

### 3 Мустақил иш. Бул функциялари учун диз'юнктив ва кон'юнктив normal shakllar (DNSh, KNSh). Mukammal diz'юнктив va mukammal kon'юнктив normal shakllar (MDNSh, MKNSh)

#### Reja:

1. Бул функциялари учун normal shakllar(DNSh, KNSh, MDNSh, MKNSh).
2. Mustaqilbajarishuchun masalavato'pshiriqlar
  - 2.1. FormulalarniKNShvaDNShko'rinishga keltiring
  - 2.2. FormulalarniMKNShvaMDNShko'rinishga keltiring

#### 1. Formulalarning normal shakllari

**Mulohazalar algebrasida funksiya tushunchasi.** Oddiy algebradagi funksiya tushunchasiga o'xshash, mulohazalar algebrasida ham **funksiya** tushunchasi kiritilishi mumkin.

Ma'lumki, oddiy algebrada funksiyaning qiymatlari turli usullar vositasida, masalan, jadval yordamida berilishi mumkin. Mulohazalar algebrasida ko'pchilik tushunchalarni ifodalashda Chinlik jadvallari qulay vosita hisoblanadi. Chinlik jadvallarida faqat ikkita o'zgarmas (0 va 1) ishtirok etadi. Shu tufayli  $E_2 = \{0,1\}$  deb belgilaymiz.

**10.1-ta'rif.**  $n$  ta Bulo'zgaruvchisiga bog'liq bo'lgan  $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$  funksiya Bul funksiya deyiladi. Bul funksiyalarining aniqlanish va qiymatlari sohasi  $\{0, 1\}$  to'plamdan iboratdir.

Istalgan Bul funksiya chilik jadvali orqali berish mumkin, bunda o'zgaruvchilarning mumkin bo'lgan barcha qiymatlari to'plamiga mos mantiqiy qiymat beriladi.

O'zgaruvchilarning mumkin bo'lgan barcha qiymatlari to'plamida aynan bir xil qiymat qabul qiluvchi ikkita Bul funksiya teng kuchli funksiyalar deb ataladi.

Bitta o'zgaruvchiga bog'liq bo'lgan Bul funksiyalarini chilik jadvalini quramiz (10.1-jadval):

10.1-jadval

	$f_1(x)$	$f_2(x)$	$f_3(x)$	$f_4(x)$
0	0	0	1	1
1	0	1	0	1

Jadvaldan ko'rinib turibdiki bitta o'zgaruvchiga bog'liq to'rtta funksiya mavjud.

$f_1(x)$  va  $f_4(x)$  mos ravishda 0 va 1 ga teng bo'lgan o'zgarmlar deb ataladi.

$f_2(x)$  funksiya ayniy funksiya deyiladi:

$$f_2(x) = x.$$

$f_3(x)$  funksiya  $x$  o'zgaruvchiga teskari qiymatlarni qabul qiladi va  $x$  ning inkori deb ataladi,  $\bar{x}$  ko'rinishda belgilanadi:

$$f_3(x) = \bar{x}.$$

Ikkita o'zgaruvchiga bog'liq bo'lgan  $f_i(x_1; x_2) = f_i$ ,  $i = 1, \dots, 16$  Bul funksiyalarini chinlik jadvalini quramiz (6.2-jadval):

10.2-jadval

$x_1$	$x_2$	$f_1$	$f_2$	$f_3$	$f_4$	$f_5$	$f_6$	$f_7$	$f_8$	$f_9$	$f_{10}$	$f_{11}$	$f_{12}$	$f_{13}$	$f_{14}$	$f_{15}$	$f_{16}$
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
0	1	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
1	0	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
1	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1

Jadvaldan ko'rinib turibdiki ikkita o'zgaruvchiga bog'liq bo'lgan funksiyalar soni 16 ta,  $n$  o'zgaruvchiga bog'liq bo'lgan funksiyalar soni  $2^{2^n}$  taga teng bo'ladi.

10.2-jadvaldan ko'rinib turibdiki, ikkita o'zgaruvchiga bog'liq funksiyalar bitta o'zgaruvchiga bog'liq bo'lgan funksiya arnisi zichiga oladi.

$f_1 = 0$  va  $f_{16} = 1$  funksiyalar mos ravishda 0 va 1 o'zgarmaslarni beradi.

$f_4, f_6, f_{11}, f_{13}$  funksiyalar bitta o'zgaruvchiga bog'liq:  $f_4 = x_1$ ,  $f_6 = x_2$  – o'zgaruvchini o'zini qiymatiga teng,  $f_{11} = \bar{x}_2$ ,  $f_{13} = \bar{x}_1$  – o'zgaruvchilarning inkorlariga teng.

Qolgan funksiyalarning ko'rinishlarini yozib chiqamiz:

$f_2 = x_1 \wedge x_2$  – konyunksiya,

$f_8 = x_1 \vee x_2$  – disyunksiya,

$f_{10} = x_1 \leftrightarrow x_2$  – ekvivalensiya,

$f_7 = x_1 \oplus x_2$  – ikki modul bo'yicha qo'shish yoki Jegaalkin amali,

$f_{12} = x_2 \rightarrow x_1$  – konversiya,

$f_{14} = x_1 \rightarrow x_2$  – implikatsiya,

$f_{15} = x_1 | x_2$  – Sheffers trixi,

$f_9 = x_1 \downarrow x_2$  – Pirsstrelkasi,

$f_3$  va  $f_5$  funksiyalar implikatsiya va konversiyaga teskari hisoblanadi.

Bir va ikki o'zgaruvchiga bog'liq bo'lgan bul funksiyalari elementar funksiyalar hisoblanadi.

