

### 3. Синтез комбінаційних схем

#### 3.1. Представлення функції $f_4$ в канонічних формах алгебр Буля, Шеффера, Пірса та Жегалкіна

Алгебра Буля  $\{/, \text{АБО}, \text{НЕ}\}$

$$f_{4\text{ДДНФ}} = (\bar{X}_4 \bar{X}_3 \bar{X}_2 X_1) \vee (\bar{X}_4 \bar{X}_3 X_2 \bar{X}_1) \vee (\bar{X}_4 \bar{X}_3 X_2 X_1) \vee (\bar{X}_4 X_3 \bar{X}_2 X_1) \vee (\bar{X}_4 X_3 X_2 X_1) \vee (X_4 \bar{X}_3 \bar{X}_2 \bar{X}_1) \vee (X_4 \bar{X}_3 \bar{X}_2 X_1) \vee (X_4 \bar{X}_3 X_2 \bar{X}_1) \vee (X_4 \bar{X}_3 X_2 X_1) \vee (X_4 X_3 \bar{X}_2 \bar{X}_1) \vee (X_4 X_3 \bar{X}_2 X_1) \vee (X_4 X_3 X_2 \bar{X}_1) \vee (X_4 X_3 X_2 X_1)$$
$$f_{4\text{ДКНФ}} = (X_4 \vee X_3 \vee X_2 \vee \bar{X}_4) \cdot (\bar{X}_4 \vee X_3 \vee X_2 \vee \bar{X}_1) \cdot (\bar{X}_4 \vee X_3 \vee \bar{X}_2 \vee \bar{X}_1) \cdot (\bar{X}_4 \vee \bar{X}_3 \vee \bar{X}_2 \vee \bar{X}_1)$$

Алгебра Шеффера  $\{/\text{--НЕ}\}$

$$f_4 = ((X_4/X_4)/(X_3/X_3)/(X_2/X_2)/X_1)/((X_4/X_4)/(X_3/X_3)/(X_2)/(X_1/X_1))/((X_4/X_4)/(X_3/X_3)/(X_2)/(X_1))/((X_4/X_4)/(X_3)/(X_2/X_2)/(X_1))/((X_4)/(X_3/X_3)/(X_2/X_2)/(X_1/X_1))/((X_4)/(X_3/X_3)/(X_2/X_2)/(X_1/X_1))/((X_4)/(X_3/X_3)/(X_2/X_2)/(X_1/X_1))/((X_4)/(X_3/X_3)/(X_2/X_2)/(X_1/X_1))/((X_4)/(X_3/X_3)/(X_2/X_2)/(X_1/X_1))/((X_4)/(X_3/X_3)/(X_2/X_2)/(X_1/X_1))/((X_4)/(X_3/X_3)/(X_2/X_2)/(X_1/X_1))/((X_4)/(X_3/X_3)/(X_2/X_2)/(X_1/X_1))/((X_4)/(X_3/X_3)/(X_2/X_2)/(X_1/X_1))$$

Алгебра Пірса  $\{\text{АБО--НЕ}\}$

$$f_4 = ((X_4) \downarrow (X_3) \downarrow (X_2) \downarrow (X_1 \downarrow X_1)) \downarrow ((X_4 \downarrow X_4) \downarrow (X_3) \downarrow (X_2) \downarrow (X_1 \downarrow X_1)) \downarrow ((X_4 \downarrow X_4) \downarrow (X_3) \downarrow (X_2) \downarrow (X_1 \downarrow X_1)) \downarrow ((X_4 \downarrow X_4) \downarrow (X_3) \downarrow (X_2) \downarrow (X_1 \downarrow X_1))$$

