▶  $\mathcal{L} = [1, +]$  — класс линейных функций.

- ▶  $\mathcal{L} = [1, +]$  класс линейных функций.
- ▶  $\mathcal{M} = [0, 1, \&, \lor]$  класс монотонных функций.

- ▶  $\mathcal{L} = [1, +]$  класс линейных функций.
- ▶  $\mathcal{M} = [0, 1, \&, \lor]$  класс монотонных функций.
- $\mathcal{S} = \{f \mid f^* = f\} \stackrel{?}{=} [\neg, \sigma]$  класс самодвойственных функций.

- ▶  $\mathcal{L} = [1, +]$  класс линейных функций.
- ▶  $\mathcal{M} = [0, 1, \&, \lor]$  класс монотонных функций.
- $\mathcal{S} = \{f \mid f^* = f\} \stackrel{?}{=} [\neg, d]$  класс самодвойственных функций.
- $T_0 = \{ f \mid f(0,\ldots,0) = 0 \} = [+,\&].$

# <u>Основн</u>ые замкнутые классы

- $\mathcal{L} = [1, +]$ класс линейных функций.
- ▶  $\mathcal{M} = [0, 1, \&, \lor]$  класс монотонных функций.
- $\mathcal{S} = \{f \mid f^* = f\} \stackrel{?}{=} [\neg, d]$  класс самодвойственных функций.
- $T_0 = \{ f \mid f(0,\ldots,0) = 0 \} = [+,\&].$
- $ightharpoonup \mathcal{T}_1 = \{f \mid f(1, ..., 1) = 1\} = [\leftrightarrow, \lor] \stackrel{?}{=} [\to, \&].$

Определение. Класс функций  $\mathcal{C} \subseteq \mathcal{F}$  называется полным, если  $[\mathcal{C}] = \mathcal{F}$ .

Определение. Класс функций  $\mathcal{C} \subseteq \mathcal{F}$  называется полным, если  $[\mathcal{C}] = \mathcal{F}$ .

#### Примеры:

Определение. Класс функций  $\mathcal{C} \subseteq \mathcal{F}$  называется полным, если  $[\mathcal{C}] = \mathcal{F}$ .

- $\triangleright$  {0,1, $\lor$ ,&}, {0,1,+} неполные классы.

Определение. Класс функций  $\mathcal{C} \subseteq \mathcal{F}$  называется полным, если  $[\mathcal{C}] = \mathcal{F}$ .

- ▶  $\{0,1,\lor,\&\}, \{0,1,+\}$  неполные классы.
- ightharpoonup Если  $\mathcal{C}\subseteq\mathcal{D}$  и  $\mathcal{D}
  eq\mathcal{F}$  замкнутый, то  $\mathcal{C}$  неполный, поскольку

Определение. Класс функций  $\mathcal{C} \subseteq \mathcal{F}$  называется полным, если  $[\mathcal{C}] = \mathcal{F}$ .

- ▶  $\{0,1,\lor,\&\}, \{0,1,+\}$  неполные классы.
- ightharpoonup Если  $\mathcal{C}\subseteq\mathcal{D}$  и  $\mathcal{D}
  eq\mathcal{F}$  замкнутый, то  $\mathcal{C}$  неполный, поскольку

$$[\mathcal{C}]\subseteq [\mathcal{D}]=\mathcal{D}\varsubsetneq \mathcal{F}.$$

Теорема. Класс функций  $\mathcal{C} \subseteq \mathcal{F}$  является полным тогда и только тогда, когда  $\mathcal{C}$  не содержится в классах  $\mathcal{T}_0$ ,  $\mathcal{T}_1$ ,  $\mathcal{M}$ ,  $\mathcal{L}$ ,  $\mathcal{S}$ .

Теорема. Класс функций  $\mathcal{C} \subseteq \mathcal{F}$  является полным тогда и только тогда, когда  $\mathcal{C}$  не содержится в классах  $\mathcal{T}_0$ ,  $\mathcal{T}_1$ ,  $\mathcal{M}$ ,  $\mathcal{L}$ ,  $\mathcal{S}$ .