To'plamlar ustida bajariluvchi amallar xossalari va Bul funksiyalarining xossalari orasida bog'lanish mavjud:

1. Birlashma va kesishmaning idempotentligi:

$$A \cup A = A, \quad A \cap A = A,$$

xususiyl xolda

$$A \cup \emptyset = A, \quad A \cap \emptyset = \emptyset, \quad A \cup U = U, \quad A \cap U = A.$$

*Dizyunksiya vakonyunksiyaning idempotentligi:*

$$x \vee x = x, \quad x \wedge x = x,$$

*xususiyl holda*

$$x \vee 0 = x, \quad x \wedge 0 = 0, \quad x \vee 1 = 1, \quad x \wedge 1 = x.$$

2. Birlashma va kesishmaning kommutativligi:

$$A \cup B = B \cup A, \quad A \cap B = B \cap A.$$

*Dizyunksiya vakonyunksiyaning kommutativligi:*

$$x \vee y = y \vee x, \quad x \wedge y = y \wedge x.$$

Kommutativlik ikki modul bo'yicha qo'shish, Pirs strelkasi va Sheffer shtrixi amallariga ham xos xususiyatdir. O'zgaruvchilarning o'rnini almashishi funksiyani qiyamatiga ta'sir qilmaydi.

3. Birlashma va kesishmaning assotsiativligi:

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

*Dizyunksiya vakonyunksiyaassotsiativligi:*

$$x \vee (y \vee z) = (x \vee y) \vee z, \quad x \wedge (y \wedge z) = (x \wedge y) \wedge z.$$

Assotsiativlik dizyunksiya vakonyunksiyaning bajarilish tartibi farqlanmasligini bildiradi, ikki modul bo'yicha qo'shish amali ham assotsiativlik qoidasiga bo'ysunadi.

4. Birlashmaning kesishmaga nisbatan distributivligi va aksincha:

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

*Dizyunksiyaning vakonyunksiyaga nisbatan distributivligi va aksincha:*

$$x \vee (y \wedge z) = (x \vee y) \wedge (x \vee z), \quad x \wedge (y \vee z) = (x \wedge y) \vee (x \wedge z).$$

5. Birlashma va kesishmaning yutilishi:

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

*Dizyunksiya vakonyunksiyaning yutilishi:*

$$(x \wedge y) \vee y = y, \quad (x \vee y) \wedge y = y.$$

Yutilish qonunlari Bul funksiyalarini soddalashtirish imkonini beradi.

6. Involyutivlik (ikki karrali to'ldiruvchini aniqlash):

$$\overline{\overline{A}} = A.$$

*Ikki karrali inkor qoidasi:*

$$\overline{\overline{x}} = x.$$

7. deMorgan qonuni:

$$\overline{A \cap B} = \overline{A} \cup \overline{B}, \quad \overline{A \cup B} = \overline{A} \cap \overline{B}.$$

$$\overline{x \wedge y} = \overline{x} \vee \overline{y}, \quad \overline{x \vee y} = \overline{x} \wedge \overline{y}.$$

de Morgan qonunlari dizyunksiya vakonyunksiya orasidagi bog'lanishni ifodalaydi.

8. To'ldiruvchi qonuni:

$$A \cup \overline{A} = U, \quad A \cap \overline{A} = \emptyset.$$

*Tavtologiyayoki uchinchisi istesno qonuni:*

$$x \vee \bar{x} = 1.$$

*Muvofiqlik qonuni:*

$$x \wedge \bar{x} = 0.$$

Bul funksiyalari ustida bajariladigan amallar tartibi: eng kuchli amal – inkor, undan keyinkonyunksiya, so'ngra – dzyunksiya, so'ngra – implikasiya, so'ngra – ekvivalensiya. Qolgan amallarning bajarilish tartibi qavslar bilan ajratib ko'rsatiladi. Konyunksiya amali algebraik ko'paytma ko'rinishida ham ifodalanishi mumkin. Masalan de Morgana qonunlarini quyidagicha ifodalash ham mumkin:  $\overline{xy} = \bar{x} \vee \bar{y}$ ,  $x \vee y = \overline{\bar{x} \bar{y}}$ .

Matematik mantiqning 1–8 va boshqa to'plamlar nazariyasiga bog'liq qonunlarni quyidagi usullarda isbotlash mumkin:

– tengliklarning ikkala tomoni uchun Eylera–Venn diagrammalarini tasvirlab ularning tengligini ko'rsatish;

– chinlik jadvali yordamida;

– Quyidagi sxema bo'yicha formal mulohaza yuritish bilan.

Aytaylik to'plamlar nazariyasi bo'yicha  $M = N$ , bu erda  $M$  va  $N$  – qandaydir to'plamlar.

Isbotning birinchi qismi, agar biron-bir element  $M$  to'plamga tegishli bo'lsa, u to'plamga  $N$  ham tegishli ekanligini ko'rsatishdir. Bu  $M \subset N$  munosabatning to'g'riligini isbotlaydi.

Isbotning ikkinchi qismida, agar biron-bir element  $N$  to'plamga tegishli bo'lsa, u to'plamga  $M$  ham tegishli ekanligini ko'rsatish kerak. Bu esa  $N \subset M$  munosabatning to'g'riligini isbotlaydi va  $M = N$  ekanligi kelib chiqadi.

**10.1-misol.**

$$f(x_1, x_2, x_3) = x_1 \oplus x_2 \rightarrow \bar{x}_3 \vee x_1 \mid (\bar{x}_2 \wedge \bar{x}_1)$$

Funksiyaning ikkilik jadvalini tuzing va ikkilik son ko'rinishiga keltiring.

**Yechimi.** Dastlab amallarni bajarilish tartibini aniqlab olamiz:

$$f_1 = x_1 \oplus x_2, \quad f_2 = \bar{x}_2 \wedge \bar{x}_1, \quad f_3 = x_1 \mid f_2, \quad f_4 = \bar{x}_3 \vee f_3, \quad f_5 = f_1 \rightarrow f_4$$

Chinlik jadvalini hosil qilgan qism funksiyalar tartibida hisoblab to'ldiramiz:

$x_1$	$x_2$	$x_3$	$\bar{x}_1$	$\bar{x}_2$	$\bar{x}_3$	$f_1$	$f_2$	$f_3$	$f_4$	$f_5$
0	0	0	1	1	1	0	1	1	1	1
0	0	1	1	1	0	0	1	1	1	1
0	1	0	1	0	1	1	0	1	1	1
0	1	1	1	0	0	1	0	1	1	1
1	0	0	0	1	1	1	0	1	1	1
1	0	1	0	1	0	1	0	1	1	1
1	1	0	0	0	1	0	0	1	1	1
1	1	1	0	0	0	0	0	1	1	1

Berilgan funksiyaning ikkilik son ko'rinishidagi ifodasi:  $F = 11111111$ .

