тема 12: булеви функции

Дефиниция на булева функция

$$f: J_2^n \to J_2$$

$$\mathcal{F}_2^n = \{ f(x_1, x_2, \dots, x_n) | x_i \in \{0, 1\}, i \in I_n, f(\widetilde{\alpha}^n) \in \{0, 1\} \}$$

$$|\mathcal{F}_2^n| = 2^{2^n}$$

Представяне на булева функция с таблица

x_1	x_2	f_0	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}
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

Основни свойства на булевите функции:

1. Комутативно свойство:

$$x \wedge y = y \wedge x$$
; $x \vee y = y \vee x$; $x \oplus y = y \oplus x$

2. Асоциативно свойство:

$$(x \wedge y) \wedge z = x \wedge (y \wedge z); \ (x \vee y) \vee z = x \vee (y \vee z); \ (x \oplus y) \oplus z = x \oplus (y \oplus z)$$

- 3. Дистрибутивно свойство:
 - на конюнкцията спрямо дизюнкцията: $x \land (y \lor z) = (x \land y) \lor (x \land z)$
 - на дизюнкцията спрямо конюнкцията: $x \lor (y \land z) = (x \lor y) \land (x \lor z)$
 - на конюнкцията спрямо изключващо или: $x \wedge (y \oplus z) = (x \wedge y) \oplus (x \wedge z)$
- 4. Свойство идемпотентност: $x \wedge x = x$; $x \vee x = x$
- 5. Свойства на отрицанието: $x \wedge \overline{x} = \widetilde{0}; \ x \vee \overline{x} = \widetilde{1}; \ x \oplus \overline{x} = \widetilde{1}$
- 6. Свойства на константите:

$$x \wedge \widetilde{0} = \widetilde{0}; \ x \vee \widetilde{0} = x; \ x \oplus \widetilde{0} = x$$

 $x \wedge \widetilde{1} = x; \ x \vee \widetilde{1} = \widetilde{1}; \ x \oplus \widetilde{1} = \overline{x}$

- 7. Закон за двойното отрицание: $\overline{\overline{x}} = x$
- 8. Закони на Де Морган: $\overline{x\vee y}=\overline{x}\wedge\overline{y};\ \overline{x\wedge y}=\overline{x}\vee\overline{y}$

Фиктивна променлива на булева функция

Променливата
$$x_i$$
 е фиктивна за функцията $f(x_1, x_2, \dots, x_i, \dots, x_n) \iff \forall \widetilde{\alpha}' = (\alpha_1, \dots, \alpha_{i-1}, 0, \alpha_{i+1}, \dots, \alpha_n), \widetilde{\alpha}'' = (\alpha_1, \dots, \alpha_{i-1}, 1, \alpha_{i+1}, \dots, \alpha_n) : f(\widetilde{\alpha}') = f(\widetilde{\alpha}'')$

Съществена променлива на булева функция

Променливата
$$x_i$$
 е съществена за функцията $f(x_1, x_2, \ldots, x_i, \ldots, x_n) \iff \exists \widetilde{\alpha}' = (\alpha_1, \ldots, \alpha_{i-1}, 0, \alpha_{i+1}, \ldots, \alpha_n), \widetilde{\alpha}'' = (\alpha_1, \ldots, \alpha_{i-1}, 1, \alpha_{i+1}, \ldots, \alpha_n) : f(\widetilde{\alpha}') \neq f(\widetilde{\alpha}'')$

Композиция на булеви функции

 $m{\Phi}$ ормула над дадено множество от булеви функции. Функция, съпоставена на формула

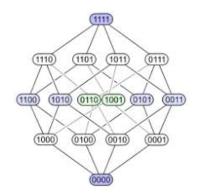
Задачи за упражнение:

 ${\it 3adaua}$ 1: Намерете броя на функциите от ${\cal F}_2^n$, които на противоположни вектори приемат:

- а) еднакви стойности;
- b) различни стойности.

 ${\it 3adaua}$ 2: Намерете броя на функциите от ${\it F}_2^n$, които на всяка двойка съседни вектори приемат противоположни стойности.

