Частичные булевы функции.

000

001

010

011

100

101

110

111

При задании частичной функции на местах значений, на которых функция не определена, ставим прочерки.

Пример частичной функции f, заданной таблично и векторно: f(x,y,z) = (-0-1--11).

Доопределением частичной функции f называется всюду определённая функция g, значения которой совпадают со значениями функции f на тех наборах, на которых f определена.

Если частичная функция не определена на k наборах, то она допускает 2^k различных доопределений.

Минимизация частичных функций.

Минимальной ДНФ частичной функции называется ДНФ наименьшей сложности из всех ДНФ, доопределяющих данную частичную функцию.

Импликантой частичной функции f называется элементарная конъюнкция E, для которой выполнены условия:

1)
$$\exists_{\alpha} (f(\alpha) = 1, E(\alpha) = 1);$$

2)
$$\forall_{\beta}(f(\beta) = 0 \Rightarrow E(\beta) = 0)$$
. (1)

Простой импликантой частичной функции f называется такая её импликанта E, для которой при удалении любой буквы из E для полученной конъюнкции E' $\exists_{\gamma}(f(\gamma) = 0, E'(\gamma) = 1)$.

Сокращённой ДНФ частичной функции называется дизъюнкция всех её простых импликант.

Метод Квайна для частичных функций.

Метод Квайна для частичных функций, как и для всюду определённых, состоит из двух этапов.

- 1) На первом этапе на основании определения находим все простые импликанты и строим из них сокращённую ДНФ.
- 2) На втором этапе с помощью матрицы Квайна находим минимальную ДНФ.

<u>Пример.</u> Найти методом Квайна минимальную ДНФ частичной функции f(x, y, z), заданной векторно: f(x, y, z) = (-0 - 1 - 101).

Запишем таблицу функции f(x, y, z).

Выпишем нулевые и единичные наборы функции

соответственно в таблицы M_0 и M_1 .

U		1		. (
001		011		
110		101		
		111		İ
	<u> </u>		I	l
Будем	и поочерё	дно з	ваменять прочерком в каждом ед	И

_	101,	•					
х	У	Z	f				
0	0	0	1				
0	0	1	0				
0	1	0	-				
0	1	1	1				
1	0	0	-				
1	0	1	1				
1	1	0	0				
1	1	1	1				
иничном наборе							

по одной цифре и смотреть, есть ли среди нулевых наборов такие, что имеют полученную комбинацию цифр. Например, если заменить в наборе 011 первый символ прочерком, получим -11. Среди нулевых нет наборов, заканчивающимися комбинацией 11. Это означает, что конъюнкция уз является импликантой функции f(x, y, z). Пометим в таблице комбинацию 011 крестиком, добавим в

таблицу M_1 столбец справа, в которую впишем комбинацию -11. Если в наборе 011 заменить прочерком средний символ, то получим 0 -1, и заметим, что среди нулевых есть набор 001, в котором на первом и третьем местах стоят соответственно символы 0 и 1. Значит, конъюнкция $\overline{x}z$ не является импликантой функции f(x, y, z),

первом и третьем местах стоят соответственно символы 0 и 1. Значит, конъюнкция \overline{xz} не является импликантой функции f(x,y,z), и мы переходим к следующему символу. Проделав эту процедуру для каждого из единичных наборов, получим следующий вид таблицы M_1 :

M_1		Попытка удалять символы из наборов нового					
011+	-11	столбца показывает, что все полученные					
101+	01-	наборы,					
111+	1-1						
	10-	оответствуют простым импликантам. Крестик,					
		стоящий у набора, показывает, что					
		соответствующая импликанта не является					
		простой.					

Сокращённая ДНФ данной функции имеет вид:

 $yz \vee \overline{x}z \vee xz \vee x\overline{y}$.

•		-			-		
Запишем матрицу Квайна:		1	2	3	4		
Применим метод Магу. Составляем	011	1	1				
символическое выражение, аналогич-				1	1		
но тому, как мы это делали для случая		1		1			
всюду определённых функций.	111	1		1			
$(1 \lor 2)(3 \lor 4)(1 \lor 3) = 131 \lor 133 \lor 141 \lor 143 \lor 231 \lor 233 \lor 241 \lor 243 = 131 \lor 133 \lor 141 \lor 143 \lor 231 \lor 233 \lor 241 \lor 243 = 131 \lor 133 \lor 141 \lor 143 \lor 231 \lor 233 \lor 241 \lor 243 = 131 \lor 133 \lor 141 \lor 143 \lor 231 \lor 233 \lor 241 \lor 243 = 131 \lor 133 \lor 141 \lor 143 \lor 231 \lor 233 \lor 241 \lor 243 = 131 \lor 133 \lor 141 \lor 143 \lor 231 \lor 233 \lor 241 \lor 243 = 131 \lor 133 \lor 141 \lor 143 \lor 231 \lor 233 \lor 241 \lor 243 = 131 \lor 133 \lor 141 \lor 143 \lor 231 \lor 233 \lor 241 \lor 243 = 131 \lor 133 \lor 141 \lor 143 \lor 231 \lor 233 \lor 241 \lor 243 = 131 \lor 133 \lor 141 \lor 143 $							