**10.2-misol.**Berilgan  $f(x_1, x_2) = \overline{x_1} \rightarrow (x_1 \rightarrow x_2)$ 

funksiyaning tautologiya ekanligini isbotlang.

**Yechimi.** Funksiyaning kikkiliksonifodasi  $F = 1111$  ekanligini isbotlash lozim. Chinlik jadvalini tuzamiz:

$x_1$	$x_2$	$\overline{x_1}$	$x_1 \rightarrow x_2$	$\overline{x_1} \rightarrow (x_1 \rightarrow x_2)$
0	0	1	1	1
0	1	1	1	1
1	0	0	0	1
1	1	0	1	1

**10.3-misol.**  $f(x_1, x_2, x_3) = x_1 \wedge (x_1 \vee x_3) \wedge (x_2 \vee x_3)$  va $f(x_1, x_2, x_3) = (x_1 \wedge x_2) \vee (x_1 \wedge x_3)$  funksiylarning o'zaro tengligini aniqlang.**Yechimi.** Ikkala funksiyaning ham chinlik jadvalini tuzamiz, agargaularning kikkilik son ifodasi aynan mosbo'lsadema funksiylar tengligini isbotlanadi.

$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_1 \vee x_3$	$x_2 \vee x_3$	$x_1 \wedge (x_1 \vee x_3)$	$x_1 \wedge (x_1 \vee x_3) \wedge (x_2 \vee x_3)$
0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	1	1	0	0
0	1	0	0	1	0	0
0	1	1	1	1	0	0
1	0	0	1	0	0	0
1	0	1	1	1	1	1
1	1	0	1	1	1	1
1	1	1	1	1	1	1

$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_1 \wedge x_2$	$x_1 \wedge x_3$	$(x_1 \wedge x_2) \vee (x_1 \wedge x_3)$
0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	0	0
0	1	0	0	0	0
0	1	1	0	0	0
1	0	0	0	0	0
1	0	1	0	1	1
1	1	0	1	0	1
1	1	1	1	1	1

Natijada  $F_1 = 00000111$ ,  $F_2 = 00000111$  qiymatlarga ega bo'lamiz.  
Demak funksiylarimiz teng kuchli.

**10.2-ta'rif.** Agar  $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$  funksiya uchun  $f(0, 0, \dots, 0) \equiv 1$  bo'lsa, u holda **0 saqllovchi funksiya**,  $f(1, 1, \dots, 1) \equiv 1$  bo'lganda esa **1 saqllovchi funksiya** deb ataladi.

“0 saqllovchi funksiya” iborasi o'rnida “yolg'on qiymat saqllovchi funksiya”, “1 saqllovchi funksiya” iborasi o'rnida esa “chinqiymat saqllovchi funksiya” iborasi qo'llanilishi ham mumkin.  $n$  ta argumentli 0 saqllovchi funksiyalar soni ga, 1 saqllovchi funksiyalarning soni ham ga teng bo'lishini isbotlash qiyin emas.

**Funksiyalar teng kuchliligi.** Mulohazalar algebrasida teng kuchli formulalar tushunchasi kiritilgan edi. Bu yerda ham  $n$  argumentli funksiyalar teng kuchliligi tushunchasini kiritish mumkin.

**10.3-ta'rif.**  $f$  va  $g$  funksiyalar mulohazalar algebrasining funksiyalari,  $x_1, x_2, \dots, x_n$  o'zgaruvchilar esa ularning hech bo'lmaganda bittasining argumentlari bo'lsin. Agar  $x_1, x_2, \dots, x_n$  argumentlarning barcha qiymatlar satrlari uchun  $f$  va  $g$  funksiyalarning mos qiymatlari bir xil bo'lsa, u holda  $f$  va  $g$  funksiyalar **teng kuchli funksiyalar** deb ataladi.

Agar berilgan funksiyalar teng kuchli bo'lmasa, u holda ular **teng kuchlimas funksiyalar** deb yuritiladi.

Berilgan  $f$  va  $g$  funksiyalarning teng kuchliligi  $f \equiv g$  shaklda yoziladi. Agar  $f$  va  $g$  funksiyalar teng kuchlimas funksiyalar bo'lsa, u holda  $f \not\equiv g$  yozuvdan foydalaniladi.

**10.4-ta'rif.** Agar  $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$  funksiyaning qandaydir  $x_i$  argumenti uchun

$$f(x_1, x_2, \dots, x_{i-1}, 1, x_{i+1}, \dots, x_n) \equiv f(x_1, x_2, \dots, x_{i-1}, 0, x_{i+1}, \dots, x_n)$$

sahart qolgan  $x_1, x_2, \dots, x_{i-1}, x_{i+1}, \dots, x_n$  argumentlarning mumkin bo'lgan ixtiyoriy qiymatlarida bajarilsa, u holda  $x_i$  uning **soxta argumenti**,  $x_1, x_2, \dots, x_{i-1}, x_{i+1}, \dots, x_n$  argumentlarning mumkin bo'lgan qiymatlaridan hech bo'lmaganda bittasi uchun

$$f(x_1, x_2, \dots, x_{i-1}, x_{i+1}, \dots, x_n) \not\equiv f(x_1, x_2, \dots, x_{i-1}, 0, x_{i+1}, \dots, x_n)$$

shart bajarilganda esa  $x_i$  uning **muhim argumenti** deb ataladi.

**10.1-misol.** Berilgan  $f(x, y) \equiv x \vee (xy)$  funksiya uchun  $y$  soxta argumentdir, chunki  $f(x, 0) \equiv f(x, 1)$  shart  $x$  argumentning ixtiyoriy (0 yoki 1) qiymatida bajariladi. Lekin,  $x$  o'zgaruvchi  $f(x, y)$  funksiyaning muhim argumentidir, chunki  $f(0, y) \equiv 0 \not\equiv f(1, y) \equiv 1$  shart  $y$  o'zgaruvchining barcha (0 va 1) qiymatlarida o'rinlidir.