<u>Решение:</u> Да разгледаме дефиниционното множество на функцията:



Ако определим стойността на функцията във вектора $(00...0) \in B_0^n$, то тя се доопределя върху всеки съседен на него вектор от B_1^n . Изобщо, всеки вектор от B_{i+1}^n , $i \in J_{n-1}$ има съседен в B_i^n , така че функцията ще се доопредели и там. И така, след като определим стойността на функцията в B_0^n , тя се доопределя във всеки вектор на дефиниционното си множество, като в слоевете с четни номера стойността й е равна на f(00,...,0), а в слоевете с нечетни номера стойността е противоположна.

Така получаваме, че броят на търсените функции е 2.

 $3a\partial a$ ча 3: Да се намери броят на функциите от \mathcal{F}_2^n , които изпълняват условието:

а) Върху дадени k вектора функцията има фиксирани стойности, останалите й стойности са произволни;

<u>Решение:</u> Стойността на всяка от търсените функции върху дадени k елемента от дефиниционното й множество е фиксирана, така че броят на тези функции зависи от това, по колко начина можем да изберем стойността на функцията върху останалите елементи от дефиниционното множество, а те са $2^n - k$. Тъй като възможните стойности са 2, то броят на търсените в условието функции е 2^{2^n-k} .

b) Върху точно k елемента от дефиниционното си множество функцията има стойност 0.

<u>Решение:</u> Функцията приема стойност 0 върху точно k елемента от дефиниционното си множество, но не е фиксирано точно върху кои. Така задачата за намиране на броя на описаните функции се свежда до задача за намиране броя на k-елементните подмножества на дефиниционното множество на функцията. Всяко от тези подмножества определя точно една от търсените функции - тя приема стойност 0 върху елементите на това подмножество и стойност 1 върху всички останали вектори. Така броят на търсените функции е $\binom{2^n}{k}$.

с) Имат стойност 1 на повече от k вектора.

<u>Решение:</u> Броят на функциите, които имат фиксиран брой единици $|T_f| = i$, се определя от това, в кои вектори на дефиниционното множество са тези стойности. Тъй като искаме единиците да са повече от k, то възможностите са от k+1 до 2^n .

Така функциите с исканото свойство са: $\sum_{i=k+1}^{2^n} \binom{2^n}{i}$

 ${\it 3adaчa}$ 4: Да се намери броят на функциите от ${\cal F}_2^n$, които изпълняват условието: $f(x_1,x_2,\ldots,x_n)=f(x_2,x_1,\ldots,x_n)$

<u>Решение:</u> Ще дефинираме следното разбиване на дефиниционното множество на функциите: $J_2^n = \bigcup_{i=1}^4 A_i$, където $A_1 = \{\widetilde{\alpha^n} | \alpha_1 = \alpha_2 = 0\}$, $A_2 = \{\widetilde{\alpha^n} | \alpha_1 = 0, \alpha_2 = 1\}$, $A_3 = \{\widetilde{\alpha^n} | \alpha_1 = 1, \alpha_2 = 0\}$, $A_4 = \{\widetilde{\alpha^n} | \alpha_1 = \alpha_2 = 1\}$.

Елементите на разбиването имат една и съща мощност: $|A_i| = 2^{n-2}, i \in I_4$.

Да разгледаме поведението на функцията върху всяко от множествата $|A_i|, i \in I_4$.

За всеки вектор от множествата A_1 и A_4 е вярно, че $f(x_1, x_2, \ldots, x_n) = f(x_2, x_1, \ldots, x_n)$. Така че там стойността на функцията може да е произволна.

Ако определим стойността на функцията във вектор $(0,1,\alpha_3,\ldots,\alpha_n)\in A_2$, то тя се доопределя върху вектор $(1,0,\alpha_2,\ldots,\alpha_n)\in A_3$.

Така стойностите на функцията могат да се избират произволно във всеки вектор от множествата A_1, A_2, A_4 и се доопределят автоматично за векторите от множеството A_3 .

Броят на всички такива функции е: $2^{|\{A_1 \cup A_2 \cup A_4\}|} = 2^{3 \cdot 2^{n-2}}$

 ${\it 3adaua}\ {\it 5:}\ {\it Д}$ а се намери броят на булевите функции на n променливи, които зависят съществено от всичките си променливи.

<u>Pemenue:</u> Ще приложим принципа на включване и изключване за намиране на търсения брой.