Алгебра Жегалкіна  $\{\text{ВИКЛЮЧНЕ АБО}, /, \text{const } 1\}$

$$f_4 = ((X_4 \oplus 1)(X_3 \oplus 1)(X_2 \oplus 1)(X_1)) \oplus ((X_4 \oplus 1)(X_3 \oplus 1)(X_2)(X_1 \oplus 1)) \oplus ((X_4 \oplus 1)(X_3 \oplus 1)(X_2)(X_1)) \oplus ((X_4 \oplus 1)(X_3)(X_2)(X_1 \oplus 1)) \oplus ((X_4 \oplus 1)(X_3)(X_2)(X_1)) \oplus ((X_4)(X_3 \oplus 1)(X_2 \oplus 1)(X_1 \oplus 1)) \oplus ((X_4)(X_3 \oplus 1)(X_2)(X_1 \oplus 1)) \oplus ((X_4)(X_3 \oplus 1)(X_2)(X_1)) \oplus ((X_4)(X_3 \oplus 1)(X_2)(X_1)) \oplus ((X_4)(X_3)(X_2 \oplus 1)(X_1 \oplus 1)) \oplus ((X_4)(X_3)(X_2 \oplus 1)(X_1)) \oplus ((X_4)(X_3)(X_2)(X_1 \oplus 1)) \oplus ((X_4)(X_3)(X_2)(X_1)) = (X_3 X_2 X_1) \oplus (X_4 X_1) \oplus (X_4 X_2) \oplus (X_2 X_1) \oplus (X_4) \oplus (X_2) \oplus (X_1)$$

#### 3.2. Визначення належності функції $f_4$ до п'яти передцповних класів

- $f(1111) = 1 \Rightarrow$  функція зберігає одиницю
- $f(0000) = 0 \Rightarrow$  функція зберігає нуль
- $f(0011) = f(1100) = 1 \Rightarrow$  функція не самодвоїста
- $f(0011) > f(0100) \Rightarrow$  функція не монотонна
- функція нелінійна, оскільки її поліном Жегалкіна нелінійний

#### 3.3. Мінімізація функції $f_4$

Метод Квайна-Мак-Класкі

Виходячи з таблиці 2.2, запишемо стовпчик ДДНФ (КО), розподіливши терми за кількістю одиниць. Проведемо попарне склеювання між сусідніми групами та виконаємо поглинання термів (рисунк 4.4)

K0	K1	K2	K3
<del>0001 (1)</del>	<del>00X1 (1)</del>	<del>0XX1 (1)</del>	<del>XXX1 (1)</del>
<del>0010 (1)</del>	<del>0X01 (1)</del>	<del>X0X1 (1)</del>	<del>XXX1 (1)</del>
<del>0011 (1)</del>	<del>X001 (1)</del>	<del>0XX1 (1)</del>	XXX1 (1)
<del>0101 (1)</del>	<del>001X (1)</del>	<del>XX01 (1)</del>	
<del>0111 (1)</del>	<del>X010 (1)</del>	<del>X0X1 (1)</del>	
<del>1000 (1)</del>	<del>0X11 (1)</del>	<del>XX01 (1)</del>	
<del>1001 (1)</del>	<del>X011 (1)</del>	<del>X01X (1)</del>	
<del>1010 (1)</del>	<del>01X1 (1)</del>	X01X (1)	
<del>1011 (1)</del>	<del>X101 (1)</del>	<del>XX11 (1)</del>	
<del>1100 (1)</del>	<del>X111 (1)</del>	<del>XX11 (1)</del>	
<del>1101 (1)</del>	<del>100X (1)</del>	<del>X1X1 (1)</del>	
<del>1111 (1)</del>	<del>10X0 (1)</del>	<del>X1X1 (1)</del>	
	<del>1X00 (1)</del>	10XX (1)	
	<del>10X1 (1)</del>	<del>1X0X (1)</del>	
	<del>1X01 (1)</del>	<del>10XX (1)</del>	
	<del>101X (1)</del>	1X0X (1)	
	<del>1X11 (1)</del>	<del>1XX1 (1)</del>	
	<del>110X (1)</del>	<del>1XX1 (1)</del>	
	<del>11X1 (1)</del>		

Рисунок 4.4 – Склеювання і поглинання термів

Одержані прості імпліканти запишемо в таблицю покриття (таблиця 4.3).

