

1а) Для системы $\{\neg, \rightarrow\}$:

$$\overline{A \rightarrow B} = A \vee \overline{B},$$

$A \rightarrow \overline{\overline{B}} = A \wedge B \Rightarrow \{\neg, \rightarrow\} \iff \{\neg, \vee, \wedge, \}$, а такая система полна

Для системы $\{1, \oplus\}$:

$1 \oplus 1 = 0 \Rightarrow \{1, 0, \oplus\} \Rightarrow$ можем построить палином Жегалкина \Rightarrow система полна

Для системы $\{\neg, \equiv\}$:

$x \equiv x = 1, x \equiv \overline{x} = 0, x \equiv y \equiv 0 = x \oplus y \Rightarrow \{\neg, \equiv\} \iff \{1, \oplus\}$, а такая система - полна (см. выше)

1b) Обозначим $M(f) = 1$, если f принадлежит M , и соответственно $M(f) = 0$, если f не принадлежит $M \Rightarrow$

$K(f) = S(f) \wedge M(f) \vee L(f) \wedge \overline{M(f)} \vee T_0(f) \wedge \overline{S(f)}$ (для удобства опустим (f))

$K = S \wedge M \vee L \wedge \overline{M} \vee T_0 \vee \overline{S} = S \vee L \vee \overline{M} \vee T_0 \vee \overline{S} = 1 \Rightarrow$ любая булева функция принадлежит $K \Rightarrow$ система полна

2) Если система $\{f_1 \dots f_n\}$ - полна, тогда:

- $\exists f_k \notin T_0 \Rightarrow \exists f_k^* \notin T_1 (f_k(\overline{0}) = 1 \Rightarrow f_k^*(\overline{1}) = \overline{f_k(\overline{0})} = 0,$
- $\exists f_k \notin T_1 \Rightarrow \exists f_k^* \notin T_0$ (аналогично см. выше)
- $\exists f_k \notin S \Rightarrow \exists f_k^* \notin S$ (предположим обратное, тогда $f_k^{**} = f_k^*$, кроме того: $f_k^{**} = f_k \Rightarrow f_k = f_k^*$ - противоречие)
- $\exists f_k \notin M \Rightarrow \exists p, q (p > q) : f_k(p) < f_k(q) \Rightarrow f_k(\overline{p}) \geq f_k(\overline{q}) \Rightarrow \overline{f_k(\overline{p})} < \overline{f_k(\overline{q})} \Rightarrow f_k^*(p) < f_k^*(q) \Rightarrow f_k^* \notin M$
- $\exists f_k \notin L \Rightarrow f_k(\vec{x}) \neq a_1 x_1 + a_2 x_2 + \dots + C_a \Rightarrow f_k(\vec{\overline{x}}) \neq a_1 \overline{x_1} + a_2 \overline{x_2} + \dots + C_a$
Т.к. $\overline{\overline{x}} = x + 1 \Rightarrow f_k(\vec{\overline{x}}) \neq a_1 x_1 + a_2 x_2 + \dots + C_a + a_1 + a_2 + \dots + a_n \Rightarrow$
 $f_k(\vec{\overline{x}}) \neq a_1 x_1 + a_2 x_2 + \dots + C_a + a_1 + \dots + a_n + 1$
Заменим $f_k(\vec{\overline{x}}) = f_k^*, C_a + a_1 + \dots + a_n + 1 = C_a^1 \Rightarrow$
 $f_k^* \neq a_1 x_1 + a_2 x_2 + \dots + C_a^1 \Rightarrow f_k^* \notin L$

Таким образом, система $\{f_1^* \dots f_n^*\}$ не лежит целиком ни в одной из систем $T_0, T_1, L, S, M \Rightarrow$ такая система полна

3)

- Если $a_1 = a_2 = \dots = 0 \Rightarrow$ получаем две функции: для $C = 1$ и $C = 0$
- Если $a_1^2 + a_2^2 + \dots \neq 0$, вспоминаем, что любая симметрическая функция существенно зависит от всех своих переменных. В нашем случае это означает, что: $a_1 = a_2 = \dots = 1 \Rightarrow$ получаем еще две функции: для $C = 1$ и $C = 0$

Таким образом, существует 4 такие функции

4) $x_1 + x_2 + \dots + x_n = 1$, если в наборе $x_1 x_2 \dots x_n$ нечетное кол-во единиц. По индукции легко доказывается, что ровно в половине таких наборов кол-во единиц - нечетное. Таким образом, ровно в половине строк таблицы истинности должна стоять единица (в 2^{n-1} строках). В остальных 2^{n-1} строках может стоять все что угодно \Rightarrow кол-во функций равно $2^{2^{n-1}}$

6а) $PAR = x_1 + x_2 + \dots + x_n$