

- $D_r(Id_A) = D_r(Id_A) = A$;
- ixtiyoriy $x \in A$ uchun $Id_A(x) = x$.

Id_A ga A da birlik akslantirish yoki aymiy akslantirish deyiladi.

Misol 3. $f_i : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$, $i = 1, 2, 3$, funktsiyalarni qaraylik.

- 1) $f_1(x) = e^x$ funktsiya in'yektiv, lekin syur'yektiv emas.
- 2) $f_2(x) = x \sin x$ funktsiya in'yektiv emas, lekin sur'yektiv.
- 3) $f_3(x) = 2x - 1$ funktsiya ham in'yektiv, ham sur'yektiv, demak biyektiv bo'ladi.

Nazorat uchun savollar:

1. Akslantirish tushunchasiga ta'rif bering.
2. Qismiy funktsiya deb nimaga aytildi?
3. Birlashmaning obrazi obrazlar birlashmasiga tengligini isbotlang.
4. Birlashmaning proobrazi proobrazlar birlashmasiga teng ekanini isbotlang.
5. In'yektiv funktsiya ta'rifini keltiring. Misol keltiring
6. Syur'yektiv funktsiyaga ta'rif bering.
7. Biyektiv funktsiyaga ta'rif bering.
8. Ayniay akslantirish deganda nimani tushunasiz?

Mustaqil yechish uchun masalalar:

1. $A = \{1, 2, 3, 4\}$, $B = \{a, b, c, d\}$ to'plamlar dekart ko'paytmasida aniqlangan quyidagicha R munosabatlari funktsiya bo'ladi mi? U holda in'yektivlik, syur'yektivlik va biyektivlikka tekshiring:

- a) $R = \{(1, a), (1, b), (2, a), (3, d)\}$
- b) $R = \{(1, a), (2, b), (3, a), (4, d)\}$
- c) $R = \{(1, a), (2, c), (3, b), (3, d)\}$
- d) $R = \{(2, a), (1, b), (2, c), (4, d)\}$
- e) $R = \{(3, b), (2, a), (1, c), (4, d)\}$

- f) $R = \{(4,c), (3,b), (3,a), (4,d)\}$
 g) $R = \{(4,a), (1,b), (2,a), (3,c)\}$
 i) $R = \{(3,b), (2,c), (1,a), (4,d)\}$

2. Agar $f_i(x) : (-\infty; +\infty) \rightarrow (-\infty; +\infty)$ berilgan bo'lsa, ularni in'yekтивлик, syur'yekтивлик, biyekтивликка tekshiring:

- | | |
|----------------------|--------------------|
| a) $f(x) = x^2$ | e) $f(x) = \ln x$ |
| b) $f(x) = \lg x$ | f) $f(x) = 2x + 1$ |
| c) $f(x) = \cos x$ | g) $f(x) = \sin x$ |
| d) $f(x) = \log_a x$ | i) $f(x) = 2x + 1$ |

3. $A = \{x : x \in \mathbb{R}, x \neq 1\}$ to'plam va $f : A \rightarrow A$ akslantirish $f(x) = \frac{x}{x-1}$ formula bilan berilgan bo'lsin. f ni biyekтивликка tekshiring va unga teskari funktsiyani toping.

1.3.2. Akslantirishlar superpozitsiyasi.

Ta'srif 1. $f : A \rightarrow B$ va $g : C \rightarrow D$ akslantirishlar berilgan bo'lsin. f va g akslantirishlar superpozitsiyasi deb,

- 1) $D_f(g \circ f) = A$;
- 2) $D_g(g \circ f) = C$;
- 3) ichtiyoriy $x \in D_f(g \circ f)$ uchun $(g \circ f)(x) = g(f(x))$

shartlarni qanoatlantiruvchi $g \circ f : A \rightarrow C$ akslantirishga aytildi.

Akslantirishlar superpozitsiyasi kompozitsiya yoki funktsional ko`paytma yoki murakkab funktsiya deb ham ataladi $g(f(x))$.

Teorema 1. $F: A \rightarrow B$ biyektiv akslantirish bo'lsin. U holda:

- 1) F^{-1} ham biyektiv akslantirish bo'ladi;
- 2) $F \circ F^{-1} = I_B$;
- 3) $F^{-1} \circ F = I_A$;
- 4) $I_B \circ F = F$;
- 5) $F \circ I_A = F$;
- 6) $(F^{-1})^{-1} = F$.

Isboti: 1). F^{-1} ham biyektiv akslantirish bo'lishini ko'rsatamiz. Aytaylik, $F^{-1}(y_1) = F^{-1}(y_2) = x$, u holda $F(x) = y_1$ va $F(x) = y_2$, lekin ta'rifga ko'ra akslantirish in`yekтив bo'lishi kerak, shuning uchun $y_1 = y_2$.

Endi sur`yektivligini isbotlaymiz. Faraz qilaylik, $x \in A$ va $F(x) = y$, u holda teskarī funksiyä ta'rifiga ko'ra $F^{-1}(y) = x$, ya'ni A to`plamidan olingan ixtiyoriy elementning probrazi mayjud F^{-1} .

2). Ixtiyoriy $y \in B$ elementni olaylik va $F^{-1}(y) = x$ bo'lsin, u holda $F(x) = y$, ya'ni $F(F^{-1}(y)) = y$, bundan ixtiyoriy $y \in B$ uchun $F(F^{-1}(y)) = I_B(y)$, demak, $F \circ F^{-1} = I_B$.

3). 2)-kabi isbotlanadi.

4). $x \in A$ va $F(x) = y \in B$ bo'lsin, u holda $I_B(y) = y$ yoki ixtiyoriy $x \in A$ element uchun $I_B(F(x)) = F(x)$, demak, $I_B \circ F = F$.

5). 4)-kabi isbotlanadi.

6). $D(F) = A$, $V(F) = B$. Bundan $D(F^{-1}) = B$, $V(F^{-1}) = A$. Shuningdek, $D((F^{-1})^{-1}) = A$, $V((F^{-1})^{-1}) = B$, ya'ni $D((F^{-1})^{-1}) = D(F)$, $V((F^{-1})^{-1}) = V(F)$. $x \in A$ element va $F(x) = y$ berilgan bo'lsin, u holda $F^{-1}(y) = x$ va yana teskarî

akslantirish ta'rifidan foydalanib, $(F^{-1})^{-1}(x) = y$ ni bosil qilamiz, bu degani ixtiyoriy $x \in A$ uchun $(F^{-1})^{-1}(x) = F(x)$, shuning uchun $(F^{-1})^{-1} = F$.

Teorema isbotlandi.

Teorema 2. f va g akslantirishlar uchun quyidagi shartlar o'rinni:

- 1) Agar $f : A \rightarrow B$, $g : B \rightarrow C$ bo'lsa, u holda $g \circ f : A \rightarrow C$
- 2) Agar $f : A \rightarrow B$ bo'lsa, u holda $id_A \circ f = f$, $f \circ id_B = f$.
- 3) Agar $f : A \xrightarrow{\#} B$, $g : B \xrightarrow{\#} C$ bo'lsa, u holda $f \circ g : A \xrightarrow{\#} C$.
- 4) Agar f va g lar in'yekтив akslantirish bo'lsa, u holda $f \circ g$ ham in'yekтив akslantirish bo'ladi.
- 5) Agar $f : A \longleftrightarrow B$, $g : B \longleftrightarrow C$ bo'lsa, u holda $f \circ g : A \longleftrightarrow C$ bo'ladi.

Teorema 3. Agar $f : A \rightarrow B$, $g : B \rightarrow C$, $h : G \rightarrow D$ akslantirishlar uchun $h \circ (g \circ f) = (h \circ g) \circ f$ munosabat o'rinni (superpozitsiyaning assotsiativligi).

Isboti: Ko'rish murakkabi, akslantirishlar kompozitsiyasi binar munosabatlar kompozitsiyasining xususiy holdidan iborat. Binar munosabatlar uchun assotsiativlik qonuni bajarilganligi uchun akslantirishlar kompozitsiyasi uchun ham bajariladi.

Misol 1. Ikkita $f : R \rightarrow R$, $f(x) = x^2$ va $g : R \rightarrow R$, $g(x) = 4x + 3$ funktsiyalar uchun $f \circ g$, $g \circ f$, $f \circ f$, $g \circ g$ kompozitsiyalarni toping.

$$\text{Yechilishi: } (f \circ g)(x) = f(g(x)) = f(4x + 3) = (4x + 3)^2 = 16x^2 + 24x + 9;$$

$$(g \circ f)(x) = g(f(x)) = g(x^2) = 4x^2;$$

$$(f \circ f)(x) = f(f(x)) = f(x^2) = x^4;$$

$$(g \circ g)(x) = g(g(x)) = g(4x + 3) = 4(4x + 3) + 3 = 16x + 15$$

Agar f akslantirish va $X \subset D(f)$ bolsa, u holda $\{f(x) : x \in X\}$ to'plam X to'plamning f akslantirishi natijasida tasviri deyiladi va $f(X)$ kabi belgilanadi. A ni B ga akslantiruvchi barcha funktsiyalar to'plami B^A bilan belgilanadi. $B^A = \{f : f : A \rightarrow B\}$.

Ta'rif 2. $f : A^n \rightarrow B$ funktsiya A dan B ga n -o'rinni funktsiya deyiladi, agar y qiymat n o'rinni f funktsiyaning (x_1, x_2, \dots, x_n) argument qiymatidagi qiymati bo'lsa, va u $y = f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ kabi yoziladi.

Ta'rif 3. $f : A^n \rightarrow A$ funktsiya A to'plamda n -o'rinni algebraik amal deyiladi.

$n=1$ bo'lganda, f funktsiyaga unar amal, $n=2$ bo'lganda esa f funktsiyaga binar amal deyiladi. $n=0$ bo'lganda $f : A^0 \rightarrow A$ amal $\{(\emptyset, a)\}$ biror bir $a \in A$ uchun bo'ladi. Ko'p hollarda A to'plamda 0 o'rinni amal $\{(\emptyset, a)\}$ ni A to'plamdagagi konstanta deb ataladi va a element bilan ifodalanadi.

Misol 2. 1) Haqiqiy sonlami qo'shish amali 2 o'rinni, ya'ni binar amal $+ : R^2 \rightarrow R$ bo'ladi, chunki qo'shish amali bir juft (a, b) songa $a+b$ sonni mos qo' yadi.

2) R – to'plamning ixtiyoriy ajratib ko'rsatilgan elementini, masalan $\sqrt{2}$ ni 0 o'rinni amal dileyish mumkin, ya'ni R da konstantadir.

Ta'rif 4. $\{0, 1\}$ qiyatlardan ixtiyoriy birini qabul qildigan funktsiyaga binar funktsiya deyiladi.

Ta'rif 5. a) $F_1 : A_1 \rightarrow B, F_2 : A_2 \rightarrow B$ akslantirishlar berilgan bo'lsin. F_1 va F_2 akslantirishlar kelishilgan deyiladi, agarda ixtiyoriy $x \in D(F_1) \cap D(F_2)$ uchun $F_1(x) = F_2(x)$ tenglik bajarilsa.

6) $F_i: A_i \rightarrow B$ ($i \in I$) akslantirishlar oilasi berilgan bo'lsin. F_i ($i \in I$) akslantirishlar oilasi kelishilgan deyiladi, agarda F_i akslantirishlar o'zaro kelishilgan bo'lsa, ya'ni ictiyoriy $i, j \in I$ va $x \in D(F_i) \cap D(F_j)$ lar uchun $F_i(x) = F_j(x)$ tenglik bajarilsa.

Agar akslantirishlarning $D(F_i)$ aniqlanish sohalari o'zaro kesishmasa, u holda

F_i ($i \in I$) akslantirishlar oilasi kelishilgan bo'ladi.

Nazorat uchun savollar:

1. Funktsiya kompozitsiyasi va uning xossalari keltiring.
2. $n - o'$ rinali funktsiya va $n - o'$ rinali algebraik amal tushunchalari farqini aytинг.
3. Kelishilgan akslantirish deb nimaga aytildi?
4. Kelishilgan akslantirishlar oilasi deb nimaga aytildi?
5. $f: A \rightarrow B$, $g: B \rightarrow C$, $h: C \rightarrow D$ akslantirishlar uchun $h \circ (g \circ f) = (h \circ g) \circ f$ superpozitsiya amalining assotsiativligini isbotlang.

Muctaqilyechish uchun masalalar:

Quyida keltirilgan f , $g: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ funksiyalar uchun $f \circ g$, $g \circ f$, $f \circ f$, $g \circ g$ kompozitsiyalar aniqlansin.

$$1. \quad f(x) = x^2 - 2 \quad \text{va} \quad g(x) = 2x^3 + 5x + 1$$

$$2. \quad f(x) = x^3 \quad \text{va} \quad g(x) = \begin{cases} 1 + 2x, & \text{agar } x \geq 0 \text{ bo'lsa}, \\ -x, & \text{agar } x < 0 \text{ bo'lsa}. \end{cases}$$

$$3. f(x) = \begin{cases} 1+x, & \text{agar } x \geq 0 \text{ bo'lsha,} \\ 1-x, & \text{agar } x < 0 \text{ bo'lsha.} \end{cases} \quad \text{va} \quad g(x) = \begin{cases} 1+x & \text{agar } x \geq 1 \text{ bo'lsha,} \\ 2x-2 & \text{agar } x < 1 \text{ bo'lsha.} \end{cases}$$

$$4. f(x) = \begin{cases} x^2, & \text{agar } x \geq 1 \text{ bo'lsha,} \\ x & \text{agar } x < 1 \text{ bo'lsha.} \end{cases} \quad \text{va} \quad g(x) = \begin{cases} x+1 & \text{agar } x < 2 \text{ bo'lsha,} \\ 4-x & \text{agar } x \geq 2 \text{ bo'lsha.} \end{cases}$$

$$5. f(x) = \begin{cases} x^2, & \text{agar } x \leq 1 \text{ bo'lsha,} \\ e^{-x+1} & \text{agar } x > 1 \text{ bo'lsha.} \end{cases} \quad \text{va} \quad g(x) = \begin{cases} \cos x & \text{agar } x < 0 \text{ bo'lsha,} \\ 2x+1 & \text{agar } x \geq 0 \text{ bo'lsha.} \end{cases}$$

$$6. f(x) = \begin{cases} \sin x, & \text{agar } x \leq 0 \text{ bo'lsha,} \\ -x & \text{agar } x > 0 \text{ bo'lsha.} \end{cases} \quad \text{va} \quad g(x) = \begin{cases} -x-1 & \text{agar } x < -1 \text{ bo'lsha,} \\ -x^2+1 & \text{agar } x \geq -1 \text{ bo'lsha.} \end{cases}$$

$$7. f(x) = \begin{cases} x^3, & \text{agar } x \leq 1 \text{ bo'lsha,} \\ -x+2 & \text{agar } x > 1 \text{ bo'lsha.} \end{cases} \quad \text{va} \quad g(x) = \begin{cases} -x^2 & \text{agar } x < -1 \text{ bo'lsha,} \\ \sin x & \text{agar } x \geq -1 \text{ bo'lsha.} \end{cases}$$

$$8. f(x) = \begin{cases} 3x+1, & \text{agar } x \leq 0 \text{ bo'lsha,} \\ x^2+1 & \text{agar } x > 0 \text{ bo'lsha.} \end{cases} \quad \text{va} \quad g(x) = \begin{cases} |x| & \text{agar } x < 1 \text{ bo'lsha,} \\ -(x-1)^2+1 & \text{agar } x \geq 1 \text{ bo'lsha.} \end{cases}$$

$$9. f(x) = \begin{cases} x+1, & \text{agar } x \leq 0 \text{ bo'lsha,} \\ -x+1 & \text{agar } x > 0 \text{ bo'lsha.} \end{cases} \quad \text{va} \quad g(x) = \begin{cases} -x-2 & \text{agar } x < -2 \text{ bo'lsha,} \\ x+2 & \text{agar } x \geq -2 \text{ bo'lsha.} \end{cases}$$

$$10. f(x) = \begin{cases} \cos x, & \text{agar } x \leq 0 \text{ bo'lsha,} \\ -x^2+1 & \text{agar } x > 0 \text{ bo'lsha.} \end{cases} \quad \text{va} \quad g(x) = \begin{cases} \sin x & \text{agar } x < \frac{\pi}{2} \text{ bo'lsha,} \\ -x+\pi & \text{agar } x \geq \frac{\pi}{2} \text{ bo'lsha.} \end{cases}$$

$$11. f(x) = \begin{cases} 1+x, & \text{agar } x \geq 0 \text{ bo'lsha,} \\ 1-x & \text{agar } x < 0 \text{ bo'lsha.} \end{cases} \quad g(x) = \begin{cases} |x| & \text{agar } x < 2 \text{ bo'lsha,} \\ 4-x & \text{agar } x \geq 2 \text{ bo'lsha.} \end{cases}$$

$$12. \quad f(x) = \begin{cases} x^2, & \text{agar } x \geq 1 \text{ bo'lsa,} \\ x & \text{agar } x < 1 \text{ bo'lsa.} \end{cases} \quad g(x) = \begin{cases} \cos x & \text{agar } x < 0 \text{ bo'lsa,} \\ 2x + 1 & \text{agar } x \geq 0 \text{ bo'lsa.} \end{cases}$$

$$13. \quad f(x) = \begin{cases} x^2, & \text{agar } x \leq 1 \text{ bo'lsa,} \\ e^{-x+1} & \text{agar } x > 1 \text{ bo'lsa.} \end{cases} \quad g(x) = \begin{cases} -x - 1 & \text{agar } x < -1 \text{ bo'lsa,} \\ -x^2 + 1 & \text{agar } x \geq -1 \text{ bo'lsa.} \end{cases}$$

$$14. \quad f(x) = \begin{cases} \sin x, & \text{agar } x \leq 0 \text{ bo'lsa,} \\ x & \text{agar } x > 0 \text{ bo'lsa.} \end{cases} \quad g(x) = \begin{cases} -x^2 & \text{agar } x < -1 \text{ bo'lsa,} \\ \sin x & \text{agar } x \geq -1 \text{ bo'lsa.} \end{cases}$$

$$15. \quad f(x) = \begin{cases} x^3, & \text{agar } x \leq 1 \text{ bo'lsa,} \\ -x + 2 & \text{agar } x > 1 \text{ bo'lsa.} \end{cases} \quad g(x) = \begin{cases} -x - 2 & \text{agar } x < -2 \text{ bo'lsa,} \\ x + 2 & \text{agar } x \geq -2 \text{ bo'lsa.} \end{cases}$$

$$16. \quad f(x) = \begin{cases} 3x + 1, & \text{agar } x \leq 0 \text{ bo'lsa,} \\ x^2 + 1 & \text{agar } x > 0 \text{ bo'lsa.} \end{cases} \quad g(x) = \begin{cases} -x^2 & \text{agar } x < -1 \text{ bo'lsa,} \\ \sin x & \text{agar } x \geq -1 \text{ bo'lsa.} \end{cases}$$

1.3.3. Dirixle printsipi

$f: A \rightarrow B$ funksiya A chekli to'plamni B chekli to'plamga akslantirsin.

Deylik, A to'plam nata elementidan iborat bo'lsin: $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$.

Dirixle printsipiz: Agar $|A| > |B|$ bo'lsa, u holda hech bo'lmaganda f ning bitta qiymati bir maradan ortiq uchraydi, ya'ni $a_i \neq a_j$, elementlar juftligi topiladiki, ular uchun $f(a_i) = f(a_j)$ bo'ladi.

Oddiy qilib aytadi gan bo'lsak, Dirixle printsipining ma'nosi: 10 ta quyoni 9 katakka har bir katakda bitudan quyon o'tiradigan qilib joylash mumkin emas.

Misol 1. Avtobusda 15 nafar yo'lovchi keytaapti. Ulardan hech bo'lmaganda 2 tasining tug'ilgan kuni bir xil oyda bo'lishi mumkinligini ko'rsating.

Yechilishi: Avtobusdag'i odamlar to'plamini A , 12 ta oy nomlarini esa B deb belgilaymiz. $f: A \rightarrow B$ funktsiya avtobusdag'i har bir kishiga uning tug'ilgan oyini mos qo'yisin. $|A|=15$, $|B|=12$ demak, $|A| > |B|$. Dirixle printcipiga ko'ra, f funktsiya takrorlanuvchi qiymatga ega. Bundan esa, hech bo'limganda 2 ta kishining tug'ilgan kuni bir xil oyda bo'lishi kelib chiqadi.

Misol 2. Agar hech bo'limganda 2 ta kishining familiyasi bir xil harfda boshlanib, bir xil harf bilan tugaydigan bolsa, telefon ma'lumotnomasiga yozilgan familiyalarning minimal soni qanday bo'ladi?

Yechilishi: A - ma'lumotnomadagi familiyalar to'plami,

B - o'zbek alifbosи 26 ta harfidan olingan harflar juftligi to'plami. $f: A \rightarrow B$ bir xil familiyalarning birinchi va oxirgi harflarini mos qo'yuvchi funktsiya. Masalan, $f(\text{Abdullahayev})=(a,v)$.

B to'plam $26 \cdot 26 = 676$ juft harfdan iborat. Dirixle printcipiga ko'ra, agar $|A| > |B| = 676$ bolsa, familiyasi bir xil harfda boshlanib, bir xil harf bilan tugaydigan hech bo'limganda 2 ta kishi topiladi. Shuning uchun telefon ma'lumotno masi 676 tadan kam bo'ligan familiyadan tuzilgan bo'lishi kerak.

1.3.4. To'plamlarning quvvati va kardinal sonlar.

Har qanday A to'plam uchun uning barcha qism to'plamlari to'plami $P(A) = 2^A$ mavjud bo'lib, ushu to'plamlar oilasini tahlil qilish juda mihim ahamiyatga ega.

Teorema 1. n ta elementdan iborat $X = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ to'plamning barcha qism to'plamlari to'plami X to'plamda aniqlangan, soni 2^n ta bo'lgan binar funktsiyalar to'plamiga biyektiv bo'ladi.

Teorema 2. Ixtiyoriy bo'sh bo'linnagan A to'plamning barcha qism to'plamlaridan iberat to'plam quvvati A to'plam quvvatidan katta bo'ladi.

Ishbu: Ushbu teorema A bo'sh to'plam bo'lgan holda ham o'rini. $A = \emptyset$ bo'shi to'plamning barcha qisrn to'plamlari $\{\emptyset\}$ ko'rinishda bo'ladi, ya'ni quvvati 1 ga teng, shuning bilan birga $|\emptyset| = 0$.

N natural sonlar to'plamining $M = \{0; 1\}$ to'plamiga barcha akslantirishlar to'plamini qaraylik. Bu turdag'i har qanday akslantirish har bir natural soniga 0 yoki 1 ni mos qo'yadi va bu moslik cheksiz ketma-ketlikni hosil qiladi: $i_0, i_1, i_2, \dots, i_n, \dots$, bunda $i_n = 0$ yoki 1 bo'ladi, ya'ni cheksiz o'nli kasrn ifodalaydi: $0, i_1, i_2, \dots, i_n, \dots$. Shunday qilib, barcha cheksiz kasrlar to'plami N natural sonlar to'plamining barcha qism to'plamlari quvvatiga teng bo'ladi. N natural sonlar to'plami quvvatini $|N| = \alpha_0$ deb olsak, u holda barcha cheksiz kasrlar to'plamining quvvati 2^{α_0} ga teng bo'ladi.

Tarif 1. Agar A to'plamning quvvati N natural sonlar to'plami quvvatidan katta bo'lsa, u holda A to'plam sanqosiz to'plam deyiladi.

Har bir qism to'plam Z ga $\langle y_1, y_2, \dots, y_n \rangle$ binar funktsiyani bijektiv mos qo'yamiz, y_i elementlar quyidagicha aniqlanadi:

$$y_i = \begin{cases} 1, & \text{agar } x_i \in Z \text{ bo'lsa} \\ 0, & \text{agar } x_i \notin Z \text{ bo'lsa} \end{cases}$$

Natijada quyidagicha 2³ ta binar funktsiyalar to'plamiga ega bo'lamiz:

000, 100, 010, 001, 110, 101, 011, 111.

Misol. $A = \{1, 2, 3\}$ to'plamining qisrn to'plamlari to'plami

$$2^A = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{3\}, \{1, 2\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}, \{1, 2, 3\}\}.$$

Teorema 2. Ixtiyoriy bo'sh bo'lmgan A to'plamning barcha qismi to'plamlaridan iborat to'plam quvvati A to'plam quvvatidan katta bo'ladi.

Ishboti: Ushbu teorema A bo'sh to'plam bo'lgan holda ham o'rini. $A = \emptyset$ bo'sh to'plamning barcha qismi to'plamlari $\{\emptyset\}$ ko'rinishda bo'ladi, ya'ni quvvati 1 ga teng, shuning bilan birga $|\emptyset| = 0$.

N natural sonlar to'plamining $M = \{0; 1\}$ to'plamiga barcha akslantirishlar to'plamini qaraylik. Bu turdag'i har qanday akslantirish har bir natural soniga 0 yoki 1 ni mos qo'yadi va bu moslik cheksiz ketma-ketlikni hosil qiladi: $i_1, i_2, \dots, i_n, \dots$, bunda $i_n = 0$ yoki 1 bo'ladi, ya'ni cheksiz o'rni kasrni ifodalaydi: $0, i_1, i_2, \dots, i_n, \dots$. Shunday qilib, barcha cheksiz kasrlar to'plarni N natural sonlar to'plamining barcha qismi to'plamlari quvvatiga teng bo'ladi. N natural sonlar to'plami quvvatini $|N| = \alpha_0$ deb olsak, u holda barcha cheksiz kasrlar to'plamining quvvati 2^α_0 ga teng bo'ladi.

Ta'rif 1. Agar A to'plamning quvvati N natural sonlar to'plami quvvatidan katta bo'lsa, u holda A to'plam sanoqsiz to'plam deyiladi.

Har bir qism to'plam Z ga $\langle y_1, y_2, \dots, y_n \rangle$ binar funktsiyani biyektiv mos qo'yamiz, yani elementlar quyidagicha aniqlanadi:

$$y_i = \begin{cases} 1, & \text{agar } x_i \in Z \text{ bo'lsa} \\ 0, & \text{agar } x_i \notin Z \text{ bo'lsa} \end{cases}$$

Natijada quyidagicha 2^3 ta binar funktsiyalar to'plamiga ega bo'lamiz:

000, 100, 010, 001, 110, 101, 011, 111.

Misol. $A = \{1, 2, 3\}$ to'plamining qismi to'plamlari to'plami

$$2^A = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{3\}, \{1, 2\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}, \{1, 2, 3\}\}.$$

Cheksiz to'plamlar (masalan to'g'ri chiziq, tekislik, ...)ni soniga ko'ra taqqoslashda, ularning elementlari soni cheksiz bo'lganligi sababli bu to'plamlar tarkibining yanada aniqroq baholar zarur bo'ladi. Ma'lum baholar to'plamlarning quvvati va ekvivalentligi tushunchalariga asoslanadi.

Tarif 2. A chekli yoki cheksiz to'plamlar oиласидан олинган X va Y to'plamlар учун $f: X \rightarrow Y$ biyektsiya mavjud bo'lsa, у holda X va Y to'plamlar ekvivalent deyiladi.

Ekvivalentlik munosabati refleksiv, simmetrik va tranzitivlik xossalariга ega bo'lganligi учун ham biyektiv munosabat A to'plamlar oиласини ekvivalent elementlar sinfiga ajratadi.

Teorema 3. Agar f funktsiya chekli X to'plamni Y to'plamga o'zaro bir qiymatlari akslantirish bo'lsa, у holda $|X| = n$ va $|Y| = n$ shartlar ekvivalent bo'ladi.

Shunday qilib, quvvat turli chekli ekvivalent to'plamlar учун umurniy mezon hisoblanadi.

Elementlari soni cheksiz bo'lgan ekvivalent to'plamlar учун ham bu printsip o'rinni. Cheksiz to'plamlar учун quvvat tushunchasini aniqlash maqsadida kardinal son tushunchasini kiritamiz.

Tarif 3. Cheksiz to'plam elementlari sonini aniqlaydigan simvol kardinal son deyiladi.

Natural qatorning kardinal soni α_0 simvol bilan belgilanadi va alfa to'g'eb o'qiladi.

Ixtiyoriy chekli X to'plam учун $|X| = n$ o'rinni bo'lsin. У holda, tabiiyki $n < \alpha_0$ taqqoslash o'rinni. Natural qator barcha to'plam ostilar to'plami kardinal sonini α bilan belgilanadi va 1- teoremaga ko'ra $\alpha = 2^{\alpha_0}$.

$\alpha = \alpha_0$ mi yoki $\alpha > \alpha_0$ bo`ladimi?

Aytaylik, $\alpha > \alpha_0$, bo`sins. U holda natural sonlar to`plami quvvati uning to`plam ostilarini to`plami quvvatidan ki chik bo`lishi kelib chiqadi.

Bundan quyidagi imkoniyatlarga ega bo`lamiz.

1. X dan $P(X)$ ga o'tib yanada quvvatliq to`plamlarni qurish;
2. Quvvatlar shkalasini (cheksiz to`plamlar uchun ham) tuzib chiqish.

Nazorat uchun savollar:

1. Cheksizlik aksiomasini keltiring.
2. T`oplarning quvvati deganda nimani tushunasiz?
3. Elkivalent t`oplami tushunchasini ta'riflang.
4. Kardinal son deb nimaga aytildi?

1.3.5. Sanoqli va kontinual to`plamlar.

Tasdiq 1. Musbat just sonlar to`plamining quvvati α_0 ga teng.

Izboti: $\{2, 4, 6, \dots\}$ bilan natural sonlar to`plami quvvatlarini taqqoslash uchun just sonlar to`plamining elementlarini quyidagicha nomerlab chiqamiz:

$$\begin{array}{cccc} 2, & 4, & 6, & 8, \\ \downarrow & \downarrow & \downarrow & \downarrow \\ 1, & 2, & 3, & 4, \dots \end{array}$$

Bu usul bilan $k = 2n$ biyektsiyani o`rnatdik, bu erda n — natural son. Demak, musbat just sonlar to`plami natural sonlar to`plamining qismi bo`lsa-da, ularning quvvatlari teng ekan.

Tasdiq 2. Natural sonlar to'plamining quvvati α_0 ga teng.

Ishboti: Natural va butun sonlar to'plamlari o'rtasida biyektsiya qurilishib ko'ramiz. Buning uchun butun sonlar qatorini quyidagicha yozib chiqsa va mos ravishda natural sonlar bilan nomerlaymiz:

$$\begin{array}{cccccc} 0, & -1, & 1, & -2, & 2, & \dots \\ \downarrow & \downarrow & \downarrow & \downarrow & \downarrow & \\ 1, & 2, & 3, & 4, & 5, & \dots \end{array}$$

Shunday qilib, butun va natural sonlar o'rtasida ekvivalentlik munosabasi o'matildi, ya'ni $|Z| = \alpha_0$.

Tasdiq 3. Ratsional sonlar to'plamining quvvati α_0 ga teng.

Ishboti: Bilamizki ixtiyoriy q ratsional sonni qisqarmaydigan kasr ko'rinishi fodalash mumkin: $q = \frac{m}{n}$, bu erda m va n lar butun sonlar. Ratsional sonning balandligi deb, $|m|+n$ yigindiga aytiladi. Masalan, 1 balandlikka faqat $\frac{0}{1}$ son ega bo'ladi, 2 balandlikka $\frac{1}{1}$ va $-\frac{1}{1}$ sonlar, 3 balandlikka $\frac{2}{1}, \frac{1}{2}, -\frac{2}{1}, -\frac{1}{2}$ son ega bo'ladi. Tushunarlikki, berilgan balandlikdagi sonlar soni chekli bo'la Shuning uchun ham barcha ratsional sonlarni balandliklari oshishiga qara raqamlab chiqish mumkinki, bunda hatto bir xil balandlikka ega bo'lgan son ham o'z raqamlariga ega bo'lismadi. Natijada natural va ratsional sonlar o'rtasida biyektsiya o'matildi.

Ma'lumki, to'plam sanoqli bo'lishi uchun u natural sonlar qatoriga biyektsiya mos qo'yilgan bo'lishi kerak.

Sanoqli to'plamlarning muhim xossalarni keltiramiz.

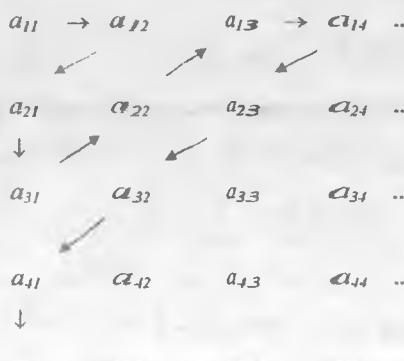
1-xossa. Sanoqli to'plamning har qanday qism to'plami yo'chli, yoki sanoqli bo'ladi.

2-xossa. Yo'chli yoki sanoqlita sanoqli to'plamlarning yig'indisi yana sanoqli bo'ladi.

Aytaylik A_1, A_2, \dots – sanoqli to'plamlar bo'lsin. A_1, A_2, \dots to'plamlarning barcha elementlarini quyidagicha cheksiz jadval ko'rinishida yozish mumkin:

$$\begin{array}{cccccc} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} & \dots \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} & \dots \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} & \dots \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} & \dots \\ \vdots & & & & & \end{array}$$

i-qatorda A , to'plamning barcha elementlari joylashgan. Ushbu elementlarni diagonal bo'yicha raqamlab chiqamiz:



Shu bilan birga bir nechta to'plamlarga tegishli bo'lgan elementlarni faqat bir marta belgilaymiz. Shunda yigindidagi har bir element o'zining raqamiga ega

bo'ladi va natural sonlar qatori bilan chekli yoki sanoqlita to'plamlar yig'indisi o'rutasida o'zarlo bir qiymatli moslik o'matiladi.

3-xossa. Har qanday cheksiz to'plam sanoqlita elementga ega bo'lgan qism to'plamga ega.

Teorema 1. [0; 1] kesmadagi haqiqiy sonlar to'plami cheksizdir.

Izboti: Faraz qilaylik, [0; 1] kesmadagi haqiqiy sonlar sanoqli bo'lsin. U ho'ida bu sonlarni quyidagicha ifodalash mumkin:

$$\alpha_1 = 0, \alpha_{11} \alpha_{12} \alpha_{13} \dots \alpha_{1n} \dots$$

$$\alpha_2 = 0, \alpha_{21} \alpha_{22} \alpha_{23} \dots \alpha_{2n} \dots$$

$$\alpha_n = 0, \alpha_{n1} \alpha_{n2} \alpha_{n3} \dots \alpha_{nn} \dots$$

$b = 0, \beta_1 \beta_2 \beta_3 \dots \beta_n \dots$ haqiqiy sonni quyidagicha qoida bo'yicha quramiz.

Birinchi nol va vergul qo'yamiz. Keyin β_i larni quyidagicha tanlaymiz.

$$\beta_i = \begin{cases} 2 & \text{agar } \alpha_{ii} = 1 \text{ bolsa,} \\ 1 & \text{agar } \alpha_{ii} \neq 1 \text{ bolsa.} \end{cases}$$

Shu printspida barcha sonlarni ko'rib chiqamiz. Natijada biror bir α , songa teng bo'lmagan b son hosil bo'ladi. Ushbu son birinchì sondan hech bo'lmaganda verguldan keyingi birinchi soni bilan, ikkinchi sondan hech bo'lmaganda verguldan keyingi ikkinchi son bilan farq qiladi va hokazo. Shunday qilib [0, 1] oraliqdagi sonlar to'plami sanoqli degan taxminimiz noto'g'ri, chunki [0, 1] oraliqda shunday son topiladiki, biz sanoqli deb sanab chiqqan sonlar ichida u yo'q. Demak [0, 1] oraliqdagi sonlar to'plami sanoqsiz.

Teorema izbotlandi.

Ta'rif. $[0; 1]$ kesmidağı nuqtalar to'plami quvvati kontinuumi deyiladi va C kabi belgilanadi. $[0, +\infty)$ oraliq quvvati ham C ga teng, chunki $-\ln[0, 1] = [0, +\infty)$ biyeksiya o'rinni Aynan shu funksiya orqali $[0, +\infty)$ va $(-\infty, +\infty)$ oraliqlar o'tasida biyeksiya o'rnatish muunkin. Demak $[0, 1]$, $[0, +\infty)$, $(-\infty, +\infty)$ oraliqlar ekvivalent.

$[0;1] \times [0;1]$ kvadrat quvvati kontinuumga teng.

Haqiqatdan, $A(x, y)$ nuqta $[0;1] \times [0;1]$ kvadratga tegishli bo'lsin. x va y larni idagi ko'rnichda yozib olamiz:

x_1, x_2, \dots ; y_1, y_2, \dots va har bir $A(x, y)$ nuqtaga $a = 0, x_1 y_1 x_2 y_2 \dots$ haqiqiy mos qo'yamiz. Tushunarlik, kvadratning turli xil nuqtalariga turli xil haqiqiy mos keladi. Teskari moslik ham o'rinni ekanligini Kantor isbotlagan.

Ushbu g'oyasi kubdag'i va ixtiyoriy n-o'lchovli jismdagi nuqtalar to'plamining sanoqsizligi isbotiga kälit beradi.

Teorema 2. Natural sonlar qatorining barcha qism to'plamlari to'plamining quvvati kontinuumga teng.

Ol. $[1, 5]$ kesma quvvatini aniqlash uchun $[1;5]$ kesma bilan $[0;1]$ kesma o'sida o'zaro bir qiyinmatli moslik o'matamiz. $f(x) = \frac{x}{4} - \frac{1}{4}$ funksiya $[1;5]$ oraliqni $[0;1]$ oraliqqa aksantiruvchi biyektiv funksiya bo'ladi. Shunday qilib, $[1;5]$ kesmaning tartibi $[0;1]$ kesma tartibiga teng, $[0;1]$ kesmaning quvvati esa kontinuumga teng. $\|[1;5]\| = \|[0;1]\| = c$.

Teorema 3. Haqiqiy sonlar to'plam sanoqsiz va quvvati 2^ω kontinuumga teng.

Nazorat uchun savolilar

1. Sanoqli va kontinual to'plamlarni tushuntirish.
2. Sanoqli to'plamlarning xossalari keltiring.
3. Natural sonlar to'plamining quvvati nimaaga teng?
4. Ratsional sonlar to'plamining quvvati nimaaga teng?
5. Ratsional sonlar to'plamining quvvati α_0 ga tengligini isbotlang.

Mustaqil yechish uchun maslahalar

Sanoqsiz to'plamlar quvvatini toping:

1. $(+4, +\infty)$ oraliq quvvati aniqlansin.
2. $(+2, +\infty)$ oraliq quvvati aniqlansin.
3. $(+5, +\infty)$ oraliq quvvati aniqlansin.
4. $(+3, +\infty)$ oraliq quvvati aniqlansin.
5. $(-\infty, -4)$ oraliq quvvati aniqlansin.

1.4. TO'PLAMLAR NAZARIYASINING AKSIOMATIK TIZIMI

To'plamlar nazariyasi barcha matematik bilimlar tizimining baqruvvat poydevori bo'lib xizmat qiladi. Har bir tadqiqot ob'yektni biror to'plam sifatida tasavvur qilish mumkin. Biroq to'plamlar universumini erkin holda, hech bir shartlarsiz qo'llash ba'zan ziddiyatga olib kelishi mumkin. Ziddiyatlar matematikada paradoks deb yuritiladi. To'plamlarga bog'liq bo'lgan 2 ta paradoksni keltiramiz. Bular ingliz matematigi Bertran Artur Uil`yam Rassel (1872 – 1970 yy) va Kantor paradokslari.

Rassel paradoksi. R barcha to'plamlar to'plami bo'lsin va bu to'plamlar o'z-o'zinig elementlari bo'lmasin, ya'ni $R = \{x | x \notin x\}$. U holda ixtiyoriy x to'plami uchun $x \in R \leftrightarrow x \notin x$. Agar x o'miga R ni qo'ysak, u holda $R \in R$ bajariladi, faqat va faqat $R \notin R$ da, bu esa ziddiyat.

Kantor paradoksi. $P(A) – A$ to'plamning barcha qism to'plamlari oilasi va $P(A) \subseteq A$, ya'ni $|P(A)| \leq |A|$ bo'lsin. Ammo, boshqa tomonidan olib qaraydigan bo'lsak, ixtiyoriy A to'plami uchun $|P(A)| \geq |A|$. U holda Kantor – Bemshteyn teoremasiga ko'r'a $|P(A)| = |A|$ bo'lishi kerak. Bu esa ixtiyoriy bo'sh bo'lмаган A to'plamning barcha qism to'plamlari to'plamining quvvati A to'plamni o'zining quvvatidan katta bo'ladi, teoremaga zid.

Ma'lumki, barcha aksiomatik nazariyalarda avvalo asosiy tushunchalar ta'nsiz tanlab olinadi va undan keyin bu tushunchalar uchun aksiomalar tuziladi.

To'plamlar nazariyasining asosiy tushunchasi to'plamning o'zidir. To'plam biror ob'yektlari saralab olish bilan tuziladi, bu ob'yektlar ixtiyoriy tabiatli bo'lishi mumkin. Paradokslarga duch kelmaslik maqsadida to'plamning elementlari tushunchasini birmuncha aniqlashtirish va ba'zi cheklovlar qo'yish mumkin. Masalan, ob'yektlar majmuasini 2 xil turga ajratish mumkin:

1) sinflar;

2) to'plamlar, ya'ni boshqa bir sinfning elementi bo'lgan sinflarlar.

To'plamlar mantiqiy ruqtaga nazardan qadam ba qadam quriladi, masalan, "oldin" munosabati qadamni tartiblaydi. Har bir to'plam ma'lum qadamecan keyin quriladi va keyingina foydalananish mumkin bo'ladi.

Bunday tizim nemis matematigi Ernst Fridrix Ferdinand Sermelo (1871-1953 yy) tomonidan 1908 yilda ishlab chiqildi va isroillik matematik Abram Adol'f Frenkel (1891-1965 yy) tomonidan kerigaytirildi. Hozirda *Sermelo - Frenkel aksiomatik tizimi* (ZF) deb yuritiladi.

ZF tizimi quyidagi aksiomalar dan iborat:

1^o. Hajm aksiomasi: To'plam o'zining elementlari bilan to'liq aniqlanadi. Ikkiti to'plam teng deyiladi, fagaqt va faqat ular bir xil elementlardan tashkil topgan bo'lsa: $\forall x(x \in A \leftrightarrow x \in B) \leftrightarrow A = B$.

2^o. Birlashma (yig'indi) aksiomasi: Har qanday A to'plamning barcha elementlari birlashmasi yana to'plam bo'ladi, ya'ni ixtiyoriy A to'plam uchun to'plam elementlaridan tuzilgan $\bigcup A$ to'plam mavjud. Agar $\exists A$, u holda $\exists \bigcup A = \{a | \text{biror } b \in A \text{ uchun } a \in b\}$.

