

Лекция по МЛитА

11 сентября 2019

Напоминание:

Форма имеет ДНФ если она = дзъюнкция конъюнктов.

$$xy \vee \neg x \neg z \vee xz \neg y$$

Здесь x, y, z это литералы, а произведения $xy, \neg x \neg z, xz \neg y$ это конъюнкты.

Замечание:

По ДНФ легко считать значение выражения. Выражение истинно \leftrightarrow есть хотябы один конъюнкт, который истинен. Конъюнкт истинен \leftrightarrow все литералы истинны.

Пример:

Конъюнкт $x \neg y z$ истинен $\leftrightarrow x=1, y=0, z=1$.

Замечание:

Задача поиска значений переменных, при которых формула в ДНФ ложна - это вычислительно сложная задача.

Не известно алгоритмов, которые в общем случае быстрее полного перебора значений переменных.

Напоминание:

Задача:

Дана логическая формула, получить эквивалентную, но в ДНФ.

1. Метод алгебраических преобразований.

Преобразования:

-см. все преобразования, которые были.

-ДНФ всех логических связок:

xy -ДНФ

$x \vee y$ -ДНФ

$x \implies y = \neg x \vee y$ -ДНФ

$x \leftrightarrow y = (x \implies y)(y \implies x) = (\neg x \vee y)(\neg y \vee x) = \neg x \neg y \vee \neg x x \vee \neg y y \vee$

$yx = \neg x \neg y \vee yx$

Осталось только $x+y$

$x+y = \neg(x \leftrightarrow y) = (*)$

xy	x+y	x ↔ y
00	0	1
01	1	0
10	1	0
11	0	1

(*) = ¬ ((¬x ∨ y)(¬y ∨ x)) = Де Морган = ¬(¬x ∨ y) ∨ ¬(¬y ∨ x) = Де

Морган = x¬y ∨ y¬x

Запомним:

$$x+y = x¬y ∨ y¬x$$

Пример преобразований:

$$(x ↔ yz) \implies x = \neg(x \leftrightarrow yz) \vee x = (x+y) \vee x = (x \neg(yz) \vee yz\neg x) \vee x = x(\neg y \vee \neg z) \vee yz\neg x \vee x = \text{дистрибутивность} = x\neg y \vee x\neg z \vee yz\neg x \vee x - \text{ДНФ}$$

2. Получение ДНФ по таблице истинности.

Пусть дана таблица истинности: n переменных

x1x2x3... xn	логическая формула
000... 0	0
.	1
.	0
.	0
111... 1	1

Рассмотрим строки с 1 в столбце значений это строки

$$x_1^1 x_2^1 \dots x_n^1 1$$

$$x_1^2 x_2^2 \dots x_n^2 1$$

...

$$x_1^k x_2^k \dots x_n^k 1$$

Таких строк k штук

Составим ДНФ:

k конъюнктов, конъюнкт номер i имеет вид:

$$\neg x_1 \neg x_2 \dots \neg x_n$$

где отрицание, если $x_1^i = 0$

Пример:

xyz	(x ↔ yz) ⇒ x
000	0
001	0
010	0
011	1
100	1
101	1
110	1
111	1

Когда ⇒ равно 0?

Когда $x \leftrightarrow yz = 1$ и $x = 0$, т.е. $x = 0$ и $yz = 0$.

ДНФ:

$\neg xyz$ (4 строка) $\vee x\neg y\neg z$ (5 строка) $\vee xz\neg y$ (6 строка) $\vee xy\neg z$ (7 строка) $\vee xyz$ (8 строка)

Теорема:

ДНФ, построенная этим методом, эквивалентна исходной формуле.

Д-во:

Проверим, что ее ТИ так же конъюнктивна для строки i : $x_1^i x_2^i \dots x_n^i$ равен 1 только если:

$$x_1 = x_1^i$$

$$x_2 = x_2^i$$

...

$$x_n = x_n^i$$

т.е. его таблица истинности:

$x_1 \dots x_n$	$(\neg x_1)^? (\neg x_2)^? \dots (\neg x_n)^?$
	0
	0
	0
$x_1^i x_2^i \dots x_n^i$	1
	0
	0

Все 0, кроме 1 в строке номер i .