Да въведем следните означения:

 $F_i \in \mathcal{F}_2^n, i \in I_n; \, F_i = \{f(\widetilde{x}^n) | x_i \text{ е фиктивна променлива}\}$

Множеството, което ни интересува е: $\overline{F_1} \cap \overline{F_2} \cap \cdots \cap \overline{F_n}$

Принципът за включване и изключване ни дава формулата за намиране на неговата мощност:

$$|\overline{F_1} \cap \overline{F_2} \cap \dots \cap \overline{F_n}| = |\mathcal{F}_2^n| - \sum_{i=1}^n |F_i| + \sum_{i < j} |F_i \cap F_j| - \dots + (-1)^n |\bigcap_{i=1}^n F_i|$$

Отделните събираеми представляват броя на функциите, за които една, две или повече променливи са фиктивни. Мощностите на тези множества са съответно:

$$|F_i| = 2^{2^{n-1}}; |F_i \cap F_j| = 2^{2^{n-2}}; \dots |\bigcap_{i=1}^n F_i| = 2^{2^{n-n}}$$

и в общия случай $|\bigcap_{l=1}^k F_{i_l}| = 2^{2^{n-k}}, k \in I_n$

Така броят на функциите, които нямат фиктивни променливи е:

$$|\overline{F_1} \cap \overline{F_2} \cap \dots \cap \overline{F_n}| = |\mathcal{F}_2^n| - \binom{n}{1} 2^{2^{n-1}} + \binom{n}{2} 2^{2^{n-2}} - \dots + (-1)^n \binom{n}{n} 2^{2^0} = \sum_{i=0}^n (-1)^i \binom{n}{i} 2^{2^{n-i}}$$

 ${\it Sadaчa}$ 6: Да се намери броят на функциите от ${\cal F}_2^n$, които имат стойност 0 върху вектори с тегло $\leq \frac{n}{2}$.

<u>Решение:</u> По аналогия със задача 3с) броят на функциите, които имат фиксиран брой нули $|F_f|=i$, се определя от това, в кои вектори на дефиниционното множество са тези стойности. Тъй като искаме нулите да са във вектори с тегло не повече от $\frac{n}{2}$, то възможностите за теглата на тези вектори са от 0 до $\lfloor \frac{n}{2} \rfloor$. Съответно броят на

векторите с тези тегла е $\sum_{i=0}^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor} \binom{n}{i}$. Всяка функция с исканото свойство се определя от това, кое подмножество на въпросните вектори е избрано за нейно нулево множество. Така броят на функциите, които ни интересуват е: $2^{\sum_{i=0}^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor} \binom{n}{i}}$

 ${\it 3adaчa}$ 7: Булевата функция $f(\widetilde{x}^n)$ се нарича симетрична точно тогава, когато $f(x_1,x_2,...,x_n)=f(x_{i_1},x_{i_2},...,x_{i_n})$ за всяка пермутация на променливите. Намерете броя на симетричните булеви функции на n променливи.

<u>Решение:</u> Нека $f(x_1, x_2, ..., x_n): J_2^n \to J_2$ е симетрична булева функция на n променливи. Да разгледаме произволен вектор от дефиниционното множество на функцията $\widetilde{\alpha} = (\alpha_1, \alpha_2, ..., \alpha_n)$. Тъй като функцията е симетрична, то $f(\widetilde{\alpha}) = f(\alpha_{i_1}, \alpha_{i_2}, ..., \alpha_{i_n})$, за всеки вектор $\alpha' = (\alpha_{i_1}, \alpha_{i_2}, ..., \alpha_{i_n})$, получен чрез пермутация на елементите на вектора $\widetilde{\alpha}$. Но това са всички вектори, които имат тегло, равно на теглото на $\widetilde{\alpha}$.

И така, ако определим стойността на функцията в един вектор, то тя се доопределя върху всички вектори със същото тегло. Различните възможни тегла на вектори в J_2^n са n+1, следователно броят на търсените функции е 2^{n+1} .