3^o. Daraja (barcha qism to'plamlar to'plami) aksiomasi: Ixtiyoriy A to'plamning barcha qism to'plamlari jamlanmasi yana to'plam hosil qiladi. $\exists A$, u holda $\exists P(A) = \{B | B \subseteq A\}$.

4^o. O'rniqa qo'yish (almashitirish) aksiomasi: A da aniqlangan har bir A to'plam va funktсиya uchun $x \in A$ bo'lganda $f(x)$ ob'yektlarni saqlovchi to'plam mavjud: $\exists B = \{y | x \in A \text{ va } y = f(x)\}$.

5^o. Regulyarlik aksiomasi: agar A to'plam dagi har bir to'plam minimal elementiga ega bo'lsa, u holda A to'plamga regulyar to'plam deyiladi.

Har qanday bo'sh bo'lмаган A to'plam $a \cap A = \emptyset$ bo'lgan $a \in A$ elementiga ega va bu element minimaldir.

Bu aksiomani boshqacha talqin qilish ham mumkin: Cheksiz kamayuvchi to'plamlar ketma-ketligi $a_1 \supseteq a_2 \supseteq \dots$ mavjud emas.

6⁰. Cheksizlik aksiomasi: Hech bo'limganda bitta cheksiz to'plam natural sonlar qatorini mavjud, ya'ni $\exists N = \{0; 1; 2; \dots; n; \dots\}$, bunda $0 \neq \emptyset$, $n+1 = n \cup \{n\}$.

7⁰. Ajratish aksiomasi: Ixtiyoriy $a \in A$ da $F(x)$ tasdiq yo'rost, yoki yolg'on bo'lgan ixtiyoriy A to'plam va F xossa berilgan bo'lsin. U holda A to'plamning F rost bo'lgan elementlaridan tashkil topgan $\exists B = \{a \mid a \in A \text{ va } F(a) = 1\}$ to'plam mavjud.

Aksioma nomlanishi shuni bildiradi, biz A to'plamning barcha elementlari orasidan $F(x)$ ni qanoatlantiruvchi $a \in A$ elementlarni ajratyapmiz.

Ba'zan ajratish aksiomasi o'rniiga aksiomalar tizimiga quyidagi ikkita aksioma qo'shiladi:

1. Bo'sh to'plamning mavjudligi aksiomasi $\exists \emptyset$.

2. To'plamlar juftligining mavjudligi aksiomasi: agar $\exists A$ va $\exists B$, u holda $\exists \{A, B\}$.

Ushbu ikkita aksiomani keltirilgan 7 ta aksiomadan oson keltirib chiqarish mumkin. Masalan, $\emptyset = \{x \mid x \neq x\}$. Cheksizlik aksiomasiga asosan biror bir A to'plam berilgan bo'lsin. U holda $\forall x (x \neq x \rightarrow x \in A)$ va ajratish aksiomasiga ko'ra $\exists \emptyset = \{x \mid x \neq x, x \in A\}$.

To'plamlar nazarriyasining aksiomalar tizimi to'liq bo'lishi, ya'ni barcha ma'lum matematik muloqazalarni qamrab olishi uchun ZF aksiomalar tizimiga bir-biriga raqib bo'lgan ikkita aksiomadan birini kiritish zarur. Bular AC (axiom of choice) tanlash aksiomasi va AD (axiom of determinateness) ixchamlash aksiomasıdır. Tanlash aksiomasi qo'shilgan ZF aksiomalar tizimiga ZFC aksiomalar tizimi deyiladi.

Tanlash aksiomasi 1904 yilda Serme lo tomonidan taklif qilingan.

Aytaylik., har bir $x \in X$ uchun $A_x \neq \emptyset$ to'plam berilgan bo'lsin. A_x to'plamdan qaridaydir $y \in A_x$ elementni tanlab, barcha $x \in X$ uchun $f(x) \in A_x$ funktsiyani hosil qilamiz, bunda $f(x) = y$ bo'ladi. Bu tanlash funktsiyasi deyiladi.

Tanlash aksiomasi. Bo'sh bo'lмаган har qanday to'plamlar oilasi A_v uchun tanlash funktsiyasi mavjud, ya'ni $\forall A_x \neq \emptyset \exists f : P(A_v) \rightarrow A_x$, bunda $\forall X \subseteq A_x, X \neq \emptyset$ uchun $f(X) \in X$.

Ixchamlash aksiomasini 1962 yilda Miychelskiy va Gyugo Dionisiy Shteyngauz (1887-1972 yy)lar taklif qilishgan.

Ixchamlash aksiomasi. Har qanday $A \subseteq I$ to'plam ixchamlangan bo'ladi. Bu yerda I to'plam Ber fazosi (natural sonlarning barcha cheksiz ketma-ketliklari to'plami) deyiladi. Rene Lui Ber (1874-1932 yy) frantsiz matematik.

Nazorat uchun savollar:

1. Paradoks nima?
2. Rassel paradoksinи tushuntiring.
3. Kantor paradoksinи aytинг.
4. Hajm aksiomasi qanday ta'riflanadi?
5. Birlashma (yig'indi) aksiomasini keltiring.
6. Daraja (barcha qism to'plamlar to'plami) aksiomasi.
7. O'miga qo'yish (almashtirish) aksiomasini aytинг.
8. Regulyarlik aksiomasi qanday ta'riflanadi?
9. Cheksizlik aksiomasini keltiring.
10. Ajratish aksiomasi keltiring.
11. To'plamlar nazarivاسining aksiomatik tizimi asoschilarini aytинг.

II BOB.

KOMBINATORIKA
KIRISH

Kombinatorika – diskret matematikaning bir bo'limi bo'lib, u ehtimollar nazariyasi, matematik mantiq, sonlar nazariyasi, hisoblash texnikasi va kibernetika sohalarida qo'llanilgani uchun muhim ahamiyatga ega.

Insoniyat o'z faoliyatি davomida ko'п marotaba ayrim preclmetlarni barcha joylashtirish usullari sonini sanab chiqish yoki biror bir harakatni analga oshirishdagi barcha mavjud usullarni aniqlash kabi masalalarga duch keladi.

1) 26 kishini kassa da navbatga necha xil usulda joylashtirish mumkin?

2) Kokkey bo'yicha olimpiya birinchiligida necha xil usulda oltin, kumush va bronza medallarini taqsitish mumkin.

Bunday tipdagи masalalarga **kombinatorika masallari** deyiladi.

2.1. Kombinatorikaning asosiy masalalari.

Kombinatorika masalalari oson degan tushuncha hozirgi kunda eskirdi. Kombinatorika masalalari soni va turi tez sur'atlarda o'smoqda. Ko'pgina amaliy masalalar bevosita yoki bilvosita kombinatorika masalalariga keltililib yechiladi.

Hozirgi kunda kombinatorika usullaridan foydalantib yechiladigan zamонавиј masalalarga quyidagi 5 turdag'i masalalar kiradi:

1. Joylashtirish masalalari – tekislikda predmetlarni joy-joyiga qo'yish;
2. To'ldirish va qarnrab olish masalalari – masalan, berilgan fazoviy shakllarni berilgan shakl va o'lchamdag'i eng kam sonli jismilar bilan to'ldirish haqidagi masala;
3. Marshrutlar haqidagi masala – mukammal reja masalasi, masalan, eng qisqa yo'lni topish masalasi;
4. Graflar nazariyasining kombinatorik masalalari – tarmoqlarni rejalashtirish masalasi: transport yoki elektr tarmoqlari masalalari, grafni bo'yash haqidagi masala;
5. Ro'yhatga olish masalasi – biror qoidani kuzatish uchun berilgan elementlar naborini tashkil etuvchi predmetlar sonini topish masalari kabi.

Kombinatorika masalalarini yechishda diskret to'plam tadqiq qilinadi, ya'ni bu to'plam alohida ajratilgan elementlardan tashkil topgan deb qaratadi. Ko'p hollarda bu top'lamlar chekli bo'ladi, lekin elementlar soni cheksiz bo'lgan to'plamlar inkor qilinmaydi.

2.2. Guruhlash, joylashtirish va o'rinnamashtirishlar.

Kombinatorika masalalarini yechish asosiy ikki turga bo'linadi:

- a) qism to'plamlarni tanlashga ko'ra;
- b) elementlar tartibiga ko'ra.

Qism to'plamlarni tanlash usuli tanlanma tushunchasi bilan bog'liq.

Ta'rif 1. n elementli A_n to'plamdan k elementli qism to'plam ajratib olish (n, k) -tanlanma deyiladi, bunda k - tanlanma hajmi deyiladi.

Ajratilgan qism to'plamning har bir elementi bilan 1 dan n gacha bo'lgan sonlar o'rtasida bir qiyamatli moslik o'matilgan bo'lsa, to'plam tartiblangan tanlanma, aksincha tartiblanmagan deyiladi.

Agar to'plam elementlaridan biror bir ro'yxat tuzib, keyin har bir elementga ro'yxatda turgan joy raqami mos qo'yilsa, har qanday chekli to'plamni tartiblash mumkin. Bundan ko'rindik, bittadan ortiq elementi bo'lgan to'plamni bir nechta usul bilan tartiblash mumkin. Agar tartiblangan to'plamlar elementlari bilan farq qilsa, yoki ularning tartibi bilan farq qilsa, ular turlicha deb hisoblanadi.

Ta'rif 2. Agar tanlangan qism to'plamida elementlar tartibi ahamiyatsiz bo'lsa, u holda tanlanmalarga (n, k) -guruhlash deyiladi va C_n^k ko'rinishida belgilanadi. C – inglizcha “combination”, ya'ni “guruhlash” so'zining bosh harfidan olingan.

Tanlanmalarda elementlar takrorlanishi va takrorlanmasligi mumkin.

Ta'rif 3. Elementlari takrorlanuvchi tartiblanmagan (n, k) -tanlanmaga n elementdan k tadan takrorlanuvchi guruhlash deyiladi va \bar{C}_n^k ko'rinishida belgilanadi.

Ta'rif 4. Elementlari takrorlanuvchi tartiblangan (n, k) -tanlanma n elementdan k tadan takrorlanuvchi joylashtirish deyiladi va \bar{A}_n^k kabi belgilanadi. A inglizcha “arrangement” – “tartibga keltirish” so'zining bosh harfidan olingan.

Ta'rif 5. Agar tartiblangan tanlanmalarda elementlar o'zaro turlicha bo'lsa, u holda takrorlanmaydigan joylashtirish deyiladi va A_n^k kabi belgilanadi.

Tarif 6. n tadan n ta tartiblangan tanlanmaga o'rin almashtirish deyiladi va P_n kabi belgilanadi. O'rin almashtirish joylashtirishning xususiy xoli hisoblanadi.

Pinglizcha "permutation" – "o'rin almashtirish" so'zining bosh harfidan olingan.

Misol. $A_3 = \{m, n, l\}$ to'plamning 3 ta elementdan 2 tadan barcha tartiblangan va tartiblanmagan, takrorlanuvchi va takrorlanmaydigan tanlanmalarini ko'rsating.

1) $A_3^2 = \{\{m; n\}, \{m; l\}, \{n; l\}, \{m; m\}, \{l; m\}, \{l; n\}\} = 6$ ta takrorlanmaydigan joylashtirish,

2) $\widetilde{A}_3^2 = \{\{m; m\}, \{m; n\}, \{m; l\}, \{n; n\}, \{n; l\}, \{n; m\}, \{l; m\}, \{l; n\}, \{l; l\}\} = 9$ ta takrorlanadigan joylashtirish;

3) $C_3^2 = \{\{m; n\}, \{m; l\}, \{n; l\}\} = 3$ ta takrorlanmaydigan guruhlash;

4) $\widetilde{C}_3^2 = \{\{m; m\}, \{m; n\}, \{m; l\}, \{n; n\}, \{n; l\}, \{l; l\}\} = 6$ ta takrorlanuvchi guruhlashlar mavjud.

Nazorat uchun savollar:

1. Kombinatorika usullaridan foydalaniб yechiladigan zamонавиy masalalarga qanday masalalar kiradi?
2. Kombinatorika masalalarini yechish asosan nechta turga bo`linadi va ular nimalardan iborat?
3. Tanlanma deb nimaga aytildi?
4. Tartiblangan to'plam deb nimaga aytildi?
5. Tartiblangan va tartiblanmagan to'plamlarning farqi nimada?
6. O'rin almashtirish ta'rifi aying.
7. Joylashtirish deb nimaga aytildi?
8. Guruhlashga ta'rif bering.

Mustaqil yechish uchun masalalar:

1. $\{4, 5, 6\}$ to`plamning 3 ta elementidan 2 tadan barcha tartiblangan va tartiblanmagan, takrorlanuvchi va takrorlanmaydigan tanlanmalarini tuzing.
2. $\{0, 1, 2, 3\}$ to`plamning 4 ta elementidan 2 tadan barcha tartiblangan va tartiblanmagan tanlanmalarini ko`rsating.
3. $(2, 3, 4, 5)$ to`plamning 4 ta elementidan 3 tadan barcha takrorlanuvchi va takrorlanmaydigan tanlanmalarini ko`rsating.

2.3. KOMBINATORIKANING ASOSIY QOIDALARI

Kombinatorikaning asosiy masalalaridan yana biri, bu turli shartlarga ko`ra chekli to`plamda elementlar sonini aniqlash masalasıdır.

Oson ko'ringan to`plam qurvvatini topish masalasiga ko'p hollarda javob berishda taraddudlanib qolamiz. Biz bu savolga I bobning 1.1.10. va 1.3.3. mavzularida to`xtalganmiz. Bu bobda esa to`plam elementlari sonini topish kombinatorikaning ikkita yangi printsipi: yig`indi va ko`paytma qoidalari asosida amalga oshiriladi.

2.3.1. Yig`indi qoidasi.

Ta`rif. Agar S to`plamdan A qism to`plamni n usul bilan tanlash mumkin bo`lsa, undan farqli boshqa B qism to`plamni m usulda tanlash

mumkin bo`lsa va bunda A va B larni bir vaqtda tanlash mumkin bo`lmasa, u holda S to`plamdan $A \cup B$ tanlanmani $n+m$ usulda olish mumkin.

Agar $A \cap B = \emptyset$ bo`lsa, u holda A va B to`plamlar kesishmaydigan to`plamlar deyiladi.

Xususiy holda, agar barcha $i, j = 1, 2, \dots, k$, $i \neq j$ lar uchun $A_i \cap A_j = \emptyset$ bo'lsa, u holda $S = A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_k$ to'plam S to'plamning o'za rokesi shmaydigan qism to'plamlari yoki oddiygina qilib bo'laklari deyiladi. Demak, yig'indi qoidasida A va B lar S to'plamning bo'laklaridir.

Misol. 219-12 guruh ta'labalari 16 nafar yigit va 8 nafar qizlardan iborat bo'lib, ular orasidan bir kishini ajratib olish kerak bo'lsa, ularning soni qo'shiladi va $16+8=24$ talaba orasidan tanlab olinadi.

2.3.2. Ko`paytma qoidasi.

Ta'rif. Agar S to'plamidan A tanlanmani n usulda va har bir n usulda mos B tanlanmani m usulda amalgam oshirish mumkin bo'lsa, u holda A va B tanlanmani ko`rsatilgan tartibda $n \cdot m$ usulda amalga oshirish mumkin.

To'plamlar nazariyasi nuqtai nazaridan qaraydigan bo'lsak, bu qoida to'plamlarning Dekart ko`paytmasi tushunchasiga mos keladi.

Misol. “Zukhrotravel” turistik kompaniyasi “Xiva – Chirchiq” yo`nalishida sayohat uyushtirmoqchi bo'lsa, necha xil usulda sayohat smetasini ishlab chiqish mumkin.

Xivadan Chirchiqqa to`g'ridan to`g'ri jamoat transporti yo`q, shuning uchun “Xiva – Toshkent – Chirchiq” yo`nalishi bo'yicha harakatlanishiga to`g'ri keladi.

Xivadan Toshkentga samolyo't, avtobus yoki poyezdda yetib borish mumkin, demak, 3 xil usuldan birini tanlash mumkin;

Toshkentdan Chirchiqqa esa avtobus yoki poyezdda borish mumkin, ya'ni 2 xil tanlanma mavjud.

“Xiva – Chirchiq” sayohatini $3 \cdot 2 = 6$ xil usulda tashkil qilish mumkin.

2.3.3. Ko`paytina qoidasini urmumlashtirish.

Ta`rif. Aytaylik birin-kettin k ta harakatni amalga oshirish kerak bo'lsin. Agar birinchi harakatni n_1 usulda, ikkinchi harakatni n_2 usulda, va hokazo k -harakatni n_k usulda arjalga oshirista mumkin bo'lsa, u holda barcha k ta harakat $n_1 \cdot n_2 \cdot n_3 \cdot \dots \cdot n_k$ usulda amalgaga oshiriladi.

Misol 1. Ikkinci bosqich ta'labalari III semestrda 12 ta fanni o'rganishadi. Seshanba kuniga 3 ta turli fanni nechita usulda dars jadvaliga joylash mumkin? Bu misolda 12 ta fanni takrorlasmashdan 3 tasini joylashtirish kerak. Buning uchun birinchi fanni 12 usulda, ikkinchi fanni 11 usulda va uchinchi fanni 10 ta usulda tanlash mumkin. Ko`paytirish qoidasiga asosan $12 \cdot 11 \cdot 10 = 1320$.

Demak, 3 ta turli fanni 1320 usulda joylash mumkin ekan.

Misol 2. Diskret matematika fanidan talabalar o`rtasida bo`ladigan olimpiadaning mamlakat bosqichida 16 nafar talaba qatnashmoqda. Necha xil usulda I, II va III o'rinalar taqsimlanishi mumkin?

Yechilishi: I o'rinni 16 talabandan biri egallashi mumkin. I o'rinni sohibi aniqlangandan keyin, II o'rinni qolgan 15 talabandan biri egallaydi va niyoyat III o'rinni qolgan 14 talabandan biriga nasib qiladi. Demak I, II va III o'rinni g'oliblarini $16 \cdot 15 \cdot 14 = 3360$ xil usulda aniqlash mumkin.

Misol 3. 5 soniga bo'li nadigan 4 xonali sonlar nechta?

Yechilishi: Masalada takrorlanuvchi joylashtirish haqida so'z bormoqda. Birinchi xonaga $Z = \{0;1;2;3;4;5;6;7;8;9\}$ to'plamning 10 ta elementidan bittasini tanlash mumkin, lekin 0 ni birinchi xonaga qo'yish mumkin emas, aks holda son 3 xonali bo'lib qoladi. Bo'linish belgisiga ko'ra son 5 ga bo'linishi uchun 0 yoki 5 bilan tu gashi kerak.

Dernak, 1 - xona raqami uchun 9 ta tanlash mavjud;

2 - va 3 - xona raqamlari uchun esa 10 ta tanlash usuli bor;

4 - xona, ya'ni oxirgi raqam uchun 0 yoki 5 raqamlari bo'lib, 2 ta tanlash mavjud.

U holda ko'paytirish qoidasidan foydalansak, $9 \cdot 10 \cdot 10 \cdot 2 = 1800$ ta 5 ga bo'linadi gan 4 xonali son borligini aniqlaymiz.

Agar biror m murakkab son berilgan bo'lsa, uning bo'luvchilar sonini topish uchun oldin tub sonlar ko'paytmasi shakliga keltiriladi:

$$m = p_1^{\alpha_1} \cdot p_2^{\alpha_2} \cdot \dots \cdot p_n^{\alpha_n}$$

bundan p_1, p_2, \dots, p_n - tub sonlar, $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$ daraja ko'satkichlari bo'lib, m murakkab sonning bo'luvchilar soni

$$(\alpha_1 + 1) \cdot (\alpha_2 + 1) \cdot \dots \cdot (\alpha_n + 1)$$

ga teng bo'ladi.

Misol. 48 sonining bo'luvchilar sonini topish uchun $48 = 2^4 \cdot 3$ ni topamiz.

U holda 48 ning bo'luvchilar soni $(4+1) \cdot (1+1) = 5 \cdot 2 = 10$ ekanligi topiladi.

Nazorat uchun savollar:

1. Kombinatorikaning 1-qoidasini keltiring.
2. Kombinatorikaning 2-qoidasini keltiring.
3. Ko'paytmaning umumlashgan qoidasini aytинг.
4. Tub va murakkab son deb nimaga aytildi?
5. Berilgan sonning bo'luvchilar soni qanday topiladi?

Maslaqil yechish uchun masalalar:

1. Qandolat do'konida k'un oxiriga kelib bir nechta pishiriq qoldi: 4 ta vaflili, 3 ta shakoladli va 1 ta mevali. Xaridor pishiriqnı nechta usulda tanlashi mumkin?
2. Musobaqada qatnashish uchun universitetning 8 nafar yigit, 6 nafar qizdan iborat tennis komanda-sidan juftlik nechta usulda ajratiladi?
3. Yengil avtomobillarning davlat belgisi 3 ta raqam va o'zbek alifbosining 3 ta harfidan iborat. Raqam va harflar ictiyoiri ketma-ketlikda bo'lishi mumkin deb hisoblasak, DAN idorasini nechta turli xil avtomobil raqamini berishi mumkin?
4. Quyida berilgan sonlarning nechta turli bo'luvchilari bor?
 - a) 635016;
 - b) 2474;
 - c) 17645;
 - d) 30599;
 - e) 2520;
 - f) 5480;
 - g) 12600;
 - k) 12600;

2.4. O'RIN ALMASHTIRISH, JOYLASHTIRISH va GURUHLASHLARNI HISOBBLASH FORMULALARI

2.4.1. Takrorlanmaydigan joylashtirishlar

Avvalo barcha mumkin bo'lgan A_n^k joylashtirishlami topib olamiz. Bu masalanı yechish uchun ko'paytma qoidasidan foydalananamiz.

n ta elementi bo'lgan S to'plamda birinchi elementni tanlash uchun n ta imkoniyat bor, ikkinchi elementni tanlash uchun esa $n-1$ ta imkoniyat qoladi. Joylashtirish takrorlanmaydigan bo'lgani uchun tanlab olingan element keyingi tanlanmalarda ishtirok etmaydi. Shuning uchun k -elementni tanlash uchun $n-(k-1)=n-k+1$ imkoniyat qoladi. U holda barcha takrorlanmaydigan joylashtirishlar soni:

$$A_n^k = n \cdot (n-1) \cdot (n-2) \cdot \dots \cdot (n-k+1)$$

ga teng bo'ldi.

Bu formulani boshqacha ko'rinishda yozish mumkin:

$$\begin{aligned} A_n^k &= n \cdot (n-1) \cdot (n-2) \cdot \dots \cdot (n-k+1) = \\ &= n \cdot (n-1) \cdot (n-2) \cdot \dots \cdot (n-k+1) \cdot \frac{(n-k) \cdot (n-k-1) \cdot \dots \cdot 2 \cdot 1}{(n-k) \cdot (n-k-1) \cdot \dots \cdot 2 \cdot 1} = \\ &= \frac{n \cdot (n-1) \cdot (n-2) \cdot \dots \cdot (n-(k-1)) \cdot (n-k) \cdot \dots \cdot 2 \cdot 1}{(n-k) \cdot \dots \cdot 2 \cdot 1} = \frac{n!}{(n-k)!} \end{aligned}$$

Bu yerda “ $?$ ” belgisi faktorial deb o'qiladi.

1 dan n gacha bo'lgan barcha natural sonlar ko'paytmasi $n!$ ga teng. Faktorialni hisoblashda $0!=1$ va $1!=1$ deb qabul qilingan.

Teorema. n elementga ega bo'lgan S to'plamning k elementli tartiblangan takrorlanmaydigan qism to'plamlari soni

$$A_n^k = \frac{n!}{(n-k)!}$$

ga teng.

Misol 1. 7 kishidan iborat nazorat guruhi ni 4 nafar a'zosi bo'lgan nechta kichik guruhlarga ajratish mumkin?

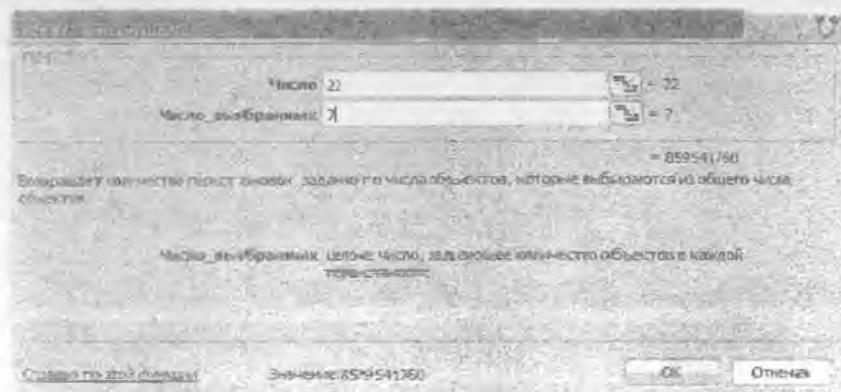
Izlanayotgan usullar soni 7 ta elementdan 4 ta dan joylashtirishlar soniga teng, ya'ni

$$A_7^4 = \frac{7!}{(7-4)!} = \frac{7!}{3!} = \frac{3! \cdot 4 \cdot 5 \cdot 6 \cdot 7}{3!} = 840$$

Misol 2. Talaba 3 ta imtixonni bir hafta davomida topshirishi kerak. Bu harakatni necha xil usulda amalgaga oshirish mumkin?

Javob: $A_6^3 = 120$

Shu o'rinda eslatib o'tamiz, tadqiqotlarda joylashtirishlar sonini hisoblashga to'g'ri kelsa, unda Excel dasturlar paketidagi ПЕРЕСТ komandasidan foydalansh mumkin, masalan $A_{12}^3 = 859541760$ ni hisoblang:



2.4.2. Berilgan to'plamning o'rinn almashtirishlari soni.

Avval aytganimizdek, o'rinn almashtirish joylashtirishning xususiy xolidan iborat, shuning uchun ham o'rinn almashtirishni n ta elementdan n dan joylashtirish deb qarash mumkin:

$$P_n = A_n^n = \frac{n!}{(n-n)!} = n!$$

Bu son n elementli qism to'plamni tartiblash usullari soniga teng bo'ladi.

Misol 1. 2.1. paragrafdagi 26 kishini kassada navbatga necha xil usulda joylashtirish mumkin degan savolga endi javob berish mumkin: $P_6 = 26!$

Misol 2. Uchta elementdan iborat $A=\{a, b, c\}$ to'plamning elementlaridan tuzilgan o'rinn almashtirishlar soni 6 ga teng:

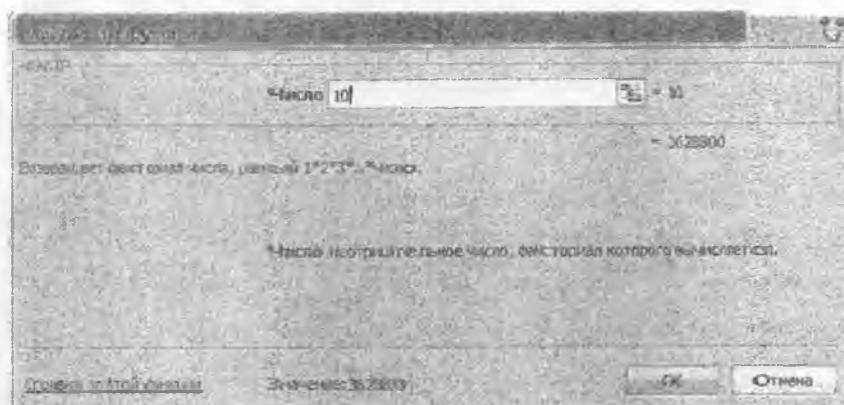
$$(a, b, c), \quad (a, c, b), \quad (b, a, c), \quad (b, c, a), \quad (c, a, b), \quad (c, b, a).$$

Teorema. n elementga ega bo'lgan S to'plamning barcha o'rinn almashtirishlari soni $P_n = n!$ ga teng.

Misol 3. Javonga 5 ta kitobni necha xil usulda joylashtirish mumkin.

$$P_5 = 5! = 120$$

Tadqiqotlarda o'rinn almashtirishlarni hisoblashga to'g'ri kelsa, unda Excel da'sturlar pake'tidagi **ФАКТР** komandasidan foydalanish mumkin, masalan $10!$ ni hisoblash uchun quyidagicha ish tutiladi:



Misol 4. $\{1, 2, 3, \dots, 2n\}$ to'plam elementlarini juft sonlari juft o'rindarda keladigan qilib necha xil usulda tartiblashtirish mumkin?

Yechilishi:

Juft sonlarni juft nomerli o'rindarga (bunday joylar n ta) $n!$ ta usulda qo'yib chiqish mumkin, bu usullarning har biriga toq sonlarni toq nomerli o'rindarga $n!$ ta usulda qo'yib chiqish mos keladi. Shuning uchun ham ko'paytirish qoidasiga ko'ra barcha o'miga qo'yishlar soni

$$n \cdot n! = (n!)^2$$

ga teng bo'ladi.

Misol 5. n ta elementdan berilgan ikkita elementi yonma-yon turmaydigan nechta o'rin almashtirish bajarish mumkin.

Yechilishi:

a va b elementlar berilgan bo'lsin. Bu elementlar yonma-yon turgan o'rin almashtirishlar sonini aniqlaymiz.

Birinchi hol a element b elementdan oldin kelishi mumkin, bunda a birinchi o'rinda, ikkinchi o'rinda, va hokazo $(n-1)$ - o'rinda turishi mumkin.

Ikkinci hol b element a elementdan oldin kelishi mumkin, bunday holatlari ham $(n-1)$ ta bo'ladi. Shunday qilib, a va b elementlar yonma-yon keladigan holatlari soni $2 \cdot (n-1)$ ta bo'ladi. Bu usullarning har biriga qolgan $(n-2)$ ta elementning $(n-2)!$ ta o'rini almashtirishi mos keladi. Demak, a va b elementlar yonma-yon keladigan barcha o'rini almashtirishlar soni $2 \cdot (n-1) \cdot (n-2)! = 2(n-1)!$ ta bo'ladi. Shuning uchun ham yonma-yon turmaydigan o'rini almashtirishlar soni

$$n! - 2(n-1)! = (n-1)!(n-2)$$

ga teng bo'ladi.

Nazorat uchun savollar:

1. Biror bir natural sonning bo'luvchilari soni qanday topiladi?
2. O'rini almashtirish deganda nimani tushunasiz?
3. O'rini almashtirishni Excel dasturlar paketidan foydalanib hisoblash qanday amalga oshiriladi?

Mustaqil yechish uchun masallalar:

1. Ifodaning qiymatini toping:

$$a) \frac{14!}{12!}; \quad b) \frac{10!}{4! \cdot 6!}; \quad c) \frac{17! - 16 \cdot 16! - 15 \cdot 15!}{15!} \quad d) \frac{(m+3)!}{m!}$$

2. Kasrni qisqartiring:

$$a) \frac{n!}{(n-1)!}; \quad b) \frac{(n-2)!}{n!}; \quad c) \frac{(n-3)!}{(n-1)!} \quad d) \frac{2n(2n-1)}{2n!}, n \in N$$

3. 36 ta karta aralashtirilganda necha xil variant mavjud?

4. Stiperendiya uchun 5 ta sardor kassaga necha xil usulda navbatga turishlari mumkin?

2.4.3. Takrorlanuvchi joylashtirishlar.

n ta elementi bo'lgan S to'plamda birinchi elementni turlash uchun n ta imkoniyat bor, joylashtirish takrorlanuvchi bo'lgani uchun qolgan ixtiyoriy element uchun ham n ta imkoniyat qoladi. Ko'paytirish qoidasiga ko'ra barcha takrorlanadigan joylashtirishlar soni quyidagi teng bo'ladi:

$$\bar{A}_n^k = \underbrace{n \cdot n \cdot \dots \cdot n}_{k \text{ ta}} = n^k$$

2.4.4. Takrorlanmaydigan guruhlashlar.

Bizga tartiblanmagan takrorlanmaydigan n ta elementi bo'lgan S to'plam berilgan bo'lsin. C_n^k bilan A_n^k ni taqqoslaymiz. Bilamizki, k ta elementni $k!$ ta usulda tartiblash mumkin, ya' ni

$$k! C_n^k = A_n^k$$

$$C_n^k = \frac{\bar{A}_n^k}{k!} = \frac{n!}{k!(n-k)!} \quad \text{kelib chiqadi.}$$

Misol 1. Har uchta bir to'g'ri chiziqda yotmagan n ta nuqta berilgan. Nuqtalarni ikkitalab tutashtirish natijasida nechta kesma o'tkazish mumkin?

Yechilishi: masala shartiga ko'ra chizmada qavariq n burchak hosil bo'ladi. U holda 1-nuqta ($n-1$) ta nuqta bilan, 2-nuqta ($n-2$) ta nuqta bilan va h.k., ($n-1$) – nuqta 1 ta nuqta bilan tutashtiriladi. Bunda hosil bo'lgan to'g'ri chiziqlar soni

$$(n-1)+(n-2)+(n-3)+\dots+2+1 = \frac{1+(n-1)}{2}(n-1) = \frac{n(n-1)}{2} = C_n^2$$

ga teng bo'ladi.

Misol 2. Restoranida 7 ta asosiy taomdan 3 tasini tanlash imkoniyati berilsa, nechta usulda buyurtma qilish mumkin?

Yechilishi: Bu misolda takrorlanmaydigan 7 ta elementdan 3 tadan guruhlashni topish kerak:

$$C_7^3 = \frac{7!}{(7-3)!3!} = \frac{7!}{4!3!} = \frac{4!5 \cdot 6 \cdot 7}{4!1 \cdot 2 \cdot 3} = 35.$$

Misol 3. Sportloto lotareya o'yinida 36 ta natural sondan 6 tasini topgan kishi asosiy yutuqqa ega bo'ladi. Asosiy yutuqni olish imkoniyati qanday?

Yechilishi: Yutuq raqamlar oltitaligi 36 tadan 6 ta takrorlanmaydigan guruhlashiga teng:

$$C_{36}^6 = \frac{36!}{(36-6)!6!} = \frac{36!}{30!6!} = \frac{31 \cdot 32 \cdot 33 \cdot 34 \cdot 35 \cdot 36}{1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot 4 \cdot 5 \cdot 6} = 1947792$$

Misolning javobidan ko'rinadiki, asosiy yutiqni olish imkoniyati judayaun kam, ya'ni 1 947 792 tadan 1 ga teng.

5, 4, va 3 ta raqamni topgan kishilarga ham yutuq beriladi, lekin bu yutuq shi kishilar or'tasida teng taqsimlanadi. Bu holda 2 xil guruhlash mavjud, biri C_6^3 omadalidir tanlov va ikkinchisi C_{30}^3 omadsiz tanlov. U holda 3 ta raqamni topgan yutuq egalari imkoniyati:

$$C_{30}^3 \cdot C_6^3 = \frac{30!}{27!3!} \cdot \frac{6!}{3!3!} = \frac{28 \cdot 29 \cdot 30}{1 \cdot 2 \cdot 3} \cdot 4 \cdot 5 = 81200.$$

Yutuqli bo'lish ehtimoli $\frac{81200}{1947792} \approx 0.042$ ga teng.

Teorema 1. n ta elementi bo'lgan S to'plamning barcha tartiblanmagan k elementli qism to'plamlari soni

$$C_n^k = \frac{n!}{k!(n-k)!}$$

ga teng.

Ushbu teoremani umumlashitiramiz:

n ta elementi bo'lgan S to'plamni k ta qism to'plamlar yig'indisi ko'rinishida necha xil usulda yoyish mumkin degan savolni qo'yamiz. Buning uchun S to'plamni $S = A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_m$ o'zaro kesishmaydigan k ta qism to'plamlarga ajratish mumkin bo'lсин. Bunda ularning elementlari soni mos ravishda

$$N(A_1) = k_1, N(A_2) = k_2, \dots, N(A_m) = k_m$$

bo'lib, k_1, k_2, \dots, k_m berilgan sonlar uchun

$$k_1 \geq 0, \quad k_1 + k_2 + \dots + k_m = n$$

shartlar bajariladi. A_1, A_2, \dots, A_m to'plamlar umumiyl elementga ega emas.

S to'plamning k_1 elementli A_1 qism to'plamini $C_n^{k_1}$ usulda tanlash mumkin, qolgan $n - k_1$ element ichidan k_2 elementli A_2 qism to'plamini $C_{n-k_1}^{k_2}$ usulda tanlash mumkin va hokazo. Turli xil A_1, A_2, \dots, A_m qism to'plamlarni tanlash usullari ko'payitirish qoidasiga ko'ra

$$C_n^{k_1} \cdot C_{n-k_1}^{k_2} \cdot C_{n-k_1-k_2}^{k_3} \cdot \dots \cdot C_{n-k_1-k_2-\dots-k_{m-1}}^{k_m} =$$

$$= \frac{n!}{k_1!(n-k_1)!} \cdot \frac{(n-k_1)!}{k_2!(n-k_1-k_2)!} \cdot \frac{(n-k_1-k_2)!}{k_3!(n-k_1-k_2-k_3)!} \cdot \dots \cdot \frac{(n-k_1-k_2-\dots-k_{m-1})!}{k_m!(n-k_1-k_2-\dots-k_m)!} =$$

$$= \frac{n!}{k_1! k_2! \dots k_m!}$$

Demak, quyidagi teorema isbotlandi.

Teorema 2. Aytaylik k_1, k_2, \dots, k_m butuna nomanfiy sonlar bo'lib, $k_1 + k_2 + \dots + k_m = n$ va S to'plamn n ta elementdan iborat bo'lisin. S ni elementlari mos ravishda k_1, k_2, \dots, k_m ta bo'lgan A_1, A_2, \dots, A_m m ta qism to'plamlar yigindisi ko'rinishida ifodalash usullari soni

$$C_n(k_1, \dots, k_m) = \frac{n!}{k_1! k_2! \dots k_m!}$$

ta bo'ladi.

$C_n(k_1, \dots, k_m)$ sonlarga polinomial koefitsiyentlar deyiladi.

Misol 4. “Baraban” so'zidagi harflarni qatnashtirib, nechta so'z (ma'nosi bo'lishi shart emas!) yasash mumkin?

Yechilishi: “b” harfi $k_1=2$ ta,

“a” harfi $k_2=3$ ta,

“r” harfi $k_3=1$ ta,

“n” harfi $k_4=1$ ta, jami harflar soni $n=7$ ta, demak,

$$C_7(2,3,1,1) = \frac{7!}{2! 3! 1! 1!} = 420.$$

Misol 5. “Lola” so'zidagi harflardan nechta so'z yasash mumkin?

$$C_4(2,1,1) = \frac{4!}{2! 1! 1!} = 12.$$

Teorema 2(a). Elementlarining k_1 tasi 1-tipda, k_2 tasi 2-tipda, va hokazo k_m tasi m -tipda bo'lgan n elementli to'plamning barcha o'rin almashtirishlar soni

$$C_n(k_1, \dots, k_m) = \frac{n!}{k_1! k_2! \dots k_m!}$$

tabo'ladi.

Tadqiqotlarda ko'p miqdordagi takrorlanuvchi o'rin almashtirishlarni hisoblashga to'g'ri kelsa, unda Excel dasturlar paketidagi МУЛЬТИНОМ komandasidan foydalanish mumkin, masalan

$$C_{10}(1,2,4,3) = \frac{10!}{1! \cdot 2! \cdot 4! \cdot 3!} = 12600$$

ekanligini tezlik bilan hisoblash hech qanday qiyinchilik tug'dirmaydi.



2.4.5. Guruhlashning xossalari

$$1^o. \quad C_{n+m}^n = C_{n+m}^m$$

$$2^n. \quad C_n^k = C_{n-1}^k + C_{n-1}^{k-1}$$

$$3^o. \quad C_{2n}^n = (C_n^0)^2 + (C_n^1)^2 + \dots + (C_n^n)^2$$

Ushbu xossalarni isbotlash uchun kombinatsiyalarni faktorial ko'rinishida yozib chiqish va hisoblash yetarli.

Teorema. n elementli to'plamning barcha qism to'plamari soni 2^n ga teng va quyidagi tenglik o'rini:

$$\sum_{k=0}^n C_n^k = 2^n$$

Haqiqatdan ham, C_n^k - n elementli to'plamning barcha k elementli to'plam ostilari soni bo'lgani uchun, tushuna tiki barcha to'plam ostilar soni

$$C_n^0 + C_n^1 + \dots + C_n^n$$

yig'indiga teng bo'lib, ularning yig'indisi 2^n ga teng bo'ladi.

Misol. 30 ta talabadan 20 tasi o'g'il bolalar, tavakkaliga jurnaldagi ro'yhat bo'yicha 5 talaba chaqirildi, ularning ichida ko'pi bilan 3 tasi o'g'il bola bo'ladigan qilib necha xil usulda tanlash mumkin?

Yechilishi: Masala shartida berilgan to'plamni sodda to'plamlar yig'indisi shaklida yozib olamiz:

$$A = \{0 \text{ tasi o'g'il bola}, 5 \text{ tasi qiz bola}\}$$

$$B = \{1 \text{ tasi o'g'il bola}, 4 \text{ tasi qiz bola}\}$$

$$C = \{2 \text{ tasi o'g'il bola}, 3 \text{ tasi qiz bola}\}$$

$$D = \{3 \text{ tasi o'g'il bola}, 2 \text{ tasi qiz bola}\}$$

{Ko'pi bilan 3 tasi o'g'il bola} = AUBUCUD kesidhmaydigan to'plamlar yig'indisining quvvati, ushbu to'plamlar quvvatlari yig'indisiga teng bo'ladi:

$$n(\{ko'pi bilan 3 tasi o'g'il bola\}) = n(A \cup B \cup C \cup D) = n(A) + n(B) + n(C) + n(D) =$$

$$\begin{aligned} &= C_{20}^0 + C_{10}^5 + C_{20}^1 \cdot C_{10}^4 + C_{20}^2 \cdot C_{10}^3 + C_{20}^3 \cdot C_{10}^2 = 1 \cdot \frac{10!}{5!5!} + \frac{20!}{11!19!} \cdot \frac{10!}{4!6!} + \frac{20!}{2!18!} \cdot \frac{10!}{3!7!} + \frac{20!}{3!17!} \cdot \frac{10!}{2!8!} = \\ &= 504 + 4200 + 190 \cdot 120 + 1140 \cdot 45 = 26478900 \end{aligned}$$

Demak, 30 ta talabador ko'pi bilan 3 tasi o'g'il bola bo'ladigan 26.478.900 tanlash usuli mavjud.

Nazorat uchun savollar:

1. Takrorlanadigan joylashtirish deb nimaga aytildi?
2. Takrorlanmaydigan joylashtirish deb nimaga aytildi?
3. Takrorlanadigan guruhlash deb nimaga aytildi?
4. Takrorlanmaydigan guruhlash deb nimaga aytildi?
5. Faktorial nima?
6. Excel dasturlar paketidagi **МУЛДЫННОМ** komandasidan qachon foydalaniadi?
7. Excel dasturlar paketidagi **ПЕРФЕКТ** komandasini vazifasi nimadan iborat?