#### Примеры:

▶  $\{\neg,\&\}$  — полный, так как  $\neg \notin \mathcal{T}_0, \mathcal{T}_1, \mathcal{M}; \& \notin \mathcal{L}, \mathcal{S}$ .

Теорема. Класс функций  $C \subseteq \mathcal{F}$  является полным тогда и только тогда, когда C не содержится в классах  $\mathcal{T}_0$ ,  $\mathcal{T}_1$ ,  $\mathcal{M}$ ,  $\mathcal{L}$ ,  $\mathcal{S}$ .

- ▶  $\{\neg,\&\}$  полный, так как  $\neg \notin \mathcal{T}_0, \mathcal{T}_1, \mathcal{M}; \& \notin \mathcal{L}, \mathcal{S}$ .
- ▶  $\{\neg, \lor\}$  полный, так как  $\neg \notin \mathcal{T}_0, \mathcal{T}_1, \mathcal{M}; \lor \notin \mathcal{L}, \mathcal{S}$ .

Теорема. Класс функций  $C \subseteq \mathcal{F}$  является полным тогда и только тогда, когда C не содержится в классах  $\mathcal{T}_0$ ,  $\mathcal{T}_1$ ,  $\mathcal{M}$ ,  $\mathcal{L}$ ,  $\mathcal{S}$ .

- ▶  $\{\neg, \&\}$  полный, так как  $\neg \notin \mathcal{T}_0, \mathcal{T}_1, \mathcal{M}; \& \notin \mathcal{L}, \mathcal{S}$ .
- ▶  $\{\neg, \lor\}$  полный, так как  $\neg \notin \mathcal{T}_0, \mathcal{T}_1, \mathcal{M}; \lor \notin \mathcal{L}, \mathcal{S}$ .
- ▶  $\{1,+,\&\}$  полный, так как  $1 \notin \mathcal{T}_0,\mathcal{S}; + \notin \mathcal{T}_1,\mathcal{M}; \& \notin \mathcal{L}.$

Теорема. Класс функций  $C \subseteq \mathcal{F}$  является полным тогда и только тогда, когда C не содержится в классах  $\mathcal{T}_0$ ,  $\mathcal{T}_1$ ,  $\mathcal{M}$ ,  $\mathcal{L}$ ,  $\mathcal{S}$ .

- ▶  $\{\neg, \&\}$  полный, так как  $\neg \notin \mathcal{T}_0, \mathcal{T}_1, \mathcal{M}; \& \notin \mathcal{L}, \mathcal{S}$ .
- ▶  $\{\neg, \lor\}$  полный, так как  $\neg \notin \mathcal{T}_0, \mathcal{T}_1, \mathcal{M}; \lor \notin \mathcal{L}, \mathcal{S}$ .
- ▶  $\{1, +, \&\}$  полный, так как  $1 \notin \mathcal{T}_0, \mathcal{S}; + \notin \mathcal{T}_1, \mathcal{M}; \& \notin \mathcal{L}$ .
- ▶  $\{|\}$  полный, так как  $| \notin \mathcal{T}_0, \mathcal{T}_1, \mathcal{M}, \mathcal{L}, \mathcal{S}$ .

Теорема. Класс функций  $C \subseteq \mathcal{F}$  является полным тогда и только тогда, когда C не содержится в классах  $\mathcal{T}_0$ ,  $\mathcal{T}_1$ ,  $\mathcal{M}$ ,  $\mathcal{L}$ ,  $\mathcal{S}$ .