Mulohazalar algebrasida o'rinli bo'lgan qonun va qoidalariga asoslanib, funksiyaning qiymatini o'zgartirmasdan, uning argumentlari safiga istalgancha soxta argumentlarni kiritish va bu safdan istalgancha soxta argumentlarni olib tashlash mumkin.

**Funksiyalar superpozitsiyasi.** Endi formula tushunchasini funksiyalar superpozitsiyasi tushunchasi bilan bog'liq holda o'rganamiz.

$$\phi_1(x_{11}, x_{12}, \dots, x_{1n}), \phi_2(x_{21}, x_{22}, \dots, x_{2n}), \dots, \phi_m(x_{m1}, x_{m2}, \dots, x_{mk_m})$$

mulohazalar algebrasi funksiyalarining chekli sistemasi bo'lsin.

**10.5-ta'rif.** Quyidagi ikki usulning biri vositasida hosil qilinadigan  $\psi$  funksiyaga  $\Phi$  sistemadagi  $\phi_1(x_1, x_2, \dots, x_n)$  funksiyalarning **elementar superpozitsiyasi** yoki **bir rangli superpozitsiyasi** deb ataladi:

a) biror  $\phi_j \in \Phi$  funksiyaning  $x_{ji}$  argumentini qayta nomlash usuli, ya'ni

$$\phi_j(x_{j1}, x_{j2}, \dots, x_{ji-1}, y, x_{ji+1}, \dots, x_{jk_j}),$$

bu yerda  $y$  o'zgaruvchi, o'zgaruvchilarning birortasi bilan mos tushishi mumkin;

b) biror  $\phi_j \in \Phi$  funksiyaning biror  $x_{ji}$  argumenti o'rniga boshqa

$$\phi_m(x_{m1}, x_{m2}, \dots, x_{mk}) \in \Phi \text{ funksiyani qo'yish usuli, ya'ni}$$

$$\phi_j(x_{j1}, x_{j2}, \dots, x_{ji-1}, \phi_m(x_{m1}, x_{m2}, \dots, x_{mk}), x_{ji+1}, \dots, x_{jk_j})$$

10.5-ta'rifda keltirilgan usullardan birortasini berilgan  $\Phi$  sistema funksiyalariga qo'llash natijasida hosil qilingan yangi funksiyalar  $\Phi^{(1)}$  sistemasini **bir rangli superpozitsiyalar sinfi** deb,  $\Phi^{(1)}$  sinfi funksiyalariga qo'llash natijasida hosil qilingan funksiyalar  $\Phi^{(2)}$  sistemasini **ikki rangli superpozitsiyalar sinfi** deb, va, hokazo,  $k$  **rangli superpozitsiyalar  $\Phi^{(n)}$  sinfi** deb ataluvchi sinflarni hosil qilamiz.

Umuman olganda,  $\Phi^{(k+1)} = (\Phi^{(n)})^{(1)}$ .

**10.1-izoh.** 10.5-ta'rifning a) qismiga asosan bir xil Chinlik jadvaliga ega bo'lib, lekin o'zgaruvchilarning belgilanishi bilan farq qiladigan funksiyalar bir-birining superpozitsiyasi bo'ladi.

**10.2-izoh.** 6.5-ta'rifning a) qismiga asosan biror  $x_{ji}$  o'zgaruvchini shu funksiyaning boshqa  $x_{ji}$  ( $i \neq k$ ) o'zgaruvchisi bilan qayta nomlasak, natijada o'zgaruvchilari soni kam funksiyaga ega bo'lamiz. Bu holda  $x_{ji}$  va  $x_{ji}$  o'zgaruvchilar **aynan tenglashtirildi** deb aytamiz. Masalan,  $x \vee y$  va  $x \vee \bar{y}$  funksiyalardagi  $y$  ni  $x$  bilan qayta nomlasak, u vaqtda  $x \vee x = x$  va  $x \wedge \bar{x} = 0$  funksiyalarni hosil qilamiz.

**10.3-izoh.** 6.5-ta'rifning a) qismiga asosan agar  $\Phi \subset \Phi^{(1)}$  bo'lsa, u holda  $\Phi^{(r)} = \Phi^{(r+1)}$  va, umuman,  $r \leq s$  bo'lganda  $\Phi^{(r)} = \Phi^{(s)}$  bo'ladi.

**10.6-ta'rif.**  $x$ ,  $\bar{x}$ ,  $xy$ ,  $x \vee y$ ,  $x \rightarrow y$ ,  $x \leftrightarrow y$  asosiy elementar funksiyalarning superpozitsiyasi vositasida hosil qilingan ifoda **formula** deb ataladi.

**10.4-misol.**  $(x \leftrightarrow y)(x \rightarrow y) \vee (x \downarrow y)$  funksiya 0 konstantani saqlashini aniqlaymiz.

**Yechimi.**  $(x \leftrightarrow y)(x \rightarrow y) \vee (x \downarrow y) = 1 \wedge 1 \vee 1 = 1 \vee 1 = 1;$

Chunki,

$$(x \leftrightarrow y) = (0 \leftrightarrow 0) = 1;$$

$$(x \rightarrow y) = (0 \rightarrow 0) = 1;$$

$$(x \downarrow y) = (0 \downarrow 0) = 1.$$

Shunday qilib, funksiya  $(x \leftrightarrow y)(x \rightarrow y) \vee (x \downarrow y) \notin T_0$ , ya'ni 0 saqlamaydi.

**10.5-misol.**  $(x \leftrightarrow y)(x \rightarrow y) \vee (x \downarrow y)$  funksiya 1 saqlashini aniqlaymiz.

**Yechimi.**  $(x \leftrightarrow y)(x \rightarrow y) \vee (x \downarrow y) = 1 \wedge 1 \vee 0 = 1 \vee 0 = 1;$

Chunki,  $(x \leftrightarrow y) = (1 \leftrightarrow 1) = 1;$

$$(x \rightarrow y) = (1 \rightarrow 1) = 1;$$

$$(x \downarrow y) = (1 \downarrow 1) = 0.$$

Shunday qilib, funksiya  $(x \leftrightarrow y)(x \rightarrow y) \vee (x \downarrow y) \in T_1$ , ya'ni 0 konstantani saqlaydi.

