

## Функціонально повні системи функцій з операціями

$(\neg, \vee), (\neg, \wedge)$  і  $(\neg, \rightarrow)$

Систему булевих функцій називають *функціонально повною*, якщо будь-яку булеву функцію можна виразити у вигляді формули, яка є суперпозицією функцій цієї системи. Функціонально повна система, з якої не можна виключити жодної функції, називається *незвідною*. Такими системами функцій є, зокрема, системи, які створені за допомогою наступних пар операцій:

$(\neg, \vee), (\neg, \wedge), (\neg, \rightarrow)$ .

**Приклад.** Логічну формулу  $(\bar{a} \sim b) \vee \overline{c \leftarrow d} \wedge \bar{g}$  подати у вигляді виразу, в якому присутні тільки дві операції: а) диз'юнкція та заперечення;

б) кон'юнкція та заперечення; в) імплікація та заперечення.

Розв'язання. 1 спосіб.

$$\begin{aligned} \text{а) } (\bar{a} \sim b) \vee \overline{c \leftarrow d} \wedge \bar{g} &= \underbrace{(a+b) \cdot (\bar{a} + \bar{b})}_{\substack{x \sim y \equiv (x \rightarrow y) \cdot (y \rightarrow x) \\ \equiv (\bar{x} + y) \cdot (\bar{y} + x)}} + \underbrace{\overline{c + \bar{d}} \cdot \bar{g}}_{\substack{x \leftarrow y \equiv \\ \equiv \bar{y} + x}} = \\ &= \overline{a + b + \bar{a} + \bar{b} + c + \bar{d} + g}. \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{б) } (a+b) \cdot (\bar{a} + \bar{b}) + \overline{c + \bar{d}} \cdot \bar{g} &= \underbrace{\overline{\bar{a} \cdot \bar{b}} \cdot \overline{a \cdot b}}_{\substack{\text{закон де Моргана} \\ \text{закон де Моргана} \\ \text{закон де Моргана}}} + \bar{c} \cdot d \cdot \bar{g} = \\ &= \overline{\bar{a} \cdot \bar{b} \cdot a \cdot b \cdot \bar{c} \cdot d \cdot \bar{g}}. \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{в) } (\bar{a} \sim b) \vee \overline{c \leftarrow d} \wedge \bar{g} &= \underbrace{(\bar{a} \rightarrow b) \cdot (b \rightarrow \bar{a})}_{\substack{x \sim y \equiv (x \rightarrow y) \cdot (y \rightarrow x)}} + \underbrace{\overline{c \leftarrow d} + \bar{g}}_{\substack{\text{закон де Моргана} \\ \text{закон де Моргана}}} = \\ &= \overline{\bar{a} \rightarrow b + b \rightarrow \bar{a}} + \overline{(c \leftarrow d) \leftarrow \bar{g}} = \underbrace{\overline{(\bar{a} \rightarrow b) \rightarrow b \rightarrow \bar{a}}}_{x+y \equiv \bar{x} \rightarrow y} + \underbrace{\overline{(c \leftarrow d) \leftarrow \bar{g}}}_{x+y \equiv \bar{x} \rightarrow y} = \\ &= \overline{((\bar{a} \rightarrow b) \rightarrow b \rightarrow \bar{a}) \rightarrow (c \leftarrow d) \leftarrow \bar{g}}. \end{aligned}$$

2 спосіб.

$$\begin{aligned} \text{а) } (\bar{a} \sim b) \vee \overline{c \leftarrow d} \wedge \bar{g} &= \underbrace{\bar{a} \cdot b}_{\substack{x \sim y \equiv \\ \equiv x \cdot y + \bar{x} \cdot \bar{y}}} + \underbrace{a \cdot \bar{b}}_{\substack{\text{закон де Моргана} \\ \text{закон де Моргана}}} + \underbrace{\overline{c + \bar{d}} \cdot \bar{g}}_{\substack{\text{закон де Моргана}}} = \end{aligned}$$

$$= \overline{a + \bar{b}} + \overline{\bar{a} + b} + \overline{c + \bar{d}} + \bar{g}.$$