- ▶  $\{\neg, \&\}$  полный, так как  $\neg \notin \mathcal{T}_0, \mathcal{T}_1, \mathcal{M}; \& \notin \mathcal{L}, \mathcal{S}$ .
- ▶  $\{\neg, \lor\}$  полный, так как  $\neg \notin \mathcal{T}_0, \mathcal{T}_1, \mathcal{M}; \lor \notin \mathcal{L}, \mathcal{S}$ .
- ▶  $\{1, +, \&\}$  полный, так как  $1 \notin \mathcal{T}_0, \mathcal{S}; + \notin \mathcal{T}_1, \mathcal{M}; \& \notin \mathcal{L}$ .
- ▶  $\{|\}$  полный, так как  $| \notin \mathcal{T}_0, \mathcal{T}_1, \mathcal{M}, \mathcal{L}, \mathcal{S}$ .
- ▶  $\{\downarrow\}$  полный, так как  $\downarrow \notin \mathcal{T}_0, \mathcal{T}_1, \mathcal{M}, \mathcal{L}, \mathcal{S}$ .

Теорема. Класс функций  $C \subseteq \mathcal{F}$  является полным тогда и только тогда, когда C не содержится в классах  $\mathcal{T}_0$ ,  $\mathcal{T}_1$ ,  $\mathcal{M}$ ,  $\mathcal{L}$ ,  $\mathcal{S}$ .

- ▶  $\{\neg,\&\}$  полный, так как  $\neg \notin \mathcal{T}_0, \mathcal{T}_1, \mathcal{M}; \& \notin \mathcal{L}, \mathcal{S}$ .
- ▶  $\{\neg, \lor\}$  полный, так как  $\neg \notin \mathcal{T}_0, \mathcal{T}_1, \mathcal{M}; \lor \notin \mathcal{L}, \mathcal{S}$ .
- ▶  $\{1, +, \&\}$  полный, так как  $1 \notin \mathcal{T}_0, \mathcal{S}; + \notin \mathcal{T}_1, \mathcal{M}; \& \notin \mathcal{L}$ .
- ▶  $\{|\}$  полный, так как  $| \notin \mathcal{T}_0, \mathcal{T}_1, \mathcal{M}, \mathcal{L}, \mathcal{S}$ .
- ▶  $\{\downarrow\}$  полный, так как  $\downarrow \notin \mathcal{T}_0, \mathcal{T}_1, \mathcal{M}, \mathcal{L}, \mathcal{S}$ .
- ▶  $\{0,1,xy \lor yz\}$  неполный, так как  $\{0,1,xy \lor yz\} \subseteq \mathcal{M}$ .

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{S}$ , то  $0, 1 \in [f, \neg]$ .

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{S}$ , то  $0, 1 \in [f, \neg]$ .

Доказательство. Пусть  $f \notin \mathcal{S}$ . Тогда существует набор  $(\sigma_1, \ldots, \sigma_n)$  такой, что

$$\overline{f(\overline{\sigma_1},\ldots,\overline{\sigma_n})}=f^*(\sigma_1,\ldots,\sigma_n)\neq f(\sigma_1,\ldots,\sigma_n).$$

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{S}$ , то  $0, 1 \in [f, \neg]$ .

Доказательство. Пусть  $f \notin \mathcal{S}$ . Тогда существует набор  $(\sigma_1, \ldots, \sigma_n)$  такой, что

$$\overline{f(\overline{\sigma_1},\ldots,\overline{\sigma_n})}=f^*(\sigma_1,\ldots,\sigma_n)\neq f(\sigma_1,\ldots,\sigma_n).$$

Тогда  $f(\overline{\sigma_1},\ldots,\overline{\sigma_n})=f(\sigma_1,\ldots,\sigma_n).$ 

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{S}$ , то  $0, 1 \in [f, \neg]$ .

Доказательство. Пусть  $f \notin S$ . Тогда существует набор  $(\sigma_1, \ldots, \sigma_n)$  такой, что

$$\overline{f(\overline{\sigma_1},\ldots,\overline{\sigma_n})}=f^*(\sigma_1,\ldots,\sigma_n)\neq f(\sigma_1,\ldots,\sigma_n).$$

Тогда  $f(\overline{\sigma_1},\ldots,\overline{\sigma_n})=f(\sigma_1,\ldots,\sigma_n).$  Поэтому для формулы  $g(x)=f(x^{\sigma_1},\ldots,x^{\sigma_n})$  имеем

$$g(0) = f(\overline{\sigma_1}, \ldots, \overline{\sigma_n}) = f(\sigma_1, \ldots, \sigma_n) = g(1).$$

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{S}$ , то  $0, 1 \in [f, \neg]$ .