Teng kuchli almashtirishlar bajarib, mulohazalar algebrasining formulalarini har xil ko'rinishlarda yozish mumkin. Masalan,  $\overline{A} \rightarrow VS$  formulani  $A \vee BC$  yoki  $(A \vee B)(A \vee C)$  ko'rinishlarda yoza olamiz.

Mantiq algebrasining kontakt va rele-kontaktli sxemalar, diskret texnikadagi tatbiqlarida va matematik mantiqning boshqa masalalarida formulalarning normal shakllari katta ahamiyatga ega.

Quyidagibelgilashnikiritamiz:

$$x^\sigma = \begin{cases} x, & \text{agar } \sigma = u, \\ \overline{x}, & \text{agar } \sigma = \bar{e}. \end{cases}$$

$\sigma^\sigma = \text{chekanligiani}$ .

**10.6-ta'rif.**

$$x_1^{\sigma_1} \cdot x_2^{\sigma_2} \cdot \dots \cdot x_n^{\sigma_n} \quad (2.1)$$

ko'rinishdagiformulagaelementarkon'yunksiya deb aytamiz. Bu yerda  $\sigma = \{\sigma_1, \sigma_2, \dots, \sigma_n\}$  ixtiyoriyqiymatlarsatriva  $x_i$

o'zgaruvchilarorasisibirxillaribo'lishimumkin.

**10.7-ta'rif.**



$$x_1^{\sigma_1} \vee x_2^{\sigma_2} \vee \dots \vee x_n^{\sigma_n} \quad (2.2)$$

ko‘rinishdagiformulagaelementardiz’yunksiya deb aytamiz. Bu yerda ham  $\sigma_1 = \{\sigma_1, \sigma_2, \dots, \sigma_n\}$  ixtiyoriyqiymatlarsatriva  $x_i$  o‘zgaruvchilarorasisibirxillaribo‘lishimumkin.

### 10.8-

**ta’rif.** Elementardiz’yunksiyalarningkon’yunksiyasigaformulaningkon’yunktiv normal shakli (KNSh) vaelementarkon’yunksiyalarningdiz’yunksiyasigaformulaningdiz’yunktiv normal shakli (DNSh) deb aytiladi.

KNShga  $(x \vee y) \wedge (\bar{x} \vee z) \wedge (x \vee \bar{y} \vee z)$  formula vaDNShga  $xy \vee \bar{x}z \vee x\bar{y}z$  formula misolbo‘laoladi.

**10.1-Teorema.** Elementarmulohazalarningharbir  $P$  formulasigatengkuchlikon’yunktiv normal shakldagi  $Q$  formula mavjud.

Bu teoremaniisbotlashdaushbutengkuchliliklardanfoydalanamiz:

1.  $\overline{A \wedge B} = \bar{A} \vee \bar{B}$ ;    2.  $\overline{A \vee B} = \bar{A} \wedge \bar{B}$ ;    3.  $\overline{A \rightarrow B} = \bar{A} \vee B$ ;
4.  $\overline{A \rightarrow B} = A \wedge \bar{B}$ ;    5.  $\overline{A \leftrightarrow B} = (\bar{A} \vee B) \wedge (A \vee \bar{B})$ ;
6.  $\overline{A \leftrightarrow B} = (A \wedge \bar{B}) \vee (\bar{A} \wedge B)$ .

**10.2- Teorema.**  $P$  formula doimo chin bo‘lishiuchununingKNShdagiharbirelementardiz’yunktivhadidakamidabittaelemen tarmulohazabilanbirgabumulohazaninginkori ham mavjudbo‘lishizarurvayetarli.

**10.6-Misol.** 1.  $P = x \wedge \bar{x} \rightarrow y \wedge \bar{y} = x \wedge \bar{x} \vee y \wedge \bar{y} = \bar{x} \vee x \vee \bar{y} \vee y$ .

$P = \bar{x} \vee x \vee \bar{y} \vee y$  - aynanchindir.

2.  $\overline{x \wedge \bar{x} \wedge (y \wedge \bar{y} \rightarrow z)} = (\bar{x} \vee x) \wedge (\bar{y} \vee y) \vee z = P(\bar{x} \vee x) \wedge (\bar{y} \vee y \vee z)$  - aynan chin formuladir.

**Diz’yunktiv normal shakl.** Eslatibo‘tamizki, elementarkon’yunksiyalarningdiz’yunksiyasigaformulaningdiz’yunktiv normal shakli (DNSh) deb aytiladi.

**10.3-Teorema.** Elementarmulohazalarningistalgan  $P$  formulasiniDNShgakeltirishmumkin.

**10.4-Teorema.**  $P$  formula aynanyolg‘onbo‘lishiuchun, uningdiz’yunktiv normal shaklidagiharbirelementarkon’yunksiyaifodasidakamidabittaelementarmulohazabil anbirgabumulohazaninginkori ham mavjudbo‘lishizarurvayetarli.

$$10.7.-\text{Misol. } P = \overline{\overline{(x \wedge x)} \rightarrow y \wedge y} = \overline{\overline{(x \wedge x)} \vee \overline{y \wedge y}} = \overline{\overline{(x \vee \overline{x})} \vee \overline{y \vee \overline{y}}} = \overline{(x \vee \overline{x}) \vee (y \vee \overline{y})}$$

$$\overline{P} = (x \vee \overline{x}) \vee (y \vee \overline{y}) - \text{aynan chin.}$$

$$P = (\overline{x} \wedge x) \wedge (\overline{y} \wedge y) - \text{aynanyolg'on.}$$

**Mukammalkon'yunktivvadiz'yunktiv normal shakllar.**  
Mantiqalgebrasining bitta formulasi uchun bir nechta DNSh (KNSh) mavjud bo'lishi mumkin. Masalan,  $(x \vee y) (x \vee z)$  formulani quyidagi  $x \vee yz$ ,  $x \vee xy \vee xz$  DNSh larga keltirish mumkin.