Дизъюнкция всех конъюнктов дает ТИ, совпадающую с исходной.

Минимальная ДНФ.

Замечание: Может быть много эквивалентных ДНФ.

Пример: $\neg x y x \vee x \neg y \neg z \vee x y \neg z \vee x \neg y z \vee x y x = x \neg y \vee x \neg z \vee \neg x y z \vee x$

Можно ли найти самую короткую? (считаем литералы и дизъюнкции, 19 против 11)

Поиск самой короткой - вычислительно сложная задача. Если бы мы умели её решать эффективно, мы бы могли эффективно решить задачу проверки на возможность нуля: $x y z \vee x \neg y z \vee \dots$ - иногда 0, иногда 1.

$$x \vee \neg x$$

$$y \vee \neg y \text{ соответствуют } 1.$$

Другой ответ: соответствует 0 или 1.

Поэтому поиск \min ДНФ - перебор. Как его оптимизировать?

В примере можно сделать короче:

$x \vee x \neg y \vee x \neg z \vee \neg x y z = x(1 \vee y \vee z) \vee \neg x y z = x \vee \neg x \vee y z = 5$ литералов.

Можно ли короче?

Вспомним

$$a \vee b c = (a \vee b)(a \vee c)$$

$$x \vee \neg x y z = (x \vee \neg x)(x \vee y z) = x \vee y z.$$

Получили 4 символа: $x \vee y z$.

Замечание: Идеи упрощений ДНФ

1) $\neg x (\dots) \vee x (x\dots) = (\dots)$

Если 2 кон. отличаются только одной переменной.

2) $x y (\dots) \vee x \neg y (\dots) \vee \neg x y (\dots) \vee \neg x \neg y (\dots) = (\dots)$

Два схлопывания

3) Повторение Конъюнктов:

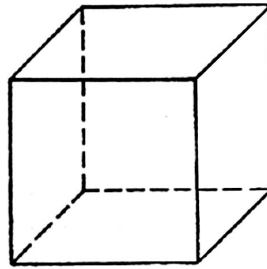
$\neg x \neg y \vee x y z \vee x \neg y z$

лучше:

$\neg x y z \vee x y z \vee x y z \vee x \neg y z = y z \vee x z$ - Это min ДНФ.

Метод поиска min ДНФ.

У нас: метод кубика.



Каждая вершина - конъюнкт.

Оси x y z. Каждая Вершина - координата из 0 и 1.

1 - нет отрицания в литерале

0 - есть отрицание.

Как выглядит схлопывание?

$\neg x y z \vee x y z = y z$

Ребро - конъюнкт из двух переменных.

y z - это ребра y = 1, z = 1

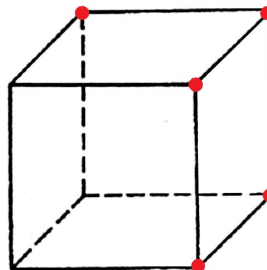
$\neg x \neg z$ - это ребро x = 0, z = 0.

Грань - это конъюнкт из 1 литерала.

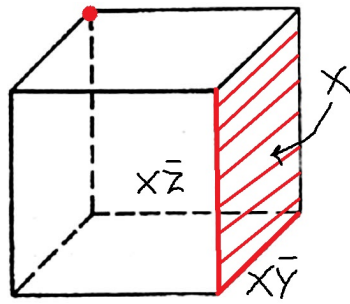
Грань z - это грань z = 1.

Пример:

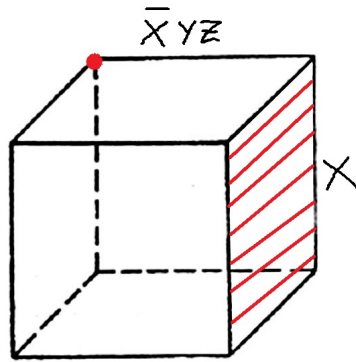
1) $\neg x y z \vee x y z \vee x y \neg z \vee x \neg y z \vee x \neg y \neg z$.



2) $x \neg y \vee x \neg z \vee \neg x y z \vee x$.



3) $x \vee \neg x y z.$



4) $x \vee y z.$

