

## Уважаемые студенты!

Вашему вниманию представлена лекция на тему «Двойственность.  
Принцип двойственности.»

### Задание

1. Записать правила, законспектировать примеры лекции.
2. Фотоотчет выполненных упражнений присылать на электронную почту (и только на электронную почту!) в трехдневный срок

С уважением, Хвастова Светлана Ивановна

!!! Если возникнут вопросы обращаться по телефону 0721389311 (ватсап).

Электронная почта: [xvsviv@rambler.ru](mailto:xvsviv@rambler.ru)

**Принцип двойственности.** Функция, заданная формулой  $\bar{f}(\bar{x}_1, \bar{x}_2, \dots, \bar{x}_n)$ , называется *двойственной* к функции  $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ .

Функцию, двойственную к  $f$ , обозначают  $f^*$ , таким образом,  
 $f^*(x_1, x_2, \dots, x_n) = \bar{f}(\bar{x}_1, \bar{x}_2, \dots, \bar{x}_n)$ .

**Пример 1.** Используя определение, найти функции, двойственные к дизъюнкции, конъюнкции и функциям одной переменной.

◀ Пусть  $f(x_1, x_2) = x_1 \vee x_2$ . Тогда

$$f^*(x_1, x_2) = \overline{x_1 \vee x_2} = \bar{x}_1 \wedge \bar{x}_2 = x_1 \wedge x_2.$$

Пусть  $f(x_1, x_2) = x_1 \wedge x_2$ . Тогда

$$f^*(x_1, x_2) = \overline{x_1 \wedge x_2} = \bar{x}_1 \vee \bar{x}_2 = x_1 \vee x_2.$$

Пусть  $f(x) = x$ . Тогда  $f^*(x) = \overline{(x)} = x$ .

Пусть  $f(x) = \bar{x}$ . Тогда  $f^*(x) = \overline{(\bar{x})} = x$ .

Пусть  $f(x) = 0$ . Тогда  $f^*(x) = \bar{0} = 1$ .

Пусть  $f(x) = 1$ . Тогда  $f^*(x) = \bar{1} = 0$ . ▶

Сравним таблицы истинности произвольной функции  $f(x_1, x_2)$  и двойственной к ней функции  $f^*(x_1, x_2)$  (см. таблицу 1).

**Таблица 1**

$x_1$	$x_2$	$f(x_1, x_2)$	$f^*(x_1, x_2)$
0	0	$f(0, 0)$	$\bar{f}(\bar{0}, \bar{0}) = \bar{f}(1, 1)$
0	1	$f(0, 1)$	$\bar{f}(\bar{0}, \bar{1}) = \bar{f}(1, 0)$
1	0	$f(1, 0)$	$\bar{f}(\bar{1}, \bar{0}) = \bar{f}(0, 1)$
1	1	$f(1, 1)$	$\bar{f}(\bar{1}, \bar{1}) = \bar{f}(0, 0)$

Нетрудно заметить, что столбец значений функции  $f^*$  можно получить из столбца значений функции  $f$ , действуя по следующему алгоритму:

1) столбец значений функции  $f$  переписать в обратном порядке (т.е. число, стоящее в первой строке, записать в последнюю строку; число, стоящее во второй строке, - в предпоследнюю строку и т.д.);

2) в получившемся в результате выполнения п. 1 столбце значений каждое число заменить его отрицанием (0 заменить 1 и 1 заменить 0).

Очевидно, что этот алгоритм можно использовать для построения двойственной функции в случае любого числа аргументов.

Если функция задана вектором значений, то роль столбца значений в алгоритме выполняет вектор значений.

**Пример 2.** Задать вектором значений функцию, двойственную к данной:

а)  $f = (1101)$ ;                      б)  $f = (1001 \ 0000)$ .

◀ а)  $f = (1101) \mapsto (1011) \mapsto f^* = (0100)$ ;

б)  $f = (1001 \ 0000) \mapsto (0000 \ 1001) \mapsto f^* = (1111 \ 0110)$ . ▶

На примерах мы имели возможность убедиться, что отношение двойственности между функциями симметрично, т.е. если функция  $g = f^*$ , то функция  $f = g^*$ . Это утверждение несложно обосновать теоретически.