Доказательство. Пусть  $f \notin S$ . Тогда существует набор  $(\sigma_1, \ldots, \sigma_n)$  такой, что

$$\overline{f(\overline{\sigma_1},\ldots,\overline{\sigma_n})}=f^*(\sigma_1,\ldots,\sigma_n)\neq f(\sigma_1,\ldots,\sigma_n).$$

Тогда  $f(\overline{\sigma_1},\ldots,\overline{\sigma_n})=f(\sigma_1,\ldots,\sigma_n).$  Поэтому для формулы  $g(x)=f(x^{\sigma_1},\ldots,x^{\sigma_n})$  имеем

$$g(0) = f(\overline{\sigma_1}, \ldots, \overline{\sigma_n}) = f(\sigma_1, \ldots, \sigma_n) = g(1).$$

Таким образом, одна из констант 0, 1 является формулой над  $\{f, \neg\}$ .

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{S}$ , то  $0, 1 \in [f, \neg]$ .

Доказательство. Пусть  $f \notin S$ . Тогда существует набор  $(\sigma_1, \ldots, \sigma_n)$  такой, что

$$\overline{f(\overline{\sigma_1},\ldots,\overline{\sigma_n})}=f^*(\sigma_1,\ldots,\sigma_n)\neq f(\sigma_1,\ldots,\sigma_n).$$

Тогда  $f(\overline{\sigma_1},\ldots,\overline{\sigma_n})=f(\sigma_1,\ldots,\sigma_n).$  Поэтому для формулы  $g(x)=f(x^{\sigma_1},\ldots,x^{\sigma_n})$  имеем

$$g(0) = f(\overline{\sigma_1}, \ldots, \overline{\sigma_n}) = f(\sigma_1, \ldots, \sigma_n) = g(1).$$

Таким образом, одна из констант 0, 1 является формулой над  $\{f, \neg\}$ . Подставляя ее в отрицание, получим другую константу.

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{S}$ , то  $0, 1 \in [f, \neg]$ .

Таким образом, доказали:

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{S}$ , то  $0, 1 \in [f, \neg]$ .

Таким образом, доказали:

Если f — не самодвойственная функция, то из f подстановками переменных или их отрицаний (x или  $\neg x$ ) можно получить одну из констант (x или x). Применяя отрицание к полученной константе, получим оставшуюся булеву константу.

Пример. Пусть 
$$f(x,y,z)=x\vee yz$$
. Имеем 
$$0=\neg f(1,0,0)=f^*(0,1,1)\neq f(0,1,1)=1.$$

Пример. Пусть 
$$f(x, y, z) = x \vee yz$$
. Имеем

$$0 = \neg f(1,0,0) = f^*(0,1,1) \neq f(0,1,1) = 1.$$

Рассмотрим формулу  $g(x) = f(\neg x, x, x)$ .

Пример. Пусть 
$$f(x, y, z) = x \vee yz$$
. Имеем

$$0 = \neg f(1,0,0) = f^*(0,1,1) \neq f(0,1,1) = 1.$$

Рассмотрим формулу  $g(x) = f(\neg x, x, x)$ .

$$g(0) = f(1,0,0) = 1,$$

$$g(1) = f(0, 1, 1) = 1.$$

Пример. Пусть  $f(x, y, z) = x \vee yz$ . Имеем

$$0 = \neg f(1,0,0) = f^*(0,1,1) \neq f(0,1,1) = 1.$$

Рассмотрим формулу  $g(x) = f(\neg x, x, x)$ .

$$g(0) = f(1,0,0) = 1,$$

$$g(1) = f(0, 1, 1) = 1.$$

Таким образом, константа **1** выражается формулой над  $\{f, \neg\}$ .