Mustaqil yechish uchun masalalar:

1. Xonada n ta chiroq bor. k ta chiroqni yoqib xonani necha xil usulda yoritish mumkin? Xonani haammasi bo'lib necha xil usulda yoritish mukun?

2. n ta nuqta berilgan, ularning ictiyoriy 3 tasi bitta chiziqda yotmaydi. Ictiyoriy ikkita nuqjanı tutashtirib nechta chiziq o'tqazish mumkin?
3. Har bir keyingi raqami oldingisidan katta bo'lgan nechta 4 xonali sonni tuzish mumkin?
4. Har bir keyingi raqarni oldingisidan kichik bo'lgan nechta 4 xonali sonni tuzish mumkin?
5. Xalqaro komissiya 9 kishidan iborat. Komissiya materiallari seyfda saqlanadi. Kamida 6 kishi yig'ilgandagina seyfni ochish imkonи bo'lishi uchun, seyf nechta qulfdan iborat bo'lishi kerak va ular uchun nechta kalit tayyorlash kerak va ularni komissiya a'zolari o'tasida qanday taqsimlash kerak?
6. Kitob javonida tasodifiy tartibda 15 ta darslik terilgan bo'lib, ularning 9 tasi o'zbek tilida, 6 tasi rus tilida. Tavakkaliga 7 ta darslik olindi. Olingan darsliklarning roppa-rosa 4 tasi o'zbekcha, 3 tasi ruscha bo'ladigan qilib necha xil usulda tanlab olish mumkin?
7. $C_n^1 + C_n^3 + C_n^5 + \dots$ yig'indi hisoblansin.
8. $C_n^0 + C_n^4 + C_n^8 + \dots$ yig'indi hisoblansin.
9. $C_n^0 - C_n^1 + C_n^2 - \dots + (-1)^n C_n^n = 0$ tenglik isbotlansin.
10. Necha xil usulda 5 ta kitobdan 3 tadan qilib tanlab olish mumkin?
11. Necha xil usulda 7 odamdan 3 kishidan qilib komissiya tuzish mumkin?
12. $C_{n+m}^n = C_{n+m}^m$ tenglikni isbotlang.
13. $C_n^k = C_{n-1}^k + C_{n-1}^{k-1}$ tenglikni isbotlang.
14. $C_{2n}^n = (C_n^0)^2 + (C_n^1)^2 + \dots + (C_n^n)^2$ ayniyatni isbotlang.
15. $C_n^0 + C_n^1 + \dots + C_n^n = 2^n$ ayniyatni isbotlang.
16. $C_n^0 = C_n^n$ tenglikni isbotlang.

17. $C_n^1 = C_n^{n-1}$ tenglikni isbotlang..

18. $C_n^k = C_n^{n-k}$ tenglikni isbotlang.

19. Quyidagi so'zlarni nechta usulda shifrlash mumkin?

- | | |
|---------------|--------------|
| a) BALLI; | e) PARABOLA; |
| b) GIPERBOLA; | f) ELLIPS; |
| c) SIMMETRIK; | g) SUMMMA; |
| d) DADA; | j) GURUH. |

20. Tarkibida Aziz va Go'zal ham bo'lgan 12 nafar kishidan 5 kishilik komissiya tashkil qilinmoqchi. Nechta turlicha komissiya tashkil qilish mumkin? Agar
 a) komissiya tarkibiga Aziz ham, Go'zal ham kirgan bo'lsa;
 b) komissiya tarkibiga Aziz ham, Go'zal ham kirmagan bo'lsa;
 v) komissiya tarkibiga yoki Aziz, yoki Go'zal kirgan bo'lsa.

2.4.6. Takrorlanuvchi guruhlashlar.

Ta'rif. n ta elementli to'plamning barcha tartiblanmagan takrorlanuvchi k ta elementli qism to'plamlarini ajratish takrorlanuvchi guruhlash deyiladi.

S to'plamning elementlari $1; 2; \dots; n$ sonlari bilan raqamlangan bo'lsin. S to'plam chekli yoki sanoqli bo'lgani uchun, hardoim S to'plam elementlari va N natural sonlar to'plami elementlari o'rtaida bir qiyatmatli moslik o'matish mumkin. U holda S to'plam o'miga o'zaro bir qiyatmatli moslik kuchiga asosan, unga ekvivalent bo'lgan $S' = \{1; 2; \dots; n\}$ to'plamning C_n^k guruhlashlarini topish mumkin.

S' to'plamning har qanday tanlanmasini $\{n_1; n_2; \dots; n_k\}$ ko'rinishda yozish mumkin, bunda $n_1 \leq n_2 \leq \dots \leq n_k$ ketma-ketlik o'rini bo'lib, "tenglik" amali tanlanma takrorlanuvchi bo'lishi mumkinligini bibriradi.

k ta elementli tanlanma $\{n_1; n_2; \dots; n_k\}$ ga k ta elementli to`plam $\{n_1; n_2 + 1; \dots; n_k + k - 1\}$ ni mos qo`yamiz, bunda elementlar turlicha bo`ladi.

$\{n_1; n_2; \dots; n_k\}$ va $\{n_1; n_2 + 1; \dots; n_k + k - 1\}$ to`plamlar orasidagi mosiik yana o`zaro bir qiyymatli bo`lib, $\{n_1; n_2 + 1; \dots; n_k + k - 1\}$ to`plam $S' \cup \{1; 2; \dots; k - 1\}$ to`plamdan $n + k - 1$ tadan takrorlanmaydigan k elementli guruhlash bo`ladi.

U holda takrorlanmaydigan C_{n+k-1}^k guruhlashlar soni \bar{C}_n^k takrorlanuvchi guruhlash soniga teng bo`ladi, ya`ni

$$\bar{C}_n^k = C_{n+k-1}^k = \frac{(n+k-1)!}{k!(n-1)!} = \frac{n \cdot (n+1) \cdot \dots \cdot (n+k-1)}{k!}$$

Teorema. n ta elementidan k ta elementli takrorlanuvchi guruhashlar soni $\bar{C}_n^k = C_{n+k-1}^k$ ga teng.

Misol. 4 ta o`yin kubigini tashlab, nechta turlicha variant hosil qilish mumkin?

Yechilishi: Har bir o`yin kubigida 1 dan 6 gacha raqamlardan bittasi tushishi mumkin, ya`ni har bir kubikda 6 ta variant bo`lishi mumkin. Agar 4 ta o`yiri kubigi tashlansa, har bir variantni 4 ta ob`yekting cartiblanmagan takrorlanuvchi ketma-ketfigi deyish mumkin, ularning har biri uchun esa 6 ta imkoniyat bor:

$$\bar{C}_4^k = \frac{(n+k-1)!}{k!(n-1)!} = \frac{(6+4-1)!}{4!5!} = \frac{9!}{4!5!} = \frac{6 \cdot 7 \cdot 8 \cdot 9}{1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot 4} = 126$$

Nazorat uchun savoliar:

1. Takrorlanuvchi guruhash deb nimaga aytildi?
2. n ta elementidan k ta elementli takrorlanuvchi guruhashlar soni nimaga teng?

3. Polinomial koefitsiyentlär qanday hisoblanadi?
 4. Takrorlanuvchi guruhlashlarning tadbiqiga misol keltiring.

Müstaqil yechish uchun masalalar:

1. 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6 raqamlaridan iborat DOMINO o'yini toshlari nechta?
 2. 0, 1, 2, ..., k raqamlaridan iborat DOMINO o'yini toshlari nechta?
 3. Qandalotchilik sexida 11 turdag'i shirinlik ishlab chiqariladi. 6 ta bir xil yoki 6 ta har xil shirinlikni necha xil usulda tanlash mumkin?
 4. Muzqaymoq do'konida 8 xil turdag'i muzqaymoq sotilayapti. 5 kishiga necha xil usulda muzqaymoq olish mumkin?

$$5. \left(C_x^0\right)^2 + \left(C_x^1\right)^2 + \left(C_x^2\right)^2 = 5 A_7^2$$

$$6. \quad A_x^{x-3} = (C_{x-1}^{x-3} + C_{x-1}^{x-4}) P_3$$

$$7. \quad A_x^3 = P_{x-2} + C_x^4 - P_{x-4} = 39$$

$$8. \quad 1,5 \cdot C_x^{x-2} = 0,5 \cdot A_{x+1}^{x-1}$$

$$9. \quad A_x^{x-6} = x \cdot C_{x-1}^{x-6}$$

$$10. \quad C_{x-2}^{x-3} : C_x^{x-1} = A_{x-1}^{x-4} : 30$$

$$11. \quad A_{x+1}^2 \cdot A_x^2 \cdot A_{x-1}^2 = P_3 \cdot P_{x-4}$$

$$12. \quad A_x^4 \cdot P_{x-4} = 42 \cdot P_{x-2}$$

$$13. \quad P_x = C_x^{x-2} \cdot P_4 \cdot 2!$$

$$14. \quad 120 \cdot A_{2x}^x = (P_x)^2 \cdot C_{2x}^x$$

$$15. \quad \begin{cases} C_x^y = C_x^{y+1} \\ C_x^2 = 153 \end{cases}$$

$$16. \quad \begin{cases} C_x^{y+1} = 2,5x \\ C_{x-1}^y = 0 \end{cases}$$

$$17. \quad C_{m+1}^{n+1} : C_{m+1}^n : C_{m+1}^{n-1} = 5 : 5 : 3 \text{ munosabat berilgan bo'lsa, } n \text{ va } m \text{ ni toping.}$$

2.5. N'YUTON BINOMI. POLINOMIAL TEOREMA.

2.5.1. N'yuton binomi.

Mal'tab kursidan qisqa ko'paytirish formulalari bilan tanishsiz, masalan ikki son yig'indisining kvadrati

$$(a+b)^2 = (a+b) \cdot (a+b) = aa + ab + ba + bb = a^2 + 2ab + b^2$$

yoki ikki son yig'indisining kubini topish

$$(a+b)^3 = (a+b) \cdot (a+b) \cdot (a+b) = a^3 + 3a^2b + 3ab^2 + b^3$$

kabi masallarda a va b lar oldidagi koeffitsiyentlarni topish masalasi kelib chiqadi. Koeffitsiyentlarni topish usulini frantsuz matematigi Blez Paskal (1623 – 1662 yy) fanga kiritgan, hozirda Paskal uchburchagi deb ataladi:

	1						$n=0$
	1	1					$n=1$
	1	2	1				$n=2$
	1	3	3	1			$n=3$
	1	4	6	4	1		$n=4$
	1	5	10	10	5	1	$n=5$
	1	6	15	20	15	6	$n=6$
	1	7	21	35	35	21	$n=7$
+	1	12	56	140	140	56	

n soni yetarlicha katta bo'lganda, $(a+b)^n$ uchun Paskal uchburchagini tashkil qiluvchi sonlar C_n^k ga teng bo'ladi:

$$\begin{array}{ccccccccc}
 & & C_0^0 & & & & & & \\
 & & C_1^0 & C_1^1 & & & & & \\
 & & C_2^0 & C_2^1 & C_2^2 & & & & \\
 & & C_3^0 & C_3^1 & C_3^2 & C_3^3 & & & \\
 & & C_4^0 & C_4^1 & C_4^2 & C_4^3 & C_4^4 & & \\
 & & C_5^0 & C_5^1 & C_5^2 & C_5^3 & C_5^4 & C_5^5 & \\
 & \cdots \\
 & C_n^0 & C_n^1 & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & C_n^{n-1} & C_n^n
 \end{array}$$

Paskal uchburchaginining tashqi tornonmlaridagi sonlar har doim 1 ga teng bo'ladi, chunki $C_n^0 = C_n^n = 1$. Paskal uchburchagining yana bir qonuniyati, uchburchakdagi 2 ta ketma-ket sonni qo'shish natijasida keyingi qatordagi shu 2 son o'rtaida turgan sonni topish mumkin. Bu xossa Paskal formulasi deb nomlanadi:

$$C_{n-1}^{k-1} + C_{n-1}^k = C_n^k$$

Bunda $0 < k < n$.

Isboti:

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

Teorema (Binomial teorema). Quyidagi tenglik o'rini

$$(a+b)^n = \sum_{k=0}^n C_n^k \cdot a^k \cdot b^{n-k} = \\ = C_n^0 \cdot a^0 \cdot b^n + C_n^1 \cdot a^1 \cdot b^{n-1} + \dots + C_n^k \cdot a^k \cdot b^{n-k} + \dots + C_n^n \cdot a^n \cdot b^0$$

bu yerda C_n^k sonlarga binomial koefitsiyentlar, tenglamaga esa N'yuton binomi deyiladi.

Ishoti: Formulani matematik induktsiya metodidan foydalanib isbotlash mumkin. Haqiqatan ham,

$$n=1 \text{ bo'lganda } (a+b)^1 = C_1^0 \cdot a^0 \cdot b^1 + C_1^1 \cdot a^1 \cdot b^0 = b+a;$$

$$n=2 \text{ da } (a+b)^2 = C_2^0 \cdot a^0 \cdot b^2 + C_2^1 \cdot a^1 \cdot b^{2-1} + C_2^2 \cdot a^2 \cdot b^0 = b^2 + 2ab + a^2.$$

Endi formulani $n-1$ uchun o'rini deb faraz qilib, quyidagiga ega bo'lamiz:

$$(a+b)^n = (a+b)^{n-1}(a+b) = a \cdot (a+b)^{n-1} + b \cdot (a+b)^{n-1} = \\ = \sum_{k=0}^{n-1} C_{n-1}^k a^{k+1} b^{(n-1)-k} + \sum_{k=0}^{n-1} C_{n-1}^k a^k b^{(n-1)-k+1}.$$

Yig'indida indekslarni almashtiramiz: $k = j - 1, j = k + 1$, u holda

$$\sum_{k=0}^{n-1} C_{n-1}^k a^{k+1} b^{(n-1)-k} = \sum_{j=1}^n C_{n-1}^{j-1} a^j b^{n-j}$$

bo'ladi. Bundan

$$(a+b)^n = \sum_{k=0}^n C_{n-1}^{k-1} a^k b^{n-k} + \sum_{k=0}^{n-1} C_{n-1}^k a^k b^{n-k}.$$

Oxirgi tenglikda yig'indilar chegaralarini tenglashtiramiz. Buning uchun yordamchi $C_{n-1}^{-1} = 0$, $C_{n-1}^n = 0$ tengliklarni kiritamiz, u holda

$$\sum_{k=1}^n C_{n-1}^{k-1} \alpha^k b^{n-k} = \sum_{k=0}^n C_{n-1}^{k-1} \alpha^k b^{n-k}$$

Va

$$\sum_{k=0}^{n-1} C_{n-1}^k \alpha^k b^{n-k} = \sum_{k=0}^n C_{n-1}^k \alpha^k b^{n-k}$$

tengliklar hosil bo'ldi.

Bu tengliklarni o'rniiga qo'yib, quyidagini hosil qilarmiz:

$$(a + b)^n = \sum_{k=0}^n \left(C_{n-1}^{k-1} + C_{n-1}^k \right) \alpha^k b^{n-k} = \sum_{k=0}^n C_n^k a^k b^{n-k}.$$

Teorema isbotlandi.

Hozirda N'yuton binomi deb yuritiladigan yuqoridagi formulani Isaak N'yuton (1643-1727 yy)gacha O'rta osiyolik olimlar, yurtdoshlarimiz: matematik, astronom, shoir Umar Xayyom (1048-1122 yy) va Mirzo Ulugbekning shogirdi G'iyosiddin Jamshid al-Koshiy "Arifmetika kaliti" asarida yorqin misollarda ko'rsatib bergan. Yevropada esa B. Paskal o'z ishlariда qo'llagan. N'yutonning xizmati shundaki, u formulani daraja ko'psatkichi n ning butun bo'lмаган holi uchun umumlashtirdi.

$|x| < 1$ uchun n ning butun bo'lмаган qiymatida N'yuton binomi formulasining ko'rinishi quyidagicha bo'ladi:

$$(1+x)^\alpha = 1 + \alpha x + \frac{\alpha(\alpha-1)}{2!} x^2 + \frac{\alpha(\alpha-1)(\alpha-2)}{3!} x^3 + \dots + \frac{\alpha(\alpha-1)(\alpha-2)\dots(\alpha-k+1)}{k!} x^k + \dots$$

Binom yoyilmasi ko'pgina konbinatorika formulalarida asos bo'lib xizmat qiladi, masalan:

1. $a=b=1$ bo'lganda $\sum_{k=0}^n C_n^k = 2^n$ hosil bo'ladi. Bu son n ta elementli S to'plamning barcha mumkin bo'lgan tartiblanmagan qism to'plamlari soniga teng.
2. $a=1, b=-1$ bo'lganda $\sum_{k=0}^n C_n^k (-1)^k = 0$ ga teng, ya'ni toq va juft o'rinda turgan binomial koeffitsiyentlar yig'indisi 2^{n-1} ga va ular o'zaro ham teng bo'ladi.

Nazorat uchun savollar:

1. Qisqa ko'paytirish formulalarini keltiring.
2. Binomial koeffitsiyent formulasini yozing.
3. N'yuton binomi deb ataluvchi formulani yana kimlarning ishlarida uchratish mumkin?
4. n ning butun bo'lmagan qiymatida N'yuton binomining ko'rinishi qanday?
5. Binomial teoremani isbotlang.
6. Paskal uchburchagi deganda nimani tushunasiz?
7. Binom yoyilmasini qaysi kombinatorika formulalarida ko'rish mumkin?
8. Paskal formulasini isbotlang.
9. G'iyosiddin Jamshid al-Koshiy "Arifmetika kaliti" asarida nima haqda yozgan?

Mustaqil yechish uchun masalalar:

Paskal uchburchagini 8-qatori quyidagicha bo'lsa,

1 7 21 35 35 21 7 1

- a) 9-qator elementlarini aniqlang;
- b) 10-qator elementlarini aniqlang;

- v) Agar a, b, c – 8-qatordagı ketma-ket joylashıган sonlar bo'lsa, u holda 10-qatordagı sonlardan biri $a + 2b + c$ yig'indiga teng bo'lishini ko'rsating;
- g) $C_n^k + 2C_n^{k+1} + C_n^{k+2} = C_{n+2}^{k+2}$ tenglikni $0 \leq k \leq n - 2$ bo'lgan hol uchun Paskal formulasidan foydalaniб isbotlang.

2.5.2. Polinomial teorema.

Teorema (N'yuton binomining umumlashtiғan teoremasi).

k ta qo'shiluvchiga ega bo'lgan $(a_1 + a_2 + \dots + a_k)^n$ ifoda uchun N'yuton formulası quyidagi teng:

$$(a_1 + a_2 + \dots + a_k)^n = \sum_{\substack{r_1 \geq 0, \dots, r_k \geq 0 \\ r_1 + r_2 + \dots + r_k = n}} \frac{n!}{r_1! r_2! \dots r_k!} \cdot a_1^{r_1} \cdot a_2^{r_2} \cdot \dots \cdot a_k^{r_k}$$

ya'ni yig'indi $r_1 + r_2 + \dots + r_k = n$ tenglamaning barcha noimanfiy butun yechimlari uchun hisoblanadi.

Misol 1. N'yuton polinomini formulasidan foydalaniб $(a + b + c)^3$ ni hisoblaymiz.

Agar qavslarni ochib, soddashtiradigan bo'lsak, bir qancha amallarni bajargandan keyin quyidagi tenglikka kelamiz:

$$(a + b + c)^3 = a^3 + b^3 + c^3 + 3a^2b + 3a^2c + 3ab^2 + 3b^2c + 3ac^2 + 3bc^2 + 6abc.$$

Barcha hisoblashlardan keyin 10 ta haddan iborat bo'lgan tenglik hosil bo'ladi.

Bu tenglikni polynomial formuladan oson topish mumkini bizning misolda $n = 3$, $k = 3$, ya'ni

$$\begin{cases} r_1 \geq 0, r_2 \geq 0, r_3 \geq 0, \\ r_1 + r_2 + r_3 = 3. \end{cases}$$

Turli koeffitsiyentlar ham 3 ta, bular:

$$\frac{3!}{3! \cdot 0! \cdot 0!} = 1, \quad \frac{3!}{2! \cdot 1! \cdot 0!} = 3, \quad \frac{3!}{1! \cdot 1! \cdot 1!} = 6.$$

Natijani yozish uchun chekli sondagi r_1, r_2, r_3 indekslarni barcha mumkin bo'lgan kombinatsiyalari jadvalini tuzgan ma'qul:

r_1	r_2	r_3
3	0	0
0	3	0
0	0	3
2	1	0
2	0	1
1	2	0
0	2	1
1	0	2
0	1	2
1	1	1

U holda

$$(a + b + c)^3 = 1 \cdot (a^3 + b^3 + c^3) + 3 \cdot (a^2b + a^2c + ab^2 + b^2c + ac^2 + bc^2) + 6 \cdot abc.$$

hosil bo'ladi.

Misol 2. $(x + y + z)^9$ darajani yoyishdan hosil bo'lgan $x^3y^2z^4$ had oldidagi koefitsiyentni toping.

Yechilishi: $\frac{9!}{3!2!4!} = 1260$.

Misol 3. 15 talabani nechta usulda 3 ta o'quv guruhiga 5 nafardan guruhlarga ajratish mumkin?

Yechilishi: Bizda 15 ta ob'yekti bor, ulami 5 tadan 3 ta guruhga ajratish kerak. Bu ishlari

$$\frac{15!}{5!5!5!} = 68796$$

usulda bajarish mumkin.

Misol 4. "MASALA" so'zidagi harflarini necha xil usulda o'rinn almashtirish mumkin?

Yechilishi: Ushbu so'z 6 ta harfdan iborat bo'lGANI uchun uni $6!$ Usulda o'rinn almashtirish mumkin. Biroq unda 3 ta "A" harfi qatnashgan, "A" harflarini o'rinn almashtirgan bilan yangi so'z hosil bo'lmaydi. 3 ta harfini o'rinn almashtirishlar soni $3!$ ga tengligidan $\frac{7!}{3!} = 840$ qiymat topiladi.

Demak, "MASALA" so'zidagi harflarini o'rinn almashtirish bilan 840 ta turli "so'z" hosil qilish mumkin ekan.

Nazorat uchun savollar:

1. Polinomial koefitsi yentlar formulasini yozing.
2. Polinomial teoremani aytинг va formul asini yozing.
3. Polinomial koefitsiyentlarning xossalalarini yozing.

Munstaqlig yechish uchun masalalar:

1. $(x + y + z)^9$ darajani yoyishdan hosil bo'lgan $x^5y^2z^2$ had oldidagi koefitsiyentni toping.

2. $(x + y + 3)^7$ darajani yoyishdan hosil bo'lgan x^3y^2 had oldidagi koeffitsiyentni toping.
3. $(2x + y + z)^9$ darajani yoyishdan hosil bo'lgan $x^4y^2z^3$ had oldidagi koeffitsiyentni toping.
4. $(x + y + z - 1)^6$ darajani yoyishdan hosil bo'lgan $x^2y^2z^2$ had oldidagi koeffitsiyentni toping.
5. $(a + b)^{12}$ darajani yoyishdan hosil bo'lgan a^5b^7 had oldidagi koeffitsiyentni toping.
6. "MATEMATIKA" so'zidan nechta turli xil so'z yasash mumkin?
 - a) Ulardan nechtaasi "T" harfi bilan boshlanadi?
 - b) Ulardan nechtaasida ikkita "M" yonma-yon joylashgan bo'ladi?

2.6. TO'PLAMLARNI BO'LAKLARGA AJRATISH

Ushbu mavzu to'plamlar nazariyasi bo'limida qaralmadı, chunki, bo'laklarga ajratish masalasi biroz murakkab bo'lib, uni hisoblash formulalari kombinatorika formulalariidan kelib chiqadi.

2.6.1. Bo'laklarga ajratish.

Ta'rif. Aytaylik, $\mathfrak{B} = \{B_1, B_2, \dots, B_n\}$ to'plam m ta elementdan iborat X to'plamning o'zaro kesishmaydigan n ta qism to'plamga ajratilgan bo'laklari bolsin. Bunda $B_i \subset X$, $\bigcup_{i=1}^n B_i = X$, $B_i \neq \emptyset$, agar $i \neq j$ bo'lsa, $B_i \cap B_j = \emptyset$.

B_i qism to'plamlar bo'lakning bloklari deyiladi.

Bo'sh bo'lagan bloklarga ega bo'laklar bilan ekvivalentlik munosabati o'tasida o'zaro bir qiymatli akslantirish mavjud.

Agar E_1 va E_2 X to'plamning bo'laklari bo'lib, har bir E_2 blok E_1 bloklarning birlashmasidan iborat bolsa, u holda E_1 bo'lak E_2 ning maydalangan bo'llagi deyiladi.

Maydalangan bo'laklar qisman tartiblangan bo'laadi.

2.6.2. II tur Stirling sonları.

Ta'rif (Jeyms Stirling (1699-1770 y.y.)). m ta elementli to'plamning n ta bo'lakka ajratish soniga II tur Stirling soni deyiladi va quyidagicha belgilanadi:
 S''_n . Ta'rifga ko'ra

$$S_m^m = 1, \quad m > 0 \text{ bo'slsa} \quad S_m^0 = 0,$$

$$S_0^0 = 1, \quad n > m \text{ bo'ssa} \quad S_n^m = 0.$$

Teorema 1. $S_m^n = S_{m-1}^{n-1} + nS_{m-1}^n$ tenglik o'rini.

Isboti: \Im to'plam $M = \{1, 2, \dots, m\}$ to'plamning n ta blokka ajratilgan bo'laklarini bo'lsin.

$$\Im_1 = \{X \in \Im \mid \exists B \in X \quad (B = \{m\})\},$$

$$\Im_2 = \{X \in \Im \mid \neg \exists B \in X \quad (B = \{m\})\},$$

ya'ni m ta element alohidä blok hosil qiladigan bo'lak \Im_1 ga, qolgan barcha bo'laklar \Im_2 ga tegishli bo'ladi. Bundan $\Im_2 = \{X \in \Im \mid m \in X \Rightarrow |X| > 1\}$ ekanligi ma'lum. U holda $\Im = \Im_1 \cup \Im_2$, $\Im_1 \cap \Im_2 = \emptyset$ o'rini. Barcha \Im_2 bo'laklar quyidagicha hosil qilinadi: $\{1, 2, \dots, m-1\}$ to'plamning barcha bo'laklarini n ta blokka ajratamiz, ular S_{m-1}^n ta bo'ladi va har bir blokka navbat bilan $m -$ elementni joylashtiramiz. Natijada $S_m^n = |\Im| = |\Im_1| + |\Im_2| = S_{m-1}^{n-1} + nS_{m-1}^n$ tenglik hosil bo'ladi.

Teorema isbotlandi.

Teorema 2. $S_m^n = \sum_{i=n-1}^{m-1} C_{m-1}^i S_i^{n-1}$ tenglik o'rini.

Isboti: \Im to'plam $M = \{1, 2, \dots, m\}$ to'plamning n ta blokka ajratilgan bo'laklarini bo'lsin. $\bar{B} = \{B \subset 2^M \mid m \in B\}$ to'plamlar oilasini qaraymiz. U holda \Im to'plam $\Im = \bigcup_{B \in \bar{B}} \Im_B$ ko'rinishida bo'ladi, bunda $\Im_B = \{X \mid X \in \Im \text{ va } B \in X\}$ va agar $B^I \neq B^I$ bo'lsa, $\Im_B \cap \Im_{B^I} = \emptyset$. Aytaylik, $B \in \bar{B}$ va $b = |B|$ bo'lsin. U holda

$$|\mathfrak{I}_B| = S_{m-b}^{n-1}.$$

$$\left| \left\{ B \in \mathcal{B} \mid b = |B| \right\} \right| = C_{m-1}^{b-1}$$

ekanligidan

$$S_m^n = |\mathfrak{I}| = \sum_{b=1}^{m-(n-1)} \left| \bigcup_{B \in \mathcal{B}, |B|=b} \mathfrak{I}_B \right| = \sum_{b=1}^{m-(n-1)} C_{m-1}^{b-1} S_{m-b}^{n-1} = \sum_{i=m-1}^{n-1} C_{m-1}^{m-i-1} S_i^{n-1} = \sum_{i=n-1}^{m-1} C_{m-1}^i S_i^{n-1}$$

tenglik hosil bo'ladi, bu yerdə $i = m - b$.

Teorema isbotlandi.

2.6.3. I tur Stirling sonlari.

Ta'rif. Syur'yektiv funktsiyalar soni, ya'ni m ta predmetni n ta idishiga taqsimlash soniga I tur Stirling soni deyiladi (bunda idishlarning barchasi band qilingan bo'ladi) va quyidagicha belgilanadi: s_m^n .

Teorema. I va II tur Stirling sonlari o'ttasida $s_m^n = n! S_m^n$ bog'liqlik o'rini li.

Isboti: $\{1, 2, \dots, m\}$ to'plamning har bir bo'lagiga to'plamlar oilasi syur'yektiv funktsiya sifatida mos qo'yiladi. Shunday qilib, turli to'plamlar oilasining syur'yektivlik darajasi – bu II tur Stirling sonlidir S_m^n . Barcha syur'yektiv funktsiyalar soni

$$s_m^n = n! S_m^n .$$

Teorema isbotlandi.

2.6.4. Bell soni.

'Ta'rif (Erik Bell (1883-1960 yy)). m ta elementli to'plamning barcha bo'laklar soni Bell soni deyiladi va $B(m)$ ko'rinishida belgilanadi:

$$B(m) = \sum_{n=0}^m S_m^n \text{ va } B(0) = 1.$$

Teorema 1. $B(m+1) = \sum_{i=0}^m C_m^i B(i)$ tenglik o'rinni.

Izboti: \mathfrak{I} to'plam $M_1 = \{1, 2, \dots, m+1\}$ to'plamning barcha bo'laklari to'plami bo'lsin. M_1 to'plamning $m+1$ elementdan iborat qism to'plamlari to'plamini qaraylik: $\overline{B} = \{B \subset 2^{M_1} \mid m+1 \in B\}$. U holda $\mathfrak{I} = \bigcup_{B \in \overline{B}} \mathfrak{I}_B$ ko'rinishida bo'ladi, bunda $\mathfrak{I}_B = \{X \in \mathfrak{I} \mid B \in X\}$, $B \in \overline{B}$ va $b = |B|$ bo'lsin. U holda $|\mathfrak{I}_B| = B(m+1-b)$, $\{|B| \in \overline{B} \mid b = |B|\} = C_m^{b-1}$ ekanligidan

$$B(m+1) = |\mathfrak{I}| = \sum_{b=1}^{m+1} C_m^{b-1} B(m-b+1) = \sum_{i=m}^0 C_m^m B(i) = \sum_{j=0}^m C_m^j B(j)$$

tenglik hosil bo'ladi, bu yerda $i = m - b + 1$.

Teorema isbotlandi.

Nazorat uchun savollar:

1. To'plamlarni bo'laklarga ajratish deganda nimani tushunasuz?
2. Bloklar deb nimaga aytildi?
3. II tur Stirling sonlari deb nimaga aytildi?
4. I tur Stirling sonlari deb nimaga aytildi?
5. Bell soni deb nimaga aytildi?
6. II tur Stirling sonlarining xossalalarini keltiring.

MATEMATIK MANTIQ ASOSLARI

KIRISH

Matematik mantiq diskret matematikaning asosiy bo`limi bo`lib, bu bo`lim mulohazalar algebrasi bilan boshlanadi. Matematik mantiq hamda to`plamlar nazariyasi birgalikda hozirgi zamonda matematikaning fundamenti hisoblanadi.

Amaliy nuqtai nazaridan qara ydigan bo`lsak, matematik mantiq ma`lumotlar bazasini qurishda, elektrotexnika, informatika va hisoblash texnikasi va umuman barcha raqamli qurilmalarda dasturlash tili uchun asos bo`lib hizmat qiladi. Shuning uchun ham tahliliy mulohaza yuritishga qiziquvchi har bir kishi matematik mantiq bo`limini o`rganishi kerak bo`ladi.

Insoniyat tomonidan to`plan gan matematik bilimlarni jamlashda greklarning hissasi nihoyatda salmoqli bo`lgan, shuningdek, ular mantiq, ya`ni to`g`ri mulohaza yuritish san`ati bilan harish shug`u llanishgan.

Er. av. 389 yilda Platon (er. av. 427–347 yy) asos solgan falsafiy maktabda matematikaning ilk nazariv asoslari qurildi. Platon mantiqiy teoremlarini isbotlashning quyidagi 3 ta metodini ishlab chiqdi:

- 1) analitik metod;
- 2) sintetik metod;
- 3) apagogik metod

Analitik metod – har biri o`zidan oldingisining bevosita natijasi bo`lgan gaplar zanjirini hosil qilishdan iborat. Bu zanjirning birinchi elementini isbotlash kerak bo`lgan mulohaza, oxirgi elementini esa isbotlangan haqiqat tashkil qiladi.

Sintetik metod – analitik metodning aksibo`lib, unda birinchi element isbotlangan haqiqat va har bitta mulohaza o`zidan keyingisining natijasi bo`ladi.

Apagogik metod – teskarisini faraz qilish yo`li bilan isbotlash metodi bo`lib, unda zanjirning birinchi elementi isbotlash kerak bo`lgan mulohazani inkor qilish bo`ladi, oxirida esa ziddiyatga olib kelinadi.

Platonning shogirdlaridan Aristotel Stagirit (er.av. 384 -322 yy) alohida ajralib turadi. Aristoteli mantiq ilmining asoschisi desak, yanglishmaymiz, chunki u o'ziga bo'lgan barcha mantiqiy bilimlami jamladi va mantiqiy qonuniyatlar sistemasi yaratdi. Bu qonunlardan tabiatni tadqiq qilishda mulohazalar quroli sifatida foydalandi. Aristotelinin olamni o'rganishdagi bilimlari yagona bo'lib, natursalsafa deb nom olgan.

Qadimgi greklar matematikanji ikkiga ajratib o'rganishgan:

- 1) mantiqni hisoblash san'ati deb,
- 2) arifmetikani sonlar nazariyasi deb nomlashgan.

Ushbu bobda mulohazalar va ular ustida amallar, mantiqiy bog'liqliklar, Bul (mantiqiy) formulalari, mantiq qonunlari, mantiq funksiyalari, mantiq funksiyalari uchun rostlik jadvalini tuzish va aksincha, rostlik jadvali berilgan bo'lsa, mantiq funksiyasi ko'rinishini tiklash, mukammal diz'yunktiv va kon'yunktiv normal shakllar, rele - kontakt sxemalari, rele - kontakt sxemalarida analiz, sintez, minimallaشتirish masalalari, Karno kartalari, Veych diagrammalari, yechimlar daraxti haqida so'z yuritiladi.

Shuningdek, elementlari 0 va 1 dan tashkil topgan to'plamlar ustida ish ko'riladi. Bu elementlar son sifatida emas, balki mantiqiy "ha", "yo'q" ma'molarida ishlataliladi.

3.1. MULOHAZALAR ALGEBRASI

3.1.1. Sodda va murakkab mulohazalar.

Ta'rif 1. Rost yoki yolg'onligi aniq bo'lgan darak gap mulohaza deyiлади.

So'roq va undov gaplar mulohaza hisoblanmaydi, ya'ni: "Bugun kinoga kiramizmi?" yoki "Kitobgategma!"

Mulohazalar lotin alifbosining bosh harflari bilan belgilanadi: A, B, C, ...

Agar mulohaza rost bo`lsa $A=1$, yolg'on bo`lsa $A=0$ deb belgilaymiz, ba`zi adabiyotlarda, shuningdek, “Informatika va hisoblash texnikasi” fanining “ALGOL”, “BOOLEAN”, “C++” dasturlash tillarida rost mulohazaga “T”, ya’ni “true” so’zining, yolg’on mulohazaga “F”, ya’ni “false” so’zining bosh harflari ishlatalidi.

Misol 1. 1. $A = \text{"Ikkii ko'paytiruv olti 14 ga teng"} = 0$

2. $B = \text{"Ikkii qo'shuv ikki 4 ga teng"} = 1$

3. $C = \text{"Qoroq"} = 1$

4. $D = \text{"Bugun dushanba bo'lsa, u holda ertaga sesshanba bo'ladi"} = 1$

5. $Z = \text{"agar } 1+1=3 \text{ bo'lsa, u holda jumadan keyin yalkshanba keladi"} = ?$

5-mulohazaning rost yoki yolg’oni haqidagi hozircha bir nima deyish qiyin, biroq mantiqiy amallarni kiritganimizdan keyin bu savolga osongina javob topasiz.

Shunday fikrlar borki, ular tuzilishi bo'yicha mulohazaga o'xshaydi, lekin mulohaza emas. Masalan, ikki varaq qog'oz olamizda, ularni 1- va 2- deb raqamlaymiz. Birinchi qog'ozga “Ikkinci varaqda yolg'on yozilgan” deb, ikkinchi qog'ozga esa “Birinchi varaqda rost yozilgan” degan mulohazani yozamiz. Bir qaraganda sodda mulohazaga o'xshaydi, biroq ...! Savol beramiz, bu mulohazalar rostrni yoki yolg'omni? Bu fikrlar ziddiyatga olib keladi, ya’ni ulami rost yoki yolg’onligi haqidagi aniq gapirib bo’lmaydi. Bunday mulohazalar matematikada mantiqiy paradox deyiladi.

Demak, ko’rinishidan mulohazaga o’xshagan har qanday gap ham mulohaza bo’lavermaydi.

Mulohazalar sodda yoki murakkab bo‘lishi mumkin.

Ta’rif 2. Agar A mulohazanining o’zi bir tasdiq bo’lib, ma’nosini bo'yicha u bilan ustma - ust tushmaydigan bir qismini ajratib ko’rsatish mumkin bo’lmasa, u holda A mulohazaga sodda mulohaza deyiladi .

Misol 2. A: "0 soni 1 sonidan kichik"

B: "Bugun havo iliq".

Ta'rif 3. Sodda mulohazalardan mantiqiy bog`lovchilar yoki mantiqiy amallar yordamida hosil qilingan mulohazaga murakkab mulohaza deyiladi.

Misol 3. C: "7 tub son va 6 toq son"

D: "Oy Yer atrofida aylanadi yoki O'zbekiston Yevropada joylashgan"

Mulohaza ikkita qiymatdan birini "rost", ya`ni "1" yoki "yolg'on", ya`ni "0" ni qabul qiladi. Bu qiymatlarga mulohazaning rostlik qiymatlari deyiladi.

Ta'rif 4. Mulohazaning rostlik qiymatlaridan tuzilgan jadvalga rostlik jadvali deyiladi.

Nazorat uchun savollar:

1. Platon mantiqiy teoremalarni isbotlashning qanday metodlarini ishlab chiqdi?
2. Mulohaza deb nimaga aytildi? Misol keltiring.
3. Mantiqiy paradox deganda nimani tushunasiz?
4. Sodda mulohaza deb nimaga aytildi?
5. Murakkab mulohaza qanday tuziladi?
6. Rostlik qiymatlariga ta'rif bering.
7. Rostlik jadvali nima?
8. Rost va yolg'on mulohazaga misol keltiring.
9. Naturlalsa fa so'zinining ma'nosini tushuntiring.

3.1.2. Asosiy mantiqiy bog'liqliklar.

Sodda mulohazallardan murakkab mulohazalarni hosil qilish uchun mulohazalar ustida bajarilishi mumkin bo'lgan mantiqiy amal(bog'liqlik)larning belgilaridan foydalaniлади.

Mulohazalar ustida quyidagi asosiy 5 ta mantiqiy amal bajariladi: inkor qilish amali, kon'yunktsiya amali, diz'yunktsiya amali, implikatsiya amali va ekvivalentlik amali.

Ta'rif 1. A mulohazaning inkori deb, shunday yangi mulohazaga aytiladiki, agarda A mulohaza yolg'on bo'lsa, uning inkori chini bo'ladi va aksincha. A mulohazaning inkori $\neg A$ yoki \bar{A} kabi belgilanadi va "A emas" deb o'qiladi.

Inkor qilish amali uchun rostlik jadvalini tuzish mumkin:

A	$\neg A$
1	0
0	1

Ta'rif 2. A va B mulohazalarning kon'yunktsiyasi deb, A va B mulohazalar bir vaqtda rost bo'lgandagina rost bo'lib, qolgan barcha hollarda yolg'on qiymat qabul qiluvchi mulohazaga aytildi.

A va B mulohazalarning kon'yunktsiyasi $A \& B$ yoki $A \wedge B$ kabi belgilanadi hamda "va" deb o'qiladi. A mulohaza kon'yunktsiyaning birinchisi hadi, B mulohaza esa ikkinchi hadi deyiladi. Kon'yunktsiya amali xuddi 0 va 1 sonlarini ko'paytirishiga o'xshagan i uchun ham uni ko'pincha mantiqiy ko'paytirish deb ham atashadi.

Kon'yunktsiya amalining rostlik jadvali quyidagicha:

A	B	A&B
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Tarif 3. A va B mulohazalarning diz'yunktsiyasi deb, A va B mulohazalardan kamida bittasi rost bo'lganda rost bo'lib, qolgan hollarda yolg'on qiymat qabul qiluvchi mulohazaga aytildi.

A va B mulohazalarning kon'yunktsiyasi $A \vee B$ kabi belgilanadi hamda "yoki" deb o'qiladi. A mulohaza diz'yunktsiyaning birinchi hadi, B esa ikkinchi hadi deyiladi.

Diz'yunktsiya amalining rostlik jadvali quyidagicha:

A	B	$A \vee B$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

Tarif 4. $\{0; 1; \neg; \&; \vee\}$ - to'plamga mulohazalar algebrasi yoki Bul algebrasi deyiladi.

Tarif 5. A va B mulohazalarning implikatsiyasi deb, A mulohaza rost bo'lib, B yolg'on bo'lgandagina yolg'on, qolgan barcha hollarda rost qiymat qabul qiluvchi mulohazaga aytildi.

A va B mulohazalarning implikatsiyasi $A \rightarrow B$ kabi belgilanadi va “A dan B kelib chiqadi” yoki “Agar A o`rinli bolsa, B o`rinli bo`ladi” deb o`qiladi. A mulohaza implikatsiyaning birinchi hadi, B esa ikkinchi hadi hisoblanadi.