$$\text{б) } \underbrace{\bar{a} \cdot b + a \cdot \bar{b}}_{\text{закон де Моргана}} + \underbrace{\overline{c + \bar{d}}}_{\text{закон де Моргана}} \cdot \bar{g} = \overline{\bar{a} \cdot b \cdot a \cdot \bar{b} \cdot \overline{c + \bar{d}} \cdot \bar{g}}.$$

$$\text{в) } (\bar{a} \sim b) \vee \overline{c \leftarrow d} \wedge \bar{g} = \left( (\bar{a} \rightarrow b) \rightarrow \overline{b \rightarrow \bar{a}} \right) \rightarrow \overline{(c \leftarrow d) \leftarrow \bar{g}}$$

(див. 1 спосіб).

□

У задачах 01 – 30 запропоновану логічну формулу подати у такий спосіб, щоб в її запису були використані тільки дві операції: а) диз'юнкція й заперечення; б) кон'юнкція й заперечення; в) імплікація й заперечення.

1.  $(a \sim \bar{b}) \vee (c \sim \bar{d})$ .
2.  $(a \rightarrow \bar{b}) \wedge (c \rightarrow \bar{d}) \vee \bar{g}$ .
3.  $(a \sim \bar{b}) \wedge (c \sim \bar{d})$ .
4.  $(a \vee \bar{b}) \oplus (c \rightarrow \bar{d})$ .
5.  $(a \vee \bar{b}) \wedge (c \sim \bar{d})$ .
6.  $(a \rightarrow \bar{b}) \wedge (c \sim \bar{d})$ .
7.  $(a \rightarrow \bar{b}) \vee (c \rightarrow \bar{d}) \wedge \bar{g}$ .
8.  $\overline{a \vee \bar{b}} \wedge (c \sim d)$ .
9.  $(a \wedge \bar{b}) \vee \overline{c \rightarrow d} \wedge g$ .
10.  $(a \wedge \bar{b}) \vee (c \rightarrow \bar{d}) \wedge \bar{g}$ .
11.  $(a \wedge \bar{b}) \vee (c \sim \bar{d})$ .
12.  $(a \rightarrow \bar{b}) \vee (c \sim \bar{d})$ .
13.  $(a \sim \bar{b}) \rightarrow (c \sim \bar{d})$ .
14.  $(a \vee \bar{b}) \rightarrow (c \rightarrow \bar{d}) \wedge \bar{g}$ .
15.  $(a \vee \bar{b}) \rightarrow (c \sim \bar{d})$ .
16.  $(a \rightarrow \bar{b}) \rightarrow (c \sim \bar{d})$ .
17.  $(a \vee \bar{b}) \wedge \overline{c \rightarrow d} \vee \bar{g}$ .
18.  $(a \vee \bar{b}) \wedge (c \rightarrow \bar{d}) \vee \bar{g}$ .

19.  $(a \vee \bar{b}) \rightarrow (c \leftarrow \bar{d}) \wedge \bar{g}$ .
20.  $(a \vee \bar{b}) \leftarrow (c \sim \bar{d})$ .
21.  $(a \leftarrow \bar{b}) \rightarrow (c \sim \bar{d})$ .
22.  $(\bar{a} \sim b) \vee (\bar{c} \sim d)$ .
23.  $(\bar{a} \rightarrow b) \wedge (\bar{c} \rightarrow d) \rightarrow g$ .
24.  $(\bar{a} \sim b) \wedge (\bar{c} \sim d)$ .
25.  $(\bar{a} \vee b) \oplus (\bar{c} \rightarrow d)$ .
26.  $(\bar{a} \vee b) \wedge (\bar{c} \sim d)$ .
27.  $(\bar{a} \rightarrow b) \wedge (\bar{c} \sim d)$ .
28.  $(\bar{a} \rightarrow b) \vee (\bar{c} \rightarrow d) \wedge \bar{g}$ .
29.  $(\bar{a} \wedge b) \vee (\bar{c} \rightarrow d) \wedge g$ .
30.  $(\bar{a} \wedge b) \vee (\bar{c} \sim d)$