Задача 8: Да се провери дали за следната функция променливата x_1 е фиктивна: а) $f(\widetilde{x}^2) = (x_2 \to x_1) \wedge (x_2 \downarrow x_1)$

<u>Решение:</u> За да проверим кои променливи на функцията са фиктивни, първо ще построим стълба на функцията:

x_1	x_2	$x_2 \rightarrow x_1$	$x_2 \downarrow x_1$	$(x_2 \to x_1) \land (x_2 \downarrow x_1)$
0	0	1	1	1
0	1	1	0	0
1	0	0	0	0
1	1	1	0	0

От таблицата се вижда, че $f(00) \neq f(10) \Rightarrow$ променливата x_1 е съществена за функцията.

b)
$$f(\tilde{x}^2) = (x_2 x_1) \vee (x_1 | x_2)$$

<u>Решение:</u> Отново първо ще построим стълба на функцията:

x_1	x_2	x_2x_1	$x_1 x_2$	$(x_2x_1)\vee(x_1 x_2)$
0	0	0	1	1
0	1	0	1	1
1	0	0	1	1
1	1	1	0	1

От таблицата се вижда, че $f(00) = f(10) \wedge f(01) = f(11) \Rightarrow$ променливата x_1 е фиктивна за функцията. Същото се отнася и за другата променлива - виждаме, че $f(00) = f(01) \wedge f(10) = f(11) \Rightarrow$ променливата x_2 е фиктивна. Това е една от двете функции-константи, които нямат съществени променливи.

c)
$$f(\widetilde{x}^3) = ((x_1 \oplus x_2) \to x_3 \land (\overline{x_3 \to x_2})$$

 $egin{aligned} \pmb{3adaua} & \pmb{9:} \ \Box$ а се докаже, че ако $\widetilde{\alpha} \preceq \widetilde{\beta}$ са два вектора, такива че $f(\widetilde{\alpha}) \neq f(\widetilde{\beta})$, то съществуват съседни вектори $\widetilde{\alpha}_1 \preceq \widetilde{\beta}_1$, такива че $f(\widetilde{\alpha}_1) \neq f(\widetilde{\beta}_1)$.

 $3a\partial a$ ча 10: Да се докаже, че ако за векторите $\widetilde{\alpha} \preceq \widetilde{\beta} \preceq \widetilde{\gamma}$ е изпълнено условието $f(\widetilde{\alpha}) \neq f(\widetilde{\beta}) \wedge f(\widetilde{\beta}) \neq f(\widetilde{\gamma})$, то функцията има поне две съществени променливи.

Задача 11: Да се докаже, че симетрична функция, различна от константа, зависи съществено от всичките си променливи.

Задача 12: Нека функциите $f(\widetilde{x}^n)$ и $g(\widetilde{y}^m)$ зависят от всичките си променливи и $\{x_1, x_2, ..., x_n\} \cap \{y_1, y_2, ..., y_m\} = \emptyset$. Да се докаже, че $f(g(y_1, y_2, ..., y_m), x_2, ..., x_n)$ зависи от всичките си променливи.

 ${\it 3adaчa}\ {\it 13:}\$ Нека за функциите $f(\widetilde{x}^n)$ и $g(\widetilde{x}^n)$ е изпълнено $f(\widetilde{x}^n)\ \oplus\ g(\widetilde{x}^n)=1$ на нечетен брой вектори. Да се докаже, че всяка от променливите $x_i, i\in I_n$ е съществена за поне една от тях.

Задача 14: Като се използва таблицата на функциите на две променливи да се установи еквивалентни ли са формулите:

- a) $x \vee y$; $(x \to y) \to y$
- b) $x \equiv y$; $(x \to y) \land (y \to x)$
- c) $x \downarrow y$; ((x|x)|(y|y))|((x|x)|(y|y))
- d) $x \lor (y \equiv z); \quad (x \lor y) \equiv (x \lor z)$

Задача 15: Дадени са функциите:

- а) f = (1011) и q = (1001)
- b) f = (1000) и q = (0111)

Да се определи функцията:

- a) $h(x_2, x_3, x_4) = f(g(x_3, x_4), x_2)$
- b) $h(x_1, x_2, x_3, x_4) = f(x_1, x_2) \land g(x_3, x_4)$

Решение: Ще решим:

- 1) комбинацията от двете подточки а) ще определим стълба на $h_1(x_2, x_3, x_4) = f_1(g_1(x_3, x_4), x_2)$, където $f_1 = (1011)$ и $g_1 = (1001)$;
- 2) комбинацията от подточки b) и а) определяне $h_2(x_2, x_3, x_4) = f_2(g_2(x_3, x_4), x_2)$, където $f_2 = (1000)$ и $g_2 = (0111)$.

x_2	x_3	x_4	$g_1(x_3,x_4)$	$h_1 = f_1(g_1(x_3, x_4), x_2)$	$g_2(x_3, x_4)$	$h_2 = f_2(g_2(x_3, x_4), x_2)$
0	0	0	1	1	0	1
0	0	1	0	1	1	0
0	1	0	0	1	1	0
0	1	1	1	1	1	0
1	0	0	1	1	0	0
1	0	1	0	0	1	0
1	1	0	0	0	1	0
1	1	1	1	1	1	0

Задача 16: Да се провери еквивалентни ли са следните формули, като се използват основните тъждества:

a)
$$\varphi = (x \downarrow \overline{y}) \to (\overline{x}z \to ((\overline{x}|(y \equiv z)) \lor (\overline{x}\overline{y} \oplus z)))$$

 $\psi = ((x \to y)|(x \downarrow (y\overline{z}))) \lor \overline{y}\overline{z}$

6)
$$\varphi = (x \to y) \to ((x\overline{y}) \oplus (x \equiv \overline{y})); \quad \psi = (x \lor y)(\overline{x} \lor \overline{y})$$

B)
$$\varphi = x \to (xy \to ((x \to y) \to y)z); \quad \psi = y \to (x \to z)$$

Задача 17: Да се докаже, че следните формули са еквивалентни:

$$\mathfrak{A}=(x\vee\overline{y})\downarrow(\overline{x}\to(y\to z))\vee xz$$

$$\mathfrak{B} = (y \to (x \lor z)) \oplus xz \oplus 1$$

<u>Решение:</u> Две формули са еквивалентни ако представят една и съща функция. Следната таблица съдържа функциията, представена с формулата **3**.

x	y	z	$x \vee \overline{y}$	$\overline{x} \to (y \to z)$	xz	$(x \vee \overline{y}) \downarrow (\overline{x} \to (y \to z))$	\mathfrak{A}
0	0	0	1	1	0	0	0
0	0	1	1	1	0	0	0
0	1	0	0	0	0	1	1
0	1	1	0	1	0	0	0
1	0	0	1	1	0	0	0
1	0	1	1	1	1	0	1
1	1	0	1	1	0	0	0
1	1	1	1	1	1	0	1

Дискретни Структури, Тема 12 Следната таблица съдържа функциията, представена с формулата **3**.

x	y	z	$x \lor z$	$y \to (x \lor z)$	$xz \oplus 1$	\mathfrak{B}
0	0	0	0	1	1	0
0	0	1	1	1	1	0
0	1	0	0	0	1	1
0	1	1	1	1	1	0
1	0	0	1	1	1	0
1	0	1	1	1	0	1
1	1	0	1	1	1	0
1	1	1	1	1	0	1

Очевидно формулите $\mathfrak A$ и $\mathfrak B$ представят една и съща функция, следователно са еквивалентни.

Задача 18: Да се опрости следната формула:

- a) $(\overline{\overline{x} \vee \overline{x}})(\overline{\overline{y} \vee \overline{y}}) \vee (x \vee xy)(\overline{y \vee z}) \vee xyz$
- b) $\overline{xy \lor yz} \lor \overline{xy \lor xz} \lor \overline{xz \lor yz}$
- c) $(xy \vee \overline{xy})z \vee xy\overline{z}$

 ${\it 3adaua}$ 19: Постройте таблицата на функцията f, представена чрез формулата φ над множеството от функции $F = \{\neg, \land, \lor, \oplus, \rightarrow, \downarrow, |, \equiv\}$:

- a) $\varphi = (x \to y) \oplus ((y \to z) \oplus (z \to x))$
- b) $\varphi = \neg(\neg x \lor y) \lor (x \land \neg z) \downarrow (x \equiv y)$
- c) $\varphi = \neg x \to (\neg z \equiv (y \oplus (x \land z)))$
- d) $\varphi = (((x|y) \downarrow z)|y) \downarrow z$