ТЕМА 13: ПЪЛНИ МНОЖЕСТВА

Дефиниция:

$$x^{\sigma} = \begin{cases} x & \text{ако } \sigma = 1\\ \overline{x} & \text{ако } \sigma = 0 \end{cases}$$

Формула дизюнктивна нормална форма (ДНФ)

$$\bigvee_{i=1}^{p} K_i; \quad K_i = x_{i_1}^{\sigma_1} x_{i_2}^{\sigma_2} \dots x_{i_{t_i}}^{\sigma_{t_i}}$$

$$\prod_{pumep} : \quad \overline{x}_1 x_2 \vee \overline{x}_2 x_3 \vee \overline{x}_3 x_4 \vee \overline{x}_4 x_1$$

 Φ ормула съвършена дизюнктивна нормална форма (Св $\mathcal{oldsymbol{\mathcal{I}}} H\Phi$)

$$\bigvee_{i=1}^{p} K_{i}; \quad K_{i} = x_{1}^{\sigma_{1}} x_{2}^{\sigma_{2}} \dots x_{n}^{\sigma_{n}}$$

$$\prod_{i=1}^{m} pumep : \quad x_{1}\overline{x}_{2}x_{3} \vee x_{1}x_{2}\overline{x}_{3} \vee x_{1}x_{2}x_{3} \vee \overline{x}_{1}x_{2}\overline{x}_{3} \vee \overline{x}_{1}x_{2}x_{3} \vee \overline{x}_{1}\overline{x}_{2}x_{3}$$

 Φ ормула конюнктивна нормална форма (КН Φ)

$$\bigwedge_{i=1}^p D_i; \quad D_i = x_{i_1}^{\sigma_1} \vee x_{i_2}^{\sigma_2} \vee \dots \vee x_{i_{t_i}}^{\sigma_{t_i}}$$

$$\Pi pumep: \quad (x_1 \vee x_3)(\overline{x}_2 \vee \overline{x}_3 \vee x_4)(x_2 \vee \overline{x}_4)(x_1 \vee \overline{x}_2 \vee x_3 \vee \overline{x}_4)$$

 Φ ормула съвършена конюнктивна нормална форма (CвKH Φ)

$$\bigwedge_{i=1}^{p} D_i; \quad D_i = x_1^{\sigma_1} \vee x_2^{\sigma_2} \vee \dots \vee x_n^{\sigma_n} \\
\Pi_{pumep}: \quad (\overline{x}_1 \vee \overline{x}_2 \vee x_3)(\overline{x}_1 \vee x_2 \vee x_3)(x_1 \vee x_2 \vee \overline{x}_3)$$

 ${\it 3amsopeha}$ обвивка на множество от булеви функции: [F]

 \pmb{C} войства на затворената обвивка: $\forall F \subseteq \mathcal{F}_2^n$

$$F \subseteq [F]$$

$$F \subseteq G \Rightarrow [F] \subseteq [G]$$

$$[F] \cup [G] \subseteq [F \cup G]$$

$$[[F]] = [F]$$

 $oldsymbol{3ambopeho}$ множество от булеви функции: F=[F]

 $m{\Pi}$ ълно множество от булеви функции: $[F] = \mathcal{F}_2$

 $\pmb{\mathit{Fasuc}}$ на множеството \mathcal{F}_2

Теорема на Бул:
$$[\{x \vee y, xy, \overline{x}\}] = \mathcal{F}_2$$

$$\forall f \in \mathcal{F}_2 : f(x_1, x_2, ..., x_n) = \bigvee_{f(\widetilde{\sigma})=1} x_1^{\sigma_1} x_2^{\sigma_2} ... x_n^{\sigma_n}$$

$$\forall f \in \mathcal{F}_2 : f(x_1, x_2, ..., x_n) = \bigwedge_{f(\widetilde{\sigma})=0} (x_1^{\overline{\sigma_1}} \vee x_2^{\overline{\sigma_2}} \vee ... \vee x_n^{\overline{\sigma_n}})$$

Шеферова функция f: $[f] = \mathcal{F}_2$

Теорема Нека $F \subseteq \mathcal{F}_2$ е пълно множество, $G \subseteq \mathcal{F}_2$ и $\forall f \in F(f \in [G])$. Тогава и множеството G е пълно.