Implikatsiya arnali uchun rostlik jadvali quyidagicha:

A	B	$A \rightarrow B$
0	0	1
0	1	1
1	0	0
1	1	1

Misol. A : “Bugun yomg`ir yog`di” va B: “Men soyabon oldim” mulohazalar bo`lsin. Agar yomg`irda ho`l bo`lganimizni 0, quruq bo`lganimizni 1 qiymatlar bilan belgilasak, implikatsiyani shunday tushuntirish mumkin:

A	B	$A \rightarrow B$
Bugun yomg`ir yog`madi	Menda soyabon yo`q	1 (quruq)
Bugun yomg`ir yog`madi	Men soyabon oldim	1 (quruq)
Bugun yomg`ir yog`di	Menda soyabon yo`q	0 (ho`l)
Bugun yomg`ir yog`di	Men soyabon oldim	1 (quruq)

Ta'rif 6. A va B mulohazalarning ekvivalentligi deb, A va B mulohazalarning bir xil qiymatlarida rost bo'lib, har xil qiymatlarida esa yolg'on bo'luvchi mulohaza zaga aytildi.

A va B mulohazalarning ekvivalentligi $A \sim B$, $A \leftrightarrow B$ kabi belgilanadi va "A va B teng kuchli", "A bo'ladi, qachonki B bo'lsa" yoki "A mulohaza

B uchun yetarli va zarur" deb o'qiladi. A mulohaza ekvivalentlikning bиринчи hadи, B esa ikkiri nchi hadi hisoblanadi.

Ekvivalentlik amali uchun rostlik jadvali quyidagicha:

A	B	$A \sim B$
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Halqali yig'indi amali $A \oplus B$.

Bu amal ekvivalentlik amalining inkoriga teng bo'ladi, ya'ni

$$A \oplus B = \neg(A \sim B)$$

Halqali yig'indi amali uchun rostlik jadvali quyidagicha:

A	B	$A \oplus B$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Sheffer shtrixi $A \upharpoonright B$.

Ushbu amalni kon'yunktsiya va diz'yunktsiya amallari yordamida hosil qilish mumkin, ya'ni

$$A \upharpoonright B = \neg(A \& B) = \neg A \vee \neg B$$

Sheffer shtrixi amali uchun rostlik jadvali quyidagicha:

A	B	$A \upharpoonright B$
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Sheffer shtrixi amali uchun quyidagi xossalalar o'rini:

$$1^0. \quad A \vee B = \neg A \upharpoonright \neg B = (A \upharpoonright A) \upharpoonright (B \upharpoonright B)$$

$$2^0. \quad A \& B = \neg(A \upharpoonright B) = (A \upharpoonright B) \upharpoonright (A \upharpoonright B)$$

$$3^0. \quad \neg A = A \upharpoonright A$$

Pirs strelkasi $A \downarrow B$.

Ushbu amalni ham kon'yunktsiya va diz'yunktsiya amallari yordamida hosil qilish mumkin, ya'ni

$$A \downarrow B = \neg(A \vee B) = \neg A \& \neg B$$

Pirs strelkasi amali uchun rostlik jadvali quyidagicha:

A	B	$A \downarrow B$
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

Pirs strelkasi amali uchun quyidagi xossalalar o'rini:

$$1^0. \quad A \vee B = \neg(A \downarrow B) = (A \downarrow B) \downarrow (A \downarrow B)$$

$$2^0. \quad A \& B = \neg A \downarrow \neg B = (A \downarrow A) \downarrow (B \downarrow B)$$

$$3^0. \quad \neg A = A \downarrow A$$

Pirs strelkasi qatnashgan Bul ifodasini Sheffer shtrixi yordamida hosil qilish mumkin:

$$\begin{aligned} A \downarrow B &= \neg A \& \neg B = \neg \neg(A \mid B) = \neg [(A \mid A) \mid (B \mid B)] = \\ &= [(A \mid A) \mid (B \mid B)] \mid [(A \mid A) \mid (B \mid B)] \end{aligned} \quad (1)$$

yoki Sheffer shtrixi qatnashgan Bul ifodasini Pirs strelkasi yordamida hosil qilish mumkin:

$$\begin{aligned} A \mid B &= \neg A \vee \neg B = \neg (\neg A \downarrow \neg B) = \neg [(A \downarrow A) \downarrow (B \downarrow B)] = \\ &= [(A \downarrow A) \downarrow (B \downarrow B)] \downarrow [(A \downarrow A) \downarrow (B \downarrow B)] \end{aligned} \quad (2)$$

Bundan ko'rinadiki, ixtiyoriy ifodani faqat Sheffer shtrixi yordamida yo Pirs strelkasi yordamida yoki faqatgina kon'yunktsiya va inkor yordamida yoki faqatgina e'lid'yunktsiya va inkor yordamida yozish mumkin ekan.

Nazorat uchun savollar:

1. Mantıqiy amallarni sanab beriring.
2. Mulohazaning inkorini tushuntiring.
3. Mulohazalarning **diz'yunktsiyasi** deb nimaga aytildi?
4. Mulohazalarning **kon'yunktsiyasi** deb nimaga aytildi?
5. Implikatsiya amalini tushuntiring.
6. Qanday mulohazalar ekvivalent bo'ladı?
7. Halqali yig'indi amalini tushuntiring.
8. Sheffer shtrixi qanday vazifani bajaradi?
9. Sheffer shtrixi amalining xossalari ayting.
10. Pirs strelkasi qanday vazifani bajaradi?
11. Pirs strelkasi amalining xossalari ayting.
12. Ifodada Pirs strelkasidan Sheffer shtrixiga qanday o'tish mumkin?
13. Ifodada Sheffer shtrixidan Pirs strelkasiga qanday o'tish mumkin?

3.1.3. Predikatorlar. Umumiylik va mavjudlik kvantorlari.

Bizga natural sonlar to'plami N berilgan bo'lsin.

x element N to'plamning ictiyoriy elementi bo'lsin. U holda quyidagi jumlalar

$$A(x)=\{x \text{ son } 7 \text{ ga bo'linadi}\};$$

$$B(x)=\{x>10\};$$

$$C(x)=\{x \text{ tub son}\};$$

$$D(x)=\{(x-5)^2<10\}$$

darak gaplari bo'lganligi uchun mulohaza hisoblanadi, lekin ularning rost yoki yolg'onligi haqida hech narsa ayta olmaysiz.

Ta’rif. Rost yoki yolg’onligi noma’lum bo’lgan mulohazalar aniqlas mulohazalar yoki predikatlar deyiladi.

Yuqorida misollarda x ning o’rniga turli qiymatlami qo’ysak, turlicha mulohazalar hosil bo’ladi, ya’ni

$$A(5)=\{7 \text{ soni } 7 \text{ ga bo’linadi}\}=1;$$

$$A(13)=\{10 \text{ soni } 7 \text{ ga bo’linadi}\}=0$$

Natural sonlar to’plamida berilgan biror $P(x)$ predikatni olaylik.

Agar $P(x)$ predikat bo’lsa, u holda $(\forall x)P(x)$ – yozuv \mathbb{N} to’plamda ixtiyoriy x uchun $P(x)$ mulohaza o’rinli degan ma’noni bildiradi. Bu mulohaza rost bo’ladi, qachonki x ning ixtiyoriy qiymatida $P(x)$ o’rinli bo’lsa. Agarda x ning bittagina qiymatida o’rinli bo’lmasa, $P(x)$ mulohaza yolg’on bo’ladi. \forall - belgi umumiylilik kvantori deyiladi.

Misol 1. $A(x)=\{4^x+1 \text{ soni tub son}\}$ mulohazani ixtiyoriy x uchun tekshirib ko’ramiz:

$$A(1)=\{4^1+1=5 \text{ soni tub son}\}=1;$$

$$A(2)=\{4^2+1=17 \text{ soni tub son}\}=1;$$

$$A(3)=\{4^3+1=257 \text{ soni tub son}\}=1;$$

$$A(4)=\{4^4+1=65537 \text{ soni tub son}\}=1;$$

$$A(5)=\{4^5+1=4294967296+1=4294967297 \text{ soni tub son}\}=0,$$

demak, $x=5$ da bu mulohaza yolg’on bo’ladi.

Shuning uchun ham $(\forall x)A(x)$ mulohaza yolg’on mulohaza hisoblanadi.

Misol 2. $(\forall x)B(x)=\{x^2-x \text{ soni } 2 \text{ ga bo’linadi}\}$ mulohazani ixtiyoriy x uchun tekshirib ko’ramiz:

$B(1), B(2), B(3), \dots$ larda mulohaza o’rinli, lekin bu usul bilan barcha sonlarni tekshirib chiqishning iloji yo’q, shuning uchun mulohazahni rostligini quyidagiicha isbotlash mumkin:

$x^2 - x = x(x-1)$ ketma-ket kelgan 2 ta sonning ko'paytmasida bittasi albatta juft son bo'ladi, demak bu ko'paytma har doim 2 ga bo'linadi.

Bundan $(\forall x)B(x)$ mulohazaning rostligi kelib chiqadi.

Agar $P(x)$ predikat bo'lsa, u holda $(\exists x)P(x) - yozuv N$ to'plamda shunday x element topiladi, uning uchun $P(x)$ mulohaza o'rini degan ma'noni bildiradi. Bu mulohaza rost bo'ladi, qachonki x ning kamida bitta qiymatida $P(x)$ o'rini bo'lsa. \exists - belgi ma'judlik kvantori deyiladi.

Yuqoridagi misollarda $(\exists x)A(x)$ mulohaza ham, $(\exists x)B(x)$ mulihaza ham chin bo'ladi.

Umumiylig va mavjudlik kvantorlari uchun quyidagi xossalalar o'rini:

- 1^o. $\neg(\forall x)P(x) = (\exists x)\neg P(x)$
- 2^o. $\neg(\exists x)P(x) = (\forall x)\neg P(x)$
- 3^o. $(\forall x)[P(x) \& D(x)] = (\forall x)P(x) \& (\forall x)D(x)$
- 4^o. $(\exists x)[P(x) \& D(x)] \Rightarrow (\exists x)P(x) \& (\exists x)D(x)$
- 5^o. $(\forall x)P(x) \vee (\forall x)D(x) \Rightarrow (\forall x)[P(x) \vee D(x)]$
- 6^o. $(\exists x)[P(x) \vee D(x)] \Rightarrow (\exists x)P(x) \vee (\exists x)D(x)$

Nazorat uchun savollar:

1. Predikat deb nimaga aytildi?
2. Mavjudlik kvantorini tushutiring.
3. Umumiylig kvantorini qanday tushutish mumkin?
4. Umumiylig va mavjudlik kvantorlarining xossalari ni aytib bering.

Mustaqil yechish uchun masalalar:

1. $P(x)=\{x^2+1=0, \quad x-\text{haqiqiy son}\}$ bo'lsa, $(\exists x)P(x)$ predikatni so'z bilan ifodalang va rostligini tekshiring.
2. $P(y)=\{y^2=25, \quad y - \text{butun son}\}$ mulohaza uchun $(\exists y)P(y)$ ni ifodalang va rostligini tekshiring.

3.1.4. Formulalar. Formulalarning teng kuchliligi.

Ta'rif 1. To'g'ri tuzilgan murakkab mulohazaga **formula** deyiladi.

Formulalar grek harflari bilan belgilanadi: $\alpha, \beta, \gamma, \delta, \dots$

Agar A_1, A_2, \dots, A_n mulohazalar α formulada qatnashadigan barcha mulohazalar bo'lsa, $\alpha = \alpha(A_1, A_2, \dots, A_n)$ kabi belgilanadi.

Misol 1. a) $\alpha(A) = \neg A;$

b) $\beta(A, B, C) = A \& B \rightarrow C;$

c) $\gamma(A, B) = A \& B \vee \neg A \& \neg B$

bunda A, B, C, \dots sodda mulohazalar argument yoki mantiqiy e'zgaruvchilar. $\alpha, \beta, \gamma, \dots$ formulalar esa funktsiya deb ham yuritiladi.

Formulalarning to'g'ri tuzilgan bo'lishida qavslarning o'mi juda muhim. Mantiqda ham xuddi algebra va arifmetikadagi singari qavslar amallar tartibini belgilab beradi.

Formulalardan qavslarni kamaytirish maqsadida amallarning bajarilish tartibi quyidagicha kelishib olingan. Agar formulada qavslar bo'lmasa,

birinchi inkor amali - \neg ,

ikkinchchi kon'yunktsiya - $\&$,

uchinchchi bo'lib diz'yunktsiya - \vee ,

undan so'ng implikatsiya - \rightarrow va

oxirida ekvivalentlik - \sim amali bajariladi.

Agar mulozazada bir xil amal qatnashgan bo'lsa, u holda ularni tartibi bilan ketma-ket bajariladi: $A \rightarrow B \rightarrow C \rightarrow D = ((A \rightarrow B) \rightarrow C) \rightarrow D$.

Tashqi qavslar qo'yilmaydi. Shuning uchun ham $A \rightarrow B$ mulozazani $A \leftrightarrow (B \wedge C)$ ko'rinishda yozish mumkin.

Kon'yunktsiya amali diz'yunktsiyaga qaraganda kuchliroq bog'lovchi hisoblanadi, ya'ni $A \vee B \wedge C = A \vee (B \wedge C)$.

Diz'yunktsiya implikatsiyaga qaraganda kuchliroq bog'laydi, shuning uchun ham quyidagi tenglik o'rinni:

$$A \wedge B \vee C \rightarrow D = ((A \wedge B) \vee C) \rightarrow D.$$

Implikatsiya ekvivalentlikka qaraganda kuchliroq, ya'ni

$$A \leftrightarrow B \rightarrow C = A \leftrightarrow (B \rightarrow C).$$

Misol 3.

$$\begin{aligned} A \rightarrow \overline{B \vee C} \leftrightarrow C \leftrightarrow \overline{A} \vee B \rightarrow C \cdot \overline{A} \vee B \rightarrow A &= \\ &= A \rightarrow \overline{B \vee C} \leftrightarrow \overline{A} \vee B \rightarrow ((C \cdot \overline{A}) \vee B) \rightarrow A = \\ &= A \rightarrow \overline{B \vee C} \leftrightarrow (\overline{A} \vee B) \rightarrow ((C \cdot \overline{A}) \vee B) \rightarrow A = \\ &= (A \rightarrow \overline{B \vee C}) \leftrightarrow ((\overline{A} \vee B) \rightarrow ((C \cdot \overline{A}) \vee B)) \rightarrow A = \\ &= ((A \rightarrow \overline{B \vee C}) \leftrightarrow ((\overline{A} \vee B) \rightarrow ((C \cdot \overline{A}) \vee B))) \rightarrow A. \end{aligned}$$

Ta'rif 2. Argurnenti va funksiya qiymati 0 yoki 1 qiymatni qabul qiluvchi n ta o'zgaruvchi A_1, A_2, \dots, A_n ga bog'liq bo'lgan har qanday $\alpha = \alpha(A_1, A_2, \dots, A_n)$ funksiya **Bul funksiyasi** deyiladi.

Ta'rif 3. $\alpha(A_1, A_2, \dots, A_n)$ formulaning mantiqiy imkoniyati deb, A_1, A_2, \dots, A_n o'zgaruvchilarning bo'lishi mumkin bo'lgan barcha roslik qiymarlariiga aytildi.

Ta'rif 4. α formulaning barcha mantiqiy imkoniyatlari o'z ichiga olgan jadvalga α formulaning mantiqiy imkoniyatlari jadvali deyiladi.

Teorema 1. n ta o'zgaruvchi qatnashgan formulaning 0 va 1 qiymatlarni qabul qiluvchi mumkin bo'lgan manriqiy imkoniyatlari soni 2^n ga teng.

Ishboti: Ushbu sonni I_n ko'rinishida belgilab va $I_n = 2^n$ ekanligini isbotlaymiz.

Aytaylik, $n=1$ bo'lsin. Bir o'zgaruvchili 0 va 1 qiymatlarni qabul qiluvchi formulaning barcha mumkin bo'lgan manriqiy imkoniyatlari soni 2 ta, ya'ni 0 va 1. Bundan $I_1 = 2^1$ kelib chiqadi.

Matematik induktsiya qonunidan foydalanib, $n=2$, $n=3$ da, ..., $n=k$ da to'g'ri deb farax qilib, $n=k+1$ da to'g'riligini, ya'ni $I_{k+1} = 2^{k+1}$ tenglik to'g'riligini isbotlaymiz.

Haqiqatasni, qandaydir k elementli formula $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_k)$ qiymatlarni qabul qilsin. U holda bu qiymatlarga 0 va 1 ni kiritish bilan 2 ta $k+1$ uzunlikdagi qiymatlarni qabul qilish mumkin, ya'ni $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_k, 0)$ va $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_k, 1)$.

Demak, $k+1$ ta elementdan iborat formulaning mantiqiy imkoniyatlari soni k elementli formula mantiqiy imkoniyatlardan 2 marta ko'p, ya'ni $I_{k+1} = 2 \cdot I_k = 2 \cdot 2^k = 2^{k+1}$.

Teorema isbotlandi.

Ta'rif 5. Agar α va β formulalar uchun umumiy bo'lgan mantiqiy imkoniyatlarda α va β bir xil qiymat qabul qilsa, u holda α va β formulalar teng kuchli deyiadi va $\alpha \equiv \beta$ kabi belgilanadi.

Boshqacha aytganda, agarda formulalarning rostlik jadvallari mos bo'lsa, ular teng kuchli bo'ladi.

Ta'rif 6. Agar barcha mantiqiy imkoniyatlarda α formula faqat 1 ga teng qiymat qabul qilsa, α formula ayniy haqqiqat yoki tautologiya deyiladi va $\alpha=1$ yoki $\models\alpha$ kabib belgilanadi.

Misol 2. $\alpha(A, B) = \neg(A \& B) \rightarrow (\neg A \vee \neg B)$ formulaning tautologiya bo'lishi yoki bo'limasligini rostlik jadvalini tuzib tekshirib ko'rish mumkin:

A	B	$\neg(A \& B)$	$\neg A$	$\neg B$	$\neg A \vee \neg B$	$\alpha(A, B) = \neg(A \& B) \rightarrow (\neg A \vee \neg B)$
0	0	1	1	1	1	1
0	1	1	1	0	1	1
1	0	1	0	1	1	1
1	1	0	0	0	0	1

n ta o'zgaruvchi qatnashgan formulaning mumkin bo'lgan barcha mantiqiy imkoniyatlarni yozish uchun qabul qilingan tartib mavjud. Bu ketma-ketlik $(0,0,\dots,0,0)$ dan boshlanadi. Har bir keyingi qatorda ikkilik sanoq sistemasida oldingi qatordagi qiymatlarga 1 ni qo'shamiz va nihoyat hamma qiymatlar 1 lardan iborat bo'lganda ishni tugatamiz: $(1,1,\dots,1,1)$.

Ikkilik sanoq sistemasida qo'shisht qoidasini eslatib o'tamiz:

$$0+0=0,$$

$$0+1=1+0=1,$$

$$1+1=10.$$

Agar o'zgaruvchilar soni 3 ta yoki 4 ta bo'lsa, u holda mos ravishda 8 ta yoki 16 ta qator hosil bo'ladi:

n=3 bo'lsa			n=4 bo'lsa			
A	B	C	A	B	C	D
0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	0	0	1
0	1	0	0	0	1	0
0	1	1	0	0	1	1
1	0	0	0	1	0	0
1	0	1	0	1	0	1
1	1	0	0	1	1	0
1	1	1	0	1	1	1
			1	0	0	0
			1	0	0	1
			1	0	1	0
			1	0	1	1
			1	1	0	0
			1	1	0	1
			1	1	1	0
			1	1	1	1

Teorema 2. Agar α va $\alpha \rightarrow \beta$ formulalar tavtologiya bo'lsa, u holda β ham tavtologiya bo'ladi.

Izboti. Teskarisini faraz qilish yo'li bilan izbotlaymiz, ya'ni β tavtologiya bo'lmasin, u holda β ning barcha qiymatlari 0 bo'ladi. Lekin α tavtologiya bo'lgani uchun har doim 1 qiymat qabul qiladi. Bundan $\alpha \rightarrow \beta = 0$ ekenligi kelib chiqadli, bu esa $\alpha \rightarrow \beta$ tavtologiya dengan teorema shartiga zid. Biz qarana – qarshilikka duch keldik. Demak, β tavtologiya bo'lar ekan. Teorema izbotlandi.

Tə'rif 7. Agar barcha mantiqiy imkoniyatlarda α formula faqat 0 ga teng qiymat qəbul qilsa, α formulu la ayniy yolg'on yoki ziddiyat deyiladi va $\alpha=0$ kabi belgilanadi.

Misol 3. $\alpha(A) = \neg A \sim A$ formulaning ziddiyat ekanligini rostlik jadvalini tuzib tekshirib ko'ramiz:

A	$\neg A$	$\alpha(A) = \neg A \sim A$
0	1	0
1	0	0

Nazorat uchun savollar:

1. Qanday shart bajarilsa formulalar teng kuchli bo'ladi?
2. Qanday shart bajarilganda formulaga təvtologiya deyiladi?
3. Qanday shart bajarilganda formulaga ziiddiyat deyi ladi?
4. Rostlik jadvali tə'rifini keltiring.
5. Agar α va $\alpha \rightarrow \beta$ formulalar təvtologiya bo'lsa, u holda β ham təvtologiya bo'lishini isbotlang
6. Təvtologiyaga misol keltiring.
7. Ziiddiyatga misol keltiring.

3.2. MANTIQ QONUNLARI

3.2.1. Mantiq qonunlari.

Bizga biror α, β, γ mantiqiy formulalar berilgan bo'lsin. Ushbu formulalar uchun quyidagi mantiq qonunlari har doim o'rini bo'ladi:

1. Ikkilangan rad etish qonuni: $\neg\neg\alpha\equiv\alpha$

2.

3. Kon'yunktsiya va diz'yunktsiya amallarining idempotentlik qonuni:

$$\alpha\&\alpha\equiv\alpha,$$

$$\alpha\vee\alpha\equiv\alpha$$

4. Kon'yunktsiya va diz'yunktsiya amallarining kommutativlik qonuni:

$$\alpha\&\beta\equiv\beta\&\alpha,$$

$$\alpha\vee\beta\equiv\beta\vee\alpha$$

5. Kon'yunktsiya va diz'yunktsiya amallarining assotsiativlik qonuni:

$$\alpha\&(\beta\&\gamma)\equiv(\alpha\&\beta)\&\gamma,$$

$$\alpha\vee(\beta\vee\gamma)\equiv(\alpha\vee\beta)\vee\gamma$$

6. Kon'yunktsiya va diz'yunktsiya amallarining bir-biriga nisbatan distributivlik qonuni:

$$\alpha\&(\beta\vee\gamma)\equiv(\alpha\&\beta)\vee(\alpha\&\gamma),$$

$$\alpha\vee(\beta\&\gamma)\equiv(\alpha\vee\beta)\&(\alpha\vee\gamma)$$

7. Yutilish qonunlari: $\alpha\&(\alpha\vee\beta)\equiv\alpha,$

$$\alpha\vee(\alpha\&\beta)\equiv\alpha$$

8. De Morgan qonuntari: $\neg(\alpha \vee \beta) \equiv \neg \alpha \& \neg \beta$

A	B	$\neg(\alpha \vee \beta)$	$\neg \alpha \& \neg \beta$
0	0	1	1
0	1	0	0
1	0	0	0
1	1	0	0

$\neg(\alpha \& \beta) \equiv \neg \alpha \vee \neg \beta$

A	B	$\neg(\alpha \& \beta)$	$\neg \alpha \vee \neg \beta$
0	0	1	1
0	1	1	1
1	0	1	1
1	1	0	0

9. Tavtologiya qonuni: $\alpha \vee \neg \alpha = 1$

10. Ziddiyat qonuni: $\alpha \& \neg \alpha = 0$

10. 0 va 1 qonunlari:
 $\alpha \& 1 \equiv \alpha, \quad \alpha \& 0 \equiv 0$
 $\alpha \vee 1 \equiv 1, \quad \alpha \vee 0 \equiv \alpha$
 $\neg 1 \equiv 0, \quad \neg 0 \equiv 1$

11. Kontrapozitsiya qonuni: $\alpha \rightarrow \beta \equiv \neg \beta \rightarrow \neg \alpha$

12. Implikatsiyadan qutilish qonuni: $\alpha \rightarrow \beta \equiv \neg \alpha \vee \beta$

13. Ekvivalentlikdan qutilish qonunu:

$$\alpha \cdot \beta = (\alpha \rightarrow \beta) \& (\beta \rightarrow \alpha) = \alpha \& \beta \vee \neg \alpha \& \neg \beta$$

14. Implikatsiya xossalari: $0 \rightarrow \alpha \equiv 1$, $1 \rightarrow \alpha \equiv \alpha$,
 $\alpha \rightarrow 1 \equiv 1$, $\alpha \rightarrow 0 \equiv \neg \alpha$.

Mantiq qonunlarini isbotlash uchun ulaming rostlik jadvallarini tuzish yetarli.

Nazorat uchun savollar:

1. Ikkilangan rad etish qonunini keltiring va isbotlang.
2. $\&$ va \vee amallarining idempotentligi qonunini keltiring va isbotlang.
3. $\&$ va \vee amallarining kommutativligi qonunini keltiring va isbotlang.
4. $\&$ va \vee amallarining assosiativligi qonunini keltiring va isbotlang.
5. $\&$ va \vee amallarining bir-biriga nisbatan distributivlik qonunlarini keltiring va isbotlang.
6. Yutilish qonunlarini keltiring va isbotlang.
7. De Morgan qonunlarini keltiring va isbotlang.
8. $\alpha \vee \neg \alpha \equiv 1$ ekanligini isbotlang.
9. Qararma-qarshilik qonunini keltiring va isbotlang.
10. Tavtologiya va qarama-qarshilik qonunlarini isbotlang.
11. Kontrapozitsiya qonunini keltiring va isbotlang.
12. Implikatsiyadan qutilish qonunini keltiring va isbotlang.
13. Ekvivalentlikdan qutilish qoidasini keltiring va isbotlang.
14. Quyida keltirilgan qonunlarni to‘g‘riligini isbotlang

$$\alpha \rightarrow \alpha \equiv 1, 0 \rightarrow \alpha \equiv 1, 1 \rightarrow \alpha \equiv \alpha, \alpha \rightarrow 1 \equiv 1, \alpha \rightarrow 0 \equiv \neg \alpha$$

3.2.2. Mantiq funksiyalari uchun rostlik jadvalini tuzish.

$$\text{Misol 1. } \alpha(A, B, C) = (A \vee B) \leftrightarrow (C \rightarrow \bar{A})$$

formulaning rostlik jadvalini tuzish uchun arnallarri bajarish ketma-ketligidan foydalanamiz:

$$\alpha(0,0,0) = (0 \vee 0) \leftrightarrow (0 \rightarrow \bar{0}) = 0 \leftrightarrow (0 \rightarrow 1) = 0 \leftrightarrow 1 = 0;$$

$$\alpha(0,0,1) = (0 \vee 0) \leftrightarrow (1 \rightarrow \bar{0}) = 0 \leftrightarrow (1 \rightarrow 1) = 0 \leftrightarrow 1 = 0;$$

$$\alpha(0,1,0) = (0 \vee 1) \leftrightarrow (0 \rightarrow \bar{0}) = 1 \leftrightarrow (0 \rightarrow 1) = 1 \leftrightarrow 1 = 1;$$

$$\alpha(0,1,1) = (0 \vee 1) \leftrightarrow (1 \rightarrow \bar{0}) = 1 \leftrightarrow (1 \rightarrow 1) = 1 \leftrightarrow 1 = 1,$$

$$\alpha(1,0,0) = (1 \vee 0) \leftrightarrow (0 \rightarrow \bar{1}) = 1 \leftrightarrow (0 \rightarrow 0) = 1 \leftrightarrow 1 = 1;$$

$$\alpha(1,0,1) = (1 \vee 0) \leftrightarrow (1 \rightarrow \bar{1}) = 1 \leftrightarrow (1 \rightarrow 0) = 1 \leftrightarrow 0 = 0;$$

$$\alpha(1,1,0) = (1 \vee 1) \leftrightarrow (0 \rightarrow \bar{1}) = 1 \leftrightarrow (0 \rightarrow 0) = 1 \leftrightarrow 1 = 1;$$

$$\alpha(1,1,1) = (1 \vee 1) \leftrightarrow (1 \rightarrow \bar{1}) = 1 \leftrightarrow (1 \rightarrow 0) = 1 \leftrightarrow 0 = 0.$$

Rostlik jadvalini tuzamiz:

A	B	C	A ∨ B	¬A	C → ¬A	$\alpha(A, B, C) = (A \vee B) \leftrightarrow (C \rightarrow \neg A)$
0	0	0	0	1	1	0
0	0	1	0	1	1	0
0	1	0	1	1	1	1
0	1	1	1	1	1	1
1	0	0	1	0	1	1
1	0	1	1	0	0	0
1	1	0	1	0	1	1
1	1	1	1	0	0	0

Misol 2. $\alpha(A, B, C) = \neg(A \& B) \rightarrow (A \vee B \sim C)$

formularining rostlik jadvalini topish uchun amallarni bajarilish ketma-ketligi: 1) qavs ichidagi amal bajariladi, 2) \neg , 3) $\&$, 4) \vee , 5) \sim va 6) \rightarrow amallari birin-ketin bajariladi va formularining rostlik jadvali tuziladi.

A	B	C	A&B	$\neg(A \& B)$	$A \vee B$	$A \vee B \sim C$	$\alpha(A, B, C) = \neg(A \& B) \rightarrow (A \vee B \sim C)$
0	0	0	0	1	0	1	1
0	0	1	0	1	0	0	0
0	1	0	0	1	1	0	0
0	1	1	0	1	1	1	1
1	0	0	0	1	1	0	0
1	0	1	0	1	1	1	1
1	1	0	1	0	1	0	1
1	1	1	1	0	1	1	1

Mustaqil yechish uchun masalalar:

Quyidagi mantiq funksiyalari uchun rostlik jadvallarini tuzing:

1. $\alpha(A, B, C) = \neg A \& B \vee \neg(A \vee C)$
2. $\alpha(A, B, C) = C \rightarrow (\neg A \vee \neg B)$
3. $\alpha(A, B, C) = A \& B \rightarrow \neg(A \vee \neg B)$
4. $\alpha(A, B, C) = (A \& B \& \neg C) \sim (\neg A \vee B)$
5. $\alpha(A, B, C) = (\neg A \vee \neg C) \sim B$
6. $\alpha(A, B, C) = (A \rightarrow B) \rightarrow \neg C$
7. $\alpha(A, B, C) = (\neg A \rightarrow \neg B) \& (B \rightarrow C)$

8. $\alpha(A,B,C) = A \& (B \rightarrow C) \vee \neg B$
9. $\alpha(A,B,C) = \neg(A \& B \vee C)$
10. $\alpha(A,B,C) = (A \sim B) \& (\neg B \sim \neg C)$
11. $\alpha(A,B,C) = (\neg A \rightarrow \neg C) \sim B$
12. $\alpha(A,B,C) = (\neg B \vee \neg C) \rightarrow (A \vee C)$
13. $\alpha(A,B,C) = A \rightarrow (\neg B \vee \neg C)$
14. $\alpha(A,B,C) = (\neg A \rightarrow B) \& (\neg B \rightarrow A) \& \neg C$
15. $\alpha(A,B,C) = C \vee A \& \neg B$
16. $\alpha(A,B,C) = A \& (\neg A \& B \vee C) \& (A \vee \neg C)$
17. $\alpha(A,B,C) = (\neg A \vee B) \& (\neg B \vee A \& C)$
18. $\alpha(A,B,C) = A \& (B \sim A) \& (\neg A \vee \neg C)$
19. $\alpha(A,B,C) = (A \rightarrow B) \& A \& \neg C$
20. $\alpha(A,B,C) = (\neg A \& B) \rightarrow (C \& A)$
21. $\alpha(A,B,C) = (A \& B \sim C) \& A \& \neg C$
22. $\alpha(A,B,C) = (A \& B \vee \neg A \& \neg B) \& (C \rightarrow B)$
23. $\alpha(A,B,C) = (A \vee B \& \neg C \vee \neg A \& \neg B \& C) \& A \& \neg B$
24. $\alpha(A,B,C) = (A \rightarrow B) \& (C \rightarrow A)$
25. $\alpha(A,B,C) = (A \& \neg B \& C \vee \neg A \& \neg C) \& B$
26. $\alpha(A,B,C) = (A \oplus B \& C) \rightarrow A \vee C$
27. $\alpha(A,B,C) = (A \mid B) \rightarrow (\neg C \& B \oplus A)$
28. $\alpha(A,B,C) = (A \rightarrow \neg B) \oplus (C \vee A)$
29. $\alpha(A,B,C) = (A \vee B) \oplus (\neg C \sim B)$
30. $\alpha(A,B,C) = ((A \downarrow B) \& \neg C) \rightarrow A \mid ((\neg B \oplus \neg C) \sim \sim (A \vee C))$
31. $\alpha(A,B,C) = (A \& B \vee \neg A \& B) \& (A \rightarrow B)$
32. $\alpha(A,B,C) = (A \vee C \& \neg B \vee \neg A \& \neg B \& \neg C) \& A \& \neg B$
33. $\alpha(A,B,C) = (A \rightarrow C) \& (B \rightarrow A)$

3.3. MUKAMMAL DIZ'YUNKTIV VA KON'YUNKTIV NORMAL SHAKLLAR

3.3.1. Normal shakllar.

Barcha mulohazalarni tadqiq qilish oson bo'lishi uchun mantiqiy qonunlar yordamida biror umumi standart ko'rinishga keltirish mumkin.

Ta`rif 1. A mulohaza va $\alpha \in \{0,1\}$ uning qabul qilishi mumkin bo'lgan qiymatlari bo'lsin. U holda quyidagi tenglik o'tinli:

$$A^\alpha = \begin{cases} A, & \text{agar } \alpha = 1 \\ \neg A, & \text{agar } \alpha = 0. \end{cases}$$

Tasdiq 1. $A^\alpha = 1$ bo'ladi, faqat va faqat $A = \alpha$ bo'lsa.

Isbot qilish uchun rostlik jadvalini tuzish yetarli:

A	α	A^α
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Barcha mulohazzalarni tadqiq qilish oson bo'lishi uchun mantiqiy qonunlar yordamida ularni biror umumi standart ko'rinishga keltirish mumkin. Masalan, har qanday Bul algebrasi formulasi uchun unga teng kuchli bo'lgan va faqatgina inkor \neg , kon'yunksiya & va diz'yunksiya \vee amallarini o'z ichiga olgan formulani

yozish mumkin. Buning uchun implikasiya va ekvivalentlikdan qutilish qonunidan foydalanish yetarli.

Ta’rif 2. A_1, A_2, \dots, A_n mulohaza o‘zgaruvchilarning yoki ularni inkorlarining kon'yunksiyasi kon'yunktiv birhad deyiladi.

Misol. $\neg A_1 \& A_2 \& A_3, \neg A_1 \& A_2 \& A_3 \& \neg A_4, A \& B, \neg A \& B, A \& \neg C;$

$\neg(A \& C)$ – kon'yunktiv birhad bo‘la olmaydi, chunki agar qavs ochilsa, kon'yunksiya amali diz'yunksiya amaliga aylanib qoladi.

Ta’rif 3. A_1, A_2, \dots, A_n mulohaza o‘zgaruvchilarning yoki ularni inkorlarining diz'yunksiyasi diz'yunktiv birhad deyiladi.

Misol. $\neg A_1 \vee A_2 \vee A_3, A \vee B \vee \neg C.$

Ta’rif 4. Kon'yunktiv birhadlarning diz'yunksiyaga diz'yunktiv normal shakli (DNSh) deyiladi.

Misol. $\neg A_1 \& A_2 \& A_3 \vee \neg A_1 \& A_2 \& A_3 \& \neg A_4, A \& B \vee \neg A \& B \vee A \& \neg C;$

Ta’rif 5. Dizyunktiv birhadlarning kon'yunksiyasiga kon'yunktiv normal shakli (KNSh) deyiladi.

Misol. $(\neg A_1 \vee A_2 \vee A_3) \& (A_1 \vee \neg A_2 \vee \neg A_3).$

Har bir formulaning cheksiz ko‘p diz'yunktiv va kon'yunktiv normal shakilari mavjud.

3.3.2. Mukammal normal shakillar

Ta’rif 1. Agar birhadda A_i yoki $\neg A_i$, formulaalar juftligidan faqat bittasi qamashgan bo‘lsa, A_1, A_2, \dots, A_n mulohaza o‘zgaruvchilarining kon'yunktiv yoki diz'yunktiv birhadlari mukammal deyiladi.

Ta’rif 2. Agar kon'yunktiv normal shaklda A_1, A_2, \dots, A_n mulohaza o'zgaruvchilarning takrorlanmaydigan mukammal diz'yunktiv birhadlari qatnashgan bo'lsa, u holda mukammal kon'yunktiv normal shakl (MKNSh) deyiladi.

Ta’rif 3. Agar diz'yunktiv normal shaklda A_1, A_2, \dots, A_n mulohaza o'zgaruvchilarning takrorlanmaydigan mukammal kon'yunktiv birhadlari qatnashgan bo'lsa, u holda mukammal diz'yunktiv normal shakl (MDNSh) deyiladi.

Misol 1. $A \& B \vee \neg A \& B \vee A \& \neg B$ – MDNSh;

$$(\neg A_1 \vee A_2 \vee A_3) \& (A_1 \vee \neg A_2 \vee \neg A_3) \text{ – MKNSh bo'ladı}$$

Misol 2. $\alpha = (A \& B \rightarrow \bar{C}) \leftrightarrow (\bar{C} \rightarrow B \& \neg A)$ formulani DNSh ga keltiramiz.

$$\begin{aligned} \alpha &= (\bar{A} \& \bar{B} \vee \bar{C}) \leftrightarrow (\bar{C} \vee \bar{A} \& B) = (\bar{A} \vee \bar{B} \vee \bar{C}) \leftrightarrow (\bar{C} \vee \bar{A} \& B) = (\bar{A} \vee \bar{B} \vee \bar{C}) \& (\bar{C} \vee \bar{A} \& B) \vee \\ &\vee (\bar{A} \vee \bar{B} \vee \bar{C}) \& (\bar{C} \vee \bar{A} \& B) = \bar{A} \& \bar{C} \vee \bar{B} \& \bar{C} \vee \bar{C} \& \bar{C} \vee \bar{A} \& \bar{A} \& B \vee \bar{B} \& \bar{A} \& B \vee \\ &\vee \bar{C} \& \bar{A} \& B \vee \bar{A} \& \bar{B} \& \bar{C} \& \bar{C} \& \bar{A} \vee \bar{B} = \bar{AC} \vee \bar{BC} \vee \bar{C} \vee \bar{AB} \vee 0 \cdot \bar{A} \vee \\ &\vee \bar{ABC} \vee ABC \& (\bar{A} \vee \bar{B}) = \bar{AC} \vee \bar{BC} \vee \bar{AB} \vee \bar{ABC} \vee \bar{C} \vee ABC = \\ &= \bar{C} (\bar{A} \vee \bar{B} \vee \bar{AB} \vee 1) \vee \bar{AB} \vee ABC = \bar{C} \vee B (\bar{A} \vee A) (\bar{A} \vee C) = \bar{C} \vee \bar{AB} \vee BC = \\ &= \bar{C} \vee B \vee \bar{AB} = B \vee \bar{C} \text{ – MDNSH.} \end{aligned}$$

Misol 3. $\alpha = (A \leftrightarrow BC) \rightarrow (\bar{B} \leftrightarrow \bar{A})$ formulani MDNSh ga keltiramiz.

$$\begin{aligned} \alpha &= (A \cdot B \cdot C \vee \bar{A} \cdot \bar{B} \cdot \bar{C}) \rightarrow (\bar{B} \cdot A \vee \bar{\bar{B}} \cdot \bar{A}) = \overline{ABC \vee \bar{A} \cdot (\bar{B} \vee \bar{C})} \vee \bar{AB} \vee \bar{AB} = \\ &= \overline{ABC \vee \bar{A} \cdot B \vee \bar{AC}} \vee \bar{AB} \vee \bar{AB} = \overline{ABC} \cdot \overline{\bar{A} \cdot B} \cdot \overline{\bar{AC}} \vee \bar{AB} \vee \bar{AB} = \\ &= (\bar{A} \vee \bar{B} \vee \bar{C})(A \vee B)(A \vee C) \vee \bar{AB} \vee \bar{AB} = (\bar{AB} \vee \bar{A}\bar{B} \vee \bar{CA} \vee \bar{CB})(A \vee C) \vee \bar{AB} \vee \bar{AB} = \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 &= \bar{A}BC \vee \bar{B}A \bar{A} \vee \bar{B}AC \vee \bar{C}AA \vee \bar{C}BA \vee \bar{A}\bar{B} \vee \bar{A}\bar{B} = \\
 &= \bar{A}BC \vee \bar{A}\bar{B} \vee \bar{A}\bar{B}C \vee \bar{A}\bar{C} \vee \bar{A}\bar{B}\bar{C} \vee \bar{A}\bar{B} = \bar{A}B(C \vee 1) \vee \bar{A}\bar{B}(1 \vee C) \vee \bar{A}\bar{C}(1 \vee B) = \\
 &= \bar{A}B \vee \bar{A}\bar{B} \vee \bar{A}\bar{C} = \text{MDNSH}.
 \end{aligned}$$

Xuddi shuningdek, ixtiyoriy formulani MKNSh ga keltirish mumkin.

Nazorat uchun savollar:

1. Kon'yunktiy birhad deb nimaga aytildi?
2. Diz'yunktiy birhad ta'rifini aytin.
3. Diz'yunktiy normal shakl deb nimaga aytildi?
4. Kon'yunktiy normal shakl ta'rifini bering.
5. Mukammal kon'yunktiy (diz'yunktiy) birhad deganda nimani tushunasiz?
6. Mukammal kon'yunktiy normal shaklga ta'rif bering.
7. Mukammal diz'yunktiy normal shakl ta'rifini aytin.

