

ПРИМЕРНО РЕШЕНИЕ НА ДОМАШНО №4 ПО ДИСКРЕТНИ СТРУКТУРИ,
СПЕЦИАЛНОСТ КН, I КУРС, I И II ПОТОК.

Зад. 1 Докажете чрез еквивалентни преобразувания, че следните две формули са еквивалентни:

$$U = (x \downarrow \bar{y}) \rightarrow (\bar{x} z \rightarrow ((\bar{x} | (y \equiv z)) \vee (\bar{x}\bar{y} \oplus z)))$$

$$V = ((x \rightarrow y) | (x \downarrow (y \bar{z}))) \vee \bar{y}z$$

Можете да използвате само следните еквивалентни преобразувания наготово:

- Свойствата на булевите функции на страница 206 в учебника.
- Свойството на импликацията $x_1 \rightarrow x_2 = \bar{x}_1 \vee x_2$.
- Свойството на стрелката на Пърс $x_1 \downarrow x_2 = \overline{x_1 \vee x_2}$.
- Свойството на чертата на Шефер $x_1 | x_2 = \overline{x_1 x_2}$.
- Свойството сцепване на страница 207 в учебника, а именно $f x \vee f \bar{x} = f$.
- Свойството поглъщане на страница 207 в учебника, а именно $f g \vee f = f$.
- $p \equiv q = \overline{p \oplus q}$.
- $p \oplus q = \bar{p} q \vee p \bar{q}$.

Решение:

$$\begin{aligned}
 U &= (x \downarrow \bar{y}) \rightarrow (\bar{x} z \rightarrow ((\bar{x} | (y \equiv z)) \vee (\bar{x}\bar{y} \oplus z))) = && \text{(св-ва на импликацията)} \\
 &= \overline{x \downarrow \bar{y}} \vee (\bar{x} z \rightarrow ((\bar{x} | (y \equiv z)) \vee (\bar{x}\bar{y} \oplus z))) = && \text{(св-ва на импликацията)} \\
 &= \overline{x \downarrow \bar{y}} \vee \bar{x} z \vee (\bar{x} | (y \equiv z)) \vee (\bar{x}\bar{y} \oplus z) = && \text{(св-ва на стрел. на Пърс и чертата на Шефер)} \\
 &= \overline{\overline{x \downarrow \bar{y}}} \vee \bar{x} z \vee \overline{\bar{x}(y \equiv z)} \vee (\bar{x}\bar{y} \oplus z) = && \text{(двойно отрицание)} \\
 &= x \vee \bar{y} \vee \bar{x} z \vee \overline{\bar{x}(y \equiv z)} \vee (\bar{x}\bar{y} \oplus z) = && \text{(закони на Де Морган)} \\
 &= x \vee \bar{y} \vee \bar{x} z \vee \bar{x} \vee \overline{(y \equiv z)} \vee (\bar{x}\bar{y} \oplus z) = && \text{(двойно отрицание)} \\
 &= x \vee \bar{y} \vee x \vee \bar{z} \vee x \vee \overline{(y \equiv z)} \vee (\bar{x}\bar{y} \oplus z) = && \text{(комутативност на дизюнкцията)} \\
 &= x \vee x \vee x \vee \bar{y} \vee \bar{z} \vee \overline{(y \equiv z)} \vee (\bar{x}\bar{y} \oplus z) = && \text{(идемпотентност на дизюнкцията)} \\
 &= x \vee \bar{y} \vee \bar{z} \vee \overline{(y \equiv z)} \vee (\bar{x}\bar{y} \oplus z) = && \text{(свойство на функцията еквивалентност)} \\
 &= x \vee \bar{y} \vee \bar{z} \vee \overline{\bar{y} \oplus z} \vee (\bar{x}\bar{y} \oplus z) = && \text{(двойно отрицание)} \\
 &= x \vee \bar{y} \vee \bar{z} \vee (y \oplus z) \vee (\bar{x}\bar{y} \oplus z) = && \text{(свойство на сумата по модул две)} \\
 &= x \vee \bar{y} \vee \bar{z} \vee \bar{y}z \vee yz \vee \overline{\bar{x}\bar{y}z} \vee \bar{x}\bar{y} \bar{z} = && \text{(двойно отрицание)} \\
 &= x \vee \bar{y} \vee \bar{z} \vee \bar{y}z \vee yz \vee \bar{x}yz \vee \bar{x}\bar{y} \bar{z} = && \text{(комутативност на дизюнкцията)} \\
 &= x \vee \bar{y} \vee \bar{y}z \vee \bar{z} \vee yz \vee \bar{x}\bar{y} \bar{z} \vee \bar{x}yz = && \text{(поглъщане)} \\
 &= x \vee \bar{y} \vee \bar{z} \vee \bar{y}z \vee \bar{x}\bar{y} \bar{z} \vee \bar{x}yz = && \text{(поглъщане)} \\
 &= x \vee \bar{y} \vee \bar{z} \vee \bar{x}\bar{y} \bar{z} \vee \bar{x}yz = && \text{(поглъщане)} \\
 &= x \vee \bar{y} \vee \bar{z} \vee \bar{x}yz = && \text{(комутативност на дизюнкцията)} \\
 &= x \vee \bar{x}yz \vee \bar{y} \vee \bar{z} = && \text{(поглъщане)} \\
 &= x \vee \bar{y} \vee \bar{z}
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
V &= ((x \rightarrow y) \mid (x \downarrow (y \bar{z}))) \vee \bar{y}z = && \text{(свойство на чертата на Шефер)} \\
&= \overline{(x \rightarrow y)(x \downarrow (y \bar{z}))} \vee \bar{y}z = && \text{(законы на Де Морган)} \\
&= \overline{x \rightarrow y} \vee \overline{x \downarrow (y \bar{z})} \vee \bar{y}z = && \text{(свойство на импликацията)} \\
&= \overline{\bar{x} \vee y} \vee \overline{x \downarrow (y \bar{z})} \vee \bar{y}z = && \text{(законы на Де Морган)} \\
&= \overline{\bar{x} \bar{y}} \vee \overline{x \downarrow (y \bar{z})} \vee \bar{y} \vee \bar{z} = && \text{(двойно отрицание)} \\
&= x \bar{y} \vee \overline{x \downarrow (y \bar{z})} \vee \bar{y} \vee \bar{z} = && \text{(свойство на стрелката на Пърс)} \\
&= x \bar{y} \vee \overline{\overline{x \vee y \bar{z}}} \vee \bar{y} \vee \bar{z} = && \text{(двойно отрицание)} \\
&= x \vee x \bar{y} \vee \bar{y} \vee \bar{z} \vee y \bar{z} = && \text{(поглъщане)} \\
&= x \vee \bar{y} \vee \bar{z}
\end{aligned}$$