Пример. Пусть  $f(x, y, z) = x \vee yz$ . Имеем

$$0 = \neg f(1,0,0) = f^*(0,1,1) \neq f(0,1,1) = 1.$$

Рассмотрим формулу  $g(x) = f(\neg x, x, x)$ .

$$g(0) = f(1,0,0) = 1,$$

$$g(1) = f(0, 1, 1) = 1.$$

Таким образом, константа **1** выражается формулой над  $\{f,\neg\}$ . Константа **0** выражается формулой  $\neg g(x) = \neg f(\neg x, x, x)$ .

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{M}$ , то  $\neg \in [f, 0, 1]$ .

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{M}$ , то  $\neg \in [f, 0, 1]$ .

Доказательство. Пусть  $f \notin \mathcal{M}$ .

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{M}$ , то  $\neg \in [f, 0, 1]$ .

Доказательство. Пусть  $f \notin \mathcal{M}$ . Тогда существует наборы  $(\sigma_1, \ldots, \sigma_n) \leq (\tau_1, \ldots \tau_n)$  такие, что  $f(\sigma_1, \ldots, \sigma_n) = 1$  и  $f(\tau_1, \ldots, \tau_n) = 0$ .

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{M}$ , то  $\neg \in [f, 0, 1]$ .

Доказательство. Пусть  $f \notin \mathcal{M}$ . Тогда существует наборы  $(\sigma_1, \ldots, \sigma_n) \leq (\tau_1, \ldots, \tau_n)$  такие, что  $f(\sigma_1, \ldots, \sigma_n) = 1$  и  $f(\tau_1, \ldots, \tau_n) = 0$ . Определим формулы

$$g_i(x) = egin{cases} 0, & ext{если } \sigma_i = au_i = 0; \ 1, & ext{если } \sigma_i = au_i = 1; \ x, & ext{если } \sigma_i = 0 \text{ и } au_i = 1. \end{cases}$$

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{M}$ , то  $\neg \in [f, 0, 1]$ .

Доказательство. Пусть  $f \notin \mathcal{M}$ . Тогда существует наборы  $(\sigma_1, \ldots, \sigma_n) \leq (\tau_1, \ldots, \tau_n)$  такие, что  $f(\sigma_1, \ldots, \sigma_n) = 1$  и  $f(\tau_1, \ldots, \tau_n) = 0$ . Определим формулы

$$g_i(x) = egin{cases} 0, & ext{если } \sigma_i = au_i = 0; \ 1, & ext{если } \sigma_i = au_i = 1; \ x, & ext{если } \sigma_i = 0 \text{ и } au_i = 1. \end{cases}$$

Тогда  $g_i(0) = \sigma_i$  и  $g_i(1) = \tau_i$  для всех  $i = \overline{1, n}$ .

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{M}$ , то  $\neg \in [f, 0, 1]$ .

Доказательство. Пусть  $f \notin \mathcal{M}$ . Тогда существует наборы  $(\sigma_1, \ldots, \sigma_n) \leq (\tau_1, \ldots, \tau_n)$  такие, что  $f(\sigma_1, \ldots, \sigma_n) = 1$  и  $f(\tau_1, \ldots, \tau_n) = 0$ . Определим формулы

$$g_i(x) = egin{cases} 0, & ext{если } \sigma_i = au_i = 0; \ 1, & ext{если } \sigma_i = au_i = 1; \ x, & ext{если } \sigma_i = 0 \text{ и } au_i = 1. \end{cases}$$

Тогда  $g_i(0) = \sigma_i$  и  $g_i(1) = \tau_i$  для всех  $i = \overline{1, n}$ . Поэтому для формулы  $h(x) = f(g_0(x), \dots, g_n(x))$  имеем h(0) = 1 и h(1) = 0, то есть  $h(x) = \overline{x}$ .

# Лемма о немонотонной функции

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{M}$ , то  $\neg \in [f, 0, 1]$ .