Mustaqil yechishi uchun masalalar:

Quyidagi formulalarni MDNSh va MKNShga keltiring:

1. $\alpha(x,y,z) = (x \oplus y \& z) \rightarrow x \vee z$
2. $\alpha(x,y,z) = (x \mid y) \rightarrow (\neg z \& y \oplus x)$
3. $\alpha(x,y,z) = (x \rightarrow \neg y) \oplus (z \vee x)$
4. $\alpha(x,y,z) = (x \vee y) \oplus (\neg z \sim y)$
5. $\alpha(x,y,z) = ((x \downarrow y) \& \neg z) \rightarrow x \mid ((\neg y \oplus \neg z) \sim (x \vee z))$
6. $\alpha(x,y,z) = (x \& y \vee \neg y) \& (x \rightarrow z)$
7. $\alpha(x,y,z) = (x \vee z \& \neg y \vee \neg x \& \neg y \& \neg z) \& x \& \neg y$
8. $\alpha(x,y,z) = (x \rightarrow z) \& (y \rightarrow x)$

9. $\alpha(x,y,z) = ((x \downarrow y) | z) | x \downarrow y$
10. $\alpha(x,y,z) = ((x \rightarrow y) \oplus (x \rightarrow y \& z)) \vee (x \downarrow y)$
11. $\alpha(x,y,z) = (x \rightarrow y) \oplus ((y \rightarrow \neg z) \rightarrow x \& y)$
12. $\alpha(x,y,z) = (x \vee \neg y) \backslash (\neg x \rightarrow (y \rightarrow z))$
13. $\alpha(x,y,z) = x \rightarrow ((y \rightarrow z) \rightarrow y \& z)$
14. $\alpha(x,y,z) = (x \vee (y \rightarrow z)) \& (x \oplus y)$
15. $\alpha(x,y,z) = ((x \downarrow y) \vee (x \sim z)) | (x \oplus y \& z)$
16. $\alpha(x,y,z) = (\neg x \vee y) \& ((y | \neg z) \rightarrow (x \sim z \& z))$
17. $\alpha(x,y,z) = (x | \neg y) \& ((y \downarrow \neg z) \rightarrow (x \oplus z))$
18. $\alpha(x,y,z) = x \& ((y \& z) \oplus (\neg x \rightarrow z))$
19. $\alpha(x,y,z) = (((x | y) \downarrow \neg z) | y) \& (\neg y \rightarrow z)$
20. $\alpha(x,y,z) = ((x | y) \downarrow (y | \neg z)) \vee (x \oplus (y \rightarrow z))$
21. $\alpha(x,y,z) = (((x \& y \rightarrow z) \& ((x \downarrow y) | z))$
22. $\alpha(x,y,z) = (x \sim y) \downarrow (x \vee x \& y \vee \neg y \& z \vee \neg (x \& y \& z))$
23. $\alpha(x,y,z) = (\neg x \rightarrow (y \rightarrow z)) \downarrow (x \vee \neg y) | z)$
24. $\alpha(x,y,z) = x \vee ((y \rightarrow z) \rightarrow y \& z)$
25. $\alpha(x,y,z) = (x \vee (y \rightarrow z)) \vee (x \oplus y)$
26. $\alpha(x,y,z) = ((x \downarrow y) \& (x \vee z)) | (x \& y \& z)$
27. $\alpha(x,y,z) = (\neg x \vee y) \& ((y \& \neg z) \rightarrow (x \sim x \& z))$
28. $\alpha(x,y,z) = (x \vee \neg y) \& ((y \& \neg z) \rightarrow (x \& z))$
29. $\alpha(x,y,z) = x \& ((y \& z) \vee (\neg x \rightarrow z))$
30. $\alpha(x,y,z) = ((x \& y \& \neg z) \vee y) \& (\neg y \rightarrow z)$

3.3.3. Rostlik jadvali bo'yicha mantiq funksiyasi ko'rinishini tiklash.

Biz shu paytgacha berilgan formula uchun rostlik jadvallarini tuzishni qarab chiqdik. Savol tug'ildi: Aksincha, rostlik jadvali berilgan bo'lsa, mantiq funksiyasini tiklash mumkinmi?

Aytaylik, bizga A, B, C mulohaza o'zgaruvchilariga bo'liq bo'lgan $\alpha=\alpha(A,B,C)$ formula berilgan bo'lsin.

A	B	C	$\alpha=\alpha(A,B,C)$
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	0
1	1	1	1

Ushbu rostlik jadvaliga ega bo'lgan cheksiz ko'p teng kuchli formulalar mayjud. Ulardan ikkitaсин, ya'ni rostlik jadvalidagi birlar qatori bo'yicha va rostlik jadvalidagi nollar qatori bo'yicha mantiq funksiyasi ko'rinishini tiklashni ko'rib chiqamiz:

- Rostlik jadvalida $\alpha=\alpha(A,B,C)$ formula i ga teng bo'lgan qator raqamlarini yozib chiqamiz.

2-qator

3-qator

6-qator

8-qator

Har bir qatorning mantiqiy imkoniyatlaridagina 1 ga teng bo'lgan, boshqa imkoniyatlarda esa 0 ga teng bo'lgan formulalarni yozib chiqamiz. Buning uchun 1 ga teng bo'lgan qatordagi mulohazalar qiymatlarini rostga aylantirib, mantiq qonunlariga asosan mulohazalar kon'yunksiyalarini olish kerak.

2-qator uchun: $\neg A \& \neg B \& C$;

3-qator uchun: $\neg A \& B \& \neg C$;

6-qator uchun: $A \& \neg B \& C$;

8-qator uchun: $A \& B \& C$

bo'ladi. Agar 2-,3-,6-,8-qatorlar bo'yicha olingan formulalar diz'yunksiyalari olinsa, hissiz bo'lgan formula izlanayotgan formula bo'ladi:

$$\alpha = \alpha(A, B, C) = A \& \neg B \& C \vee \neg A \& B \& \neg C \vee A \& \neg B \& \neg C \vee A \& B \& C \quad (1)$$

2) **Rostlik jadvalida $\alpha = \alpha(A, B, C)$ formula 0 ga teng bo'lgan qator normerlarini yozib chiqamiz:**

1-qator

4-qator

5-qator

7-qator

Har bir qator mantiqiy imkoniyatlaridagina 0 ga teng bo'lgan, boshqa imkoniyatlarda esa 1 ga teng bo'lgan formulalarni yozib chiqamiz. Buning uchun 0 ga teng bo'lgan qatordagi fikr o'zgaruvchilari qiymatlarini 0(yolg'on) ga aylantirib, fikr o'zgaruvchilari diz'yunksiyasini olish lozim. U holda

1-qator uchun: $A \vee B \vee C$;

4-qator uchun: $A \vee \neg B \vee \neg C$;

5-qator uchun: $\neg A \vee B \vee C$;

7-qator uchun: $\neg A \vee \neg B \vee C$

bo'ldi.

Agar qatorlar bo'yicha olingan formulalar kon'yunksiyasi olinsa, hosil bo'lган formula izlanayotgan formula bo'ldi.

$$\alpha = \alpha(A, B, C) = (\neg A \vee B \vee C) \wedge (\neg A \vee \neg B \vee C) \wedge (\neg A \vee B \vee \neg C) \wedge (\neg A \vee \neg B \vee \neg C) \quad (2)$$

(1) - MDNSh va (2) - MKNShlar teng kuchi, chunki ularning rostlik jadvallari bir xil. Shuning uchun ham ulardan qaysi birini tuzish kamroq vaqt talab qilsa, shu ko'rinishini tiklash maqsadga muvofig.

Rostlik jadvali berilgan ixтиoriy formulani yuqoridagi uslubda qurish mumkin.

Teorema 1. Har bir ayniy yolg'on bo'lmagan formula yagona mukammal diz'yunktiv normal shaklga ega.

Teorema 2. Har bir tautologiya bo'lmagan formula yagona mukammal kon'yunktiv normal shaklga ega.

Nazorat uchun savollar:

1. Mantiq formulasini ko'rinishi 0 ga teng qiyamatlari bo'yicha qanday tiklanadi?
2. Mantiq formulasini 1 ga teng qiyamatlari bo'yicha qanday tiklanadi?
3. Tautologiya va ziddiyat formulalari uchun MKNSh va MDNSh haqidagi teoremlarni aytинг.

Mustaqil yechish uchun masalalar:

Quyidaǵi rostlik jadvali berilgan mantiq funksiyalarining formulasini tiklang:

A	B	C	α_1	α_2	α_3	α_4	α_5	α_6	α_7	α_8	α_9	α_{10}	α_{11}	α_{12}	α_{13}	α_{14}	α_{15}
0	0	0	1	1	1	0	0	1	1	0	0	0	1	0	0	0	0
0	0	1	1	0	0	1	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0
0	1	0	0	1	0	0	1	1	0	1	0	0	0	1	1	1	1
0	1	1	0	0	1	1	1	0	0	0	1	0	0	0	1	1	1
1	0	0	0	0	1	1	1	0	0	1	0	1	1	0	0	0	1
1	0	1	0	1	0	0	1	0	1	0	0	1	1	1	0	0	0
1	1	0	1	0	0	1	0	0	0	1	1	1	0	1	0	1	0
1	1	1	1	1	1	0	0	1	1	0	1	0	0	1	0	1	1

3.3.4. Jegalkin polinomi.

Ta’rif 1. Mantiqiy formulaning kon'yunktsiya va simmetrik ayirma amallari bilan ifodalangan shakliga Jegalkin polinomi (ko'phadi) deyiladi.

Mantiqiy formulani Bul ifodasidan Jegalkin polinomi ko'rinishiga keltirish uchun 4 ta bosqich amalga oshiriladi:

1-bosqich: Berilgan formulani diz'yunkti v normal shaklga keltirish;

2-bosqich: Quyida gi formuladan foydalanib, diz'unktsiya amalidan qutilish kerak:

$$x \vee y = \overline{\overline{x} \& \overline{y}};$$

3-bosqich: Inkor amalini simmetrik ayirma amali bilan almashtirish:

$$\overline{x} = x \oplus 1;$$

4-bosqich: Hosil bo'lgan ifodani soddalashtirish, bunda

$$x \oplus x = 0$$

tenglikdan foydalani ladi.

$$\begin{aligned} \text{Misol. } x \rightarrow y &= \overline{x} \vee y = \overline{\overline{x} \& \overline{y}} = \overline{x \& \overline{y}} = (x \& (y \oplus 1)) \oplus 1 = \\ &= (x \& y \oplus x) \oplus 1 = x \& y \oplus x \oplus 1. \end{aligned}$$

Ta'rif 2. O'zgaruvchilarida inkor qatnashmagan kon'yunktsiyaga monoton kon'yunktsiya deyiladi.

Ko'yunktsiya armali bilan birlashtirilgan o'zgaruvchilar soniga polinom rangi deyiladi.

Ta'rif 3. Polinomda qatnashgan hadlaming eng katta rangi Jegalkin ko'phadli darajasi deyiladi.

Nazorat uchun savollar:

1. Jegalkin polinomi ta'rifini aytинг. Misol keltiring.
2. Jegalkin ko'phadli darajasi deganda nimani tushunasiz?
3. Bul ko'phadlari bilan Jegalkin ko'phadining farqi nima mada?

Mustaqil yechish uchun masalalar:

Quyidagi Bul formulalarını Jegalkin polinomiga o'tkazing:

1. $\alpha(A, B, C) = \neg A \& B \vee \neg(A \vee C)$
2. $\alpha(A, B, C) = C \rightarrow (\neg A \vee \neg B)$
3. $\alpha(A, B, C) = A \& B \rightarrow \neg(A \vee \neg B)$
4. $\alpha(A, B, C) = (A \& B \& \neg C) \sim (\neg A \vee B)$
5. $\alpha(A, B, C) = (\neg A \vee \neg C) \sim B$
6. $\alpha(A, B, C) = (A \rightarrow B) \rightarrow \neg C$
7. $\alpha(A, B, C) = (\neg A \rightarrow \neg B) \& (B \rightarrow C)$
8. $\alpha(A, B, C) = A \& (B \rightarrow C) \vee \neg B$
9. $\alpha(A, B, C) = \neg(A \& B \vee C)$
10. $\alpha(A, B, C) = (A \sim B) \& (\neg B \sim C)$
11. $\alpha(A, B, C) = (\neg A \rightarrow \neg C) \sim B$
12. $\alpha(A, B, C) = A \rightarrow (\neg B \vee \neg C)$
13. $\alpha(A, B, C) = (\neg A \rightarrow B) \& (\neg B \rightarrow A) \& \neg C$
14. $\alpha(A, B, C) = C \vee A \& \neg B$
15. $\alpha(A, B, C) = A \& (\neg A \& B \vee C) \& (A \vee \neg C)$
16. $\alpha(A, B, C) = (\neg A \vee B) \& (\neg B \vee A \& C)$
17. $\alpha(A, B, C) = A \& (B \sim A) \& (\neg A \vee \neg C)$
18. $\alpha(A, B, C) = (A \rightarrow B) \& A \& \neg C$
19. $\alpha(A, B, C) = (\neg A \& B) \rightarrow (C \& A)$
20. $\alpha(A, B, C) = (A \& B \sim C) \& A \& \neg C$
21. $\alpha(A, B, C) = (A \& B \vee \neg A \& \neg B) \& (C \rightarrow B)$
22. $\alpha(A, B, C) = (A \vee B \& \neg C \vee \neg A \& \neg B \& C) \& A \& \neg B$
23. $\alpha(A, B, C) = (A \rightarrow B) \& (C \rightarrow A)$
24. $\alpha(A, B, C) = (A \& \neg B \& C \vee \neg A \& \neg C) \& B$

3.4. RELE KONTAKT SX EMALARI

3.4.1. Ikkilik mantiqiy elementlar.

Bul ifodalari Djarj Bul (1815-1864 yy) tomonidan rivojlantirilib, XX asming 30-yillarda raqamli mantiqiy sxemalarda qo'llanilgan edi.

Raqamli elektron qurilmalarni tuzish bilari shug'ullanuvchi mutaxassislar Bul algebrasi masalalarini chuqur o'rGANISHLARI kerak bo'ladi. Bul algebrasi funktsiyalarining asosiy tadbiqlaridan biri bu funktsional elementlar sxemasini qurishdir. Bunga misol qilib, EVM, mikrokal'kulyator va boshqa raqamli elektron qurilmalarning ishlash prinsipini ko'rsatishimiz mumkin.

Har qanday raqamli sxemalarning asosiy tarkibiy qismini mantiqiy elementlar tashkil etadi.

Agar C zanjirdan tok o'tayotgan bo'lsa, u holda $C=1$ deb;

agar C zanjirdan tok o'tmassa, u holda $C=0$ deb yozishimiz mumkin.

Demak, mantiqiy elementlar ikkita raqam, 0 va 1 raqamlari bilan ish ko'radi, shuning uchun ham ikkilik mantiqiy elementlar deyiladi.

Raqamli elektrotehnika sohasida ishlaydigan mutaxassislar ikkilik mantiqiy elementlarga bilan har kuni ro'para kelishadi. Mantiqiy elementlarni oddiy o'chirib-yoqgichlarda, releda, vakuum lampa, tranzistorlar, diodlar yoki integral sxemalarda yig'ish mumkin. Integral sxemalarning keng qo'llanilishi va arzonligini hisobga olsak, raqamli qurilmalarni faqat integral sxemalarning o'zidan yig'ish maqsadga muvofiq. Asosiy mantiqiy elementlar 7 xil: "va", "yoki", "emas", "va-emas", "yoki-emas", "birortasi, lekin hammasi emas", "birortasi, lekin hammasi emasga yo'l qo'ymaydigan".

Mantiqiy elementlар u yoki bu vazifani bajarganligi sababli ularni **funktsional elementlар** deyiladi. Funktsional elementlарni bir-biriga ulash natijasida funktsional sxemalар hosil qilinadi.

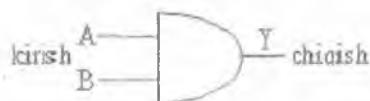
1. "Va" mantiqiy elementi.

"Va" mantiqiy elementini ba"zan "hammasi yoki hech narsa" elementi deb ham yuritiladi. Mexanik o'chirib-yoqgich orqali "va" mantiqiy elementining ishlash printsipini ko'rib chiqamiz.

Agar zanjirda A va B kalitlar ketma-ket ulangan bo'lsa, u holda C zanjirda L_1 lampa yonishi uchun A va B kalitlaming ikkalasi ham yopilishi kerak, ya'ni $A=I$ va $B=I$ bo'lishi kerak. Kon'yunktisiya xuddi shu xossalarga ega. Demak, "va" mantiqiy elementining ishlash printsipi kon'yunktisiya bilan bir xilda ekan.



"Va" mantiqiy elementining sxematik tasvirida ikkita kirish, bitta chiqish bo'lib, u quyidagicha:



“Mantiqiy” terminidanni odatda biror bir qaromi qabul qilish jarayonida foydalaniлади. Shuning uchun ham mantiqiy elementni shunday sxema deyish mumkinki, unda kirish signallariga asoslanib, chiqishda “ha” yoki “yo‘q” deyish hal qilinadi. Yuqorida ko‘rganimizdek, lampa yonishi uchun uning ikkala kirish joyida “ha” signalni (kalitlar yopilishi kerak) berilishi kerak.

Rostlik jadvali “va” mantiqiy elementning ishlashi haqidada to‘liq ma’lumot beradi:

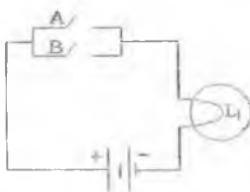
A	B	$Y=A \& B$
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

“Va” mantiqiy elementni uchun kiritilgan belgilash A va B kirish signallari “va” mantiqiy funksiyasi bilan bog‘langan bo‘lib, chiqishda Y signal paydo bo‘ladi” deb o‘qiladi. Ushbu tasdiqning qisqartirilgan ifodasi Bul ifodasi ($A \& B$) deyiladi. Bul ifodasi – universal til bo‘lib, injenerlar va texnik xodimlar tomonidan raqamli teknikada keng qo‘llaniladi.

2. “Yoki” mantiqiy elementi

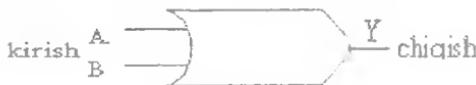
“Yoki” mantiqiy elementini ba’zan “hech bo‘lmasa birortasi yoki hammasi” deb ham yuritiladi. Oddiy o‘chirib-yoqgichlar yordamida “yoki” mantiqiy elementning ishlash printsiplini quyidagicha tushuntirish mumkin:

C zarjirda A va B kalitlar parallel ulangan bo‘lsa, “yoki” mantiqiy elementi ishlaydi:



Chizmadan ko'rindiki, kalitlamning hech bo'lmaganda bittasini yoki ikkaiasini ham yopganada L_1 lampa yonadi.

“Yoki” mantiqiy elementi sxematik ko'rinishi quyidagicha:



Bul ifodasi $A \cup B$ (yoki $A+B=Y$) ko'rinishda bo'ladi.

“Yoki” mantiqiy elementining rostlik jadvali uning ishlashi haqida to'liq ma'lumot beradi:

A	B	$A \vee B$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

3. “Emas” mantiqiy elementi

“Va” ha'mda “yoki” mantiqiy elementlari ikkita kirish va bitta chiqishga ega edi. “Emas” sxemasida esa bitta kirish va bitta chiqish mavjud. “Emas” mantiqiy elementini invertor deb ham yuritiladi. Uning asosiy vazifasi chiqishda kirish signaliga teskari bo'lgan signalni ta'minlashdan iborat.

Invertor quyidagiicha belgi hanadi:



Bu ifodasi \bar{A} ko'rinishda bo'ladi.

"Emas" mantiqiy elementi uchun rostlik jadvali:

A	$\neg A$
1	0
0	1

4. "Va-emas" mantiqiy elementi

"Va-emas" mantiqiy elementini Sheffer shtrixi deb ham yuritiladi, u inventordan "va"ni amalga oshiradi. Ushbu mantiqiy amal quyidagicha belgilanadi:



Bu belgini quyidagicha yoyib ham yozish mumkin.



"Va-emas" mantiqiy elementining Bu ifodasi $\overline{A \& B}$ ko'rinishda bo'ladi.

Va-emas" mantiqiy elementining rostlik jadvali yordanida ishlash printcipini ko'rish mumkin:

A	B	A&B	$Y = \overline{A \& B}$
0	0	0	1
0	1	0	1
1	0	0	1
1	1	1	0

5. "Yoki-emas" mantiqiy elementi

"Yoki-emas" mantiqiy elementini Pirs strelkasi deb ham yuritiladi, u inventordorlangan "yoki"ni amalga oshiradi, sxematik ko'rinishi quyidagicha:



Bu bellgini quyidagicha yoyib ham yozish mumkin:



“Yoki-emas” mantiqiy elementining rostlik jadvali yordamida uning ishlash printsipini ko’rish mumkin:

A	B	$A \vee B$	$Y = \overline{A \vee B}$
0	0	0	1
0	1	1	0
1	0	1	0
1	1	1	0

6. “Birortasi, lekin hammasi emas”

Ushbu mantiqiy elementning Bul ifodasi:

$$A \oplus B = \neg(A \cdot B)$$

Urning sxematik ko’rinishi quyidagiicha:



“Birortasi, lekin hammasi emas” mantiqiy elementining ishlash printsipi quyidagiicha:

A	B	$A \oplus B$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

7. “Birortasi, lekin hammasi emasga yo'l qo'ymaydigan”

Mantiqiy elementning Bul ifodasi: $\neg(A \oplus B) = A \sim B$

Uning sxematik ko'rinishi quyidagicha:

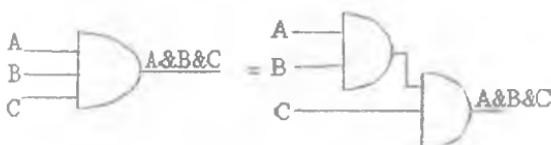


“Birortasi, lekin hammasi emasga yo'l qo'ymaydigan” mantiqiy elementning ishlash printsipi quyidagicha:

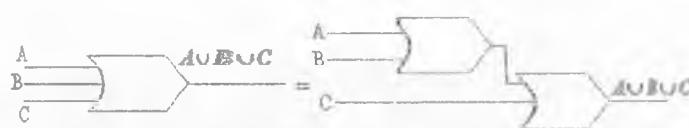
A	B	$A \oplus B$	$\neg(A \oplus B) = A \sim B$
0	0	0	1
0	1	1	0
1	0	1	0
1	1	0	1

Ikkitadan ortiq kirishga ega bo'lgan mantiqiy elementlar uchun ham mos ravishda quyidagicha belgilashlar ishlataladi.

3 ta kirishga ega “va” mantiqiy elementi:



3 ta kirishga ega bo'lgan “yoki” mantiqiy elementining sxematik ko'rinishi quyidagicha:



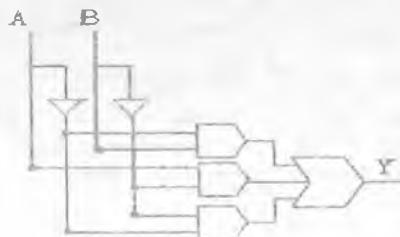
3.4.2. Ikkilik mantiqiy elementlarning qo'linilishi.

Mantiqiy elementlarning shartli belgilanishi, rosti ik jadvallari va Bulifodalari elektrotexnika sohasidagi real masalalarni yechishda juda qo'l keladi. Har qanday fikrlar algebrasi formulasini "inkor - \neg ", "va - \wedge ", "yoki - V" amallari orqali yozish mumkin, buning uchun "implikatsiya - \rightarrow ", "ekvivalentlik - \sim " dan qutulish qoidalarini qo'llash yetarli.

\wedge va V amallaridan iborat formulaga mos parallel va ketma-ket ular qoidalarga asoslangan sxemalar tuzish mumkin va aksincha, ixtiyoriy raqamli sxemaga mos \neg , \wedge va V amallaridan foydalaniib, Bul formulasini tuzish mumkin.

Agar biror bir murakkab sxema berilgan bo'lsa, unga mos formulani yoyib, mantiq qonunlariga asosсан sod dashtirib, sod dashtashgan formulaga mos sxemanı qayta tuzilsa, hosil bo'lgan sod dashtashgan sxema boshlang'ich sxemaning vazifasini i bajaradi. Bu amaliyotga **minimallashtirish** deyiladi.

Misol. Ushbu $(\overline{A} \wedge \overline{B})V(A \wedge \overline{B})V(\overline{A} \wedge \overline{B})$ formulaga mos sxema:



Yuqori dagi sxemani mantiq qonunlari yordamida soddalashtirib, tuzilgan sxema



Ikkala sxema ham bir xil vazifani bajaradi, chunki ulaming rostlik jadvallari bir xil.

3.4.3. Mantiqiy sxemalarda analiz va sintez masalalari.

Sintez. Mantiqiy sxemalarning sintezi masalasi quyidagi 3 ta bosqichdan iborat:

- 1) berilgan fizikaviy ma'lumotlar bo'yicha biror matematik ifoda (tenglama, formula) tuziladi va minimallashtiriladi;
- 2) minimallashtirilgan matematik ifodaning qandaydir funktsiyani bajaruvchi sxemasini chiziladi;
- 3) hosil qilingan sxema biror vazifani bajaruvchi haqiqiy sxemaga aylantiriladi.

Analiz. Analiz masalasi – bu ikkinchi bosqichning teskarisi hisoblanadi, ya'ni berilgan mantiqiy sxema bo'yicha matematik ifodani tuzish va tadqiq qilish.

Bizni bu uchta bosqichdan ikkinchisi ko'proq qiziqtiradi. Shuning uchun har doim sintez masalasini yechishda biror mantiqiy $\alpha = \alpha(A_1, A_2, \dots, A_n)$ funktsiya berilgan bo'ladi, maqsad chiqishda berilgan mantiqiy funktsiya α ning vazifasini bajaruvchi mantiqiy zanjir sxemasini tuzishdan iborat.

Bundan keyin mantiqiy zanjir sxemasi deganda „va“, „yoki“, „emas“ Bul algebrasini bazislarini orqali hosil qilingan sxemani tushunamiz.

Misol. (Sintez) Talaba larga 3 kishi yashirin ovoz berganda ko'pchilik ovoz bilan qaror qabul qiladigan sxemani tuzish vazifasi yuklatilgan bo'lsin. Chiqarilgan qarorga ovoz beruvchilar rozi bo'lishsa, o'zlariga tegishli tugmachani bosishadi, aks holda tugmachalarga tegishmaydi. Agar ko'pchilik, ya`ni kamida ikki kishi „ha“ deb ovoz berib, o'zlariga tegishli tugmachalarni bosganda signal chirog'i yonishi kerak.

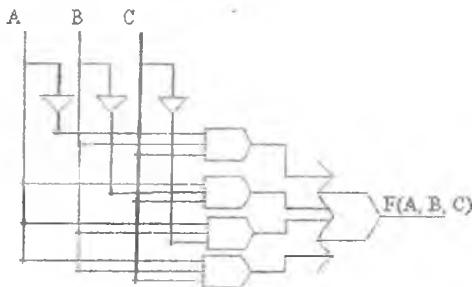
Hayotiy masalani mantiqiy ko'rinishga o'tkazish maqsadida ovoz beruvchilarni A, B, C mulohaza o'zgaruvchilari deb olamiz, u holda A,B, C, mulohaza o'zgaruvchilari 2 xil qiyomat qabul qilishi mumkin: ha deb ovoz berishganda – 1, yo'q deb ovoz berishganda esa – 0 qiymat, betaraf bo'lgan holni inobatga olmaymiz. U holda berilgan masalaning rostlik jadvali quyidagi ko'rinishda bo'ladi.

A	B	C	$a=a(A,B,C)$
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

Ushbu rostlik jadvalining birlar qatori bo'yicha MDNSh dagi formulasi quyidagicha bo'ladi:

$$\alpha(A, B, C) = \neg A \& B \& C \vee A \& \neg B \& C \vee A \& B \& \neg C$$

Yuqoridagi formulaga mos sxema esa quyidagicha bo'ladi:



3 ta invertor, 4 ta uchtadan kirishga ega bo'lgan "va", 1 ta to'rtta kirishga ega bo'lgan "yoki", jami 8 ta elementdan iborat sxema hosil bo'ladi.

Yuqoridagi formulani mantiq qonunlariga ko'ra soddalashtiramiz:

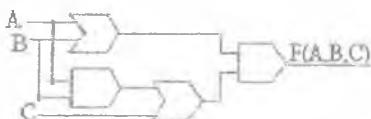
$$\alpha(A, B, C) = \neg A \& B \& C \vee A \& \neg B \& C \vee A \& B \& \neg C =$$

$$= A \& B \& (\neg C \vee C) \vee C \& (\neg A \& B \vee A \& \neg B) =$$

$$= A \& B \& C \vee (A \& B \vee \neg A \& B \vee A \& \neg B) = (A \& B \& C) \vee (B \vee A \& \neg B) =$$

$$= (A \vee B) \& (A \& B \& C)$$

Minimallashtirilgan formulaga mos sxema quyidagi ko'rinishda bo'ladi.



Ikkala sxema ham bir xil vazifani bajaradi, chunki ularga mos formulalarning rostlik jadvali bir xil, lekin soddalashgan sxema ikki baravar kam elementdan iborat bo'lsa-da, qiymat jihatidan undan ham ko'proq sarf xarajatni talab qiladi.

Nazorat uchun savollar:

1. Ni'ma uchun mantiqiy elementlarga ikkilik mantiqiy elementlar deyiladi?
2. Bul ifodalari qachoridan boshtab raqamli elektron sxemalarda qo'llanila boshlandi?
3. Asosiy mantiqiy elementlarni sanab bering.
4. "Va" mantiqiy elementining ishlash printsipini tushuntiring.
5. "Yoki" mantiqiy elementi qachori ishlaydi?
6. Invertoring ishlash printsipini tushuntiring.
7. "Va-emas" ikkilik mantiqiy elementi qanday ishlaydi?
8. "Yoki-emas" ikkiliк mantiqiy elementining ishlash printsipini tushuntiring.
9. Minimallashtirish masalasi deganda niman tushunasiz?
10. Ikkitadan ortiq kirishga ega bo'lgan mantiqiy elementlar uchun qanday belgilashlar ishlataladi?
11. Mantiqiy sxemalar sintezini tushuntiring.
12. Mantiqiy sxemalarda analiz deganda niman tushunasiz?

Mustaqil yechish uchun masalalar:

Quyidagi mantiq algebrasi formulalar uchun mantiqiy sxemalar tuzing:

1. $\alpha(A, B, C) = (A \& B \& \neg C) \sim (\neg A \vee B)$
2. $\alpha(A, B, C) = (\neg A \vee \neg C) \sim B$
3. $\alpha(A, B, C) = (A \rightarrow B) \rightarrow \neg C$
4. $\alpha(A, B, C) = (\neg A \rightarrow \neg B) \& (B \rightarrow C)$
5. $\alpha(A, B, C) = A \& (B \rightarrow C) \vee \neg B$
6. $\alpha(A, B, C) = (\neg(A \& B \vee C)) \& (\neg B \sim \neg C)$
7. $\alpha(A, B, C) = (A \sim B) \& (\neg B \sim \neg C)$
8. $\alpha(A, B, C) = (A \oplus B \& C) \rightarrow A \vee C$
9. $\alpha(A, B, C) = ((A \rightarrow B) \oplus (A \rightarrow B \& C)) \vee (A \downarrow B)$
10. $\alpha(A, B, C) = (A \rightarrow B) \oplus ((B \rightarrow \neg C) \rightarrow A \& B)$
11. $\alpha(A, B, C) = (A \vee \neg B) \downarrow (\neg A \rightarrow (B \rightarrow C))$
12. $\alpha(A, B, C) = (\neg A \& B) \rightarrow (C \& A)$
13. $\alpha(A, B, C) = (A \& B \sim C) \& A \& \neg C$
14. $\alpha(A, B, C) = (A \& B \vee \neg A \& \neg B) \& (C \rightarrow B)$
15. $\alpha(A, B, C) = (A \vee B \& \neg C \vee \neg A \& \neg B \& C) \& A \& \neg B$
16. $\alpha(A, B, C) = (A \rightarrow B) \& (C \rightarrow A)$
17. $\alpha(A, B, C) = (A \oplus C \vee \neg A \& \neg C) \& B$
18. $\alpha(A, B, C) = (A \& B) \vee ((B \rightarrow \neg C) \rightarrow A \& B)$
19. $\alpha(A, B, C) = (A \vee \neg B) \vee (A \rightarrow (B \rightarrow C))$
20. $\alpha(A, B, C) = A \& (B \rightarrow C) \& B$
21. $\alpha(A, B, C) = A \& (B \rightarrow C) \rightarrow \neg B$
22. $\alpha(A, B, C) = (\neg(A \& B \vee C)) \rightarrow (B \sim \neg C)$
23. $\alpha(A, B, C) = (\neg A \sim B) \rightarrow (\neg B \sim C)$

3.4.4. Minimallashtirishning jadval (grafik) usullari.

Mukammal diz'yunktiv normal shakllarni minimallashtirishda Bu ifodalarida bir-biriga qo'shni hadlarni topish va bu hadlami birlashtirish katta mehnat talab qiladi. Bu esa soddalashtirishda analitik usulning kamchiligi hisoblanadi.

Amaliyotda mantiq funktsiyalarini minimallashtirish uchun mantiqiy o'zgaruvchilar soni kamroq bo'lsa, jadval usuli birmuncha qulay hisoblanadi. Jadval usulining ustunligi:

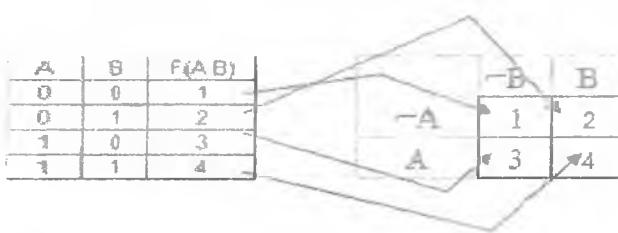
- 1) birlashtiriladigan hadlarni izlash osor;
- 2) topilgan hadlarni birlashtirish osor;
- 3) funksiyaning barcha minimal shakllarini topish mumkin.

Jadval usullari quyidagi: Kamo kartalari, Veych, Venn diagrammalari, yechimlar daraxti hisoblanadi. Ushbu mavzuda biz Kamo kartalari metodi bilan tanishamiz.

1953 yil Morris Kamo Bul ifodalarini soddalashtirish va grafik tasvirlash tizimini ishlab chiqqanligi haqida maqola e'lon qildi. Hozirda bu metod Kamo kartalari metodi deb yuritiladi. Kamo kartalarining quyidagi turlarini ko'rib chiqamiz:

1. Ikki o'zgaruvchili Kamo kartasi.

Aytaylik, Bul ifodasi ikkita mulohaza o'zgaruvchisidan tashkil topgan bo'lsin va quyidagi rostlik jadvali bilan berilgan bo'lsin. U holda ikki o'zgaruvchili Kamo kartasi quyidagicha bo'ladi:



Agar $F(A,B)$ formula MDNSh da berilgan bo'lsa, u holda

N₁ o'ringa $\neg A \& \neg B$

N₂ o'ringa $\neg A \& B$

N₃ o'ringa $A \& \neg B$

N₄ o'ringa $A \& B$

hadlar mos kelib, shunday hadlar $F(A,B)$ formulada mavjud bo'lsa, Karno kartasiida bu hadlarga mos o'rirlarga 1, qolgan o'rirlarga 0 raqami yoziladi.

Ikki o'zgaruvchili Karno kartasi to'ldirilgandan keyin 2 ning darajalaricha birlarni o'z ichiga oladigan ($2^0, 2^1, 2^2, 2^3, \dots$) konturlar chiziladi. Bu konturlar gorizontalliga yoki vertikaliga bir-biriga qo'shni bo'lган birlarni o'z ichiga olishi kerak. Konturga olish jarayoni barcha birlar kontur ichida ichida qolguncha davom ettiriladi va konturlar iloji boricha maksimal ikkining darajalaricha birlarni o'z ichiga olishi kerak.

Konturga olish jarayoni tugagandan keyin har bir kontur ichida qatnashgan bir-biriga teskari bo'lgan fikr o'zgaruvchilarini tushirib qoldiriladi va har bir konturda qo'igan o'zgaruvchilarning diz'yunktsiyasi olinadi. Hosil bo'lgan ifoda Karno kartasi bo'yicha minimallashtirishga minimallaşdırmaq emas.

Misol 1. Quyidagi rostlik jadvali bilan berilgan ifodani soddalashhtiring:

A	B	F(A,B)
0	0	1
0	1	0
1	0	1
1	1	1

	-B	B
$\neg A$	1	0
A	1	1

Ifodaning to'liq ko'rinishi:

$$F(A,B) = \neg A \& \neg B \vee A \& B$$

minimal ko'rinishi esa: $F(A,B) = A \vee \neg B$

Misol2. $(A,B) = \neg A \& B \vee A \& \neg B \vee A \& B$

formulaga mos

Kamo kartasi quyidagi ko'rinishni oladi, ya'ni karta bo'yicha tuziladi:

		-B	B
		0	1
		1	1
$\neg A$	0	1	0
A	1	0	1

Tushirib qoldiriladi



Yuqorida keltirilgan sxemaga muvofiq gorizontaliga, vertikaliga bir-biriga qo'shni bo'lgan birlar konturlarga birlashtiriladi. Har bir konturda qatnashgan bir-birini to'ldiruvchi o'zgaruvchilar tushirib qoldiriladi, har bir konturdan qolgan o'zgaruvchilarning diz'yunksiyasi olinadi. Natijada formula quyidagi ko'rinishni oladi: $F(A, B) = A \vee B$.

2. Uch o'zgaruvchili Karno kartalari

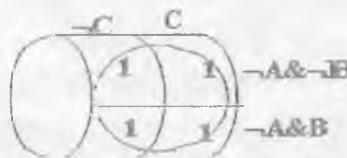
Aytaylik, Bul ifodasi uchta mulohaza o'zgaruvchisidan tashkil topgan bo'lsin va quyidagi rostlik jadvali bilan berilgan bo'lsin. U holda uch o'zgaruvchili Karno kartasi quyidagicha bo'ladi:

A	B	C	$F(A, B, C)$
0	0	0	No1
0	0	1	No2
0	1	0	No3
0	1	1	No4
1	0	0	No5
1	0	1	No6
1	1	0	No7
1	1	1	No8

	$\neg C$	C
$\neg A \& \neg B$	No1	No2
$\neg A \& B$	No3	No4
$A \& B$	No7	No8
$A \& \neg B$	No5	No6

Uch o'zgaruvchili Karno kartalarida ham ikki o'zgaruvchili Karno kartalarida gidek gorizontaliga, vertikaliga bir-biriga qo'shni bo'lgan birlar konturlarga birlashtiriladi. Har bir kontur iloji boricha ko'proq ikkini darajalaricha birlami ($2^1, 2^2, 2^3, \dots$) o'z ichiga olishi va kontur olish jarayoni barcha birlar kontur ichida qolguncha davom ettirilishi lozim. Har bir kontur soddalashtirilgan

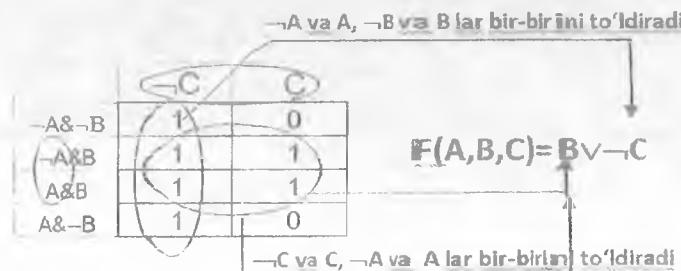
Bul ifodasining yangi a'zosini bildiradi. Har bir konturda qatnashgan bir-birini to'ldiruvchi o'zgaruvchilar tushirib qoldiriladi, har bir konturdan qolgan o'zgaruvchilarning diz'yunksiyasi olinadi. Bundan tashqari uch o'zgaruvchili Karko kartalarida 1- va 4-qatorlar bir-biri ga qo'shni hisoblanadi, chunki karta gorizontaliga o'ralganda 1- va 4- qatorlar bir-biriga qo'shni bo'lib qoladi.



$F(A,B,C)$ formula quyidagiicha rostlik jadvali bilan berilgan bo'lsin:

A	B	C	$F(A,B,C)$
0	0	0	1
0	0	1	0
0	1	0	1
0	1	1	1
1	0	0	1
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	1

	$\neg C$	C
$\neg A \& \neg B$	1	0
$\neg A \& B$	1	1
A $\&$ B	1	1
A $\&$ B	1	0



3. To‘rt o‘zgaruvchili Karno kartalari

To‘rt o‘zgaruvchili Karno kartalarida ikki va uch o‘zgaruvchili Karno kartalaridagi usullar qo‘llaniladi. Faqatgina to‘rt o‘zgaruvchili Karno kartalarida birinchisi va to‘rtinchi ustunlar, birinchisi va to‘rtinchi qatorlar bir-biriga qo‘shti hisoblanadi, chunki ular mos ravishda vertikal yoki horizontal silindrlarga o‘ralsa, ushbu ustunlar yoki qatorlar bir-biriga qo‘shti bo‘lib qoladi. To‘rt o‘zgaruvchili Karno kartalarining to‘rtta burchagi ham bir-biriga qo‘shti hisoblanadi, chunki karta “sferaga” o‘ralsa, to‘rita burchak bir-biriga qo‘shtiniga ayylanadi.

	C&D	$\neg C \& D$	$\neg C \& \neg D$	C& $\neg D$	$\neg C \& \neg D$
$\neg A \& \neg B$	1	0	0	0	1
$\neg A \& B$	1	1	1	1	1
A& $\neg B$	1	1	1	1	1
A&B	1	0	0	0	1

Masalan, $F(0,0,0,1)=F(0,0,1,1)=F(1,0,0,1)=F(1,0,1,1)=0$

Karno kartasi bo‘yicha formulaning soddalashgan ko‘rinishi quyidagicha bo‘ladi: $F(A,B,C)=B \vee \neg D$.