Покажахме, че U и V са еквивалентни. □

Зад. 2 Напишете свършената дизюнктивна нормална форма на булевата функция на три променливи $f(x, y, z) = x \oplus y \oplus z$.

Решение: Стълбът на функцията е

x	y	z	f
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	0
1	0	0	1
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	1

Свършената дизюнктивна нормална форма е

$$\bar{x}\bar{y}z \vee \bar{x}y\bar{z} \vee x\bar{y}\bar{z} \vee xyz$$

□

Зад. 3 Напишете свършената конюнктивна нормална форма на булевата функция на три променливи $f(x, y, z) = x \oplus y \oplus z$.

Решение: Свършената конюнктивна нормална форма е

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

□

Зад. 4 Напишете полинома на Жегалкин булевата функция на три променливи $f(x, y, z) = (x \rightarrow y) \rightarrow z$.

Решение: Може да получим полинома чрез еквивалентни преобразувания:

$$\begin{aligned}
 (x \rightarrow y) \rightarrow z &= \overline{x \vee y} \vee z \\
 &= \overline{x} \overline{y} \vee z \\
 &= x \overline{y} \vee z \\
 &= \overline{\overline{x \overline{y} \vee z}} \\
 &= 1 \oplus \overline{x (1 \oplus y) \vee z} \\
 &= 1 \oplus (\overline{x \oplus xy} \overline{z}) \\
 &= 1 \oplus (1 \oplus x \oplus xy)(1 \oplus z) \\
 &= 1 \oplus 1 \oplus z \oplus x \oplus xz \oplus xy \oplus xyz \\
 &= x \oplus z \oplus xy \oplus xz \oplus xyz
 \end{aligned}$$

□

Зад. 5 Докажете, че във всяка симетрична булева функция, различна от константа, всяка променлива е съществена.