Таблиця 4.3 – Таблиця покриття

	0001(F1)	0010(F1)	0011(F1)	0101(F1)	0111(F1)	1000(F1)	1001(F1)	1010(F1)	1011(F1)	1100(F1)	1101(F1)	1111(F1)
X01X (1)		+						+				
10XX (1)												
1X0X (1)						+				+		
XXX1 (1)	+		+	+	+		+		+		+	+

В ядро функції входять ті терми, без яких неможливо покрити хоча б одну імпліканту.

Ядро = {X01X; 1X0X; XXX1}

В МДНФ входять всі терми ядра, а також ті терми, що забезпечують покриття всієї функції з мінімальною ціною.

$$f_{4\text{МДНФ}} = (\overline{X}3X2) \vee (X4\overline{X}2) \vee (X1)$$

### Метод невизначених коефіцієнтів

*Ідея цього методу полягає у відкушанні ненульових коефіцієнтів при кожній імпліканті. Метод виконується у декілька етапів:*

1. Рівняння для знаходження коефіцієнтів представляється у вигляді таблиці (таблиця 4.4).
2. Виконується відкреслення нульових рядків.
3. Викреслюються вже знайдені нульові коефіцієнти на залишившихся рядках.
4. Імпліканти, що залишилися, поглинають імпліканти справа від них.

*Таблиця 4.4 – Метод невизначених коефіцієнтів*

$x_4$	$x_3$	$x_2$	$x_1$	$x_4x_3$	$x_4x_2$	$x_4x_1$	$x_3x_2$	$x_3x_1$	$x_2x_1$	$x_4x_3x_2$	$x_4x_3x_1$	$x_4x_2x_1$	$x_3x_2x_1$	$x_4x_3x_2x_1$	$f_4$
0	0	0	0	00	00	00	00	00	00	000	000	000	000	0000	0
0	0	0	1	00	00	01	00	01	01	000	001	001	001	0001	1
0	0	1	0	00	01	00	01	00	10	001	000	010	010	0010	1
0	0	1	1	00	01	01	01	01	11	001	001	011	011	0011	1
0	1	0	0	01	00	00	10	10	00	010	010	000	100	0100	0
0	1	0	1	01	00	01	10	11	01	010	011	001	101	0101	1
0	1	1	0	01	01	00	11	10	10	011	010	010	110	0110	0
0	1	1	1	01	01	01	11	11	11	011	011	011	111	0111	1
1	0	0	0	10	10	10	00	00	00	100	100	100	000	1000	1
1	0	0	1	10	10	11	00	01	01	100	101	101	001	1001	1
1	0	1	0	10	11	10	01	00	10	101	100	110	010	1010	1
1	0	1	1	10	11	11	01	01	11	101	101	111	011	1011	1
1	1	0	0	11	10	10	10	10	00	110	110	100	100	1100	1
1	1	0	1	11	10	11	10	11	01	110	111	101	101	1101	1
1	1	1	0	11	11	10	11	10	10	111	110	110	110	1110	0
1	1	1	1	11	11	11	11	11	11	111	111	111	111	1111	1

*В ядро функції входять ті терми, без яких неможливо покрити хоча б одну імпліканту.*

*Ядро = {X01X; 1X0X; XXX1}*

*В МДНФ входять всі терми ядра, а також ті терми, що забезпечують покриття всієї функції з мінімальною ціною.*

*$f_{4\text{МДНФ}} = (\bar{X}3X2) \vee (X4\bar{X}2) \vee (X1)$*

### Метод діаграм Вейча

*Метод діаграм Вейча – це графічний метод, призначений для ручної мінімізації. Його наочність зберігається за невеликої кількості аргументів.*

*Кожна клітинка відповідає конституанті. Кожний прямокутник, що містить 2<sup>n</sup> елементів, відповідає імпліканті. Прямокутник максимального розміру відповідає простій імпліканті (рисунк 4.5).*