Misol. Rostlik jadvali quyidagicha bo'lgan formula uchun minimizatsiyash masalasini qaraymiz:

A	B	C	D	$a(A, B, C, D)$
0	0	0	0	0
0	0	0	1	0
0	0	1	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	0	0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	0
0	1	1	1	1
1	0	0	0	0
1	0	0	1	0
1	0	1	0	0
1	0	1	1	1
1	1	0	0	0
1	1	0	1	1
1	1	1	0	1
1	1	1	1	1

Bu jadvalga mos funksiya uchun mukammal diz'yunktiv normal shaklini quyida qidigicha tuzamiz:

$$\alpha(A, B, C, D) = \neg A \wedge B \wedge C \wedge D \vee A \wedge \neg B \wedge C \wedge D \vee A \wedge B \wedge \neg C \wedge D \vee \\ \vee A \wedge B \wedge C \wedge \neg D \vee A \wedge B \wedge C \wedge D.$$

Bu formulani Kamol kartasidan foydaianib soddalashtiramiz:

	$\neg C \wedge \neg D$	$\neg C \wedge D$	$C \wedge D$	$C \wedge \neg D$
$\neg A \wedge \neg B$	0	0	0	0
$\neg A \wedge B$	0	0	1	0
$A \wedge B$	0	1	1	1
$A \wedge \neg B$	0	0	1	0

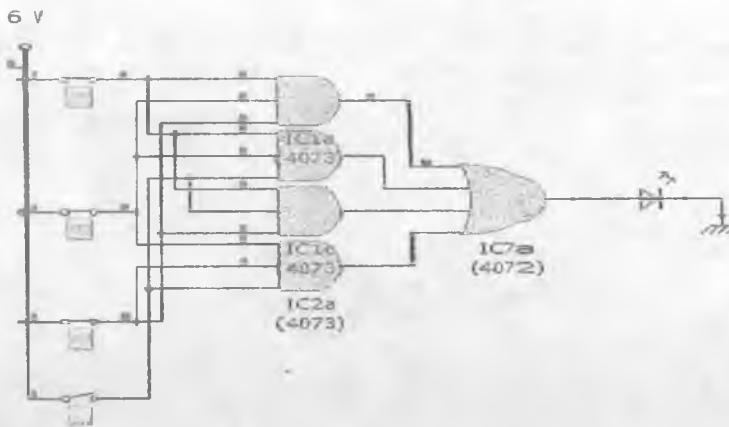
Kamol kartasidan ko'rinishi turibdiki, funksiyaning ko'rinishi

$$\alpha(A, B, C, D) = A \wedge B \wedge C \vee A \wedge B \wedge D \vee B \wedge C \wedge D \vee A \wedge C \wedge D$$

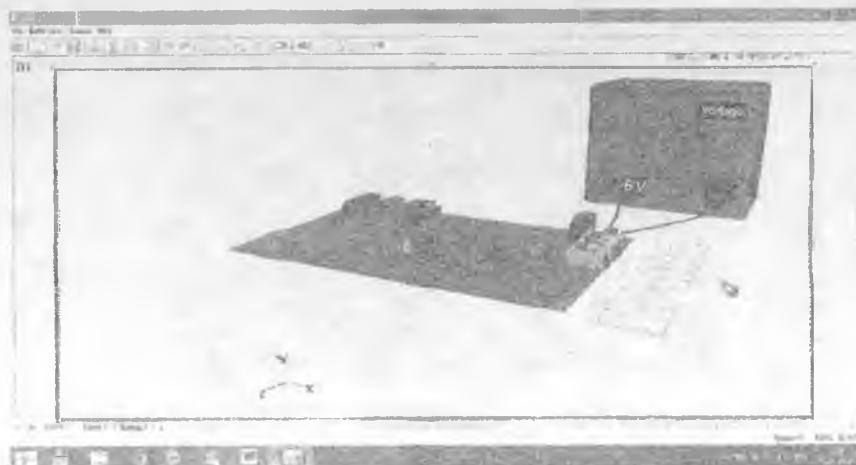
shaklda bo'ladiz:

Ushbu formulaga mos sxemaning *Crocodile* dasturiy ta'minoti yordarnida ishab chiqilgan ko'rinishini keltiramiz:

Sxemaning fizik ko'rinishi quyidagicha bo'ladi:



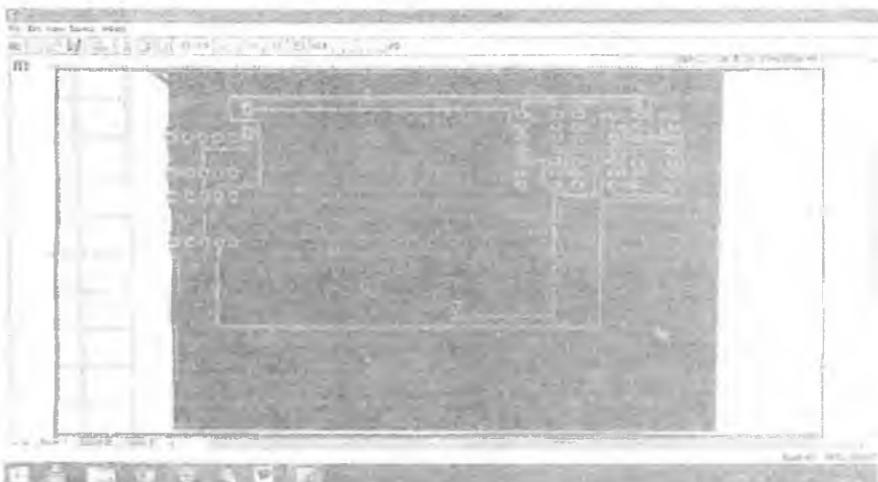
Ulanish analga oshgan holatning, ya'ni yoqiq holatning tasviri quyidagicha bo'ladi:



Ulanish amalga oshmagan holatning, ya'ni o'chiq holatning tasviri quyidagicha bo'ladi:



Plataning \mathcal{G} orqa tomonidan sxemani ko'rinishi quyidagicha bo'ladi:

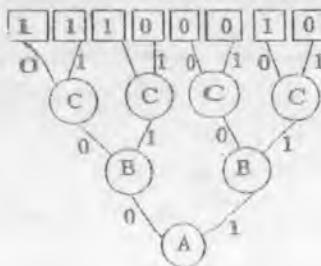


3.4.5. Yechimlar daraxti

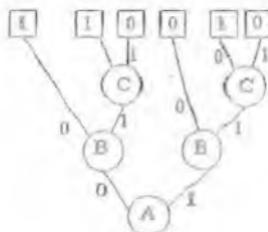
Dasturlashda xotirani va vaqtini tejash maqsadida mantiq algebrası funksiyaları bilam ishlaganında, ulami “tabiiy” (massivlarda) ifodalamasdan, mantiqiy amallarni bajarishga maxsus yo'naltirilgan ko'rinishda ifodalash samaraliroq hisoblanadi. Buning uchun n o'zgaruvchili Bul funksiyasi rostlik jadvalini $n+1$ balandlikdagi to'liq binar daraxt ko'rinishida ifodalash mumkin. Daraxt yaruslari (qavatları) o'zgaruvchilarga mos keladi, daraxt shoxlari esa o'zgaruvchilar qiymatlariiga mos keladi. Har bir mulohaza o'zgaruvchisidan ikkita shih chiqib, chap shoxga – O, o'ng shoxga esa – I qiyamat mos qo'yiladi. Daraxt yaproqlari – oxirgi yarusda esa daraxt ildizidan shu yaproqgacha bo'lgan yo'liga mos kortejdagi funksiya qiyatlari mos qo'yiladi. Bunday daraxt yechimlar daraxti yoki semantik darsxt deyiladi.

Buni quyidagicha misolda ko'rib chiq qamiz. $F(A,B,C)$ funksiya quyidagiicha rostlik jadvali bilan berilgan bo'lsin:

A	B	C	$F(A, B, C)$
0	0	0	1
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	0

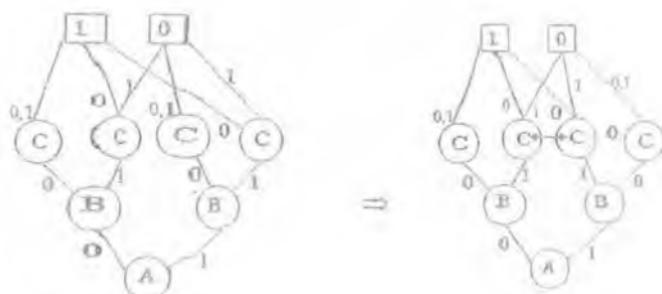


1) Yechimlar daraxtını ayrim hollarda barcha barglarnı bir xil qiymatga ega bo'lgan daraxt ostilarini, shu qiymat bilan almashtirilsa yechimlar daraxti hajminiing sezilarli darajada ixchamlashtiradi.

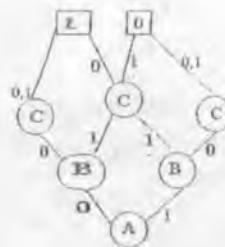


Agar bog'liliklarning daraxt ko'rinishidan voz kechilsa, yechimlar daraxtini anchagina kompaktlashtirish mumkin. Quyidagicha uchta ketma-ket shakl almashtirishlardan so'ng binary yechimlar daraxtidan binar yechimlar diagrammasi hosil bo'ladi:

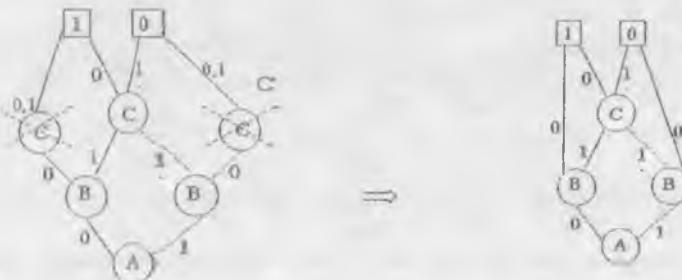
2) 0 va 1 qiymatlarni qabul qilgan yaproqlar birlashtiriladi. Natijada daraxt quyidagi ko'rinishni oлади:



3) Diagrammada izomorf (o'xshash) diagramma ostilari birlashtiriladi:



4) Ikkala chiquvchi shoxi ham bitta joyga boradigan tugunlar ahamiyatsiz o'zgaruvchi sifatida tushirib qoldiriladi va bu tugunga kiruvchi shox chiquvchi shoxlar boradigan tugunlarga davom ettiriladi.



Natijada $F(A,B,C)$ funksiya qiyomatlarini yechimlarning binar diagrammasi orqali berish mumkin:

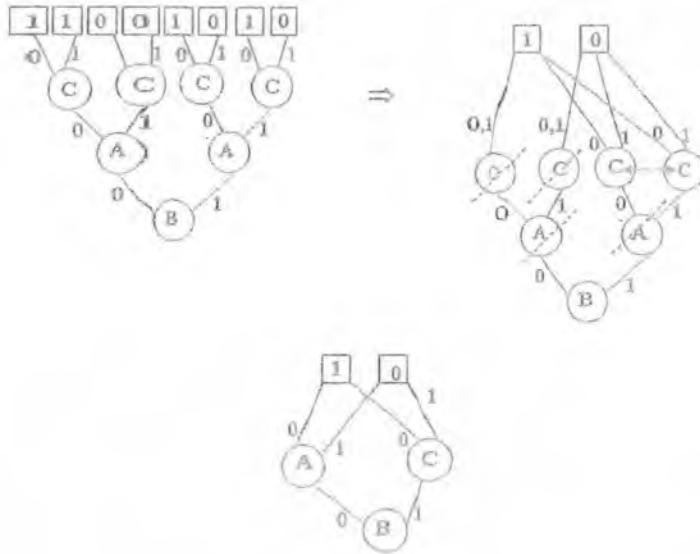
if $A=B=0$ or $A=C=0$ and $B=1$ or $A=B=1$ and $C=0$

then $F(A,B,C)=1$

else $F(A,B,C)=0$

Yechimlar daraxtidan yechimlar diagrammasiga o'tish natijasi boshlang'ich yechimlar daraxtida o'zgaruvchilarni yaroslarga qaysi tartibda qo'yilganligiga ham sezilarli darajada bog'liq.

Yuqorida misolda yechimlar daraxtida o'zgaruvchilarni yaroslarga B, A, C tartibida joylashtirilsa, u holda yechimlar diagrammasi yanada ixchamlashadi:



Natijada $F(A,B,C)$ funksiya qiymatlarini yechimlarning binar diagrammasi orqali berish mumkin:

```
if B=1 then F(A,B,C)=¬C else F(A,B,C)=¬A
```

Ushbu ko'rilgan misol shundan dalolat beradi, ayrim hollarda funksiyalarining shunday maxsus ko'rinishlarini qurish mumkinki, funksiyalarni massivlar yoki formulalar yordamida ifodalash kabi universal usullarga nisbatan, xotirada kam ma'lumot saqlashni va shu bilan birga hisoblashni tezroq amalga oshirish imkonini beradi.

Nazorat savollari:

1. Minimallashtirishda jadval usulining afzalligi nimada?
2. Ikki o'zgaruvchili Kamo kartasida minimallashtirish usulini tushuntiring.
3. Uch o'zgaruvchili Kamo kartasi mohiyati nimaclan iborat?
4. To'rt o'zgaruvchili Kamo kartasida minimallashtirish qanday amalgam oshiriladi?
5. O'zganuvchilar soni 4 tadan oshib ketsa, nima uchun Kamo kartasi samarasiz bo'ladi?

Mustaqil yechish uchun masalalar:

a) Quyida keltirilgan misollar uchun Kamo kartalarini tuzib, minimallashtiring va soddaflashgan formulaga mos rele-kontakt sxemasi chizing:

1. $F(1,1,0)=F(1,1,1)=F(1,0,0)=F(1,0,1)=1$
2. $F(0,1,0)=F(0,1,1)=F(1,0,0)=F(1,0,1)=1$
3. $F(0,1,0)=F(1,1,1)=F(1,0,0)=F(1,0,1)=1$
4. $F(0,1,0)=F(0,1,1)=F(1,1,1)=F(1,0,1)=1$
5. $F(0,1,1)=F(1,1,0)=F(1,1,1)=F(1,0,1)=1$

$$6. F(0,0,0)=F(0,0,1)=F(0,1,0)=F(1,1,0)=F(1,0,0)=F(1,0,1)=1$$

$$7. F(0,0,0)=F(0,0,1)=F(0,1,1)=F(1,1,0)=F(1,0,0)=F(1,0,1)=1$$

$$8. F(0,0,0)=F(0,0,1)=F(1,1,0)=F(1,1,1)=F(1,0,0)=F(1,0,1)=1$$

b) Quyida keltirilgan misollar uchun yechimlar daraxtini tuzing va sodda lashtiring:

$$1. F(0,0,0)=F(0,1,0)=F(0,1,1)=F(1,1,0)=F(1,1,1)=F(1,0,0)=1$$

$$2. F(0,0,0)=F(0,0,1)=F(0,1,1)=F(1,1,0)=F(1,0,0)=1$$

$$3. F(0,1,0)=F(0,0,1)=F(0,1,0)=F(1,1,0)=F(1,0,0)=F(1,0,1)=1$$

$$4. F(0,1,1)=F(0,0,1)=F(0,1,0)=F(1,1,0)=F(1,0,0)=F(1,0,1)=1$$

$$5. F(0,1,0)=F(0,0,1)=F(1,1,0)=F(1,1,1)=F(1,0,0)=F(1,0,1)=1$$

$$6. F(0,1,1)=F(1,1,1)=0$$

$$7. F(0,1,0)=F(1,1,0)=0$$

$$8. F(0,0,1)=F(1,0,1)=0$$

$$9. F(0,0,0)=F(1,0,0)=0$$

$$10. F(0,0,0)=F(0,0,1)=F(0,1,0)=1$$

$$11. F(1,1,0)=F(1,1,1)=F(1,0,0)=F(1,0,1)=1$$

$$12. F(0,1,0)=F(0,1,1)=F(1,0,0)=F(1,0,1)=1$$

$$13. F(0,1,0)=F(1,1,1)=F(1,0,0)=F(1,0,1)=0$$

$$14. F(0,1,0)=F(0,1,1)=F(1,1,1)=F(1,0,1)=1$$

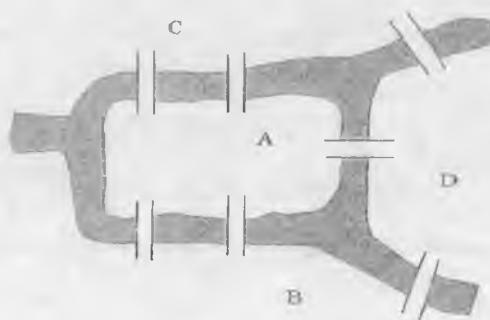
$$15. F(0,1,1)=F(1,1,0)=F(1,1,1)=F(1,0,1)=0$$

GRAFLAR NAZARIYASI
KIRISH

XVIII asrda mashhur shvetsariyalik matematik, mexanik va fizik Leonard Eyler (1707-1783 yy) Kyonigsberg ko'prigi haqidagi masalani yechish uchun birinchi marta graf tushurichasidan foydalanadi. Hozirda bu masala klassik yoki Eyler masalasi nomi bilan mashhur:

Shu davrda Kyonigsberg shahrida 2 ta orol bo'lib, ular Pregol daryosining 7 ta ko'prigi bilan birlashtirilgan edi. Masala quyidagicha qo'yilgan edi: Shahar bo'ylab shunday sayr uyushtirish kerakki, bunda har bir ko'priдан bir marta o'tib yana sayr boshlangan joyga qaytib kelish kerak.

Eyler bunday sayr marshuti yo'qligini isbotladi.



Eski Kyonigsberg sluhri sxemasasi

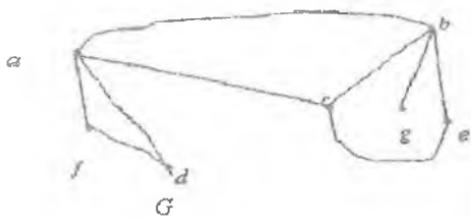
Graflar nazariyasi diskret matematika fanining bir bo'limi bo'lib, unda masalalar yechimlari chizmalar shaklida izlanadi. Keyingi paytlarda turli xil diskret xususiyatlarga ega bo'lgan xisoblash qurilmalarini loyihalashda graflarning ahamiyati yanada oshdi.

4.1. Graflar nazariyasining asosiy tushunchalari

Ta'rif 1. (V, E) sonlar juftligiga graf deyiladi, bu yeida V – ixtiyoriy bo'sh bo'limgarasi to'plam, E esa $V^{(2)}$ ning qismi to'plami ($E \subseteq V^{(2)}$), bunda $V^{(2)}$ V to'plam elementlarining tartiblanmagan juftliklari to'plami. V to'plam elementlari **grafning uchlari** deyiladi, E to'plam elementlari esa **grafning qirralari** deyiladi. Agar V chekli bo'lsa, graf chekli deyiladi, aks holda cheksiz graf deyiladi.

Qirra ikkita uch bilan aniqlanadi. Ummuniy uchga ega bo'lgan ikkita qirra qo'shni hisoblanadi.

Grafning uchlari va qirralari to'plamini mos ravishda $V(G)$ va $E(G)$ kabi belgilanadi.



rasm 2

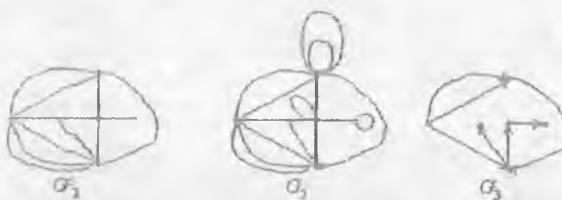
$$V(G) = \{a, b, c, d, e, f, g\}, E(G) = \{(a, b), (a, c), (a, d), (a, f), (b, c), (b, g), (c, e), (d, f)\}.$$

- Ta'rif 2.** a) Agar grafda takroriy (karrali) qirralar mavjud bo'lsa, bunday grafga **multigraf** deyiladi.
- b) Agar grafda karrali qirralar bilan birga uchni o'z-o'zi bilan tutashtiruvchi ilmoqlar ham mavjud bo'lsa, bunday grafga **psevdograf** deyiladi.

c) Yo`nalishga ega bo`lgan qirralari mavjud graf oriyentirlangan graf (orgraf) deyiladi.

Orgraflarning qirralari ularning yo`nalishini ko`rsatuvchi strelkalar bilan belgilanadi.

Misol:



G_1 – multigraf, G_2 – psevdograf, G_3 – oriyentirlangan multigraf.

Ta’rif 3. Agar V to`planning quvvati n ga teng bo`lsa, n soni grafning tartibi deyiladi.

Ta’rif 4. Agar V to`planning quvvati n ga teng bo`lsa, E to`planning quvvati m ga teng bo`lsa, graf (n, m) graf deyiladi.

Ta’rif 5. Agar grafning ikkita uchi qirra bilan tutashtirilgan bo`lsa, bu uchlar qo’shni uchlar deyiladi.

Ta’rif 6. Grafning bir uchidan chiqqan ikki qirrasi qo’shni qirralar deyiladi.

Ta’rif 7. Agar berilgan uch qirraning oxiri bo`lsa, qirra va uch intsideint deyiladi.

Ta’rif 8. Agar graf bironta qirraga ega bo`lmasa, bunday graf bo’sh graf deyiladi.

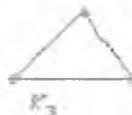
n tartibli bo’sh grafni O_n yoki E_n bilan belgilanadi.

Ta'rif 9. Agar grafning ixtiyoriy ikki uchi qirralar bilan tutashtirilgan bo'lsa, bun'day graf to'la graf deyiladi.

n tartibili to'la grafni K_1 yoki P_n bilan belgilanadi.

Misol:

$O_1 \dots O_n$



Teorema. n tartibili to'la grafning qirralari soni $\frac{n(n-1)}{2}$ ga teng.

Nazorat uchun savollar:

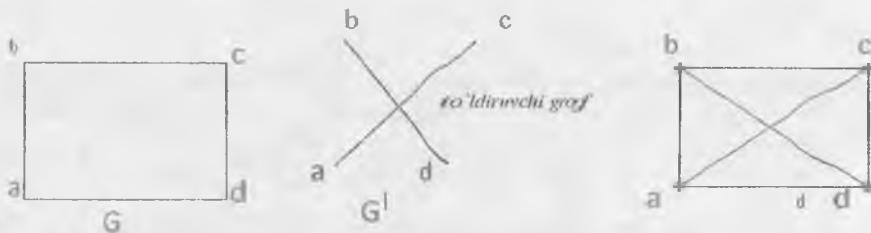
1. Oddiy graf ta'rifini aytинг.
2. Grafning uchi deb nimaga aytildi?
3. Grafning qirrasi deb nimaga aytildi?
4. Pseudograf deb nimaga aytildi?
5. Multigrafning ta'rifini yozing.
6. Oriyentirlangan graf deb nimaga aytildi?
7. To'la grafga ta'rif bering.
8. To'la graf qirralari soni haqidagi teoremani aytинг.
9. Oddiy grafga misollar keltiring.
10. Pseudografga misollar keltiring.
11. Oriyentirlangan grafga misollar keltiring.
12. Multigrafga misollar keltiring.
13. To'la grafga misollar keltiring.

4.2. Graflarning to'ldiruvchilari

Ta'rif 1. G^l graf G grafning qismi deyiladi, agar G ning uchlari to'plami G ga tegishli bo'lsa, ya'ni $V \subseteq V$ bo'lsa, hamda G^l ning barcha qirralari G ning ham qirralar bo'lsa, ya'ni $E^l \subseteq E$

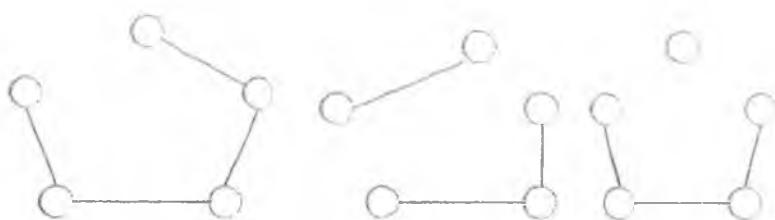
$$V = \{a, v, c, d\}, \quad V^l = \{a^l, b^l, c^l, d^l\}, \quad V^l \in V.$$

G^l graf G grafning to'ldiruvchisi deyiladi, agarda uning barcha uchlari G grafga tegishli bo'lib, birorta ham qirrasini G ga tegishli bo'lmasa.



Ta'rif 2. Agar $G=(X, U)$ grafning bo'lagi $G^l=(X^l, U^l)$ uchun $X^l=X$ bo'lsa, u holda graf sugraf deb ataladi.

Sugraflarni konsolid qilish uchun faqat qirralarga murojaat qilamiz. Quyidagi graflar sugraflardir.



Misol 1:



Ta’rif 2. Agar graflarning uchlari to’plami orasida qo’shilik munosabatini saqllovchi biyeksiya mavjud bolsa, bu ikkita graf izomorf deyiladi. G graf H grafga izomorf bolsa, $G \cong H$ kabi belgilanadi.

Misol 2:



$\varphi: V(G_1) \rightarrow V(G_2)$ qo'shilik munosabatini saqlovchi biyeksiya

$\varphi(1) = b, \varphi(2) = a, \varphi(3) = c, \varphi(4) = f, \varphi(5) = d$. mavjud bo'lgani uchun $G_1 \cong G_2$ bo'ladı.

Ta'rif 3. Agar graf o'zining to'ldiruvchisiga izomorf bo'lsa, graf o'zini o'zi to'ldiruvchi deyiladi.

Misol 3.



Ta'rif 4. Qo'shi yoylar ketma-ketligi yo'l, qo'shi qirralar ketma-ketligi zanjir deyiladi. Yopiq yo'l kontur deyiladi, yopiq zanjir esa siki deyiladi.

Ta'rif 5. Grafning har bir uchidan bir martadan o'tgan yo'l elementar deyiladi. Graf yoylari orqali bir martadan o'tgan yo'l oddiy yo'l deyiladi. Aks holda murakkab yo'l deyiladi.

Ta'rif 6. Agar zanjir grafning barcha uchlardan bir martadan o'tsa, bunday zanjirga hamilton zanjiri deyiladi.

Ta'rif 7. Grafning barcha qirralardan bir martadan o'tgan zanjir eyler zanjiri deyiladi.

Ta'rif 8. Ixtiyoriy ikkita uchirni mawshrut bilan birlashtirish mumkin bo'lgan graf bog'liq graf deyiladi.

Ta'rif 9. Grafning barcha uchlaridan o'tuvchi karrali qirralar va ilmoqlarga ega bo'lmagan graf eyler grafi deyiladi.

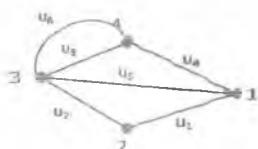
Ta'rif 10. Agar bog'liqli grafda har bir uchdan faqat bir martadan o'tuvchi tsikl (yoki marshrut) mavjud bolsa, bunday graf hamilton grafi deyiladi.

Nazorat uchun savollar:

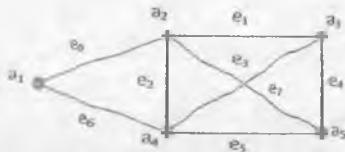
1. Graflar qachon izomorf bo'ladi?
2. Sugraf deb nimaga aytildi?
3. Grafning to'ldiruvchisi deb nimaga aytildi?
4. Eyler grafi deb nimaga aytildi?
5. Bog'liq graf ning ta'rifini yozing.
6. Hamilton zanjiri deb nimaga aytildi?
7. Hamilton grafiga ta'rif bering.
8. Slik deb nimaga aytildi?
9. To'ldiruvchi grafning ta'rifini bering.
10. Marshrut deb nimaga aytildi?
11. Zanjir deb nimaga aytildi?

Mustaqil yechish uchun masalalar:

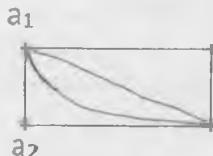
1. Izomorf graflarga misollar keltiring.
2. Chizmadaagi graf uchun keltrilgan marshrutlardan qaysi biri oddiy zanjir bo'ladi?



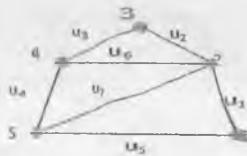
3. Eyler grafiga misollar keltiring.
4. Hamilton grafiga misollar keltiring.
5. Bog'liq grafga misollar keltiring.
6. Quyidagi graf uchun hamilton sikl i mavjudmi?



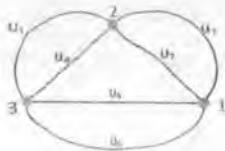
Quyidagi graf eyler grafi bo'ladi mi?



7. Chizmada keltirilgan graf uchun bir uchidan chiqqan oddiy sikl bo'lsa ko'rsating:



8. Chizmada keltirilgan graf uchun eyler sikli bo'lsa ko'rsating:



4.3. Graf uchlari darajasi. Graf qirralari soni

Ta’rif 1. Qirraning boshi yoki oxirini ifodalovchi uchga bu qirraga intsideat uch deyiladi.

Ta’rif 2. Graf uchning darajasi deb bu uchga intsideat qirralar soniga aytiladi.

x_i uchning darajasini $P(x_i)$ bilan belgilanadi.

Boshqacha aytganda uchidan chiquvchi qirralar soni uchning darajasi hisoblanadi. Darajasi 1 ga teng uch osilgan uch bo’ladi.

Ta’rif 3. Hech qanday yoy yoki qirralarga ega bo’lмаган va izolyatsiyalangan uchlardan iborat graf nol graf deyiladi. Ko’rinib turibdiki, nol grafning uchlari darajasi nolga teng.

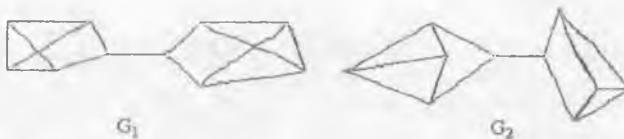
Lemma 1. Agar grafning barcha uchlaringin darajalari 2 dan katta yoki 2 ga teng bo’lsa, graf, albatta, konturni o’z ichiga oladi.

Ta’rif 4. Agar grafning uchlari va qirralari to’plamida refleksivlik va simmetriklik xossalarni qanoatlantiruvchi binar munosabat mayjud bo’lsa, bunday graf tolerant graf deyiladi.

Teorema 1. Oriyentirlanmagan graf eyler sikli bo’lishi uchun uning uchlari juft darajalarga ega bo`lishi va uning bog’liq graf bo`lishi zarur va yetarlidir.

Teorema 2. Oriyentirlanmagan graf A va V uchlarni birlashtiruvchi eyler zanjiriga ega bo`ladi, faqat va faqat shu holdaki, agar graf bog’liq bo’lsa hamda faqatgina A va V uchlari toq darajalarga, qolgan uchlari juft darajalarga ega bo’lsa.

Ta'rif 5. Grafni tekislikka yotqizish mumkin bo'lsa, bura'day graf planar graf deyiladi. Tekislikka yotqizilgan graf tekis graf deyiladi.



G_1 graf planar va G_2 tekis grafga izomorf.

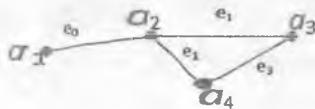
Teorema 3. Agar grafda karrali qirralari hamda ilmoq mavjud bo'lmasa, ra'ta uchga ega bo'lgan va bog'liq komponentasi K ga teng bo'lgan grafning qirralari soni eng ko'pi bilan aniqlanadi.

$$M = \frac{1}{2} (n - k)(n - k + 1)$$

Mashrutning uzunligi deb, shu marshrutda mavjud qo'shni (e_{i-1}, e_i) qirralar soniga aytildi.

Grafning ixtiyoriy a va ixtiyoriy v uchlari orasidagi masofa deb, shu uchlarni bog'lovchi eng kichik uzunlikka ega bo'lgan zanjirga aytildi.

Misol 1.



$$d(a_1, a_3) = (e_0, e_1) = 2;$$

$$d(a_1, a_4) = (e_0, e_2) = 2;$$

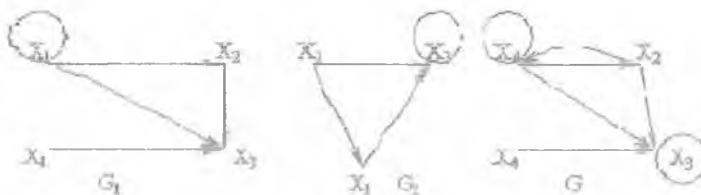
$$d(a_1, a_4) = (e_0, e_1, e_3) = 3$$

Gra芬ing diametri deb, uchlari orasidagi eng katta uzunlikka ega bo'lgan masofaga aytildi.

$$d(\Gamma) = \max_{a, \sigma \in V} d(a, \sigma)$$

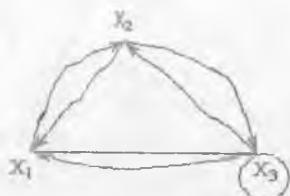
Misol 2. $d(a_1, a_4) = (e_0, e_1, e_3) = 3$.

S uch G grafning fiksirlangan uchi bo'lsin. X esa grafning ixtiyoriy uchi bo'lsin. S uch uchun maksimal masofani hisoblaymiz. Qandaydir S_0 uch uchun bu maksimal masofa boshqa uchlarga nisbatan minimal bo'lsa, u holda S_0 G grafning markazi deyiladi va S_0 uchun aniqlangan masofa G grafning radiusi deyiladi.

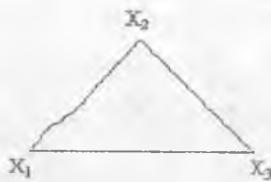


Yig'indli graf ikkita qo'shiluvchi graflardan hech bo'lmasganda bittasida uchraydigara uch va qirralarni o'z ichiga oladi.

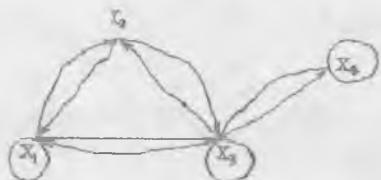
Ko'paytma graf ko'paytirilayotgan graflarning umumiy uchlari va qirralari daniborat.



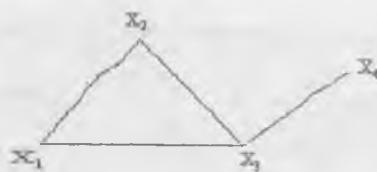
Simmetrik graf



Oriyentirlanmagan graf



Tolerant graf



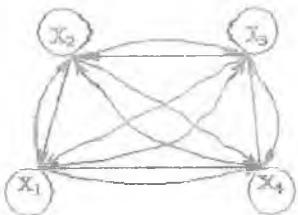
Oriyentirlanmagan graf



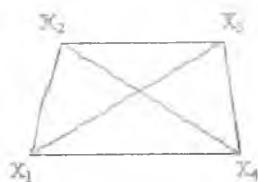
Tolerant graf



Oriyentirlanmagan graf



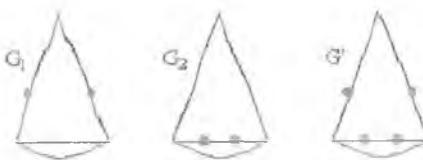
Graf-dlekart ko'paytma



Oriyentirilanmagan to'la graf

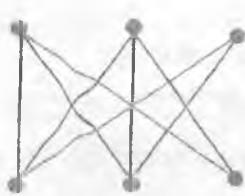
Ta'sif 3. Agar G_1 grafdan, shuningdek, G_2 grafdan chekli sonli martadagi qirralarni ajratish anali bilan olinishi mumkin bo'lgan shunday G' graf mavjud bo'lsa, G_1 , G_2 graflar gomeomorf graf deyiladi,

Quyidagi rasmida tasvirlangan G_1 va G_2 graflar gomeomorfdir.



G' graf G_1 va G_2 graflardan ikki marta o'tkazilgan qirralar bo'linishi amalidan olinishi mumkin.

1-teorema (Pontryagin-Kuratovskiy). G graf planar bo'ladi, faqat va faqat shu holdaki, G graf K_5 yoki $K_{3,3}$ ga gomeomorof bo'lgan, qism graflarga ega bo'lmasa.

K₅K_{3,3}

Planarlik kriterisining ekvivalent formasi quyidagi teoremda keltirilgan.

2-teorema. Orijentirlanmagan G graf K₅ yoki K_{3,3} graflarga tortiluvchi qism graflarga ega bo'lmasa.

3-teorema. Ko'pi bilan 2^W uchdan iborat bo'lgan har qanday graf R³ fazoda uchlaridan tashqarisida yoqlarining kesishmalarisiz tasvirlash mumkin.

Isboti. G' = (M, L) graf uchun |M| < 2^W bo'lgan bo'lsin. Unda |R| < 2^W ga ega bo'larniz. G grafning barcha nuqtalarini biror L to'g'ri chiziqqa joylashtiramiz va R dagi har bir qirraga L to'g'ri chiziqni saqlovchi tekislikni har xil qiymatlarda o'yanniz.

Izlanayotgan G graf tasviri, barcha qirralami mos tekisliklarga o'tkazgandan keyin hosil bo'ldi.

Planar graflarning xromatik sonining bahosina'mum.

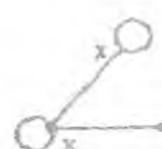
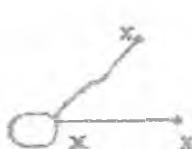
Nazorat uchun savollar:

1. Incidentlik tushunchasini ta'rifini bering.
2. Nol graf nima?
3. Tolerant graf ta'rifini bering.

4. Planar graf nimma?
5. Qandaq graflar homeomorf deyiladi?
6. Yig'indi graf deb nimaga aytildi?
7. Ko'paytma graf deb nimaga aytildi?
8. Grafning diametri deb nimaga aytildi?
9. Pontryagin-Kuratovskiy teoremasini aytinq.

Mustaqil yechish uchun masalalar:

1. Quyidagi graflarning yig'indisi va ko'paytmasini toping:



2. Quyidagi graflarning yig'indisi va ko'paytmasini toping:

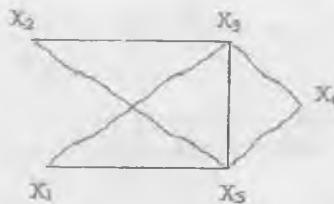


4.4. Graflarni xarakterlovchi sonlar

Ta’rif 1. Grafning siklomatik soni deb, $N-n+p$ songa aytildi, bu yerda N – grafning qırıtları soni, n – grafning uchları soni, P – bog’liqlik komponenti soni. Bog’liq graf uchun $N-n+1$.

Teorema. Grafning siklomatik soni erkli sikllarning eng katta miqdoriga teng.

Misol. Quyidagi chizmada tasvirlangan grafning siklomatik soni 3 ga teng.



Ta’rif 2. Agar grafning uchlar to’plamini o’zaro kesishmaydigan shunday ikkita qism to’plamlarga (bo’laklarga) ajratish mumkin bo’lsaki, grafning ixtiyoriy qirrasi bu to’plamlarning biridan olingan qandaydir uchni ikkinchi to’plamdan olingan bitor uch bilan tutashtiradi gan bo’lsa, u holda bunday graf ikki bo’laklı graf (bixromatik yoki Kyonig grafi) deb ataladi.

Nazorat uchun savollar:

1. Siklomatik son nima?
2. Siklomatik sonni formula orqali ifodolafang.
3. Kyonig grafi deb nimaga ataladi?

4.5. Daraxtlar

Ta’rif. Agar G grafning u qirrasi kamida bitta siklategishli bo’lsa, u siklik qirra, aks holda atsiklik qirra deb ataladi.

G graf uchun

$$\lambda(G) = m(G) - n(G) + k(G)$$

ifoda uning siklomatik soni deb ataladi, bu yerda $m(G)$ G grafning qirralar soni, $n(G)$ - tichlari soni, $k(G)$ - komponental soni.

Osongina ko’rish mumkinki,

$$K(G|u) = \begin{cases} K(G), & \text{agar } u \text{ siklik qirra bo'lsa,} \\ \\ K(G)+1, & \text{u atsiklik qirra bo'lsa;}\end{cases}$$

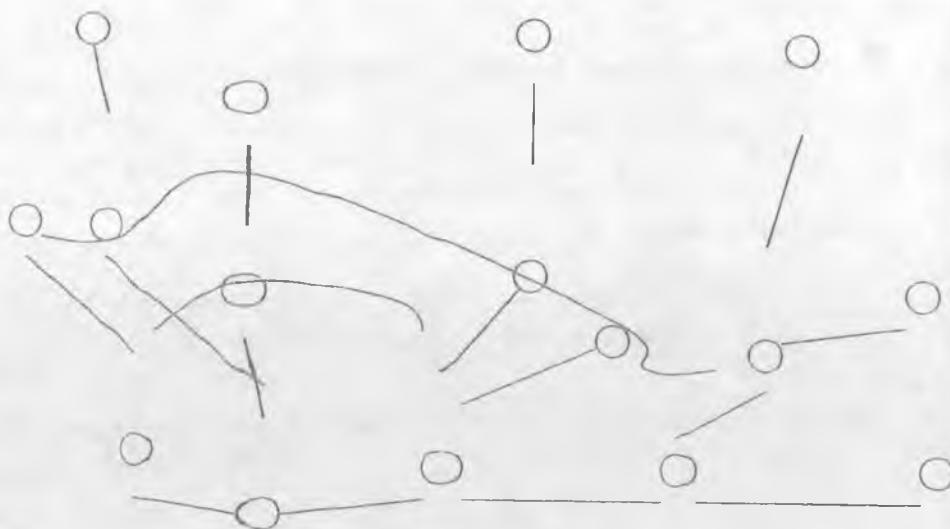
$$\lambda(G|u) = \begin{cases} \lambda(G)-1, & \text{agar } u \text{ siklik qirra bo'lsa,} \\ \\ K(G), & \text{agar } u \text{ atsiklik qirra bo'lsa.}\end{cases}$$

O’z-o’zidan ravshanki, $n(G|u)=n(G)$, $m(G|u)=\lambda(G)-1$, $\lambda(G)\geq 0$ va faqat sikllari bo’lmagan graf uchun $\lambda(G)=0$.

Ta’rif. Barcha qirralari atsiklik bo’lgan bog’liq graf daraxt deb ataladi.

Bir necha daraxtlardan tashkil topgan bog’liqmas graf o’rnmoq deyiladi.

Daraxtning istalgan ≥ 2 uchi yagona zanjir bilan bog'langandir. Daraxtning istalgan x_0 uchini tanlab olib, uni ildiz yoki nolinchi pog'onali uch deb ataymiz. x_0 ga qo'shni bo'lgan barcha uchlarni birinchi pog'ona uchlari deymiz va hokazo.



Daraxtning bunday tasvirlari shidan kelib chiqadiki u chetki, saqat bitta qirraga intisident bo'lgan uchlarga ega. Masalan, 14 shaklda oxirgi pog'onaning uchlari.

Bog'liq G grafning ketma-ket barcha siklik qirralarni olib tashlaymiz. Natijada hamma qirralar atsiklik bo'lgan bo'g'liq N grafni – daraxtni hosil qilamiz. Bu daraxt G grafning asosi deyiladi. N asosga nisbatan G N bo'lakning barcha qirralari vatarlar deb ataladi.

Teorema 1. Chekli bog'liq G graf daraxt bo'lishi uchun uning qirralari soni uchlari sonidan bittaga kam bo'lishi zarur va yetarli.

Teorema (Keli) 2. Uchlari soni tartiblangan n ta bo'lgan daraxtlar soni n^{n-2} teng. (n ta elementlardan $n-2$ tadan tuzilgan barcha takrorish o'rinalashtirishlar soni).

Teorema 3. Agar G graf daraxt bolsa, u holda uning qirralari soni m va uchlari soni n — $m = n - 1$ munosabat bilan bog'langan.

Teorema 4. Quyidagi 4 ta shart teng kuchli:

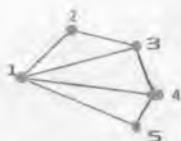
- G graf daraxt hisoblanadi;
- Grafning qirralari soni m va uchlari soni n — $m = n - 1$ munosabat bilan bog'langan;
- Grafning ixtiyoriy ikki uchi oddiy yo'l bilan bog'langan bo'lishi mumkin va bu yo'l yagonadir.
- G graf bog'langan va konturlarga ega emas.