Решение: Удобно е да мислим за векторите на J_2^n като за върховете на хиперкуба B^n . Всяка булева функция от \mathcal{F}_2^n е “раздаване” на нули и единици на върховете на хиперкуба. Симетричните функции са точно тези, за които всички върхове от даден слой получават или само нули, или само единици.

Първо ще докажем едно помощно твърдение: ако дадена функция $f(x_1, \dots, x_n)$ има променлива, която не е съществена, тогава за всеки два съседни слоя на хиперкуба $B_k^n, B_{k+1}^n, 0 \leq k \leq n-1$, е вярно, че има връх u от B_k^n и връх v от B_{k+1}^n , такива че $f(u) = f(v)$. Нека x_i е несъществена променлива. По дефиниция това означава, че

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

за всички възможни стойности на $n-1$ -мерният вектор $x_1, x_2, \dots, x_{i-1}, x_{i+1}, \dots, x_n$. Да разгледаме коя да стойност на този вектор, да я наречем α , която има точно k единици. Нека u е n -мерният вектор, получен от α чрез вмъкване на нула между x_{i-1} и x_{i+1} , а v е n -мерният вектор, получен от α чрез вмъкване на единица между x_{i-1} и x_{i+1} . Тогава $f(u) = f(v)$ и очевидно $u \in B_k^n$ и $v \in B_{k+1}^n$.

Да се върнем към доказателството на оригиналното твърдение. Нека f е симетрична функция, различна от константа. Щом f не е константа, съществуват два вектора $\alpha, \beta \in J_2^n$, такива че $f(\alpha) \neq f(\beta)$. Щом f е симетрична, тези α и β не са с еднакво тегло. Нека α има тегло k и β има тегло m , $k \neq m$. Без ограничения на общостта, нека $f(\alpha) = 0$ (тогава $f(\beta) = 1$) и $k < m$. Да си представим последователността от слоеве на хиперкуба $B_k^n, B_{k+1}^n, \dots, B_m^n$. В рамките на всеки един от тях, стойността на f е една и съща, като върху B_k^n тя е 0, а върху B_m^n , тя е 1. Тогава съществуват съседни слоеве в тази последователност, да ги наречем B_i^n и B_{i+1}^n , където $k \leq i < m$, такива че f върху B_i^n е 0 и B_{i+1}^n е 1. Ако допуснем, че f има поне една несъществена променлива, съгласно доказаното в предния параграф има вектори $w \in B_i^n$ и $z \in B_{i+1}^n$, такива че $f(w) = f(z)$, което директно противоречи на извода, че f върху B_i^n е 0 и B_{i+1}^n е 1. □

Зад. 6, бонус Дадени са множествата $A = \{a_1, a_2\}$, $B = \{b_1, b_2\}$, $C = \{c_1, c_2\}$, $D = \{d_1, d_2\}$ и $E = \{e_1, e_2\}$. Да ги наречем *домейните*. Колко са релациите от вида $R \subseteq A \times B \times C \times D \times E$? За колко от тях е изпълнено, че за всеки домейн, всеки негов елемент се среща в поне един елемент на релацията? И на двата въпроса от Вас се очаква да дадете отговор-формула, който да бъде добре обоснован, последван от отговор-число. Ако имате правилен отговор-формула, даването на числен отговор е тривиално. Можете да използвате обикновен калкулатор или какъвто и да е софтуер, за да получите числата.

Решение: Всички възможни релации са 2^{25} . Елементите на $A \times B \times C \times D \times E$ са 2^5 , и всеки от тях може да присъства или да не присъства в релацията независимо от другите. Друг начин да се

изведе резултатът е наблюдението, че съществува очевидна биекция между булевите функции на пет променливи и въпросните релации. Численият отговор е 4 294 967 296.

