

# Замкнутые классы

$\mathcal{F}$  — множество булевых функций  
**замыкание**  $[\mathcal{F}]$  (относительно суперпозиции) — это множество всех булевых функций, представимых формулой над  $\mathcal{F}$ .

Примеры:

$$[\emptyset] = \{\emptyset\},$$

$$[\neg x] = \{x, \neg x\},$$

$$[x \vee y] = \{x_1 \vee \dots \vee x_n \mid n > 1\}.$$

**Замкнутый класс** — равный своему замыканию.

# Замкнутые классы

$T_0$ : класс функций, сохраняющих ноль:

$$T_0 = \{f \mid f(0, \dots, 0) = 0\}$$

$T_1$ : класс функций, сохраняющих единицу:

$$T_1 = \{f \mid f(1, \dots, 1) = 1\}$$

Примеры:

- ▶  $\vee$  и  $\wedge$  сохраняют как ноль, так и единицу
- ▶  $\oplus$  сохраняет ноль, но не сохраняет единицу
- ▶  $\rightarrow$  сохраняет единицу, но не сохраняет ноль
- ▶  $\neg$  не сохраняет ни единицу, ни ноль

Предложение

*Классы функций  $T_0$  и  $T_1$  замкнуты.*

# Двойственные функции

Двойственная функция к  $f$ :

$$f^*(x_1, \dots, x_n) = \neg f(\neg x_1, \dots, \neg x_n).$$

Самодвойственная функция:  $f^* = f$ .

Примеры:

- ▶  $\vee$  и  $\wedge$  двойственны друг другу
- ▶  $\neg$  двойственно самому себе (самодвойственно)

Предложение

$$(f^*)^* = f.$$

$S$ : класс самодвойственных функций.

Предложение

Класс функций  $S$  замкнут.

# Монотонные функции

*Частичный порядок* на множестве двоичных наборов:  
 $(b_1, \dots, b_n) \leq (c_1, \dots, c_n)$ , если  $b_i \leq c_i$  для всех  $i$ .

$f$  — **монотонная функция**, если  $f(\alpha) \leq f(\beta)$ , если  $\alpha \leq \beta$ .

**M**: класс монотонных функций.

Примеры:

- ▶  $\vee$  и  $\wedge$  монотонны
- ▶  $\neg$ ,  $\oplus$ ,  $\rightarrow$  немонотонны

Предложение

*Класс M замкнут.*

# Линейные функции

**Линейные функции** — такие, многочлен Жегалкина которых не использует конъюнкции; а также константа 0.

**L**: класс линейных функций:

$$L = \{x_{i_1} \oplus \dots \oplus x_{i_m} \oplus c \mid m > 0, 1 \leq i_1 < \dots < i_m \leq n, c \in \{0, 1\}\}$$

## Предложение

*Класс  $L$  замкнут.*

## Примеры:

- ▶  $\oplus, \neg$  линейны
- ▶  $\vee, \wedge$  нелинейны

# Критерий полноты системы функций

Множество булевых функций  $\mathcal{F}$  называется **полной системой**, если все булевы функции выразимы формулами над этим базисом.

## Теорема (Пост, 1921)

*Множество булевых функций  $\mathcal{F}$  является полным тогда и только тогда, когда  $\mathcal{F}$  не содержится ни в одном из пяти классов  $T_0$ ,  $T_1$ ,  $S$ ,  $M$ ,  $L$ .*

## Доказательство

$\Rightarrow$ : Если содержится, то его замыкание  $[\mathcal{F}]$  также содержится в этом классе.

$\Leftarrow$ : Пусть не содержится, т.е., есть функции  $f_0, f_1, f_S, f_M, f_L \in \mathcal{F}$ , где  $f_0 \notin T_0$ ,  $f_1 \notin T_1$ ,  $f_S \notin S$ ,  $f_M \notin M$ ,  $f_L \notin L$  (эти функции не обязательно различны).

**План доказательства:**

1. Сперва из  $f_0$  и  $f_1$  выражается или отрицание, или обе константы, или и то и другое (как получится).
2. Выразим отрицание и константы следующим образом:
  - 2.1 Если получилось отрицание, то из  $f_S$  выражаются константы;
  - 2.2 Если же вышли обе константы, то отрицание выражается из  $f_M$ .
3. из  $f_L$  выражается конъюнкция.