Таким образом, доказали:

### Лемма о немонотонной функции

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{M}$ , то  $\neg \in [f, 0, 1]$ .

Таким образом, доказали:

Если f — не монотонная функция, то из f подстановками 0, 1 и x можно получить  $\neg x$ .

Пример. Пусть f(0,0,1,0) = 1 и f(1,0,1,1) = 0.

Пример. Пусть 
$$f(0,0,1,0) = 1$$
 и  $f(1,0,1,1) = 0$ .

Рассмотрим формулу g(x) = f(x, 0, 1, x).

Пример. Пусть 
$$f(0,0,1,0) = 1$$
 и  $f(1,0,1,1) = 0$ .

Рассмотрим формулу 
$$g(x) = f(x, 0, 1, x)$$
.

$$g(0) = f(0,0,1,0) = 1,$$

$$g(1) = f(1,0,1,1) = 0.$$

Пример. Пусть 
$$f(0,0,1,0) = 1$$
 и  $f(1,0,1,1) = 0$ .

Рассмотрим формулу g(x) = f(x, 0, 1, x).

$$g(0) = f(0,0,1,0) = 1,$$

$$g(1) = f(1,0,1,1) = 0.$$

Таким образом,  $\neg x$  выражается формулой над  $\{f, 0, 1\}$ .

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{T}_0$  и  $g \notin \mathcal{T}_1$ , то либо  $\neg \in [f]$ , либо  $0, 1 \in [f, g]$ .

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{T}_0$  и  $g \notin \mathcal{T}_1$ , то либо  $\neg \in [f]$ , либо  $0, 1 \in [f, g]$ .

Доказательство. Имеем f(0,...,0)=1 и g(1,...,1)=0.

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{T}_0$  и  $g \notin \mathcal{T}_1$ , то либо  $\neg \in [f]$ , либо  $0, 1 \in [f, g]$ .

Доказательство. Имеем  $f(0,\ldots,0)=1$  и  $g(1,\ldots,1)=0$ . Если  $f(1,\ldots,1)=0$ , то  $f(x,\ldots,x)=\neg x$  и лемма доказана.

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{T}_0$  и  $g \notin \mathcal{T}_1$ , то либо  $\neg \in [f]$ , либо  $0, 1 \in [f, g]$ .

Доказательство. Имеем  $f(0,\ldots,0)=1$  и  $g(1,\ldots,1)=0$ . Если  $f(1,\ldots,1)=0$ , то  $f(x,\ldots,x)=\neg x$  и лемма доказана. Пусть теперь  $f(1,\ldots,1)=1$ . Тогда  $f(x,\ldots,x)=1$  и, следовательно,  $1\in [f,g]$ .

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{T}_0$  и  $g \notin \mathcal{T}_1$ , то либо  $\neg \in [f]$ , либо  $0, 1 \in [f, g]$ .

Доказательство. Имеем f(0,...,0) = 1 и g(1,...,1) = 0. Если f(1,...,1) = 0, то  $f(x,...,x) = \neg x$  и лемма доказана. Пусть теперь f(1,...,1) = 1. Тогда f(x,...,x) = 1 и, следовательно,  $1 \in [f, g]$ . Остается показать, что  $0 \in [f, g]$ :

$$g(f(x,...,x),...,f(x,...,x)) = g(1,...,1) = 0.$$

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{T}_0$  и  $g \notin \mathcal{T}_1$ , то либо  $\neg \in [f]$ , либо  $0, 1 \in [f, g]$ .

Доказательство. Имеем  $f(0,\ldots,0)=1$  и  $g(1,\ldots,1)=0$ . Если  $f(1,\ldots,1)=0$ , то  $f(x,\ldots,x)=\neg x$  и лемма доказана. Пусть теперь  $f(1,\ldots,1)=1$ . Тогда  $f(x,\ldots,x)=1$  и, следовательно,  $1\in [f,g]$ . Остается показать, что  $0\in [f,g]$ :

$$g(f(x,...,x),...,f(x,...,x)) = g(1,...,1) = 0.$$

Следствие. Если  $f \notin \mathcal{T}_0$ ,  $g \notin \mathcal{T}_1$ ,  $p \notin \mathcal{S}$  и  $q \notin \mathcal{M}$ , то либо ¬, 0, 1 ∈ [f, p], либо ¬, 0, 1 ∈ [f, g, q].