За да получим втория отговор, от този брой ще извадим броя на релациите, които не съдържат поне един елемент от поне един домейн. Това ще сторим съгласно метода на включването и изключването, като универсумът \mathcal{U} ще е не множеството от всички релации, а всички без празната. Следователно, $|\mathcal{U}| = 2^{2^5} - 1$. Нека T_A е множеството от тези непразни релации, които не съдържат поне един символ от A , T_B е множеството от тези непразни релации, които не съдържат поне един символ от B , и така нататък. Ние търсим $|\overline{T_A} \cap \overline{T_B} \cap \overline{T_C} \cap \overline{T_D} \cap \overline{T_E}|$. Съгласно принципа на включването и изключването,

$$\begin{aligned} |\overline{T_A} \cap \overline{T_B} \cap \overline{T_C} \cap \overline{T_D} \cap \overline{T_E}| &= |\mathcal{U}| - (|T_A| + |T_B| + |T_C| + |T_D| + |T_E|) \\ &\quad + (|T_A \cap T_B| + |T_A \cap T_C| + |T_A \cap T_D| + |T_A \cap T_E| + \dots + |T_D \cap T_E|) \\ &\quad - (|T_A \cap T_B \cap T_C| + \dots + |T_C \cap T_D \cap T_E|) \\ &\quad + (|T_A \cap T_B \cap T_C \cap T_D| + \dots + |T_B \cap T_C \cap T_D \cap T_E|) \\ &\quad - |T_A \cap T_B \cap T_C \cap T_D \cap T_E| \end{aligned}$$

От общи съображения е ясно, че във всяка от сумите в скоби събираемите са равни, така че

$$\begin{aligned} |\overline{T_A} \cap \overline{T_B} \cap \overline{T_C} \cap \overline{T_D} \cap \overline{T_E}| &= |\mathcal{U}| - \binom{5}{1} |T_A| \\ &\quad + \binom{5}{2} |T_A \cap T_B| \\ &\quad - \binom{5}{3} |T_A \cap T_B \cap T_C| \\ &\quad + \binom{5}{4} |T_A \cap T_B \cap T_C \cap T_D| \\ &\quad - \binom{5}{5} |T_A \cap T_B \cap T_C \cap T_D \cap T_E| \end{aligned}$$

Да намерим $|T_A|$. Тъй като разглеждаме непразните релации над петте домейна, поне един елемент от A присъства във всеки елемент от коя да е от разглежданите релации. Следователно търсим броя на релациите, в които присъства точно един от $\{a_1, a_2\}$. Всички непразни релации, в които като представител на A е само a_1 са $2^{2^4} - 1$. Аналогично, всички непразни релации, в които като представител на A е само a_2 са $2^{2^4} - 1$. Тези множества нямат общи елементи, следователно по принципа на разбиването, $|T_A| = 2^{2^4} - 1 + 2^{2^4} - 1 = 2^1 (2^{2^4} - 1)$.

Да намерим $|T_A \cap T_B|$. С аналогични разсъждения стигаме до извода, че като представител на A присъства точно един от $\{a_1, a_2\}$, а като представител на B , точно един от $\{b_1, b_2\}$. Това дава общо четири възможности за това, които представители на A и B се срещат. За всяка от тях, непразните релации са $2^{2^3} - 1$. Следователно, $|T_A \cap T_B| = 2^2 (2^{2^3} - 1)$.

С аналогични разсъждения, $|T_A \cap T_B \cap T_C| = 2^3 (2^{2^2} - 1)$, $|T_A \cap T_B \cap T_C \cap T_D| = 2^4 (2^{2^1} - 1)$ и $|T_A \cap T_B \cap T_C \cap T_D \cap T_E| = 2^5 (2^{2^0} - 1)$. За проверка, последният израз е 2^5 , което е точният брой на непразните релации, несъдържащи точно един елемент от всеки домейн.

И така, отговорът-формула е

$$\sum_{k=0}^5 (-1)^k \binom{5}{k} 2^k (2^{2^{5-k}} - 1)$$

Отговорът-число е 4 294 321 153. Той може да се получи лесно с джобен калкулатор, но може да се използва и специализиран софтуерен пакет, примерно Maple с командата

$$\text{sum}((-1)^k * \text{binomial}(5, k) * 2^k * (2^{(2^{(5-k)})} - 1), k = 0 .. 5);$$

□