Bular distributivlik, idempotentlik qonunlarini qo'llash natijasida hosil qilingan.

Formulalarni bir qiymatli ravishda normal shaklga davtirlash uchun takomildiz'yunktiv normal shaklga takomil kon'yunktiv normal shakl (TDNSh va TKNSh) deb ataluvchi ko'rinishlari ishlatiladi.

$n$  ta  $x_1, x_2, \dots, x_n$  elementarmulohazalarning

$$x_1^{\sigma_1} \vee x_2^{\sigma_2} \vee \dots \vee x_n^{\sigma_n} \quad (2.4)$$

elementardiz'yunksiyalariva

$$x_1^{\sigma_1} \wedge x_2^{\sigma_2} \wedge \dots \wedge x_n^{\sigma_n} \quad (2.5)$$

elementarkon'yunksiyalar berilgan bo'lsin.

**10.9- Ta'rif.** (2.4) elementardiz'yunksiya ((2.5) elementarkon'yunksiya) to'g'ri elementardiz'yunksiya (elementarkon'yunksiya) deb aytiladi, shunda va faqat shundaygina, qachonki (2.4) ning ((2.5) ning) ifodasi daharbi elementarmulohaza  $x_i$  birmarta qatnashgan bo'lsa.

**Masalan,**  $x_1 \vee x_2 \vee x_3$  va  $\overline{x_1} \vee x_4 \vee x_6$  elementardiz'yunksiyalar va  $x_1 x_2 x_3$  va  $\overline{x_1} \overline{x_3} x_6$

elementarkon'yunksiyalar mos ravishda to'g'ri elementardiz'yunksiyalar va elementarkon'yunksiyalar deb aytiladi.

**10.10- Ta'rif** (2.4) elementardiz'yunksiya ((2.5) elementarkon'yunksiya)  $x_1, x_2, \dots, x_n$  mulohazalarga nisbatan to'liq elementardiz'yunksiya (elementarkon'yunksiya) deb aytiladi, qachonki ularning ifodasida  $x_1, x_2, \dots, x_n$  mulohazalarning har bittasi bir marta qatnashgan bo'lsa.

**Masalan,**  $x_1 \vee \overline{x_2} \vee x_3$  va  $\overline{x_1} \vee \overline{x_2} \vee x_3$  elementardiz'yunksiyalar va  $\overline{x_1} \overline{x_2} \overline{x_3}$ ,  $x_1 x_2 \overline{x_3}$  elementarkon'yunksiyalar  $x_1, x_2, x_3$

mulohazalarganisbatanto 'liqelementardiz' yunksiyalarvaelementarkon' yunksiyalar bo'ladi.

**10.11- Ta'rif.** Diz'yunktiv normal shakl (kon'yunktiv normal shakl) TDNSh (TKNSh) deb aytiladi, agar DNSh (KNSh) ifodasidabirxilelementarkon' yunksiyalar (elementardiz' yunksiyalar) bo'lmasavahammaelementarkon' yunksiyalar (elementardiz' yunksiyalar) to'g'rivato'liqbo'lsa.

Masalan,  $xyz \vee xy\bar{z} \vee \bar{x}yz \vee x\bar{y}z$  DNSh  $x, y, z$  mulohazalarganisbatanTDNShbo'ladi.  $(x \vee y)(x \vee \bar{y})(\bar{x} \vee y)$  KNSh  $x, y$  mulohazalarganisbatanTKNShbo'ladi.

Asosiy mantiqiy amallarning TDNSh va TKNSh ko'rinishlari quyidagicha bo'ladi:  
i: a) MDNSh:  $\bar{\bar{x}} = \bar{x}$ ;  $xy = xy$ ;  $x \vee y = xy \vee \bar{x}y \vee x\bar{y}$ ;  $x \rightarrow y = xy \vee \bar{x}y \vee \bar{x}\bar{y}$ ;  $x \rightarrow y = xy \vee \bar{x}\bar{y}$ .

b) TKNSh:  $\bar{\bar{x}} = \bar{x}$ ;  $xy = (\bar{x} \vee y)(x \vee \bar{y})(x \vee y)$ ;  $x \vee y = x \vee y$ ;  $x \rightarrow y = \bar{x} \vee y$ ;  $x \rightarrow y = (\bar{x} \vee y)(x \vee \bar{y})$ .

**10.5- Teorema.** *n ta elementarmulohazaningaynan chin formulasidan farqli har bir A formulani takomil kon'yunktiv normal shaklga (TKNSh) keltirish mumkin.*

**10.8-Misol.** 1.  $A = (\bar{x} \rightarrow x) \wedge (y \rightarrow \bar{y}) \vee (z \leftrightarrow u)$  formula quyidagi TKNShga egabo'ladi.

$$A = (x \vee \bar{z} \vee u) \wedge (x \vee z \vee \bar{u}) \wedge (\bar{y} \vee \bar{z} \vee u) \wedge (\bar{y} \vee z \vee \bar{u})$$

$$2. A = (\overline{x \vee z}) \wedge (x \rightarrow y) = (\bar{x} \wedge \bar{z}) \wedge (\bar{x} \vee y)$$

$$A = [\bar{x} \vee (y \wedge \bar{y}) \vee (z \wedge \bar{z})] \wedge [(x \wedge \bar{x}) \vee (y \wedge \bar{y}) \vee \bar{z}] \wedge$$

$$\wedge (\bar{x} \vee y \vee (z \wedge \bar{z})) = [(\bar{x} \vee y \vee z) \wedge (\bar{x} \vee \bar{y} \vee z) \wedge$$

$$(\bar{x} \vee y \vee z) \wedge (\bar{x} \vee \bar{y} \vee \bar{z})] \wedge [(x \vee y \vee \bar{z}) \wedge (x \vee \bar{y} \vee \bar{z}) \wedge$$