Nazorat uchun savollar:

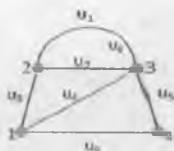
1. Sikli k qirra nima?
2. Atsi klik qirra nima?
3. Siklomatik sonni formula orqali ifodalang.
4. Qanday graf daraxt deb ataladi?
5. Pog'ona uchlari deb nimaga aytildi?
6. Grafning asosi deb nimaga aytildi?
7. Chekli grafda qirralar va uchlari soni orasidagi munosabati keltiring.
8. Keli teoremasini aytинг

Mustaqil yechish uchun masalalar:

- Chizmada keltirilgan grafning xromatik sonini toping:



- Chizmada keltirilgan grafning xromatik sonini toping:



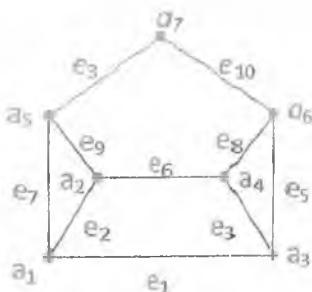
4.6. Qo'shnilik matritsasi

Faraz qilaylik, G graf yo'naltirilmagan bo'lsin. Grafning qo'shnilik matritsasida A_{ij} ning ustunlariga ham qatorlariga ham grafning uchlarini mos qo'yamiz. U holda

$$A_{ij} = \begin{cases} k, & \text{agar } a_i \text{ va } a_j \text{ uchlarni kta qirra birlashtirsas,} \\ 0, & \text{agar } a_i \text{ va } a_j \text{ uchlarni birlashtiruvchi qirra mavjud bo'lmasa.} \end{cases}$$

Yuqoridaagi qoidadan foydalanib qo'shnilik matritsasini hosil qilamiz.

Misol.



Rasmda kelтирлиган жоғалырылған граф үчүн қошнilik матрицасы quyidaғида болады.

$$\begin{array}{ccccccc} & a_1 & a_2 & a_3 & a_4 & a_5 & a_6 & a_7 \\ \begin{matrix} a_1 \\ a_2 \\ a_3 \\ a_4 \\ a_5 \\ a_6 \\ a_7 \end{matrix} & \left(\begin{array}{ccccccc} 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \end{array} \right) \end{array}$$

G жоғалырылған граф болын. У holda қошнilik матрицасы A_{ij} ning үстүншарига ham satрларига ham графнинг ушларини mos қо'йамыз. У holda quyidagi qoidадан foydadanib қошнilik матрицасини hosil qilarniz.

$$A_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{agar } a_i \text{ uch } a_j \text{ uchning boshlanishi bo'lsa,} \\ 0, & \text{agar } a_i \text{ uch } a_j \text{ uchga qo'shni bo'lmasa va } a_i \text{ uch } a_j \text{ uchning oxiri bo'lsa.} \end{cases}$$

Qo'shnilik matriksasining diagonalida turgan birlar grafning ilmoqlariga mos keladi.

Izolyatsiyalangan uchga nollardan tashkil topgan satr va ustun mos keladi.

Qo'shnilik matriksasidagi birlar soni grafdagি qirralar soniga teng.

Nazorat uchun savollar:

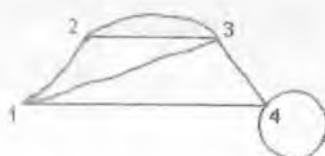
1. Qo'shnilik matriksasini ta'rifini bering.
2. Oryentirlangan graf uchun qo'shnilik matriksasi qanday topiladi?

Mustaqil yechish uchun masalalar:

1. Berilgan qo'shnilik matriksasiga ko'ra grafning tasvirini toping:

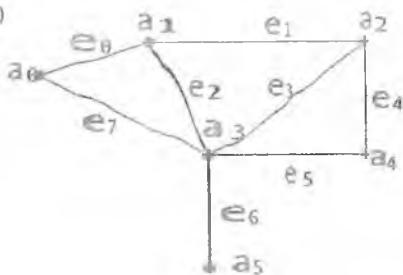
$$A = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 2 \\ 1 & 1 & 1 \\ 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

2. Berilgan qo'shnilik matriksasiga ko'ra grafning tasvirini toping:

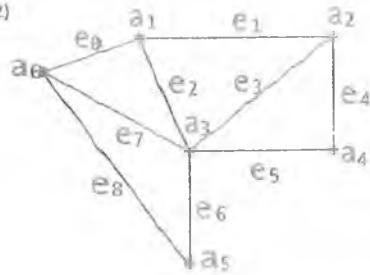


3. Rasmida tasvirlangan graflar uchun qo'shilish matritsasini yozing:

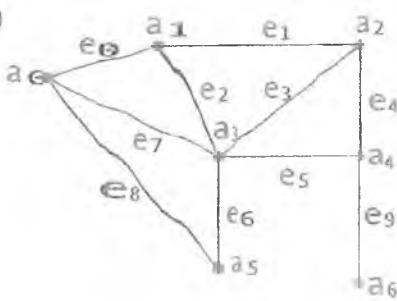
1)



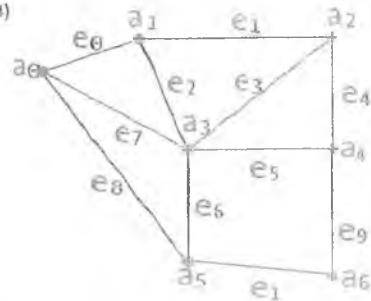
2)



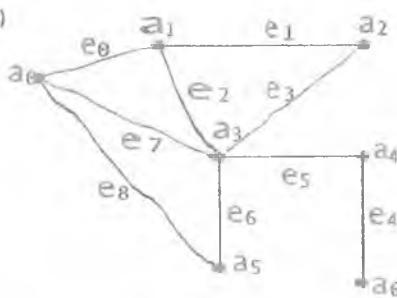
3)



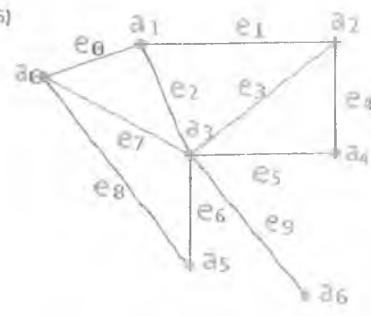
4)

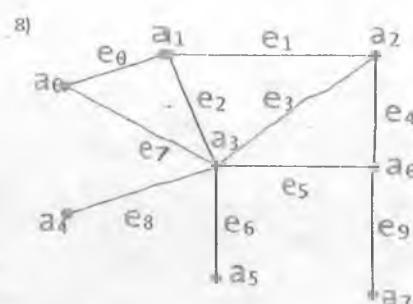
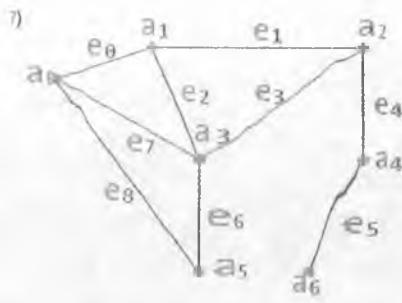


5)



6)





4.7. Insidentlik matritsasi

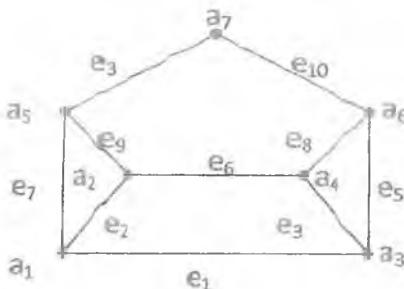
Bizga G yo'naltirilmagan, chekli grafs berilgan bo'lsin. Aytaylik, (v_1, \dots, v_n) , G grafsining uchlari bo'lsin. U holda insidentlik matritsasi $\|A_{ij}\|$ ($i=1, \dots, m$, $j=1, \dots, n$) deb m ta qator va n ta ustunidan iborat quyidagi ko'rinishda hosil qilingan matritsaga aytildi:

- A_{ij} matritsaning satrlari G ning uchlari, ustunlariga G ning qirralari mos qo'yiladi;
- U holda

$$A_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{agar } e_i \text{ qirra } a_j \text{ uchga insident bo'lsa,} \\ 0, & \text{aks holda.} \end{cases}$$

Qoidadan foydalaniib, insidentlik matritsasini hosil qilamiz.

Misol 1.



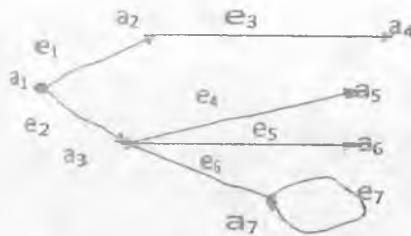
	e_1	e_2	e_3	e_4	e_5	e_6	e_7	e_8	e_9	e_{10}	
a_1	1	1	0	0	0	0	1	0	0	0	
a_2	0	1	0	0	0	0	1	0	1	0	
a_3	1	0	1	0	1	0	0	0	0	0	
a_4	0	0	1	0	0	1	0	1	0	0	
a_5	0	0	1	0	0	0	1	0	1	0	
a_6	0	0	0	0	1	0	0	1	0	1	
a_7	0	0	1	0	0	0	0	0	0	1	

Agar G yo`naltirilgan graf bo`lsa, u holda

$$A_{ij} = \begin{cases} -1, & \text{agar } a_j\text{-uch } e_i\text{-qirraning boshlamishi bo`lsa,} \\ 1, & \text{agar } a_j\text{-uch } e_i\text{-qirraning oxiri bo`lsa,} \\ 0, & \text{agar } a_j\text{-uch } e_i\text{-qirraga incident bo`lmasa,} \\ 2, & \text{agar } a_j\text{-uch } e_i\text{-qirraga incident bo`lsa.} \end{cases}$$

qoidadan foydadanib incidentlik matritsasini hosil qilamiz.

Misol 2.

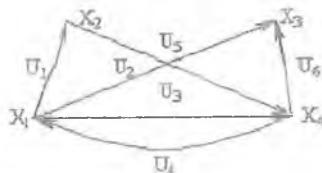


$$\begin{array}{ccccccc}
 & e_1 & e_2 & e_3 & e_4 & e_5 & e_6 & e_7 \\
 \begin{matrix} a_1 \\ a_2 \\ a_3 \\ a_4 \\ a_5 \\ a_6 \\ a_7 \end{matrix} & \left(\begin{array}{ccccccc}
 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\
 -1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\
 0 & -1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\
 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\
 0 & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 \\
 0 & 0 & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 \\
 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & -1 & 2
 \end{array} \right)
 \end{array}$$

Oriyentirlangan graf uchun insidentlik matriksasi deb har bir elementi a_{ij} quyidagicha aniqlangan $[n \times m]$ tartibli to'g'ri burchakli matriksaga aytildi, bu erda n -uchlar to`plamining quvvati, m -qirralar to`plamining quvvati

$$a_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{agar } x_i = u_j \text{ uchning boshi bo'ssa,} \\ -1, & \text{agar } x_i = u_j \text{ uchning oxiri bo'ssa,} \\ 0, & \text{agar } x_i = u_j \text{ qirraga insident bo'lmasa.} \end{cases}$$

Misol 3. Rəsmədə təsvirləngən graflıqun incidentlik matriksasını yazımız:



Buning uchun qırralamı u_1, u_2, \dots, u_6 bilan belgiləb chiqamız. Incidentlik matriksasining k.o'rinishi quyidəgicha bo'ladi.

$$\begin{array}{c|cccccc} & u_1 & u_2 & u_3 & u_4 & u_5 & u_6 \\ \hline x_1 & 1 & 1 & 1 & -1 & 0 & 0 \\ x_2 & -1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ x_3 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 & -1 \\ x_4 & 0 & 0 & -1 & 1 & -1 & 1 \end{array}$$

Nazorat uchun savollar:

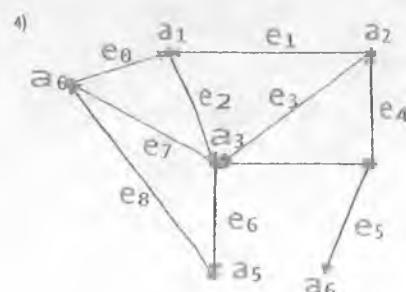
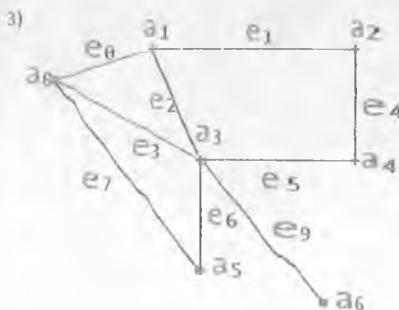
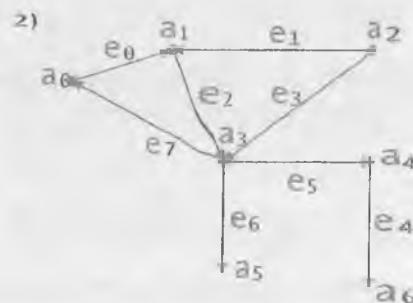
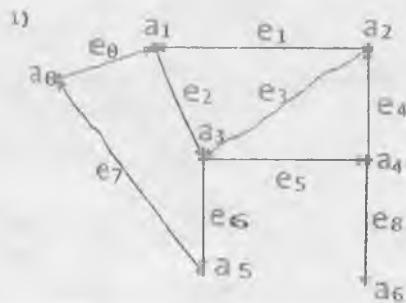
1. Incidentlik matriksasını ta'rifini bering.
2. Oriyentirlangan graflıqun incidentlik matriksası qanday topilədi?

Mustaqil yechish uchun masalalar:

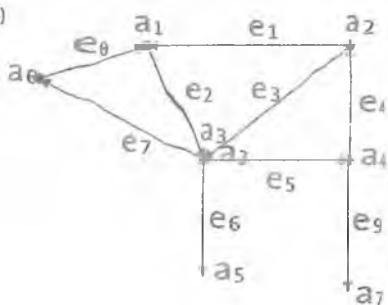
1. Berilgan insidentlik matritsasiga ko`ra graflning tasvirini toping:

$$A_H = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

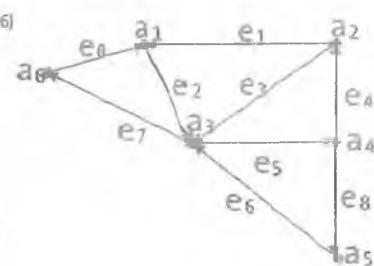
2. Quyidagi yo`naltilrilgan va yo`naltirilmagan graflar uchun insidentlik matritsalarini aniqlang:



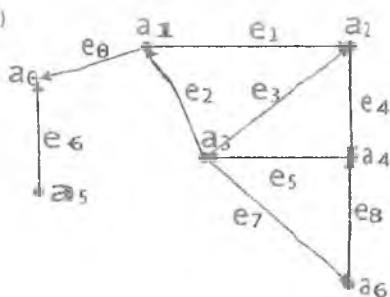
5)



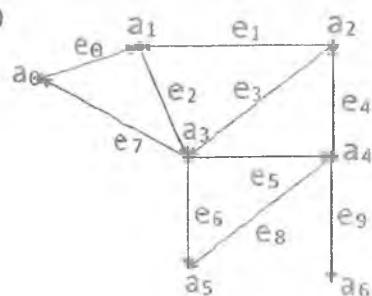
6)



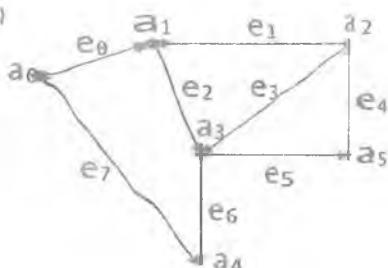
7)



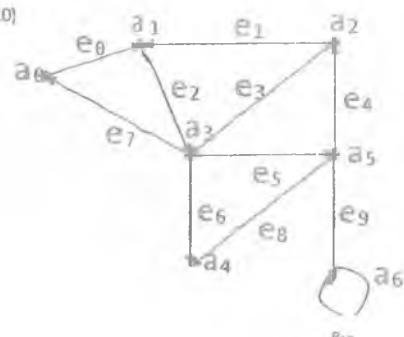
8)

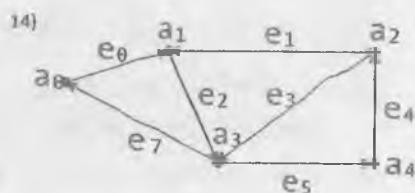
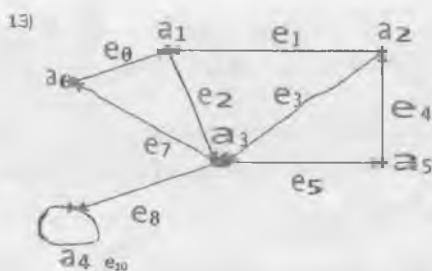
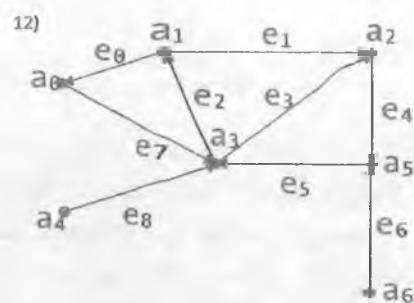
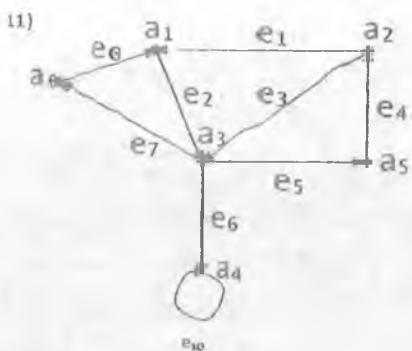


9)



10)





4.8. Graflarni bo'yash

Planar graflarni bo'yash masalasi graflar nazariyasining eng mashhur muammolaridan biri hisoblanadi. Ushbu masala o'tgan asrning o'rtalarida paydo bo'lgan bolsa ham hamon mutaxassis va qiziquvchilar e'tiboriga sazovor. Graflarni bo'yash masalasi quyidagiicha paydo bo'lgan: geografik kartani bo'yash uchun ixtiyoriy 2 ta qo'shni davlatni rangi har xil bo'lishini ta'minlashda 4 xil rang yetadirni? Bunda ixtiyoriy davlat chegarasi yopiq chiziqdan iboratligi, qo'shni mamlakatlarda esa

umumiyligi chegara uzunligini tashkil etishini ko'rib chiqiladi. Keyinchalik karta tushurichasi va uning bo'yalishi boshqacharoq ko'rinishda talqin etilgan. Aytish mumkinki, ko'priklarsiz bog'langan tekis multigraf karta deb ataladi. Umumiyligi qirraga ega bo'lgan karta tomonlari chegaradosh hisoblanadi.

f funksiya mavjud bo'lib, unda $G - 1$ dan k gacha raqamlardan iborat va $f(G)$ -chevara rangi, G - esa k -rang hisoblanadi (qo'shni chegaralar turli xil bo'lganda). K -rang mavjud bo'lsa, karta k -bo'yalgan deyiladi. 1879 yilda britaniyalik matematik A.Keli kartalarni bo'yash muammosini 4 ta rang gipotezasi orqali ta'riflab berdi. 4 bo'yoq farazi: har qanday karta 4 xil bo'yoq bilan bo'yaladi. Ko'pincha 4 bo'yoq farazini boshqacha ta'bir bilan foydalaniladi: har qanaqa planar graf 4 bo'yoqda bo'yaladi.

Ta'rif. Agar geometrik ikkilik graf G^* uchi k -bo'yalgan bo'lsa, karta G k -bo'yallagan deyiladi.,

Eslatib o'tamizki, shunday tekis graflar mavjudki, ular 4 rangdan kamroq rangda to'g'ri bo'yalgan. Masalan, K_4 grafi.

4 ta rang gipotezasi unchaliq qiyindek tuyilmadi va uning bir nechta isbotlari paydo bo'ldi.

Teorema. Ixtiyoriy 3 ta sikldan kam bo'lmagan yassi graf 3 xil rangda bo'yalladi.

Graflarning qirralariniga emas, uchlarini ham bo'yash mumkin.

Nazorat uchun savollar:

1. Graf qachon k -bo'yalgan deyiladi?
2. Qaysi shart bajarilganda graf 3 xil rangda bo'yaladi?

4.9. To'rt xil rang masalasi

To'rt xil rang gipotezasi o'sha davrlarda ko'pgina izlanuvchilarining diqqatiga tushgan. 1880 yilga kelib esa bu masalaning birinchi isbotini A. Kemp taqdim etdi. 1890 yilda R. Xivud bu isbotning xatosini aniqladi. Shu bilan birga u agar to'rt so'zini besli so'ziga ozgartirilganda, uni usbotlash osonroq bo'lishini ta'kidlagan.

To'rt xil rang gipotezasi masalasini quyidagi uchta tasdiq yordamida hal qilinadi:

1. Ixtiyoriy yassi graf 4 xil rangda bo'yaladi.
2. Har bir kub karta 4 ta rangda bo'yaladi.
3. 3 xromatik indeks ixtiyoriy kub kartaga teng bo'lishi mumkin.

Teorema. (*to'rtta bo'yoqlar haqidagi teorema*) Agar G planar graf bo'lsa, unda $\chi(G) \leq 4$.

Agar G graf planar bo'lmasa, uni geometrik tasvirlash uchun ayrim qirralarni olib tashlaymiz (boshqacha tekislikka o'tkaziladi).

Grafni tekislikdagi tasvirini hosil qilish uchun, olib tashlashi zarur bo'lgan qirralariniring minimal sonini G grafning planarlik soni deyiladi. Bu qirralami ikkinchi tekislikka o'tkazish natijasida, grafni qismi hosil bo'laadi, lekin u tekis bo'lmasligi mumkin. U holda yana ayrim qirralami keyingi tekislikka o'tkazish masalasi yechiladi.

Nazorat uchun savollar:

1. To'rt xil rang gipotezasi masalasini hal qiluvchi uchta tasdiqni keltiring.
2. To'rtta bo'yodagi teoremani aytинг.

ALGEBRAIK TIZIMLAR

5.1.1. Algebraik tizimlar

Ko'pgina hollarda diskret matematika va uning tafbiqlari da o'rganish ob'yekti sifatida to'plam bilan birga uning tuzilishi ham ahamiyatga ega bo'ldi.

Ma'lumki, odatdag'i arifmetika, geometriya ob'yektlari bilan sonli amallarni bog'laydigan chiziqli fazo hamda biror binar munosabat aniqlangan to'plamlar asosida maydon tushunchasi kiritiladi. Barcha bunday strukturalar algebraik tizimlarni tashkil etadi. Algebraik tizimlarning aniq ta'rifini keltiramiz.

Ta'rif 1. Bo'sh bo'limgan A to'plamni qaraymiz. Bu to'plamda n-o'rinni f aksantirishni kiritamiz: $f: A^n \rightarrow A$. f funksiya bo'lganligi sababli, ixtiyoriv $(x_1, x_2, \dots, x_n) \in A^{n+1}$ elementlar uchun f amalini qo'llash natijasi $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ bir qiymatlari aniqlanadi. f amalining qiymatlar sohasi A to'plamga tegishli bo'lgani uchun f amalni A to'plamda yopiq amal deb ataymiz.

Ta'rif 2. Signatura yoki til Σ deb o'rni ko'rsatilgan predikat va funksional simvollar to'plamiga aytildi. 0-o'rinni funksional simvolga konstanta deyiladi.

Agar a funksional yoki predikat simvoli bo'lsa, u holda uni o'rni $\mu(a)$ yordamida belgilanadi.

n-o'rinni predikat va funksional simvollarni mos ravishda P^n va f^n orqali belgilaymiz. Agar qaratayotgan signaturada standart simvollar foydalaniyotgan bo'lsa, masalan: qoshish amali uchun +, tartiblash munosabati uchun \leq , bo'lish amali uchun /, constant uchun 0 va shu kabilar, u holda biz quydagicha yozamiz: $\Sigma = \{\leq, +, 0\}$, $\Sigma = \{+, -, /, 0, 1\}$

Ta'rif 3. Σ signaturali algebraik tizim $U = \{A, \Sigma\}$ deb bo'sh bo'limgan A to'plamiga aytildi, bunda har bir n o'rinni predikat (funksional) simvoliga A

to'plamda aniqlangan n-o'rinali predikat mos qo'yilgan. A to'plam $\{A, \Sigma\}$ algebraik tizimning tashuvchisi yoki universumi deb ataladi.

Ta'rif 4. Σ dagi simvollariga mos keluvchi predikatlar va funksiyalar interpretatsiyalar deyiladi.

Interpretatsiyalarni ham signaturaning mos simvollari bilan belgilaymiz. Ixtiyoriy constant simvolning interpretatsiyasi A to'plamning biror bir elementi bo'ladi. Algebraik sistemalar odatda U, B, ... kabi harflar bilan, ulaming tashuvchilari esa A, B, ... kabi harflar bilan belgilanadi. Ko'p hollarda algebraik tizim o'miga "algebraik" so'zi tushirib qoldirilib, tizim yoki struktura so'zi ishlataladi.

Ta'rif 5. Algebraik tizimning quvvati deb A "tashuvch"ning quvvatiga aytildi.

Agar Σ signatura predikat (funktional) simvollarga ega bo'limsa, u funksional (predikat) signatura deb ataladi .

Agar tizimning signaturasi funktsional (predikat) bo'lsa, unga algebra (model) deyiladi.

Misol 1. $\omega = 0, 1, 2, \dots$ bo'lsin, u holda $\{\omega, +, \cdot\}$ to'plam ikkita ikki o'rinali amallar bilan algebra tashkil etadi.

Misol 2. $\{\omega, \leq, +, \cdot, ' , 0, 1\}$ to'plam \leq ($\mu(\leq)=2$) binar munosabatlari, $+$, \cdot ($\mu(+)=\mu(\cdot)=2$) ikki o'rinali amallari, $'$: $n \rightarrow n+1$ bir o'rinali amal ($\mu(')=1$) va ikkita no'l o'rinali amallari (constantlar) 0, 1 ($\mu(0)=\mu(1)=0$) sistemasidir.

Misol 3. $\{Z, +, \cdot, \sqrt{2}\}$ majmua algebra tashkil etmaydi, chunki bo'lish Z to'plam amali hisoblanmaydi, masalara $2 \cdot 3 \in Z$, $\sqrt{2}$ element ham Z to'plamga tegishli emas.

Misol 4. $\{P(U), U \cap, U \cup, -A, \emptyset, 1\}$ mazmunua ikki o'rini amallar-, : $U \cap$; bir o'rini amal $-A$: $A \rightarrow \bar{A}$; constantalar $0 = \emptyset$ va $1 = U$ bilan algebra tashkil etadi, uni Kantor algebrasi deb yuritiladi.

Misol 5. Ixtiyoriy halqa algebra bo'ladi.

Misol 6. $\{(f(x)) | f: R \rightarrow R\} \frac{d}{dx}$ juftlik (bunda $\frac{d}{dx}$ differensiallash amali) algebra bo'la olmaydi, chunki hamma funksiyalar ham differensiallanuvchi emas. Agar cheksiz marotaba differensiallanuvchi funksiyalar $A = \{f(x)\}$ to'plami qaralsa, u holda differensiallash amali $\frac{d}{dx}$ A to'plamda akslantirish bo'ladi va $\{\frac{d}{dx}\}$ juftlik algebra tashkil etadi.

Aytib o'tishi kerakki, A^n to'plamni A to'plamiga akslantinuvchi f qisman amalni $(n+1)$ o'rini munosabat deb qarash mumkin:

$$R_f = \{(x_1, x_2, \dots, x_n, y) | (x_1, x_2, \dots, x_n) \in A^n, y = f(x_1, x_2, \dots, x_n)\}$$

Shu sababli oxirgi misoldagi $\{(f(x)) | f: R \rightarrow R\} \frac{d}{dx}$ juftlikni, $\frac{d}{dx}$ amalni binar munosabat $\{(f, g) | g = \frac{df}{dx}\}$ deb hisoblansa, algebraik sistema deb qarash mumkin.

Nazorat uchun savollar:

1. To'plamlar dekart ko'paytmasi ta'rifini keltiring.
2. N-o'rini binar munosabat ta'rifini keltiring.
3. Signatura yoki til deb nimaga aytildi?
4. Predikat va funksional simvol to'plamiga misollar keltiring.
5. Algebraik tizim tarifini keltiring.
6. Algebraga ta'rif bering va misollar keltiring.

5.1.2. Gruppa va yarim gruppalar.

Ta'rif 1. $\Sigma = \{f\}$, $\mu(f)=2$, signaturali U algebraga **gruppoid** deb ataladi.

Bundagi birgina f amali odatda kabi belgilanadi, $U=\{A, \cdot\}$.

Agar A to'plam chekli bo'lsa, amalni jadval orqali berish mumkin, bunda har bir $(a_i, a_j) \in A^2$ juftlik natijasi jadvalda ko'rsatiladi.

Ta'rif 2. Bunday jadvalga U **gruppoidning Keli jadvali** deyiladi. Agar amali assotsiativlik xossasiga ega, ya'ni barcha $x, y, z \in A$ elementlar uchun $(x \cdot y) \cdot z = x \cdot (y \cdot z)$ tenglik bajarilsa, U **gruppoidga yarim gruppa** deb ataladi.

Agar bir deb ataladigan $e \in A$, element mayjud gruppaga, barcha $x \in A$ elementlar uchun $e \cdot x = x \cdot e = x$ tenglik bajarilsa, U **yarim guruhiha monoid** deb ataladi. Yarim gruppa va monoidlar **til nazariyasida** so'zлами qayta ishlashda muhim o'rin tutadi.

Misol 1. Faraz qilaylik $W(X)$ X alfavitdagi so'zlar to'plami bo'lsin. $W(X)$ to'plamda KONKATENATSIYA amalini quyidagicha aniqlaymiz: Agar $\alpha, \beta \in W(X)$, u holda $\alpha \beta = \alpha \beta$ yani amal natijasi $\alpha \beta$ so'zлами birlashtirishdan iborat bo'ladi, masalan, $xyz^{\wedge}zx = xyzxz$. Assotsiativlik xossasi bajariladi, ya'ni ixtiyoriy α, β, γ so'zlar uchun $(\alpha \beta) \gamma = \alpha (\beta \gamma)$ tenglik o'rinni bo'ladi. Shu sababli $\{W(X), \wedge\}$ sistema yarim gruppa hosil qiladi.

Shu bilan birga barcha $\alpha \in W(X)$ lar uchun $\Delta^\wedge \alpha = \alpha \wedge \Delta = \alpha$, bunda Δ - bo'sh so'z, bajarilgani uchun A birlik element vazifasini bajaradi. Shunday qilib $\{W(X), \wedge\}$ sistema monoid hosil qiladi.

Agar istalgan $x \in A$ element uchun shunday $x^{-1} \in A$ element mavjud bo'lsaki $x \cdot x^{-1} = x^{-1} \cdot x = e$ tenglik o'rini bo'lsa, u holda $U = \{A, \cdot\}$ monoidga gruppada deb ataladi.

x^{-1} element $\in A$ elementiga teskari element deb ataladi. Agar istalgan $x, y \in A$ elementlar uchun $x \cdot y = y \cdot x$ tenglik o'rini bo'lsa, U gruppada kommutativ yoki Abel gruppasi deb ataladi.

Misol 2. Agar (K, \cdot, \cdot) halqa bo'lsa, u holda $(K, +)$ Abel gruppasi bo'ladi

Misol 3. $\langle GL_n(K), \cdot \rangle$ sistema, bunda $GL_n(K) = \{ A | A \in K \text{ maydonda aniqlangan } n \text{- tartibli matritsa va } \det A \neq 0 \}$, $n \geq 2$ bo'lganda, kommutativ bo'lmagan gruppada hosil qiladi.

Nazorat uchun savollar:

7. Gruppoidga ta'rif bering va misollar keltiring.
8. Yarim gruppoidga ta'rif bering va misollar keltiring.
9. Gruppa tushunchasiga ta'rif bering va misollar keltiring.
10. Abel gruppasiga misollar keltiring.

5.2. Morfizmlar

Faraz qilaylik $U = \{A, \Sigma\}$, $B = \{B, \Sigma\}$ algebraik tiziñlar berilgan bo'lsin.

Ta'rif 1. Agar $\varphi: A \rightarrow B$ akslantirish uchun quyidagi shartlar bajarilsa,

1) U va B sistemalardagi f_U va f_B funksiyalarga mos keluvchi istalgan funksional simvol $f_U^{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_n} \in \Sigma$ uchun va istalgan $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n \in \Sigma$ uchun $\varphi(f_U(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)) = f_B(\varphi(\alpha_1), \varphi(\alpha_2), \dots, \varphi(\alpha_n));$

2) U va B tizimlardağı P_U va P_B predikatlarga mos keluvchi istalgan $\alpha^{(n)} \in \Sigma$ predikat simvollar uchun va ixtiyoriy $\alpha_1, \alpha_2 \dots \alpha_n \in A$ uchun $\alpha_1, \alpha_2 \dots \alpha_n \in P_U \Rightarrow (\varphi(\alpha_1), \varphi(\alpha_2), \dots, \varphi(\alpha_n)) \in P_B$ unga U sistemani B sistemaga akslantiruvchi gomomorfizm deb ataladi.

Agar $\varphi: A \rightarrow B$ gomomorfizm bo'lsa, uni quyidagicha belgilaymiz: $\varphi: U \rightarrow B$.

Gomomorfizmda amallar harakati va munosabati saqlanadi. Bu bir sistemaning xossalari o'rghanishda boshqa sistemaga ko'chirishga imkon beradi.

Misol. $U = \{Z, +, \leq\}$ va $B = \{Z^2, +, \leq\}$ sistemalami qaraymiz, B sistemada qo'shish quyidagi qoida bo'yicha amalga oshiriladi.

$$(a_1, b_1) - (a_2, b_2) \Leftrightarrow a_1 \leq a_2, b_1 \leq b_2, \text{ tartiblash munosabati}$$

$$(a_1, b_1) \leq (a_2, b_2) \Leftrightarrow a_1 \leq a_2 \text{ va } b_1 \leq b_2.$$

$\varphi: Z \rightarrow Z^2$ akslantirish $\varphi(a) = (a, 0)$ sharti bo'yicha aniqlansa u gomomorfizm bo'ladi. Haqiqatdan, ham istalgan $a, b \in Z$ uchun $\varphi(a+b) = (a+b, 0) = (a, 0) + (b, 0) = \varphi(a) + \varphi(b)$ agar $a \leq b$ bo'lsa, u holda $(a, 0) \leq (b, 0)$, ya'ni $\varphi(a) \leq \varphi(b)$ munosabatlar bajariladi.

Tarif 2. In'yeksiya bo'lgan $\varphi: U \rightarrow B$ gomomorfizmga monomorfizm deb, syur'eksiya bo'lgan gomomorfizmga epimorfizm deb ataladi va bu holda B sistema U sistemaning gomomorf obrazи deyiladi. $\varphi: U \rightarrow U$ gomomorfizmga endomorfizm deb ataladi. $\varphi: U \rightarrow U$ monomorfizm syur'eksiya bo'lsa va φ^{-1} -gomomorfizm bo'lsa, unga izomorfizm deb ataladi va quyidagicha belgilanadi $\varphi: U \cong B$. Agar $\varphi: U \cong B$ izomorfizm mavjud bo'lsa, U va B sistemalar izomorf deyiladi va $\varphi: U \cong B$ kalbi belgilanadi.

$\varphi: U \rightarrow U$ izomorfizmiga U sistemaning avtomorfizmi deb ataladi. $\varphi: U \cong B$ izomorfizm biyeksiya sistemalar teng quvvatli bo'ladi.

Lemma.

$$1. \quad \text{id}_A: U \cong U$$

$$2. \quad \text{Agar: } \varphi: U \cong B, u \text{ holda } \varphi^{-1}: B \cong U.$$

$$3. \quad \text{Agar } \varphi: U_1 \cong U_2 \text{ va } \varphi: U_2 \cong U_3 \text{ bo'lsa, u holda } \varphi_1 \varphi_2: U_1 \cong U_3 \text{ bo'ladi.}$$

Misol 1. Geometrik vektor fazoda vektorlarai qo'shish va haqiqiy songa ko'paytirish amallari bilan berilgan E_3 to'plamni qaraymiz. Cheksiz signaturali $U = \{E_3, +, \{\lambda\}_{\lambda \in R}\}$ sistemaga ega bo'lamiz, bunda bir o'rinni λ -funksiyalar har bir \bar{a} vektorga $\lambda \cdot \bar{a}$ vektorni mos qo'yadi. Shu bilan birga $B = \{R^3, +, \{\lambda\}_{\lambda \in R}\}$ sistemani qarayrniz, uning "tashuvchisi" uchta (x, y, z) haqiqiy sonlardan, ikki o'rinni koordinatalar bo'yicha qo'shish amali (+), va uchlikni λ haqiqiy songa ko'paytirish amali.

U va B sistemalar R -haqiqiy sonlar maydonida chiziqli fazo bo'ladi. Biron tayin $\bar{e}_1, \bar{e}_2, \bar{e}_3$ bazisda $\bar{a} \in E_3$ vektorga uni koordinata qatori (x, y, z) ni mos qo'yuvchi φ akslantirish biyeksiya bo'ladi, $\varphi: E_3 \rightarrow R^3$; bunda $\varphi = (\bar{a} + \bar{b}) = \varphi(\bar{a}) + \varphi(\bar{b})$, $\varphi(\lambda \cdot \bar{a})$ tengliklar o'rinni bo'ladi. Shunday qilib φ akslantirish U va B chiziqli fazolarda izomorfizm bo'ladi, bundan geometrik vektorlarni o'rganish asosida uchlik sonlarni o'rganish mumkin va aksincha.

Misol 2. Berilgan U to'plam uchun $\{P(U), \cap, U, \emptyset, 1\}$ sistema $(P(U), U, \cap, \emptyset, 1)$ sistemaga $\varphi: A \leftrightarrow A'$ biyeksiya mavjudligi sababli izomorf bo'ladi. Haqiqatdan ham, De-Morgan qonuniga ko'ra istalgan B va $C \in P(U)$ to'plam uchun:

$$\varphi(B \cap C) = \overline{B \cap C} = \overline{B} \cup \overline{C} = \varphi(B) \cup \varphi(C),$$

$$\varphi(B \cup C) = \overline{B \cup C} = \overline{B} \cap \overline{C} = \varphi(B) \cap \varphi(C).$$

Shu bilan birga $\overline{0} = 1$, $\overline{1} = 0$.

Misol 3. $U = ((0, \infty))$, $B = (R, +)$ gruppalarda aniqlangan $\varphi: (0, \infty) \rightarrow R$ akslantirishni qaraymiz, $\varphi(x) = \log_B x$, $p \in (0, \infty)$ - tayin musbat son, $P = 1$. φ akslantirish U, B sistemalarda aniqlangan izomorfizm bo'ladi. Bu musbat sonlarni ko'paytirish amalini haqiqiy sonlami qo'shish amali yordamida amalga oshirishga imkon beradi, bu quyidagi tenglikka asoslangan:

$$a \cdot b = \varphi^{-1}(\varphi(a) + \varphi(b))$$

Nazorat uchun savollar:

1. Gomomorfizm ta'rifini ketiring.
2. Monomorfizm, epimorfizm va endomorfizmlarga ta'rif bering va misollar keltiring.
3. Izomorfizm va avtomorfizmlarga tarif bering va misollar keltiring.

5.3. Qism tizimlar.

Ta'rif 1. Agar $U = (A, \Sigma)$, $B = (B, \Sigma)$, algebraik tizimlar uchun quyidagi shartlar

a) $A \subseteq B$

f_U, f_B funksiyalarga mos istalgan $f \in \Sigma$ funksional simvol uchun va istalgan $a_1, a_2, \dots, a_n \in A$ elementlar uchun $f_U(a_1, a_2, \dots, a_n) = f_B(a_1, a_2, \dots, a_n)$ tenglik bajarilsin,

b) ya'ni f simvolning interpretatsiyasi A to'plam elementlarida ham bir xil harakat qilsin.

c) $P_U \vee P_B$ predikatlarga mos bo'lgan ixtiyoriy $P^{(n)} \sum$ predikat simvol uchun $P_U = P_B \cap A^n$ tenglik o'rini bo'lsin, bajarilsa U tizim B tizimga qismtizim deb ataladi va $U \leq B$ kabi belgilanadi.

Ta'rif 2. Agar \sum funksional (predikat) signatura bo'lsa, B algebraning (modelning) U qismtizimi **qismalgebra (qismmodel)** deb ataladi.

Misol 1. Agar V' va V -chiziqli fazoning qism fazosi bo'lsa, u holda $V' \leq V$ sistemaning qisimsisternasi (qismalgebrasi) bo'ladi.

Misol 2. Agar $\sum = \{P^{(r)}\}$, $B = (B, \sum)$, $\emptyset \neq A \leq B$ u holda $U = (A, \sum)$ B sistemaning qismsistema bo'lishi uchun $P_U = P_B \cap A^n$ tenglik bajarilishi zarur va yetarlidir.

Teorema. Agar B -algebraik sistema bo'lsa va $X \subseteq B$ $X \neq \emptyset$ u holda nusxeleri $B(X)$ bo'lgan yagona qismitoplami $B(X)C$ mayjud bo'ladiki, bunda istalgan qismsistema $U \subseteq B$ $X \subseteq A$ uchun $X \subseteq B(U)$ va $B(X) \subseteq U$ munosabat bajariladi.

Ishboti: $B(X)$ o'rinda barcha qism $U \subseteq B$ sistemalarning X to'plamini o'z ichiga olgara tashuvchini kesishmalarini qaraymiz.

$X \subseteq B(X)$ bo'lgani uchun $B(X) \neq \emptyset$. $B(X)$ qisimsistemaning yagonaligini tushunish qiyin emas. Keltirilgan teoremadagi $B(X)$ qismsistema B sistemadagi X to'plamidan hosil qilingan qismsistema deb ataladi. Bu qismsistema B sistemaning X to'plamini o'z ichiga olgan eng kichik qism sistemasi bo'ladi.

Teorema isbotlandi.

Misol 3. V chiziqli fazo bo'lsin. S to'plam V fazoning bo'sh bo'limgan vektorlar to'plami bo'lsin, u holda V fazodagi S to'plamning $\varepsilon(S)$ chiziqli qobig'i S to'plamdagagi vektorlarning barcha chiziqli kombinatsiyalaridan iborat bo'ladi. $\varepsilon(S)$ algebra V fazoning S to'plamidan hosil qilingan qism algebrasini $B(x)$ qism tizimining tuzilishini indeksiya bo'yicha \sum signatura temasi tushunchasini aniqlash bo'yicha keltiramiz.

- 1) Σ signaturadagi o'zgaruvchi va constant simvollar termalaridir.
- 2) Agar $f \in \Sigma$ -ni o'rinni funksional simvol va t_1, t_2, \dots, t_n termalar bo'lsa, u holda $f(t_1, t_2, \dots, t_n)$ terma bo'ladi.
- 3) 1) va 2) punktlar bo'yicha hosil qilingan termalardan boshqa hech qanday terma mavjud emas.

Ta'rif 3. Signaturadagi funksional simvollar yordamida tuzilgan funksional ifodalar termalar bo'ladi.

Σ signaturaning barcha termalar to'plami $T(\Sigma)$ orqali belgilanadi.

Misol. $\Sigma = \{r_i : r_i \leq 0\}$ signaturada, masalan, 0, x , $x+y$, $zx(x+z)+0xy$ termalar bo'ladi. $x+y \leq (0+z) \cdot x$ terma bo'lma ydi.