Задачи за упражнение:

Задача 1: Намерете СвДНФ на следните функции:

a)
$$f(\widetilde{x}^3) = (x_1 \oplus x_2) \rightarrow x_2 x_3$$

<u>Решение:</u> Първо ще намерим стълба на функцията и тогава ще приложим формулата за СвДНФ.

$$f(x_1, x_2, x_3) = (11010001)$$

$$f(x_1, x_2, x_3) = \overline{x}_1 \overline{x}_2 \overline{x}_3 \vee \overline{x}_1 \overline{x}_2 x_3 \vee \overline{x}_1 x_2 x_3 \vee x_1 x_2 x_3$$

b)
$$f(\tilde{x}^3) = (01101100)$$

c)
$$f(\tilde{x}^4) = (0001110110011011)$$

d)
$$f(\widetilde{x}^3) = \overline{x_1 \overline{x}_2 \to \overline{x}_3}$$

e)
$$f(\widetilde{x}^3) = (x_1|x_2)\overline{x}_3$$

f)
$$f(\tilde{x}^3) = x_1 x_2 \equiv (x_2 \equiv x_3)$$

g)
$$f(\widetilde{x}^4) = (x_1 \vee \overline{x}_2 \vee x_3)\overline{x}_4 \vee \overline{x}_1x_2\overline{x}_3$$

h)
$$f(\widetilde{x}^4) = x_1 \to ((x_2 x_3 \to \overline{x}_4) \to \overline{x}_2)\overline{x}_3$$

i)
$$f(\tilde{x}^4) = ((x_1|x_2) \downarrow x_3)|(x_2|\overline{x}_4)$$

$$j) f(\widetilde{x}^4) = (x_1 \oplus x_2)(x_3 \to x_2 \overline{x}_4)$$

Задача 2: Преминете от ДНФ към СвДНФ:

a)
$$D(\widetilde{x}^3) = x_1 \vee \overline{x}_2 x_3$$

b)
$$D(\widetilde{x}^3) = x_1 \overline{x}_2 \vee \overline{x}_1 x_3$$

c)
$$D(\widetilde{x}^3) = x_1 \vee \overline{x}_1 x_2 \vee \overline{x}_2 x_3$$

Решение:

$$f(\widetilde{x}^3) = x_1 \vee \overline{x}_1 x_2 \vee \overline{x}_2 x_3 = x_1 \overline{x}_2 \overline{x}_3 \vee x_1 \overline{x}_2 x_3 \vee x_1 x_2 \overline{x}_3 \vee x_1 x_2 x_3 \vee \overline{x}_1 x_2 \overline{x}_3 \vee \overline{x}_1 x_2 x_3 \vee \overline{x}_1 \overline{x}_2 x_3 \vee x_1 \overline{x}_2 x_3 = x_1 \overline{x}_2 \overline{x}_3 \vee x_1 \overline{x}_2 x_3 \vee x_1 x_2 \overline{x}_3 \vee x_1 x_2 x_3 \vee \overline{x}_1 x_2 \overline{x}_3 \vee \overline{x}_1 x_2 x_3 \vee \overline{x}_1 \overline{x}_2 x_3$$

d)
$$D(\widetilde{x}^4) = \overline{x}_1 x_2 \vee \overline{x}_2 x_3 \vee \overline{x}_3 x_4 \vee \overline{x}_4 x_1$$

e)
$$D(\widetilde{x}^4) = x_1 \lor x_1 x_2 \lor x_1 x_2 x_3 \lor x_1 x_2 x_3 x_4$$

 ${\it 3adaua}$ 3: Да се намери броят на булевите функции на n променливи, за които СвКН Φ е и ДН Φ .

 $\underline{Pewehue:}$ Искаме формулата СвКНФ, която е конюнкция от пълни дизюнкции, да бъде същевременно ДНФ, т.е. дизюнкция от конюнкции.

$$\mathcal{K} = \bigwedge_{f(\widetilde{\sigma})=0}^{r} (x_1^{\overline{\sigma_1}} \vee x_2^{\overline{\sigma_2}} \vee \dots \vee x_n^{\overline{\sigma_n}})$$

Това е възможно само ако в Св $KH\Phi$ има единствена дизюнкция, т.е. тя изглежда така:

$$\mathcal{K} = x_1^{\overline{\sigma_1}} \vee x_2^{\overline{\sigma_2}} \vee \dots \vee x_n^{\overline{\sigma_n}}$$

Това от своя страна означава, че функцията става 0 върху един единствен вектор от дефиниционното си множество и това е векторът $\widetilde{\sigma} = (\sigma_1, \sigma_2, \dots, \sigma_n)$.

Броят на булевите функции на n променливи, които имат стойност 0 в един елемент на дефиниционното си множество е 2^n .

 ${\it 3adaua~4:}$ Да се намери броят на булевите функции на n променливи, чиято СвДНФ изпълнява условието:

- а) Няма елементарна конюнкция, в която броят на буквите с отрицание е равен на броя на буквите без отрицание;
 - b) Всяка елементарна конюнкция има поне две отрицания;
 - с) Всяка елементарна конюнкция има четен брой букви с отрицания.