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{L}$ , то &∈  $[f, 0, 1, \neg]$ .

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{L}$ , то &∈  $[f, 0, 1, \neg]$ .

Доказательство. Пусть  $f \notin \mathcal{L}$ .

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{L}$ , то &∈  $[f, 0, 1, \neg]$ .

Доказательство. Пусть  $f \notin \mathcal{L}$ . Тогда многочлен Жегалкина содержит конъюнкцию двух переменных, например  $x_1$  и  $x_2$ , откуда имеем  $f(x_1, \ldots, x_n) =$ 

$$x_1x_2f_1(x_3,\ldots,x_n)+x_1f_2(x_3,\ldots,x_n)+x_2f_3(x_3,\ldots,x_n)+f_4(x_3,\ldots,x_n),$$
 причем  $f_1(\sigma_3,\ldots,\sigma_n)=1$  для некоторого  $(\sigma_3,\ldots,\sigma_n).$ 

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{L}$ , то &∈  $[f, 0, 1, \neg]$ .

Доказательство. Пусть  $f \notin \mathcal{L}$ . Тогда многочлен Жегалкина содержит конъюнкцию двух переменных, например  $x_1$  и  $x_2$ , откуда имеем  $f(x_1, \ldots, x_n) =$ 

$$x_1x_2f_1(x_3,\ldots,x_n)+x_1f_2(x_3,\ldots,x_n)+x_2f_3(x_3,\ldots,x_n)+f_4(x_3,\ldots,x_n),$$
 причем  $f_1(\sigma_3,\ldots,\sigma_n)=1$  для некоторого  $(\sigma_3,\ldots,\sigma_n).$ 

Тогда 
$$g(x_1, x_2) = f(x_1, x_2, \sigma_3, \dots, \sigma_n) = x_1 x_2 + \alpha x_1 + \beta x_2 + \gamma$$
, и

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{L}$ , то &∈  $[f, 0, 1, \neg]$ .

Доказательство. Пусть  $f \notin \mathcal{L}$ . Тогда многочлен Жегалкина содержит конъюнкцию двух переменных, например  $x_1$  и  $x_2$ , откуда имеем  $f(x_1, \ldots, x_n) =$ 

$$x_1x_2f_1(x_3,\ldots,x_n)+x_1f_2(x_3,\ldots,x_n)+x_2f_3(x_3,\ldots,x_n)+f_4(x_3,\ldots,x_n),$$
 причем  $f_1(\sigma_3,\ldots,\sigma_n)=1$  для некоторого  $(\sigma_3,\ldots,\sigma_n).$  Тогда  $g(x_1,x_2)=f(x_1,x_2,\sigma_3,\ldots,\sigma_n)=x_1x_2+\alpha x_1+\beta x_2+\gamma,$  и  $g(x_1+\beta,x_2+\alpha)+(\alpha\beta+\gamma)=(x_1+\beta)(x_2+\alpha)+\alpha(x_1+\beta)+\beta(x_2+\alpha)+\gamma+\alpha\beta+\gamma=x_1$  &  $x_2$ .

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{L}$ , то &∈  $[f, 0, 1, \neg]$ .

Лемма. Если  $f \notin \mathcal{L}$ , то &∈  $[f, 0, 1, \neg]$ .

Следствие. Если  $f \notin \mathcal{T}_0$ ,  $g \notin \mathcal{T}_1$ ,  $p \notin \mathcal{S}$  и  $q \notin \mathcal{M}$ ,  $r \notin \mathcal{L}$  то либо  $[f, p, r] = \mathcal{F}$ , либо  $[f, g, q, r] = \mathcal{F}$ .