Nazorat uchu n savollar:

1. Qism tizimga ta'rif bering.
2. Qism algebra deb nimaga aytildi?
3. Terma tushunchasiga ta'rif bering.

5.4. Kongruyensiya. Faktor – algebra

Ta'rif 1. Agar $\theta \leq A^{\Sigma}$ ekvivalentlik munosabati uchun istalgan $n \in \omega$, ixtiyoriy n o'rinni $f \in \Sigma$ simvol uchun, ixtiyoriy (a_1, a_2, \dots, a_n) va $(b_1, b_2, \dots, b_n) \in A^n$ majmualar uchun $a_1 \theta b_1, a_2 \theta b_2, \dots, a_n \theta b_n$ bajariladigan $f(a_1, a_2, \dots, a_n) \theta f(b_1, b_2, \dots, b_n)$ bajarilishidan kelib chiqsa, θ ekvivalent munosabatga $U = (A, \Sigma)$ algebrada kongruyensiya deb ataladi.

Bu barcha amallarni θ ekvivalentlik munosabati bilan moslanganligini bildiradi.

Masalan, qo'shish amali uchun quyidagicha ifodalanadi: Istalgan $x, y \in A$ elementlar uchun, ixtiyoriy $a \in \theta(x)$, $b \in \theta(y)$, $a+b$ element $\theta(x+y)$ sinfga tegishli bo'ladi.

A to'plamning θ konguensiyasi bo'yicha faktor to'plamini qaraymiz:

$$A/\theta = \{\theta(x) | x \in A\}$$

Bu to'plamda \sum signaturali algebrani aniqlaymiz. A algebraning konstanti C ga $\theta(c)$ elementni mos qo'yamiz, bu element A/θ to'plamda constant simvol C ga mos keladi. Agar f n-o'rinni \sum dagi simvol bo'lsa, u holda A/θ to'plamda f funksiyani quyidaqgi qoida bo'yicha aniqlaymiz:

$$f(\theta(x_1), \theta(x_2), \dots, \theta(x_n)) = \theta(f(x_1, x_2, \dots, x_n)).$$

Ixtiyoriy $x_1, x_2, \dots, x_n \in A$ elementlar uchun bu ta'rifni korrektligi ya'ni ekvivalentlik sinfigidagi qaysi element olinganiga bog'liq emasligiga ishonch hosil qilamiz. Haqiqatdan ham, agar $\theta(x_i) = \theta(y_i)$, $i = 1, 2, \dots, n$, bo'lsa, u holda $x_i \theta y_i$ bo'ladi, bundan kongruentlik xossalisa ko'ra $f(x_1, x_2, \dots, x_n) \theta f(y_1, y_2, \dots, y_n)$, ya'ni $\theta(f(x_1, x_2, \dots, x_n)) = \theta(f(y_1, y_2, \dots, y_n))$ bajariladi.

Buriday hosil qilingan $U/\theta = (A/\theta, \sum)$ algebraga U algebraning θ konguensiya bo'yicha faktor algebrasi deb ataladi.

Ta'rif 2. $x \in A$ elementga $\theta(x)$ sinfini mos qo'yuvchi $A \rightarrow A/\theta$ akslantirish U algebra va U/θ algebradagi epimorfizm bo'ladi. Bu epimorfizmga tabiiy gomomorfizm deb ataladi.

Ta'rif 3. Agar $\phi: U \rightarrow B$ gomomorfizm bo'lsa, u holda $\text{Ker } \varphi = \{(a, a') | \phi(a')\}$ to'plam U algebrada kongruensiya bo'ladi, bu to'plamni φ gomomorfizminning yadrosi deb ataladi.

Algebraaning gomomorf obrazi (aksi) gomomorfizm yadrosi bo'yicha faktor algebrasiga izomorfligi haqidagi teoremani keltiramiz.

Teorema. (gomomorfizm haqidagi teorema) Agar $\varphi: U \rightarrow B$ epimorfizm

va

$$\varphi: U \rightarrow U/Ker\varphi$$

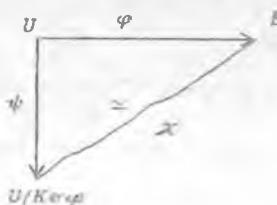
tabiiy gomomorfizm bo'lsa, u holda $\varphi \circ \chi = \psi$ tenglikni qanoatlantruvchi $\varphi: U \rightarrow U/Ker\varphi$

izomorfizm mavjud bo'ladi.

Isboti. $a \in A$ uchun $\chi(b) = \psi(a)$ deb olamiz, bunda $b = \varphi(a)$. Agar $b = \varphi(a')$ bo'lsa, u holda $(a, a') \in Ker\varphi$, bundan $\psi(a) = \psi(a')$ tenglik kelib chiqadi, ya'ni χ akslantirish korrekt aniqlangan. $\varphi \circ \chi = \psi$ tenglikning bajarilishi tushunarli, bundan uning syureksiya ekanligi kelib chiqadi. χ akslantirishning gomomorfizm bo'lishi to'g'ridan to'g'ri tekshiriladi. Agar $\chi(b) = \chi(b')$ bo'lsa, u holda $\psi(a) = \psi(a')$, bunda $b = \psi(a), b' = \psi(a')$. Bundan

$$(a, a') \in Ker\varphi,$$

ya'ni $b=b'$ bo'ladi, bu esa χ akslantirishning o'zaro bir qiyimatli ekanligini isbotlaydi. Signaturaning funksional ekanligi va χ^{-1} akslantirishning mayjudligidari χ ning izomorfizm ekanligi kelib chiqadi. Teoremada keltirilgan φ, ψ va χ akslantirishlar quyidagi diagramma da keltirilgan:



Nazorat uchun savollar:

4. Kongruensiya ta'rif bering.
5. Faktor to'plamiga ta'rif bering.
6. Gomomorfizminning yadrosini tushuntirib bering.

5. 5. Algebralarning dekart ko'paytmasi. Birkhof teoremasi.

$A_i, i \in I$ to'plamlar oilasi bo'lsin.

Ta'rif 1. $A_i, i \in I$ to'plamlarning dekart ko'paytmasi deb $\prod_{i \in I} A_i = \{f \in f: I \rightarrow \bigcup_{i \in I} A_i, \text{ bu yerda barcha } i \text{ lar uchun } f(i) \in A_i\}$ to'plamga aytildi.

Agar $I = \{1, 2, \dots, n\}$ indekslarni chekli to'plami bo'lsa, unda $\prod_{i \in I} A_i = \{f \in f: I \rightarrow \bigcup_{i=1}^n A_i, \text{ bu yerda } f(1) \in A_1, \dots, f(n) \in A_n\}$ dekart ko'paytmani $\prod_{i=1}^n A_i = \{(f(1), \dots, f(n)): f: I \rightarrow \bigcup_{i=1}^n A_i, \text{ bu yerda } f(1) \in A_1, \dots, f(n) \in A_n\}$ to'plam sifatida bir qiymatni qarashuniz mumkin. Shunday qilib, bu ta'rif chekli to'plamlar uchun kiritilgan dekart ko'paytma ta'rifi bilan mos tushadi.

Bizga Σ signaturani biror $U_i = \langle A_i, \Sigma \rangle, i \in I$ algebrasi berilgan bo'lsin.

Ta'rif 2. $U_i, i \in I$ algebrani dekart ko'paytinasi deb, shunday $\prod_{i \in I} U_i = (\prod_{i \in I} A_i, \Sigma)$ algebraga aytildiki, undagi $F^{(n)} \in \Sigma$ funksional simvollar quyidagi qoidaga ko'ra talqin qilinadi: ixtiyoriy $f_1, \dots, f_n \in \prod_{i \in I} A_i$ funksiyalar uchun $F(f_1, \dots, f_n) = f$ deb olamiz, bu yerda ixtiyoriy $i \in I$ uchun $f(i) = F_{U_i}(f_1(i), \dots, f_n(i))$.

Agar $I = \{1, 2, \dots, n\}$ bo'lsa, unda $\prod_{i \in I} U_i$ algebralalar dekart ko'paytmalarini hucldi to'plamlardagidek $U_1 \times U_2 \times \dots \times U_n$ ko'rinishda belgilaymiz.

Misol 1. $U_1 = \langle A_1, +_1 \rangle$ $U_2 = \langle A_2, +_2 \rangle$ algebralardan uchun $U_1 \cup U_2 = \langle A_1 \cdot A_2, + \rangle$ dekart + amali quyidagi $(a_1 \otimes a_2) + (a'_1, a'_2) = (a_1 +_1 + a'_1, a_2 +_2 a'_2)$ munosabatlari orqali beriladi.

Ta'rif 3. t_1, t_2 lar Σ signaturaning term lari bo'lsin. Ushbu $t_1 \approx t_2$ yozuv Σ signaturaning ayniyati deyiladi. Bu yozuv, t_1, \dots orqali hisoblangan har qanday qiymatlar, t_2 term orqali hisoblangan qiymatlar bilan ustma-ust tushishini bildiradi.

Misol 2. Agar $t_1 = x + y$ va $t_2 = y + x$ lar $\Sigma = \{+\}$ signaturaning term lari bo'lsa, unda $x + y \approx y + x$ ayniyat + simvolga kommutativlik qonuni o'rinni ekanligini bildiradi.

Ta'rif 4. Σ signatura algebralarning ξ sinfi ko'pxillik deyiladi, agar Σ signaturaning shunday $T = \{t_1^j \approx t_2^j \mid j \in J\}$ ayniyatlar to'plami mavjud bo'lib, Σ signaturaning algebralari Σ sinfiga qarashli bo'ladi, qachonki unda T to'plamdagi barcha ayniyatlar bajarilsa.

Misol 3. $\Sigma = \{e^{(2)}, e^{(0)}\}$ signaturani $\{x - (y - z) \approx (x - y) - z, x \cdot e \approx e\}$ ayniyatlar to'plami barcha monoidlardan tashkil topgan ko'pxillikni aniqlaydi.

Teorema (Birkhof teoremasi). Σ signaturani bo'sh bo'limgan ξ algebralardan sinfi, faqat va faqat ξ qism algebra, faktor-algebra va dekart ko'paytmaga nisbatan yopiq bo'lgandagining, ya'ni ξ sinfi har bir algebra bilan birlilikda uning ixtiyoriy qism algebrasini, faktor-algebrasini, hamda bixitliyoriy algebralardan olib bilan birlilikda ularning dekart ko'paytmasini o'zida saqlasagina ko'pxillik algebralardan sinfi bo'ladi.

Nazorat uchun savollar:

1. Igebralalar dekart ko'paytmasi ta'rifini keltiring.

2. Signatura algebralarning qachoni ko'p xil deb ataladi?
3. Birkgof teoremasini aytin.

5. 6. Panjara va Bul algebrasi.

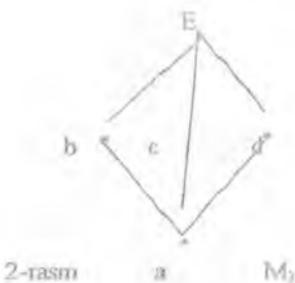
Agar qisman tartiblangan $U = \langle A, B \rangle$ to'plamning har bir juft elementi supremumi va infimumiga ega bo'lsa, u panjara deyiladi.

Berilgan $x, y \in A$ elementlar uchun $\inf\{x, y\}$ x va y elementlarni kesishmasi ($x \wedge y$ orqali belgilanadi), $\sup\{x, y\}$ element esa birlashmasi ($x \vee y$ orqali belgilanadi) deyiladi.

Agar U kesmada \wedge va \vee amallar kiritilgan bo'lsa, unda \leq munosabatni bu amallar orqali quyidagicha aniqlash mumkin: $x \leq y \leftrightarrow x \wedge y = x$, hamda $x \leq y \leftrightarrow x \vee y = y$. Panjarani eng kichik (eng katta) elementi agar u mavjud bo'lsa, nol (bir) deb ataladi. Bu elementlarni mos ravishda 0 va 1 orqali belgilaymiz. Chekli panjaralarida doimio 0 va 1 bo'ladi.

Misol 1. Har qanday chekli chiziqli tartiblangan to'plam panjara bo'ladi.

2. Qisman tartiblangan $U = \langle \{a, b, c, d\}, \leq \rangle$ to'plamni qaraylik. Bunda $a < b$, $a < c$, $a < d$, $b < c$, $c < b$, $d < e$, hamda b, c, d elementlar o'zaro taqqoslanmaydi. U sistema 2-rasmida ko'satilgan panjarani tashkil qiladi. Bu panjarada $a=0$, $e=1$.



Misol 2. Agar $|A|>1$ bo'lsa, qisman tartiblangan $\langle A, id_A \rangle$ to'plamni panjara bo'lmaydi, qaysiki ixtiyoriy turli x va y elementlari uchun $\inf\{x,y\}$ va $\sup\{x,y\}$ amallari id_A nisbatan aniqlanmagan.

Bo'sh bo'lмаган $X \subset B$ to'plamni saqlovchi $\xi = \langle B, \Sigma \rangle$ tiziining qism tizimlar panjarasini aniqlaymiz. Buning uchun

$$\ell(\xi) = \left\{ \cup | \cup = \langle A, \sum \rangle \subseteq \zeta \text{ va } X \subseteq A \right\}$$

to'plamni qaraymiz va unda qisman tartiblanishini quyidagicha kiritamiz:

$U_1 \leq U_2 \Leftrightarrow U_1 \leq U_2, \langle \ell(\xi), \leq \rangle$ juftlik qism tizimlar panjarasini tashkil qiladi. Bu panjarada $\ell(\xi)$ olingan ixtiyoriy $\mathbf{U}_1 = \langle A_1, \Sigma \rangle, \mathbf{U}_2 = \langle A_2, \Sigma \rangle$ tizimlar uchun $U_1 \wedge U_2$ kesishma $\langle A_1 \wedge A_2, \Sigma \rangle$ qism tizimlарdir.

$U_1 \vee U_2$ birlashma esa $A_1 \vee A_2 : \xi(A_1 \vee A_2)$ to'plamdan ko'rilgan qism sistemalardir.

Misol 3. V chiziqli fazo va V chiziqli fazoni qism fazolar $\ell(V)$ to'plamni qaraylik.

$\langle \ell(V), \leq \rangle$ sistema bu yerda $V_1 \leq V_2 \Leftrightarrow V_1 - V_2$ ni qism fazasi, qism faza panjarasini tashkil qiladi, unda $V_1 \wedge V_2 = V_1 \wedge V_2, V_1 \wedge V_2 = Z(V_1 \wedge V_2)$.

$U = \langle A, \leq \rangle$ panjara distributiv deyiladi, agar u barcha $x, y, z \in A$ lar uchun

$$x \vee (y \wedge z) = (x \vee y) \wedge (x \vee z)$$

$$x \wedge (y \vee z) = (x \wedge y) \vee (x \wedge z)$$

Distributivlik qonunlariga bo'yunsuza.

Hamma panjaralar ham distributiv bo'lavemaydi. 2-rasmida tasvirlangan M_3 panjara distributiv emas, qaysiki unda $b \wedge (d \vee c) = b \wedge e = b$ bo'ladi, lekin $(b \wedge d) \vee (b \wedge c) = a \wedge a = a$ bo'ladi.



3-rasm

 P_5

P_5 panjara ham distributiv bo'lmaydi.

Teorema. $U = \langle A, \leq \rangle$ panjara distributiv bo'ladi, qachonki $U M_3$ yoki P_5 larga izomorf bo'lgan qism panjaralarga ega bo'lmasa.

Distributiv $U = \langle A, \leq \rangle$ panjara Bul algebrası deyiladi, a u 0 ga . 1 ga $0 \neq 1$ ega va ixtiyoriy $x \in A$ element uchun $x \vee \bar{x} = 1$ va $x \wedge \bar{x} = 0$ tengliklami qanoatlantiruvchi shunday \bar{x} element (x to'ldiruvchi deb ataluvchi) mavjud bo'lsa.

Agar U Bul algebrası bo'lsa, unda ixtiyoriy elementning to'ldiruvchisi x yagonadir.

Ishbot. Faraz qilaylik x element 2 ta y va z to'ldiruvchilarga ega bo'lsin, ya'ni $x \vee y = 1, x \wedge y = 0$ va $x \vee z = 1, x \wedge z = 0$. Distributivlik qoidalaridan foydalanib $y \vee z$ va $y \wedge z$ elementlar ham x ning to'ldiruvchi ekantligiga kelamiz, ya'ni

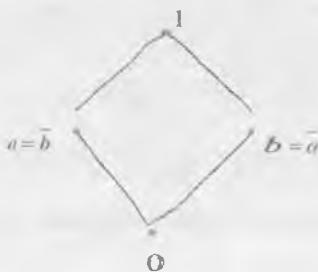
$$z \vee (y \vee z) = 1, x \wedge (y \vee z) = 0, x \vee (y \wedge z) = 1, x \wedge (y \wedge z) = 0.$$

Bundan esa $\{x, y \wedge z, y \vee z, x\} \cup P(U)$ panjaraning qism panjarasi P_5 panjarani hosil qiladi, bu esa U panjarani distributivligiga ziddir. Shunday qilib, x elementning 2 ta turli to'ldiruvchi elementlari mavjud emas ekan.

Demak, Bul algebrasini \wedge kesishma va \wedge yig'indi amallari algebra ko'rinishida, ~~$x \rightarrow \bar{x}$~~ to'ldiruvchi amal bir o'tinli hamda 0 va 1 o'zgarmasli $\xi = \langle B, \wedge, \vee, 0, 1 \rangle$ algebra ko'rinishida tasvirlashimiz mumkin.

Misol 4. 1. Agar $X = \{0, 1\}$ to'plaminda $0 < 1$ shartli chiziqli tartiblanish kiritsak, unda 2 elementli $\langle \{0, 1\}, \wedge, \vee, 0, 1 \rangle$ Bul algebrasini hosil qilamiz.

2. $A = \{0, a, b, 1\}$ to'plamni qaraymiz va \leq tartiblanishi quyidagiga qaraymiz: $0 < a, 0 < b, a < 1, b < 1, a$ va b lar taqoslanmaydi. $\langle A, \leq \rangle$ sistema Bul algebrasi bo'ladi, bunda $b = \bar{a}$, $a = \bar{b}$.



4-rasm

3. $\langle P(U), \wedge, \vee, 0, U \rangle$ qator algebrasi Bul algebrasi bo'ladi.

Teorema. Agar $\xi = \langle B, \wedge, \vee, 0, 1 \rangle$ Bul algebrasi bo'lsa, unda ixtiyoriy $x, y, z \in \xi$ uchun ξ da quyidagi qonunlar bajariladi.

1) \vee va \wedge amallarning assosiativligi:

$$x \vee (y \vee z) = (x \vee y) \vee z, x \wedge (y \wedge z) = (x \wedge y) \wedge z;$$

2) \vee va \wedge amallarning kommutativligi:

$$x \vee y = y \vee x, x \wedge y = y \wedge x;$$

3) Idem potentlik qonuni:

$$x \vee x = x, x \wedge x = x;$$

4) Distributivlik qonuni:

$$x \vee (y \wedge z) = (x \vee y) \wedge (x \vee z),$$

$$x \wedge (y \vee z) = (x \wedge y) \vee (x \wedge z);$$

5) Yuti lish qonuni:

$$x \vee (x \wedge y) = x, x \wedge (x \vee y) = x;$$

6) De Morgan qonuni:

$$\overline{x \vee y} = \overline{x} \wedge \overline{y}, \overline{x \wedge y} = \overline{x} \vee \overline{y};$$

7) 0 va 1 qonunlari:

$$x \vee 0 = x, x \wedge 0 = 0, x \vee 1 = 1, x \wedge 1 = x, x \vee \overline{x} = 1, x \wedge \overline{x} = 0, 0 \neq 1;$$

8) Ikkilangan inkor qonuni:

$$\overline{\overline{x}} = x;$$

Quyidagi teoremagacha aniqlikda barcha chekli Bul algebralari tasvirlanadi.

Teorema. (Stoun teoremasi) Har qanday Bul algebrasi biror Kantor algebrasiga izomorfdir.

Qaysiki, ixtiyoriy U tuplarning P(U) quvvati $2^{|U|}$ ga teng bo'lgani uchun Stoun teoremasidan quyidagi natija kelib chiqadi.

Natija. Elementlar soni teng bo'lgan 2 ta ixtiyoriy 2 ta Bul algebralari izomorfdir. Chekli Bul algebralarning elementlar soni biror $n \in \omega \setminus \{0\}$ uchun 2^n ga teng.

Shunday qilib, chekli Bul algebralarni elementlarining soni orqali izomorfizm aniqlikda aniqlanadi.

$$\langle B, \wedge, \vee, -, 0, 1 \rangle \quad \text{va} \quad \langle B, \vee, \wedge, -, 1, 0 \rangle$$

Bul algebralalar $\varphi : B \rightarrow B$ izomorfizm orqali izomorfizmdir, bu yerda $\varphi(x) = \bar{x}$. Bunga quyidagi Bul algebralalar ikkilamchi prinsipga asoslangan: agar \leq munosabat va $\wedge, \vee, -, 0, 1$ amallar uchun o'rinni bo'lgan Bul algebralalar haqidagi tasdiqda barcha \leq lar \geq lar, \wedge lar, \vee lar, 0 lar, 1 lar, 1 lar 0 lar bilan almashtirilganda, ya'ni o'rinni tasdiq hosil bo'ladi. Hosil qilingan bunday tasdiq berilgan tasdiqqa ikkilamchi deyiladi.

Misol 5. $x \wedge y = x \vee y$ de Morgan qonumi $x \vee y = x \wedge y$ de Morgan qonuniga nisbatan ikkilamchi, $x \wedge \bar{x} = 0$ qonumi esa $x \vee \bar{x}$ qonunga nisbatan ikkilamchidir.

Endi Bul algebralarning halqalar bilan aloqasini qaraymiz.

$\langle R, +, * \rangle$ halqa Bul halqasi deyiladi, agar barcha $a \in R$ lar uchun $a^2 = a$ bo'lsa.

Bul halqa kommutativ va barcha $a \in R$ lar uchun $a+a=0$.

Ishbot. Birinchidan $a+a=(a+a)^2=a^2+a^2+a^2+a^2=a+a+a+a$, bu yerda $a+a=0$, ya'ni $a=-a$. Ikkinchidan, $a+b=(a+b)^2=a^2+ab+ba+b^2=a+b+ab+ba$. Bu yerda $ab+ba=0$. Unda $ab=ab+(ab+ba)=(ab+ab)+ba=ba$.

R halqani birlik elementi deb barcha $a \in R$ lar uchun $a^*e=e^*a=a$ tenglikni qanoatlaniruvchi e elementiga aytildi.

$\xi = \langle B, \wedge, \vee, 0, 1 \rangle$ Bul algebra bo'lsin. B da halqaviy qo'shish va ayirish amallarini quyidagi qoida bo'yicha aniqlaymiz.

$$x \oplus y = (x \wedge \bar{y}) \vee (\bar{x} \wedge y), x \otimes y = x \wedge y.$$

Barcha $x, y \in B$ lar uchun, +amal to'plamlarning yig'indisi, *amal esa to'plamlarning kesishmasi amaliga mos keladi.

Teorema. $\langle B, +, * \rangle$ sistema 1 birlik elementi Bull halqasini tashkil etadi.

Birlik elementi $\langle B, +, * \rangle$ halqaga ega bo'lsak, unda \wedge, \vee amallarni $x \wedge y = x^*y$ va $x \vee y = x+y(x^*y)$, $x=1+x$ qoidalar orqali Bull qiyamatni ko'rishimiz mumkin.

Nazorat uchun savollar:

- Panjara deb nimaga aytildi?
- Panjaraning qanday elementi nol (bir) deb aytildi?
- Qanday tizimlar kongruensiyalar panjarasini tashkil etadi?
- Qanday panjara distributiv deb ataldi?
- Bul algebrası ta'rifini keltiring.
- Bul algebrası qoidalarini aytинг.
- Stoun teoremasini keltiring.

5.7. Bul algebrasi filtrlari va ideallari.

$B = \langle B, \wedge, \vee, \neg, 0, 1 \rangle$ Bul algebrası berilgan bo'lsin. $I \subseteq B$ to'plam ideal deyiladi, agar quyidagi shartlar bajarilsa:

- 1) $a, b \in I$ ekanligidan $a \vee b \in I$ ekanligidan keilib chiqsa;
- 2) agar $b \in I, a \in B$ va $a \leq b$ bo'lsa, unda $a \in I$.

Agar $I \neq \emptyset$ bo'lsa, unda $0 \in I$.

I ideal bosh deyiladi, agar shunday $C \in I$ element mavjud bo'lib, $I = \{a \in B \mid a \leq c\}$ bo'lsa.

Misol 1. $\langle P(\cup), \cap, \cup, \neg, 0, 1 \rangle$ Kantor algebrasini qaraymiz va ixtiyoriy $C \subseteq U$ qismi to'plamni tarzlaymiz. Unda $I = \{A \mid A \subseteq C\}$ to'plam bosh idealni tashkil qiladi.

Haqiqatdan, agar $A, B \in I$ bo'lsa, unda $A, B \subseteq C$, bu yerda $A, B \subseteq C$ va, demak $A, B \in I$ bo'ladi.

Agar $B \subseteq C$ va $A \subseteq B$ bo'lsa, unda murosabatni tranzitivligi $A \subseteq C$, ya'ni $A \subseteq I$ ega bo'larmiz.

Filtr tushunchasi ideal tushunchasiga ikkila'mchidir.

$F \subseteq B$ to'plam filtr deyiladi, agar quyidagi shartlar bajarilsa:

- 1) $a, b \in F$ ekanligidan $a \wedge b \in F$ ekanligi keilib chiqsa,
- 2) agar $b \in I, a \in B$ va $b \subseteq a$ bo'lsa, unda $a \in F$

F filtr bosh deyiladi, agar shunday $C \in F$ element topilib, $F = \{a \in B \mid a \geq c\}$ bo'lsa.

Misol 2. $P(U)$ Kantor algebrasida ixtiyoriy $C \subseteq U$ to'plam uchun $F = \{A | A \in P(U) \text{ esa } C \subseteq A\}$ to'plam bosh filtr deyiladi.

Teorema 1. Agar B chekli Bul algebrasi bo'lsa, unda B dagi barcha ideallar va filrlar boshdir.

Agar I ideal B Bul algebrasining ideali bo'lsa, unda $\bar{I} = \{\bar{a} | a \in I\}$ ideal I idealiga ikkilamchi deb ataluvchi filtr bo'ladi.

Teorema 2. $I \rightarrow \bar{I}$ akslantirish ideallar to'plami va filrlar to'plami orasidagi bieksiyadir.

Nazorat uchun savollar:

Bul algebrasining ikkilamchisi prinsipini keltiring.

- Qanday halqa bul halqa bo'ladi?
- Ideal ta'sifni keltiring.
- Qanday ideallar bosh deb ataladi?
- Qanday to'plam filtr deb ataladi?
- Qanday filtr freme filtiri bo'ladi?
- Bul algebrasining qanday akslantirishi ideallar to'plami va filrlar to'plami o'rtaida bieksiya o'matadi?

5.8. Munosabatlar algebrasi

Munosabatlar algebrasi algebraik sistemalarning muhim sinfi hisoblanadi.

Tashuvchi munosabatlar to'plami $R = \{P_1, P_2, \dots, P_m, \dots\}$ Σ signaturasi esa birlashma \cup , kesishma \cap , ayirma va dekart ko'paytma \times amallarning qisman ikki o'rinali amallarining simvolidan iborat bo'lgan munosabatlar algebrasini qaraymiz.

Тә’rif 1. P_i va P_j munosabatlары **біргалік**да дейілди, agar biror A to’plam
va $n \in \omega$ son uchun $P_i, P_j \in A^n$ bo’lsa.

Birgalikda bo’lgan ikkita P_i va P_j munosabatlarning birlashmasi $P_i \cup P_j$ deb
har biri hech bo’lmaganда bu munosabatlarning biriga tegishli bo’lgan
кортежларынан to’plamiga aytildi:

Тә’rif 2. Birgalikda bo’lgan ikkita P_i va P_j munosabatlarning **айттасы**
 $P_i \setminus P_j$ deb P_i munosabatga tegishli va P_j munosabatga tegishli bo’lmagan барча
кортежлар to’plamiga aytildi.

$$P_i \setminus P_j = \{X \mid X \in P_i \text{ va } X \notin P_j\}$$

Misol 1. Agar $P = \{(a, b, d)(b, c, e)\}, Q = \{(a, b, d)(b, d, e)\}$ bo’lsin unda

$$P \cup Q = \{(a, b, d), (b, c, e), (b, d, e)\}, P \cap Q = \{(a, b, d)\}, P \setminus Q = \{(b, c, e)\}$$

Тә’rif 3. Иkkita P_i va P_j munosabatlarning **декарт ко’пайтмасы** deb, agar
 $x = (x_1, \dots, x_n) \in P_i$, $y = (y_1, \dots, y_m)$ bo’lganda $z = x \wedge y = (x_1, \dots, x_n, y_1, \dots, y_m)$ bo’lgan
барча кортежлар to’plamiga aytildi. Demak,

$$P_i \times P_j = \{x \wedge y \mid x \in P_i, y \in P_j\}$$

Misol 2. $P = \{(a, b), (b, c)\}, Q = \{(b, c, a)(c, a, a)\}$ bo’lsin, unda
 $P \times Q = \{(a, b, b, c, a), (a, b, c, a, a), (b, c, b, c, a)(b, c, c, a, a)\}.$

Nazorat uchun savollar:

1. Qanday munosabatlар біргалікда дейілди?

2. Birgalikda bo'lgan munosabatlarning birlashmasi deb qanday to'plamga aytildi?
3. Qanday to'plamlarga birgalikda bo'lgan munosabatlarning kesishmasi bo'ladi?
4. Birgalikda bo'lgan ikkita munosabatlarning ayirmasini ta'ni fini ayting?
5. Ikki ta munosabatlarning dekar ko'paytmasi deb qanday to'plamga aytildi?

Mustaqil yechish uchun masalalar:

1. Quyidagi sistemalami algebra tashkil qilishini tekshiring:
a) $\langle \omega, +, - \rangle$, b) $\langle \mathbb{Z}, :, \cdot \rangle$, c) $\langle \mathbb{R}, \cdot, 1-2i \rangle$.
2. A to'plamda aniqlangan funksiyalar to'plamini F orqali belgilaymiz. $\langle F, 0 \rangle$ tizim
a) yarim gruppa, b) monoid, c) gruppa tashkil etadimi?
3. $\langle \{1, 2, 3, 4\}, \{(1,3), (1,4), (2,4), (3,2)\} \rangle$ va $\langle \{a, b, c, d\}, \{(b,a), (c,b), (c,d), (d,a)\} \rangle$ tizimlarining izomorizimini tuzing.
4. Ikki elementli tashuvchi o'zaro izomorf bo'lmagan barcha gruppalarni yozing.
6. Quyidagi ifodalarining qaysi biri $\Sigma = \{f^{(1)}, g^{(2)}, h^{(3)}\}$ signaturaning termi bo'ladi:
a) $f(g(x; y))$; b) $g(f(x), h(y, z))$; c) $(f(x), h(y, z))$?
7. Quyidagi berilgan X to'plamning $\xi(X)$ qism tizimini tuzing.
a) $\xi = \langle \mathbb{R}, \sqrt[3]{} \rangle$, $X = \{2\}$; b) $\xi = \langle \omega, + \rangle$, $X = \{2, 3\}$;
c) $\xi = \langle \mathbb{C}, \cdot \rangle$, $X = \{i\}$; d) $\xi = \langle \mathbb{C}, \cdot, 2 \rangle$, $X = \{i\}$;

8. Ushbu

	a	b	c	d	e
a	c	d	a	b	e
b	d	c	b	b	e
c	a	a	b	a	c
d	b	a	a	b	d
e	a	b	e	e	c

KELI jadvali orqali aniqlangan $U = \{a, b, c, d, e\}$, \rightarrow algebrani qaraymiz. Quyidagi bo'limmalaming qaysi bin U algebraga kongruensiyalarni hosil qiladi. Topilgan kongruensiyalar bo'yicha U algebraning faktor algebrasini tuzing.

9. Har qanday chiziqli tartiblangan to'plamni panjara bo'lishini isbotlang.
10. Panjarada maksimal elementni eng katta, minimal esa eng kichik elementni bo'lishini isbotlang.
11. Eng katta elementga ega, lekin eng kichik elementi mavjud bo'lmagan panjaraga misol ko'rning.
12. Uchta elementli to'plamning qism to'plamlari Bul algebrasini tuzing.
13. Iortta elementli to'plamning qism to'plamlari Bul algebrasi ko'rning.
14. Bul algebrasini $x \cup (y \cap z)$ terminiga mos bo'lgan Bul halqa terminini toping.

Adabiyotlar

1. Азларов Т.А. ва бошқ. Математикадан күлланма. Т.: «Ўқитувчи», 1990. -352 б.
2. Асеев Г.Г., Абрамов О.М., Ситников Д.Е. Дискретная математика. – Ростов на Дону, «Феникс», 2003. –246 с.
3. Гаджиев А.А. Основы дискретной математики. Махачкала. 2006 – 365 с.
4. Гаврилов Г.П., Сапоженко А. А. Задачи и упражнения по дискретной математики. М.: Наука. 2005. – 122 с.
5. Гильберт Д., Бернайс П. Основания математики. М.: Наука, 1979. – 156 с.
6. Горбатов В.А. Основы дискретной математики. М.: высшая школа, 1986. – 198 с.
7. Яблонский С.В. Введение в дискретную математику. М.: “Наука”, 1979.
8. Ежов И.И. Элементы комбинаторики. М.: «Наука», 1977.- 80 с.
9. Еруссалимский Я. М. Дискретная математика теория, задачи, приложения. М.: «Вузовская книга», 2002.- 268 с.
10. Емиличев В.А., Мельников О.И., Сарванов В. И., Тышкевич Р. И. Теория графов. М.: «Наука» 1991. – 243 с.
11. Ершов Ю.Л. и др. Математическая логика. М., «Наука» 1987.
12. Игошин В.И. Задачник-практикум по математической логике. М. “Просвещение”. 1986.
13. Кулабухов С.Ю. Дискретная математика. Таганрог, 2001. - 150 с.
14. Куратовский К., Мостовский А. Теория множеств. М.: “Мир”, 1970.
15. Новиков Ф. А. Дискретная математика для программистов. ЗАО Издательский дом «Питер», 2007.
16. Малцев А.И. Алгебраические системы. М.: “Наука”, 1970.
17. Мендельсон Н. Введение в математическую логику. – М.:”Мир”, 1974.
18. Судоплатов С.В., Овчаникова Е. В. Элементы дискретной математики. М.: «Инфра-М», 2002.
19. Тураев Х. Математик мантиқ ва дискрет математика. Т.: “Ўқитувчи”, 2003.
20. Шопарев С.Д. Дискретная математика. Курс лекций и практических занятий. Санкт-Петербург. «БХВ- Петербург» 2009.
21. Зиков А. А. Основы теории графов. М., «Наука» 1987.
22. Хаггарти Р. Дискретная математика для программистов. ЗАО РИТС “Техносфера”, 2003.-313 с.
23. O'N. Qalandarov, N.A. Abduvaitov, Z.S. Chay Matematik mantiq masalalari, tadbiqi va ulami yechish uchun uslubiy ko'rsatrilalar. Toshkent, 2012 y.- 30 b.

So'z boshi	3
I Bob. To'plamlar mazariyasi. Kirish.	
1.1. To'plam. To'plam elementlari	6
1.1.1. To'plamlarning berilishi.	6
Mustaqil yechish uchun masalalar	11
1.1.2. To'plamlarning tengligi.	12
Mustaqil yechish uchun masalalar	14
1.1.3. To'plamlarda tartib munosabati tushunchasi.	15
1.1.4. To'plamlar ust ida amallari.	19
1.1.5. To'plamlar ust ida amallar baj arish mumkin bo'lish sharti.	23
1.1.6. To'plamning bo'laklari.	24
Mustaqil yechis li uchun masalalar	26
1.1.7. Eyler-Venn diagrammлари berilgan bo'lsa, to'plam ko'rinishini tiklash.	27
1.1.8. To'plamlar usti da amallarning asosiy xossalari.	28
1.1.9. Murakkab ifodalarni so'ddalashtirish.	30
Mustaqil yechish uchun masalalar	31
1.1.10. Chekli to'plam quvvati.	32
Mustaqil yechish uchun masalalar	33
1.1.11. To'plamlar algebrasisi.	35
1.2. Munosabatlar. Kirish.	
1.2.1. Munosabatlar va ularning turlari. Moslik.	38
Mustaqil yechish uchun masalalar	45
1.2.2. Munosabatlar superpositsiyasi.	46
Mustaqil yechish uchun masalalar	48
1.2.3. Ekvivalentlik munosabati.	49
Mustaqil yechish uchun masalalar	52
1.2.4. Munosabatning ariqlanish , qiyomatlar sohalari.Munosabatlar	

maydoni.....	53
Mustaqlil yechish uchun masalalar.....	54
I.3. Akslantirishlar. Kirish.	
I.3.1. Cheklid to'plamda akslantirish tushunchasi.....	56
Mustaqil yechish uchun masalalar.....	62
I.3.2. Akslantirishlar superpozitsiyasi.....	63
Mustaqil yechish uchun masalalar.....	67
I.3.3. Dirixle printsipi.....	69
I.3.4. To'plamlarning quvvati va kardinal sonlar.....	70
I.3.5. Sancoqli va kontinual to'plamlar.....	73
Mustaqil yechish uchun masalalar.....	78
I.4. To'plamlar nazariyasining aksiomatik tizimi	79
II Bob. Kombinatorika. Kirish.	
2.1. Kombinatorikaning asosiy masalalari.....	84
2.2. Guruhlash, joylashtirish va o'rinn almashtirishlar.....	84
Mustaqil yechish uchun masalalar.....	87
2.3. Kombinatorikaning asosiy qoidalari.....	87
2.3.1. Yig'indi qoidasi.....	87
2.3.2. Ko`paytma qoidasi.....	88
2.3.3. Ko`paytma qoidasini umumlashtirish.....	89
Mustaqil yechish uchun masalalar.....	91
2.4. O'rinn almashtirish, joylashtirish va guruhlashlarni hisoblash formulalari	92
2.4.1. Ta'krorlanmaydigan joylashtirishlar.....	92
2.4.2. Berilgan to'plamning o'rinn almashtirishlari soni.....	94
Mustaqil yechish uchun masalalar.....	96
2.4.3. Ta'krorlanuvchi joylashtirishlar.....	97
2.4.4. Ta'krorlanmaydigan guruhlashlar.....	97
2.4.5. Guruhlashning xossalari.....	102
Mustaqil yechish uchun masalalar.....	103

2.4.6. Takrorlanuvchi guruhlashlar.....	105
Mustaqil yechish uchun masalalar.....	107
2.5. N'yuton binomi. Polinomial teorema	108
2.5.1. N'yuton binomi	108
Mustaqil yechish uchun masalalar.....	112
2.5.2. Polinomial teorema.....	113
Mustaqil yechish uchun masalalar.....	115
2.6. To'plamlarni bo'laklarga ajratish	117
2.6.1. Bo'laklarga ajratish.....	117
2.6.2. I tur Stirling sonllari.....	117
2.6.3. I tur Stirling sonlari.....	119
2.6.4. Bell soni	120
III Bob. Matematik mantiq asoslari. Kirish.	
3.1. Mulohazalar algebrası.....	122
3.1.1. Sodda va murakkab mulohazalar	122
3.1.2. Asosiy mantiqiy bog'iqliklar.....	125
3.1.3. Predikatlar. Umumiylik va mavjuslik kuantorları	131
Mustaqil yechish uchun masalalar.....	134
3.1.4. Formulalar. Formula larning teng kuchliligi.....	134
3.2. Mantiq qonunlari	140
3.2.1. Mantiq qonunlari.....	140
3.2.2. Mantiq funksiyallari uchun rostlik jadvalini tuzish	143
Mustaqil yechish uchun masalalar.....	144
3.3. Mukammal diz'yunktiv va kon'yunktiv normal shakllar.....	146
3.3.1. Normal shakllar	146
3.3.2. Mukammal normal shakllar.....	147
Mustaqil yechish uchun masalalar.....	149
3.3.3. Rostlik jadvali bo'yicha mantiq funksiyasi ko'rinishini tiklash.....	151
Mustaqil yechish uchun masalalar	154
3.3.4. Jegalkin polinomi	154

Musraqil yechish uchun masalalar	156
3.4. Rele kontakt sxemalari	157
3.4.1. Ikkilik mantiqiy elementlar	157
3.4.2. Ikkilik mantiqiy elementlarning qo'llanilishi	165
3.4.3. Mantiqiy sxemalarda analiz va sintez mazsalalari	166
Mustaqil yechish uchun masalalar	170
3.4.4. Minirmallashtirishning jadval (grafik) usullari	171
3.4.5. Yechimlar daraxti	181
Mustaqil yechish uchun masalalar	185
IV Bob. Graflar nazariyasi. Kirish.	
4.1. Graflar nazariyasining asosiy tushunchalari	188
4.2. Grafalarning to'ldiruvchilari	191
Mustaqil yechish uchun masalalar	194
4.3. Graf uchilari darajasi. Graf qirralari soni	196
Mustaqil yechish uchun masalalar	202
4.4. Grafalni xarakterlovchi sonlar	203
4.5. Daraxtlar	204
Mustaqil yechish uchun masalalar	207
4.6. Qoshnilik matriksasi	207
Mustaqil yechish uchun masalalar	209
4.7. Incidentlik matriksasi	211
Mustaqil yechish uchun masalalar	215
4.8. Grafalni bo'yash	217
4.9. To'rt xil rang masalasi	219
V BOB. Algebraik tizimlar.	
5.1.1. Algebraik tizimlar	220
Algebraik tizimlar	220
5.1.2. Gruppa va yarim gruppalar	223

5.2. Morfizmlar	224
5.3. Qism tizimlar	227
5.4. Kongruyensiya. Faktor – algebra.	229
5. 5. Algebralaring dekart ko'paytmasi. Birkhof teoremasi	232
5. 6. Panjara va Bul algebrasi	234
5.7. Bul algebrasi filtrlari va ideallari.	241
5.8. Munosabatlar algebrasi	243
Mustaqil yechish uchun masalalar.....	244
Adabiyotlar.....	245
Mundanija	246

“Algoritmlash va matematik modellashtirish” kafedrasining
majlisida (26.06.2014y. 46-bayonnomma)
muhokama qilindi va Dasturuy injiniring
fakulteti ilmiy-uslubiy kengashi
(27.06.2014 10-bayonnomma)
tomonidan nashriga tavsija qilindi.

Бичими 60x84 1/16

Босма табоғы - 1622; Адади - 100

Буюртма - № 35

Тошкент ахборот технологиялари университети
“ALOQACHI” нашриёт-матбаа марказида чоп
этилди.

Тошкент ш, Амир Темур күчаси, 108 – уй