$$\wedge (\bar{x} \vee y \vee \bar{z}) \wedge (\bar{x} \vee \bar{y} \vee \bar{z})] \wedge [(\bar{x} \vee y \vee z) \wedge (\bar{x} \vee y \vee \bar{z})]$$

$$A = (\bar{x} \vee y \vee z) \wedge (\bar{x} \vee \bar{y} \vee z) \wedge (\bar{x} \vee y \vee \bar{z}) \wedge (\bar{x} \vee \bar{y} \vee \bar{z}) \wedge$$

$$\wedge \bar{z}) \wedge (x \vee \bar{y} \vee \bar{z})$$

$$3. A = (x \vee y) \wedge (y \vee z) \wedge (z \vee t)$$

$$A = [z \vee y \vee (z \wedge \bar{z}) \vee (t \wedge \bar{t})] \wedge [(x \wedge \bar{x}) \vee y \vee z \vee (t \wedge \bar{t})] \wedge$$

$$\wedge [(x \wedge \bar{x}) \vee (y \wedge \bar{y}) \vee z \vee t] = [(x \vee y \vee z \vee t) \wedge (x \vee y \vee \bar{z} \vee t) \wedge$$

$$\wedge (x \vee y \vee z \vee \bar{t}) \wedge (x \vee y \vee \bar{z} \vee \bar{t})] \wedge [(x \vee y \vee z \vee t) \wedge$$

$$(\bar{x} \vee y \vee z \vee t) \wedge (x \vee y \vee z \vee \bar{t}) \wedge (\bar{x} \vee y \vee z \vee \bar{t})] \wedge$$

$$\wedge [(x \vee y \vee z \vee t) \wedge x \vee \bar{y} \vee z \vee t) \wedge (\bar{x} \vee y \vee z \vee t) \wedge (\bar{x} \vee \bar{y} \vee z \vee t)]$$

$n$  mulohazalimukammalkon'yunktiv normal shakl

$$\wedge (x_1^1 \vee x_2^1 \vee \dots \vee x_n^1)$$

ifodasida  $\wedge$  o'rniga  $\vee$  nivaaksincha,  $\vee$  o'rniga  $\wedge$  niqo'yganimizda

$$\vee (x_1^1 \wedge x_2^1 \wedge \dots \wedge x_n^1)$$

biz  $n$  mulohazalimukammaldiz'yunktiv normal shaklga egabo'lamiz.

Mukammaldiz'yunktiv normal shaklning har bir  $x_1^1 \wedge x_2^1 \wedge \dots \wedge x_n^1$

hadikon'yunktivkonstituent deb ataladi.

### 10.6-Teorema. $n$

ta

elementar mulohazalarning anyoniy yolg'on formulasidan farqli har bir  $A$  formulasini mukammaldiz'yunktiv normal shaklga keltirish mumkin.

**10.9-Misol.**  $A = [(\bar{x} \rightarrow x) \wedge (y \rightarrow \bar{y})] \vee (z \leftrightarrow u)$

$$A = (x \vee \bar{z} \vee u) \wedge (x \vee z \vee \bar{u}) \wedge (\bar{y} \vee \bar{z} \vee u) \wedge (\bar{y} \vee z \vee \bar{u}) \wedge$$

$$\wedge (x \vee \bar{z} \vee u) \vee (y \wedge \bar{y}) = (x \vee \bar{z} \vee u \vee y) \wedge (x \vee \bar{z} \vee u \vee \bar{y})$$

### TOPSHIRIQ VARIANTLARI.

Quyidagi formulalarni DNSh, KNSh, MKNSh va MDNSh ko'rinishga keltiring.

2.1.2.  $((p \rightarrow q) \& (q \rightarrow r)) \rightarrow (p \rightarrow r)$

2.1.3.  $(x \rightarrow z) \rightarrow ((y \rightarrow z) \rightarrow (x \vee y \rightarrow z))$

2.1.4.  $(p_1 \rightarrow p_2) \rightarrow ((p_1 \vee p) \rightarrow (p_2 \vee p))$

2.1.5.  $(p_1 \rightarrow p_2) \rightarrow ((p_1 \wedge p) \rightarrow (p_2 \wedge p))$

2.1.6.  $((p \rightarrow q) \& (q \rightarrow r)) \rightarrow (p \rightarrow r)$

2.1.7.  $(x \rightarrow y) \& (y \rightarrow z) \rightarrow (z \rightarrow x)$

2.1.8.  $(x \vee \bar{y} \rightarrow (z \rightarrow y \vee \bar{y} \vee x)) \& (x \vee \bar{x} \rightarrow (x \rightarrow x)) \rightarrow y$

2.1.9.  $\overline{\overline{x \vee y}} \rightarrow \overline{\overline{x \& y}}$