 ${\it Sadaчa}$ 5: Под дължина на СвДНФ на една функция се разбира броят на конюнкциите, които участват в дизюнкцията, а този брой се определя от мощността на единичното множество на функцията $|T_f|$.

Да се намери дължината на СвДНФ на следната функция:

a)
$$f(\widetilde{x}^n) = x_1 \oplus x_2 \oplus ... \oplus x_n$$

b)
$$f(\widetilde{x}^n) = (x_1 \vee x_2 \vee ... \vee x_n)(\overline{x}_1 \vee \overline{x}_2 \vee ... \vee \overline{x}_n)$$

c)
$$f(\widetilde{x}^n) = (x_1 \vee x_2 \vee x_3)(\overline{x}_1 \vee \overline{x}_2 \vee \overline{x}_3) \oplus x_4 \oplus \dots \oplus x_n$$

d)
$$f(\widetilde{x}^n) = \bigvee_{i < j} x_i x_j$$

e)
$$f(\widetilde{x}^n) = x_1 \to (x_2 \to (x_3 \to ...(x_{n-1} \to x_n)...)$$

f)
$$f(\widetilde{x}^n) = (x_1 \vee x_2)(\overline{x}_1 \vee \overline{x}_2) \to x_3...x_n$$

 ${\it 3adaчa}$ 6: Дадени са множествата $X^n = \{x_1, x_2, ..., x_n\}, Y^m = \{y_1, y_2, ..., y_m\}, X^n \cap Y^m = \emptyset$. Нека дължината на СвДНФ на функцията $f(\widetilde{x}^n)$ е k, а дължината на СвДНФ на функцията $g(\widetilde{y}^m)$ е l. Да се намери дължината на СвДНФ на следната функция:

- a) $f(\widetilde{x}^n) \wedge g(\widetilde{y}^m)$
- b) $f(\widetilde{x}^n) \vee g(\widetilde{y}^m)$
- c) $f(\widetilde{x}^n) \oplus g(\widetilde{y}^m)$

Задача 7: Проверете пълни ли са следните множества от булеви функции:

a)
$$\{x \wedge y, \overline{x}\}$$

<u>Решение:</u> $x \lor y = \overline{\overline{x} \land \overline{y}}$

b) $\{x|y\}$

<u>Решение:</u> $\overline{x} = x|x; \ x \lor y = (x|x)|(y|y)$

c) $\{x \downarrow y\}$

<u>Решение:</u> $\overline{x} = x \downarrow x$; $x \land y = (x \downarrow x) \downarrow (y \downarrow y)$

d) $\{x \wedge y, x \oplus y, \widetilde{1}\}$

Peшeниe: $\overline{x} = x \oplus 1$

e) $\{xy \oplus z, (x \equiv y) \oplus z\}$

<u>Решение:</u> $xx \oplus x = x \oplus x = \widetilde{0};$ $xy \oplus \widetilde{0} = xy;$ $(x \equiv x) \oplus x = 1 \oplus x = \overline{x}$

f) $\{x \to y, (01101011)\}$

Полиноми на Жегалкин - дефиниция: Формула над множеството от функции $\{\widetilde{0},\widetilde{1},xy,x\oplus y\}$

 Πp имеp:

$$P(x,y) = xy \oplus y \oplus 1$$

$$P(\widetilde{x}^3) = x_1 x_2 x_3 \oplus x_1 x_3 \oplus x_2 x_3 \oplus x_2$$

$$P(\widetilde{x}^4) = x_1 x_2 x_3 x_4 \oplus x_1 x_3 x_4 \oplus x_2 x_3 x_4 \oplus x_2 x_3 \oplus x_1 \oplus x_2 \oplus x_4 \oplus 1$$

Всяка булева функция има единствен полином на Жегалкин

Степен на ПЖ. Дължина на ПЖ.

Построяване на полином на Жегалкин за произволна булева функция:

- А) По метода на неопределените коефициенти;
- Б) Чрез еквивалентни преобразования на формули;
- В) От СвДНФ.

Задачи за упражнение:

 ${\it 3adaчa}$ 1: Намерете булева функция на n променливи, чийто ПЖ е с дължина 2^n пъти по-голяма от дължината на нейната СвДНФ.

 ${\it 3adaчa}$ 2: Намерете броя на различните ПЖ на n променливи с дължина k, които стават 0 на векторите $\widetilde{0}$ и $\widetilde{1}$.

 ${\it 3adaua}$ 3: Намерете броя на монотонните елементарни конюнкции от ранг r над множеството променливи $\{x_1, x_2, ..., x_n\}$.