## Доказательство

(1) Так как  $f_0 \notin T_0$ , то по определению  $T_0$  имеем  $f_0(0, \dots, 0) = 1$ .

1. Если при этом  $f_0(1, \dots, 1) = 1$ , то получена константа 1 в виде  $\varphi_1(x) = f_0(x, \dots, x) = 1$ .
2. Если же  $f_0(1, \dots, 1) = 0$ , то в таком же виде получено отрицание,  $\overline{\varphi}(x) = \neg x = f_0(x, \dots, x)$



## Доказательство

(2.1) Пусть получено отрицание.

Для функции  $f_S \notin S$  известно, что существует набор  $(\sigma_1, \dots, \sigma_n)$ , на котором

$$f_S(\sigma_1, \dots, \sigma_n) \neq \neg f_S(\neg\sigma_1, \dots, \neg\sigma_n),$$

т.е.

$$f_S(\sigma_1, \dots, \sigma_n) = f_S(\neg\sigma_1, \dots, \neg\sigma_n).$$

Тогда формула  $f_S(x^{\sigma_1}, \dots, x^{\sigma_n})$ , построенная из  $f_S$  и из отрицания, выражает одну из констант.

С помощью отрицания выражается вторая константа.

## Доказательство

(2.2) Пусть на шаге (1) получены обе константы.

Для функции  $f_M \notin M$  существуют два набора  $\alpha$  и  $\beta$ , для которых  $\alpha < \beta$ , но  $f_M(\alpha) = 1$  и  $f_M(\beta) = 0$ .

Пусть  $i_1, \dots, i_k$  — номера всех координат, в которых  $\alpha$  и  $\beta$  отличаются друг от друга. Соответственно, в  $\alpha$  там 0, в  $\beta$  — 1, а остальные координаты общие,  $\sigma_i$ , где  $i \notin \{i_1, \dots, i_k\}$ :

$$f_M(\sigma_1, \dots, \sigma_{i_1-1}, 0, \sigma_{i_1+1}, \dots, \sigma_{i_k-1}, 0, \sigma_{i_k+1} \dots \sigma_n) = 1$$

$$f_M(\sigma_1, \dots, \sigma_{i_1-1}, 1, \sigma_{i_1+1}, \dots, \sigma_{i_k-1}, 1, \sigma_{i_k+1} \dots \sigma_n) = 0$$

Чтобы получить отрицание, подставим:

- ▶ константы вместо всех общих координат
- ▶ одной и той же переменной  $x$  во всех изменяющихся координатах:

$$\neg x = f_M(\sigma_1, \dots, \sigma_{i_1-1}, x, \sigma_{i_1+1}, \dots, \sigma_{i_k-1}, x, \sigma_{i_k+1} \dots \sigma_n)$$

## Доказательство

Мы построили  $0, 1, \neg$ ; нужно  $\wedge$ :

(3) Так как функция  $f_L$  нелинейна, ее многочлен Жегалкина содержит хотя бы одну конъюнкцию.

Пусть переменные  $x$  и  $y$  входят в состав этой конъюнкции.

Тогда функцию можно представить в виде  $f_L(x, y, z, \dots) = xyP(z, \dots) \oplus xQ(z, \dots) \oplus yR(z, \dots) \oplus S(z, \dots)$ , где  $P, Q, R, S$  — многочлены Жегалкина ( $Q, R, S$  могут отсутствовать).

Так как  $P$  — не константа 0, она равна единице на некотором наборе  $\alpha$ .

## Доказательство

$$\begin{aligned}\text{Тогда } g(x, y) &= f_L(x, y, \alpha) = \\ &= xyP(\alpha) \oplus xQ(\alpha) \oplus yR(\alpha) \oplus S(\alpha) = \\ &= xy \oplus xb \oplus yc \oplus d, \text{ где } b, c, d \in \{0, 1\}.\end{aligned}$$

Подстановкой  $g(x \oplus c, y \oplus b)$  получается следующая функция:

$$\begin{aligned}h(x, y) &= g(x \oplus c, y \oplus b) = \\ &= (x \oplus c)(y \oplus b) \oplus (x \oplus c)b \oplus (y \oplus b)c \oplus d = xy \oplus bc \oplus d\end{aligned}$$

В зависимости от значения константного слагаемого  $bc \oplus d$ , получилась или конъюнкция, или ее отрицание. В последнем случае можно применить к ней ранее выраженную операцию отрицания. ЧТД