Действительно, пусть  $g(x_1, x_2, \dots, x_n) = f^*(x_1, x_2, \dots, x_n)$ . Тогда

$$\begin{aligned}
 g^*(x_1, x_2, \dots, x_n) &= \left( f^*(x_1, x_2, \dots, x_n) \right)^* = \left( \bar{f}(\bar{x}_1, \bar{x}_2, \dots, \bar{x}_n) \right)^* = \\
 &= \bar{\bar{f}}(\bar{\bar{x}}_1, \bar{\bar{x}}_2, \dots, \bar{\bar{x}}_n) = f(x_1, x_2, \dots, x_n).
 \end{aligned}$$

Пусть функция  $f$  задана формулой, и мы хотим построить формулу для двойственной к ней функции  $f^*$ . Согласно определению, это можно сделать, заменив в формуле, которой задана  $f$ , каждую переменную ее отрицанием и взяв отрицание от самой формулы (именно так мы поступили в примере 1).

Рассмотрим другой способ построения формулы для  $f^*$  по формуле, представляющей  $f$ . Этот способ основан на **принципе двойственности**: *если формула  $\Phi[f_1, f_2, \dots, f_n]$  задает функцию  $g$ , то формула, полученная из нее заменой символов функций  $f_1, f_2, \dots, f_n$  на символы двойственных к ним функций  $f_1^*, f_2^*, \dots, f_n^*$ , задает функцию  $g^*$ , двойственную к функции  $g$* . Полученную таким образом формулу будем называть *двойственной к  $\Phi[f_1, f_2, \dots, f_n]$*  и обозначать  $\Phi^*[f_1, f_2, \dots, f_n]$ .

Доказательство принципа двойственности приведено во второй части параграфа.

Если функция задана формулой над множеством  $\{0, 1, x, \bar{x}, x \wedge y, x \vee y\}$ , то, используя пример 1, принципу двойственности можно придать более конкретный вид: если в формуле  $\Phi$ , представляющей функцию  $f$ , все конъюнкции заменить на дизъюнкции, дизъюнкции - на конъюнкции, 1 на 0, 0 на 1, то получим формулу  $\Phi^*$ , представляющую функцию  $f^*$ , двойственную к  $f$ .

Пример 3. Задать формулой функцию, двойственную к данной:

$$\text{а) } f = \overline{x \vee z \bar{y}}; \quad \text{б) } f = (x \vee \bar{y})yz \vee 1.$$

$$\blacktriangleleft \text{ а) } f^* = (\overline{x \vee z \bar{y}})^* = \overline{x \wedge (z \vee \bar{y})}.$$

Обратим внимание на следующее обстоятельство. В записи формулы, представляющей  $f$ , конъюнкция вследствие соглашения о краткой записи формул в скобки не взята. Строя двойственную формулу, мы меняем конъюнкцию на дизъюнкцию. При этом следует учитывать, что связка « $\vee$ » имеет меньший приоритет выполнения, чем « $\wedge$ », значит, чтобы двойственная формула сохранила структуру исходной формулы, при переходе от

конъюнкции к дизъюнкции нужно взять дизъюнкцию в скобки. В то же время при переходе от дизъюнкции к конъюнкции скобки можно опустить.

$$\text{б) } f^* = ((x \vee \bar{y})yz \vee 1)^* = (x\bar{y} \vee y \vee z) \wedge 0. \blacktriangleright$$

Если функции равны, то и двойственные к ним функции равны. В сочетании с принципом двойственности это очевидное обстоятельство позволяет получать новые равносильности, переходя от равенства  $\Phi_1 = \Phi_2$  к равенству  $\Phi_1^* = \Phi_2^*$ .

Действительно, от равенства  $x \vee y = y \vee x$  перейдем к равенству  $(x \vee y)^* = (y \vee x)^*$  и, заменив дизъюнкцию на конъюнкцию, а конъюнкцию на дизъюнкцию, получим равенство  $x \wedge y = y \wedge x$ .

Примерами других пар, связанных законом двойственности, являются равносильности 3 и 4, 5 и 6, 7 и 8, 9 и 10, 11 и 12, 13 и 14, 15 и 16, 17 и 18.

Пример 4. Задать функцию, двойственную к функции  $f(x, y, z) = \bar{z}x \vee (x \downarrow y)$ :

а) вектором значений.

◀ а) Зададим таблично (см. таблицу 2) функцию  $f(x, y, z) = \bar{z}x \vee (x \downarrow y)$ .

**Таблица 2**

$x$	$y$	$z$	$\bar{z}$	$\bar{z}x$	$x \downarrow y$	$f = \bar{z}x \vee (x \downarrow y)$
0	0	0	1	0	1	1
0	0	1	0	0	1	1
0	1	0	1	0	0	0
0	1	1	0	0	0	0
1	0	0	1	1	0	1
1	0	1	0	0	0	0
1	1	0	1	1	0	1
1	1	1	0	0	0	0

Далее:  $f = (11001010) \mapsto (01010011) \mapsto f^* = (10101100)$ . ▶