 $3a\partial a$ ча 4: Намерете броя на полиномите от степен r над множеството променливи $\{x_1, x_2, ..., x_n\}$.

 ${\it 3adaua}$ 5: Намерете дължината на СвДНФ на функцията, зададена със следния ПЖ:

a)
$$P(\widetilde{x}^n) = x_1...x_k \oplus x_{k+1}...x_n$$

b)
$$P(\widetilde{x}^n) = 1 \oplus x_1 \oplus x_1 x_2 \oplus x_1 x_2 x_3 \oplus ... \oplus x_1 x_2 ... x_n$$

 $\it 3adaua~6:$ Да се построи ПЖ за следната функция по метода на неопределените коефициенти:

a)
$$f(\tilde{x}^2) = (0110)$$

b)
$$f(\tilde{x}^2) = (1001)$$

c)
$$f(\tilde{x}^2) = (0001)$$

d)
$$f(\tilde{x}^2) = (0111)$$

e)
$$f(\tilde{x}^2) = (1101)$$

f)
$$f(\tilde{x}^3) = (11111000)$$

g)
$$f(\tilde{x}^3) = (01101000)$$

Pewenue: Общият вид на полином на Жегалкин на три променливи е:

$$P(\widetilde{x}^3) = a_0 \oplus a_1 x_3 \oplus a_2 x_2 \oplus a_3 x_2 x_3 \oplus a_4 x_1 \oplus a_5 x_1 x_3 \oplus a_6 x_1 x_2 \oplus a_7 x_1 x_2 x_3$$

Съставяме система от осем уравнения за да намерим осемте коефициента в полинома.

$$0 = a_0 \implies a_0 = 0$$

$$1 = a_0 \oplus a_1 \implies a_1 = 1$$

$$1 = a_0 \oplus a_2 \implies a_2 = 1$$

$$0 = a_0 \oplus a_1 \oplus a_2 \oplus a_3 \implies a_3 = 0$$

$$1 = a_0 \oplus a_4 \implies a_4 = 1$$

$$0 = a_0 \oplus a_1 \oplus a_4 \oplus a_5 \implies a_5 = 0$$

$$0 = a_0 \oplus a_2 \oplus a_4 \oplus a_6 \implies a_6 = 0$$

 $0 = a_0 \oplus a_1 \oplus a_2 \oplus a_3 \oplus a_4 \oplus a_5 \oplus a_6 \oplus a_7 \quad \Rightarrow a_7 = 1$ Така полиномът на функцията има следния вид:

$$P(\widetilde{x}^3) = x_1 x_2 x_3 \oplus x_1 \oplus x_2 \oplus x_3$$

 $3a\partial aua$ 7: Като се използват еквивалентни преобразования да се получи ПЖ на функцията, представена със следната формула:

a)
$$f(\widetilde{x}^3) = (x_1|x_2) \downarrow x_3$$

b)
$$f(\tilde{x}^3) = (x_1 \to x_2)(x_2 \downarrow x_3)$$

c)
$$f(\tilde{x}^3) = ((x_1 \to x_2) \lor x_3) | x_1$$

Задача 8: Да се построи ПЖ като се използва СвДНФ на следната функция:

a)
$$f(\tilde{x}^2) = (1101)$$

b)
$$f(\tilde{x}^3) = (10100100)$$

Решение:

$$f(\widetilde{x}^3) = \overline{x}_1 \overline{x}_2 \overline{x}_3 \vee \overline{x}_1 x_2 \overline{x}_3 \vee x_1 \overline{x}_2 x_3 = (x_1 \oplus 1)(x_2 \oplus 1)(x_3 \oplus 1) \oplus (x_1 \oplus 1)x_2(x_3 \oplus 1) \oplus x_1(x_2 \oplus 1)x_3 = x_1 x_2 x_3 \oplus x_1 \oplus x_3 \oplus 1$$

c)
$$f(\widetilde{x}^4) = (1000110110100011)$$

 $3a\partial a$ ча 9: Да се намери полиномът на Жегалкин на функцията, зададена със следната формула:

a)
$$f(x,y) = x \vee y$$

b)
$$f(\tilde{x}^3) = (01101011)$$

c)
$$f(x, y, z) = (x|y) \downarrow z$$

c)
$$f(x, y, z) = (x|y) \downarrow z$$
 d) $f(x, y, z) = (x \to y)(y \downarrow z)$

e)
$$f(x, y, z) = ((x \to y) \lor \overline{z})|x$$
 f) $f(x, y, z) = (10010010)$

f)
$$f(x, y, z) = (10010010$$