Видим, что для покрытия всех единичных наборов функции можно взять любую из комбинаций импликант: 13, 14, 23, так как они имеют одинаковую сложность.

 $= 13 \lor 13 \lor 14 \lor 143 \lor 231 \lor 23 \lor 241 \lor 243 = 13 \lor 14 \lor 23$

Итак, один из возможных ответов: $yz \lor xz$.

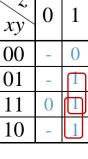
Метод Карнау для частичных функций.

Заполняя карту Карнау для частичных функций, будем ставить

прочерки в клетках, соответствующих наборам, на которых функция не определена. Затем, отыскивая минимальную ДНФ или минимальную КНФ, будем доопределять нашу функцию

минимальную КНФ, будем доопределять нашу функцию так, чтобы соответствующая формула имела бы наименьшую сложность.

Пример. Найти методом Карнау минимальную ДНФ и минимальную КНФ частичной функции f(x,y,z) = (-0-1-101).



 $yz \mid \overline{x}z \mid xz \mid x\overline{y}$

При отыскании минимальной ДНФ для покрытия всех единиц карты Карнау требуется два прямоугольника 2x1. Соответствующая минимальная ДНФ: $yz \lor xz$.

Минимальная КНФ: $z(y \lor x)$.

$\frac{z}{xy}$	0	1
00	_	(
01	-	1

10

1

11

Пример.	Найти	методом	Карнау						
минимальную ДНФ и минимальную КНФ									
частичной	функции								

$$f(x,y,z,t) = (--01\ 1-1-\ --10\ -0--)$$
.
Минимальная ДНФ: $\overline{x}t \vee \overline{x}y \vee x\overline{t}$.

Минимальная КНФ: $(x \lor y \lor t)(\overline{x} \lor \overline{t})$.

00	_	-	1	0
01	1_	l l		1
11	-	0	-	[-
10	-	ı	0	1
$\begin{array}{ c c }\hline xy & & \\ \hline \end{array}$	00	01	11	10
00	[-]	-	1	0
01	1	-	•	1
11				

00 | 01

xy

10

Метод каскадов для частичных функций.

Метод каскадов для частичных функций, также, как и для всюду определённых функций, основан на последовательном применении формул дизъюнктивного разложения по одной переменной и, при необходимости, формулы вычёркивания.

Для отыскания оптимального порядка переменных разложения в методе каскадов для частичных функций поступают следующим образом: находят значения частных производных функции по всем переменным на наборах, где эти производные определены, и

упорядочивают их по невозрастанию веса. Соответствующий порядок переменных и является оптимальным.

Пример. С помощью метода каскадов получить формулу в базисе $\{\land,\lor,\neg\}$ для частичной функции f(x,y,z,t), заданной таблично.

Найдём вес каждой частной производной: <u>гw</u>

$ f_x' = 2, f_y' = 1, f_z' = 1, f_t' = 1.$	xy	00	01	10	11
Согласно правилу, разложение будем	00	-	0	-	_
вести в следующем порядке: хух .	01	1	_	1	_
1	10	0	-	1	-
$f(x, y, z, t) = \overline{x} \cdot f(0, y, z, t) \lor x \cdot f(1, y, z, t) =$	11	0	-	0	1
$\int (x, y, z, t) - x \cdot f(0, y, z, t) \vee x \cdot f(1, y, z, t) -$					
$= x \cdot (-0 - 1 - 1 - 1) \lor x \cdot (0 - 1 - 0 - 01) =$					

$$= \overline{x}(\overline{y}(-0--) \lor y(1-1-)) \lor x(\overline{y}(0-1-) \lor y(0-01)) =$$

$$= \overline{x}(\overline{y}(0) \lor y(1)) \lor x(\overline{y}z \lor yt) = \overline{x}y \lor x(\overline{y}z \lor yt).$$

Сложность полученной формулы равна 7.