

Теория с лекций. Алгебра

Содержание

1	Дискретная математика	1
1.1	Булевы функции	1
1.2	Теорема Пост.	2

1 Дискретная математика

*Преподаватель: Пузырина Светлана Александровна
s.puzyrina@gmail.com*

1.1 Булевы функции

Булевая функция - это функция вида:

$f: (0; 1)^n \rightarrow (0, 1)$ Иными словами сопоставляет каждой n -элементной последовательности значение 1 или 0.

Всего для n переменных существует 2^{2^n} булевых функций.

Булеву функцию можно задавать таблицей истинности или же вектором истинности.

Базис - некоторое подмножество булевых функций.

Определение.

Формула над базисом F определяется по индукции.

База: всякая функция $f \in F$ является формулой над F .

Индуктивный переход: если $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ - формула над базисом F , а $\phi_1, \phi_2, \dots, \phi_n$ - либо формулы над F , либо переменные, но тогда $f(\phi_1, \phi_2, \dots, \phi_n)$ формула над базисом F .

Пример: $(x \vee y) \wedge (x \vee z)$ - формула над базисом (\vee, \wedge)

Введем удобное обозначение:

$$x^\sigma = \begin{cases} x, & \sigma = 1 \\ \neg x, & \sigma = 0 \end{cases}$$

Простой конъюнкцией называется конъюнкция одной или нескольких переменных (их отрицаний), где при этом каждая переменная встречается лишь один раз.

Дезъюнктивно нормальная форма (ДНФ) - представление БФ в виде дизъюнкции простых конъюнкций.

Если в каждой конъюнкции участвуют все переменные, то это **С(совершенная)ДНФ**.

Как построить СДНФ?

В таблице истинности отмечаем все наборы переменных, для которых БФ дает значение 1. Для каждого такого набора $(\sigma_1, \dots, \sigma_n)$ берем конъюнкцию $(x_1^{\sigma_1}, \dots, x_n^{\sigma_n})$. Включаем в СДНФ все полученные конъюнкции:

$$f(x_1, \dots, x_n) = \bigvee (x_1^{\sigma_1}, \dots, x_n^{\sigma_n})$$

Теорема.

Для любой БФ (не тождественной 0) существует СДНФ.

Аналогично определим СКНФ:

Простой дизъюнкцией называется дизъюнкция одной или нескольких переменных (их отриц), причем каждая переменная встречается не более одного раза.

КНФ - представление БФ в виде конъюнкции простых дизъюнкций.

Если в каждой дизъюнкции все переменные - то это СКНФ.

Строится аналогично.

Причем вопрос о разложении всех функций в виде СКНФ до сих пор открыт.

Многочлен жегалкина.

Сумма по модулю 2 конъюнкций переменных (допускается слагаемое 1) без повторения слагаемых, а так же константа 0.

Общий вид:

$$f(x_1, x_2, \dots, x_n) = a \oplus a_{i_1 i_2 \dots i_k} * x_{i_1} * \dots * x_{i_k}$$

Зачастую константу 0 не считают полиномом Жегалкина, т.е. в полиноме допускаются лишь константа 1 и сложение с дизъюнкцией.

Теорема.

Для каждой функции существует единственное представление многочленом Жегалкина.

Док-во.

Существование. Преобразуем ДНФ:

Замена дизъюнкции: $x \vee y = x \oplus y \oplus x \wedge y$

Замена отрицаний: $\neg x = x \oplus 1$

Раскрываем скобки: $(x \oplus y) \vee z = (x \vee z) \oplus (x \vee z)$

Сокращаем: $x \oplus x = 0$

Единственность: всего многочленов 2^{2^n} , столько же сколько и БФ, а значит такое представление единственное

Замкнутые классы. F - множество БФ замыкание $\perp F \perp$ (относительно суперпозиции) - это множество всех булевых функций, представимых формулой над F .

Замкнутый класс - это класс равный своему замыканию.

Некоторые замкнутые классы:

1. T_0 - класс функций сохраняющих 0. $f(0\dots 0) = 0$
2. T_1 - класс функций сохраняющих 1. $f(1\dots 1) = 1$
3. Двойственные функции к f : $f^*(x_1, \dots, x_n) = \neg f(\neg x_1, \dots, \neg x_n)$
4. Частичный порядок на множестве двоичных наборов: $(b_1, \dots, b_n) \leq (c_1, \dots, c_n)$, если $b_i \leq c_i$.
 f - монотонная функция, если $f(\alpha) \leq f(\beta)$, если $\alpha \leq \beta$
5. Линейные функции - такие, что их многочлен Жегалкина не использует конъюнкций, а так же константа 0.

1.2 Теорема Пост.

Критерий полноты системы функций.

Множество БФ F называется полной системой, если все булевые функции выразимы формулами над этим базисом.

Теорема. Множество булевых функций F является полным т.и.т.т, когда F не содержится ни в одном из пяти классов T_0, T_1, S, M, L . 1) Если содержится, то его замыкание также содержится в этом классе. 2) Если не

содержится, то есть функции не из данных классов (аналогично).
Пусть f_0