2.1.10.  $\overline{p_1} \rightarrow (p_1 \rightarrow p_2)$

- 2.1.11.  $\overline{p_1 \rightarrow (p_2 \rightarrow p_1)}$
- 2.1.12.  $\overline{\overline{x \cdot y \vee (x \rightarrow y) \cdot x}}$
- 2.1.13.  $\overline{(x \rightarrow z) \rightarrow ((y \rightarrow z) \rightarrow (x \vee y \rightarrow z))}$
- 2.1.14.  $(p_1 \rightarrow p_2) \rightarrow ((p_1 \vee p) \rightarrow (p_2 \vee p))$
- 2.1.15.  $(p_1 \rightarrow (p_2 \rightarrow p_3)) \rightarrow ((p_1 \rightarrow p_2) \rightarrow (p_1 \rightarrow p_3))$
- 2.1.16.  $(x \rightarrow y) \& (y \rightarrow z) \rightarrow (x \rightarrow z)$
- 2.1.17.  $((p \rightarrow q) \& (q \rightarrow r)) \rightarrow (p \rightarrow r)$
- 2.1.18.  $(x \rightarrow y) \& (y \rightarrow z) \rightarrow (z \rightarrow x)$
- 2.1.19.  $(x \vee \bar{y} \rightarrow (z \rightarrow y \vee \bar{y} \vee x)) \& (x \vee \bar{x} \rightarrow (x \rightarrow x)) \rightarrow y$
- 2.1.20.  $((p \wedge q) \leftrightarrow q) \leftrightarrow (q \rightarrow p)$
- 2.1.21.  $((p \rightarrow q) \& (q \rightarrow r)) \rightarrow (p \rightarrow r)$
- 2.1.22.  $\overline{(p_1 \rightarrow p_2) \rightarrow ((p_1 \wedge p) \rightarrow (p_2 \wedge p))}$
- 2.1.23.  $(x \leftrightarrow y) \& (x \vee y)$
- 2.1.24.  $(x \rightarrow y) \& (y \rightarrow z) \rightarrow (z \rightarrow x)$
- 2.1.25.  $\overline{(x \& x \& \bar{x} \rightarrow y \& \bar{y} \rightarrow z) \vee x \vee (y \& z) \vee (y \& z)}$
- 2.1.26.  $(x \& (y \vee z \rightarrow y \vee z)) \vee (y \& x \& \bar{y}) \vee x \vee (y \& \bar{x} \& \bar{x})$
- 2.1.27.  $((p \wedge q) \leftrightarrow q) \leftrightarrow (q \rightarrow p)$
- 2.1.28.  $((p \rightarrow q) \& (q \rightarrow r)) \rightarrow (p \rightarrow r)$
- 2.1.29.  $\overline{(x \rightarrow z) \rightarrow ((y \rightarrow z) \rightarrow (x \vee y \rightarrow z))}$
- 2.1.30.  $(p_1 \rightarrow p_2) \rightarrow ((p_1 \vee p) \rightarrow (p_2 \vee p))$

## 2.2. Quyidagiformulalarni MKN Shva MDN Shko‘rinishga keltiring.

- 2.2.1.  $(x \vee \bar{y} \rightarrow x \wedge z) \rightarrow \overline{(x \rightarrow \bar{x}) \vee y \wedge \bar{z}};$
- 2.2.2.  $(x \wedge (y \vee z \rightarrow y \vee z)) \vee (y \wedge x \wedge \bar{y}) \vee x \vee \overline{(y \wedge x \wedge \bar{x})};$
- 2.2.3.  $(x \vee \bar{y} \rightarrow x \wedge z) \rightarrow \overline{(x \rightarrow \bar{x}) \vee y \wedge \bar{z}};$

- 2.2.4.  $(\overline{xy} \rightarrow \overline{x}) \wedge (\overline{xy} \rightarrow \overline{y})$ ;
- 2.2.5.  $(\overline{a} \rightarrow c) \rightarrow ((\overline{\overline{b} \rightarrow \overline{a}}))$ ;
- 2.2.6.  $(x \vee \overline{y} \rightarrow x \wedge z) \rightarrow (\overline{x \rightarrow \overline{x}}) \vee y \wedge \overline{z}$
- 2.2.7.  $(\overline{a} \rightarrow c) \rightarrow ((\overline{\overline{b} \rightarrow \overline{a}}))$ ;
- 2.2.8.  $(p_1 \rightarrow p_2) \rightarrow ((p_1 \wedge p) \rightarrow (p_2 \wedge p))$ .
- 2.2.9.  $(ab \rightarrow bc) \rightarrow ((a \rightarrow b) \rightarrow (c \rightarrow b))$ ;
- 2.2.10.  $(x \vee \overline{y} \rightarrow x \wedge z) \rightarrow (\overline{x \rightarrow \overline{x}}) \vee y \wedge \overline{z}$
- 2.2.11.  $(\overline{xy} \rightarrow \overline{x}) \wedge (\overline{xy} \rightarrow \overline{y})$ ;
- 2.2.12.  $(x \vee \overline{y} \rightarrow x \wedge z) \rightarrow (\overline{x \rightarrow \overline{x}}) \vee y \wedge \overline{z}$ ;
- 2.2.13.  $(\overline{a} \rightarrow c) \rightarrow ((\overline{\overline{b} \rightarrow \overline{a}}))$ ;
- 2.2.14.  $(p_1 \rightarrow p_2) \rightarrow ((p_1 \wedge p) \rightarrow (p_2 \wedge p))$ .
- 2.2.15.  $(x \vee \overline{y} \rightarrow x \wedge z) \rightarrow (\overline{x \rightarrow \overline{x}}) \vee y \wedge \overline{z}$ ;
- 2.2.16.  $(x \vee \overline{y} \rightarrow x \wedge z) \rightarrow (\overline{x \rightarrow \overline{x}}) \vee y \wedge \overline{z}$ ;
- 2.2.17.  $(\overline{a} \rightarrow c) \rightarrow ((\overline{\overline{b} \rightarrow \overline{a}}))$ ;
- 2.2.18.  $(x \vee \overline{y} \rightarrow x \wedge z) \rightarrow (\overline{x \rightarrow \overline{x}}) \vee y \wedge \overline{z}$ ;
- 2.2.19.  $(p_1 \rightarrow p_2) \rightarrow ((p_1 \wedge p) \rightarrow (p_2 \wedge p))$ ;
- 2.2.20.  $f_1 = ((x \vee y) \vee z) \rightarrow ((x \vee y)(x \vee z))$ .
- 2.2.21.  $) A(x, y, z) = (00100101)$
- 2.2.22.  $A(x, y, z) = (01111000)$
- 2.2.23.  $((x + y) \downarrow (x \rightarrow y)) \rightarrow z$
- 2.2.24.  $(x \vee y \vee z) + (x \rightarrow (y \downarrow \overline{z}))$
- 2.2.25.  $((x \rightarrow y) \rightarrow (x + \overline{y})) \rightarrow z$
- 2.2.26.  $((x | y) \downarrow \overline{z}) \rightarrow (x + y\overline{z})$
- 2.2.27.  $(x \rightarrow (y + \overline{z})) \leftrightarrow (x \downarrow z)$
- 2.2.28.  $(x + y + z) \leftrightarrow (x \vee y\overline{z})$

$$2.2.29. \quad (x \leftrightarrow (y \vee z)) + (y \leftrightarrow xz)$$

$$2.2.30. \quad (x \vee (y + \bar{z})) \leftrightarrow (y \downarrow \bar{z})$$