

Конспект по дискретной математике

September 24, 2019

Определение. Арифметический базис — $\oplus, \wedge, 1$

Полином Жегалкина

Пример: $f(x, y, z) = (x \oplus y) \wedge (x \oplus x \wedge y \oplus 1) \leftrightarrow (x+y)(x+xy+1) = x^2 + x^2y + x + xy + xy^2 + y$.
Можно заметить, что $x^2 = x \pmod{2}$. $x^2 + x^2y + x + xy + xy^2 + y = x + xy + x + xy + xy = xy + y \leftrightarrow x \wedge y \oplus y$

Определение. Приведенный полином Жегалкина: $\oplus_{\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n} x_1^{\alpha_1} x_2^{\alpha_2} \dots x_n^{\alpha_n}$

Теорема 1. Любая булева функция, кроме 0, имеет представление в виде приведенного полинома Жегалкина, и только одно.

Доказательство. Существование тривиально - любую функцию записываем в арифметическом базисе и создаем приведенный полином Жегалкина. Докажем единственность. Всего существует $2^{2^n} - 1$ функций от n аргументов, кроме 0. Кроме того, столько же существует полиномов Жегалкина от n аргументов. Если некоторой функции соответствует больше чем один полином Жегалкина, то некоторой функции не соответствует такой полином — противоречие. \square

Определение. Булева функция называется линейной, если в её полиноме Жегалкина не используется \wedge .

Примечание. От n переменных существует 2^{n+1} линейных функций.

Для 3 аргументов:

$$F_0 \quad f(0, 0, \dots, 0) = 0 - \text{всего } 2^{2^n-1}$$

$$F_1 \quad f(1, 1, \dots, 1) = 1 - \text{всего } 2^{2^n-1}$$

$$F_l \quad f(x_1, x_2, \dots, x_n) = \oplus_{i \in \{1, \dots, n\}} x_i - \text{всего } 2^{n+1}$$

$$F_s \quad f(\neg x_1 \dots \neg x_n) = \neg f(x_1 \dots x_n) - \text{всего } 2^{2^n-1}$$

$$F_m \quad x_1 \dots x_n, y_1 \dots y_n, x_i \leq y_i \Rightarrow f(x_1, x_2, \dots, x_n) \leq f(y_1, y_2, \dots, y_n)$$

Определение. Эти пять множеств функций называются классы Пирса

Лемма 1. Классы Поста замкнуты относительно композиции

Лемма 2. Для любого класса Поста существует функция, не принадлежащая этому классу

Доказательство. \uparrow - стрелка Пирса не принадлежит ни одному классу Поста. □

Определение. Замыкание $\overline{F} = \{g\}$, где g можно записать формулой в системе связок F .

Определение. F — базис, если замыкание на нем - все булевы функции.

Теорема 2. Множество функций F является базисом тогда и только тогда, когда в этом классе содержатся функции всех пяти классов Поста. Другой способ записи: F - базис $\Leftrightarrow \forall i \in \{0, 1, s, m, l\} F \not\subset F_i$

Доказательство. Докажем “ \Rightarrow ”. $F \subset F_i \Rightarrow^{L1} \overline{F} \subset F_i \Rightarrow^{L2} \downarrow \overline{F} \rightarrow F$ — не базис.

Докажем в другую сторону.

Здесь f_0, f_1, f_l, f_m, f_s $f_i \neq F_i$, то есть рассматриваются функции, не лежащие в соответствующих классах Поста.

Рассмотрим $f_0(0, 0, \dots, 0)$.

1. $f_0(1, 1, \dots, 1) = 0$
 $f_0(x, x, \dots, x) = \neg x$
2. $f_0(1, 1, \dots, 1) = 1$
 $f_0(x, x, \dots, x) = 1$

Если сделать то же самое для f_2 , то получим \neg и 0.

Выпишем все возможные аргументы для f_m :

$$\begin{cases} x_1 x_2 x_3 \dots x_n & f_m(X) = 1 \\ y_1 x_2 x_3 \dots x_n & f_m(X) = 1 \\ y_1 y_2 x_3 \dots x_n & f_m(X) = 1 \\ \vdots & \\ y_1 y_2 y_3 \dots y_n & f_m(X) = 0 \end{cases}$$

Заметим, что для некоторого i -того набора переменных $f_m(X_i) = 0$, а $f_m(X_{i-1}) = 1$.
 $f_m(x_1, x_2, \dots, x_{i-1}, 0, x_{i+1}, \dots, x_n) = 1$

$f_m(x_1, x_2, \dots, x_{i-1}, 1, x_{i+1}, \dots, x_n) = 0$. Зафиксируем такие x . Тогда $f_m(x_1, x_2, \dots, x_{i-1}, x, x_{i+1}, \dots, x_n) = \neg x$

Итого, мы получили $\neg x$ из f_m

Рассмотрим f_s . $\exists x_1, x_2 \dots x_n f_s(x_1 \dots x_n) = f_s(\neg x_1, \dots, x_n)$. С помощью этого каким-то образом получается одна из констант. Другая константа получается отрицанием.

Рассмотрим $f_l = x \wedge y \wedge z_3 \wedge z_4 \wedge \dots \wedge z_k \oplus \dots \oplus x \oplus \dots \oplus z_i \oplus \dots \oplus u_j$. Мы выбрали нелинейный член с наименьшим числом элементов, его элементы обозначили за $x, y, z_3, z_4, \dots, z_k$. Не встречающиеся в этом члене переменные обозначили за u_1, u_2, \dots, u_j . Если подставить вместо z_i 1, вместо u_j 0, то $f(x, y, 1, \dots, 1, 0, \dots, 0) = x \wedge y[\oplus x][\oplus y][\oplus 1] = g(x, y)$. Члены с u_j обратились в ноль.

Если в g есть $\oplus 1$, то от него можно избавиться, взяв $\neg g$. Если есть $\oplus x$ (или y), то берем $g(\neg x, y)$ или наоборот. $x \wedge y \oplus x \oplus y = x \vee y$

□

	сохр. 0	сохр. 1	мон.	сам.	лин.
\wedge	.	.	.	нет	нет
\vee	.	.	.	нет	нет
\neg	нет	нет	нет	.	.
\wedge	.	.	.	нет	нет
\oplus	.	нет	нет	нет	.
1	нет	.	.	нет	.
\rightarrow	нет	.	нет	нет	нет
0	.	нет	.	нет	.