# 3. Синтез комбінаційних схем

3.1. Представлення функції f4 в канонічних формах алгебр Буля, Шеффера, Пірса та Жегалкіна

Алгебра Буля (І, АБО, НЕ)

f4<sub>ПЛНФ</sub>= (X4X3X2X1) v (X4X3X2X1) v (X4X3X2X1) v (X4X3X2X1) v

 $(X4X3\overline{X2}\overline{X1}) \vee (X4X3\overline{X2}X1) \vee (X4X3X2\overline{X1}) \vee (X4X3X2X1)$ 

 $f4_{JKH\phi} = (\overline{X}4\nu\overline{X}3\nu\overline{X}2\nu\overline{X}1) \cdot (\overline{X}4\nu\overline{X}3\nuX2\nu\overline{X}1) \cdot (\overline{X}4\nuX3\nu\overline{X}2\nu\overline{X}1) \cdot (X4\nu\overline{X}3\nu\overline{X}\nu2\overline{X}1) \cdot$ 

 $-(\overline{X4}vX3v\overline{X2}vX1)-(X4v\overline{X3}vX2vX1)-(\overline{X4}vX3vX2v\overline{X1})-(X4v\overline{X3}vX2v\overline{X1}).$ 

### Алгебра Шеффера (І-НЕ)

f4 = ((X4/X4)/(X3/X3)/(X2/X2)/(X1))/((X4/X4)/(X3/X3)/(X2)/(X1))/ ((X4/X4)/(X3)/(X2)/(X1))/((X4)/(X3/X3)/(X2/X2)/(X1))/(( X4)/(X3)/(X2/X2)/ (X1/X1))/((X4)/(X3)/(X2/X2)/(X1))/((X4)/(X3)/(X2)/(X1)/X1))/((X4)/(X3)/(X2)/ (X1)).

# <u>Алгебра Пірса (АБО-НЕ)</u>

 $f4 = ((X4 \downarrow X4) \downarrow (X3 \downarrow X3) \downarrow (X2 \downarrow X2) \downarrow (X1 \downarrow X1)) \downarrow ((X4 \downarrow X4) \downarrow (X3 \downarrow X3) \downarrow (X2) \downarrow (X1 \downarrow X1)) \downarrow ((X4 \downarrow X4) \downarrow (X3 \downarrow X3) \downarrow (X2 \downarrow X2) \downarrow (X1 \downarrow X1)) \downarrow ((X4 \downarrow X4) \downarrow (X3) \downarrow (X2 \downarrow X2) \downarrow (X1)) \downarrow ((X4 \downarrow X4) \downarrow (X3) \downarrow (X2 \downarrow X2) \downarrow (X1)) \downarrow ((X4) \downarrow (X3) \downarrow (X2) \downarrow ((X1) \downarrow (X3) \downarrow (X3))$ 

#### Алгебра Жегалкіна {ВИК/1104HE A50, I, const 1}

f4 = (X4 \( \Phi 1)\) (X3 \( \Phi 1)\) (X4 \( \Phi 1)\) (X3 \( \Phi 1)\) (X3 \( \Phi 1)\) (X3 \( \Phi 1)\) (X1)=X4 X3 X1 \( \Phi X3 X1 \( \Phi X3 X1 \( \Phi X4 X3 X1\) (PX4 X3 X1 \( \Phi X4 X3 X1\) (PX4 \( \Phi X4

- 3.2. Визначення належності функції f4 до п'яти передцповних класів
- f(1111) = 1 => финкція зберігає одиницю
- f(0000) = 0 => функція зберігає нуль
- f(0011) = f(1100) = 1 => функція не самодвоїста
- f(0011) > f(0100) => функція не монотонна
- функція нелінійна, оскільки її поліном Жегалкіна нелінійний

3M.	Арк.	№ докум.	Підп.	Дата

#### 3.3. Мінімізація функції f4

# Метод Квайна-Мак-<u>Класкі</u>

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

KO	K1	<i>K2</i>
<del>0001 (1</del> )	00X1 (1)	11XX (1)
<del>0011 (1</del> )	X001 (1)	11XX (1)
<i>0111 (1</i> )	OX11 (1)	
<del>1001 (1</del> )	X111 (1)	
<del>-1100 (1)</del>	1X01 (1)	
<del>-1101 (1</del> )	110X (1)	•
<del>-1110 (1</del> )	<del>11X0 (1</del> )	
<del>-1111 (1</del> )	<del>-11X1 (1</del> )	
	<del>-111X (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)	0011(F1)	0111(F1)	1001(F1)	1100(F1)	1101(F1)	1110(F1)	1111(F1)
00X1 (1)	+	+						
X001 (1)	+			+				
OX11 (1)		+	+					
X111 (1)			+					+
1X01 (1)				+		+		
11XX (1)					+	+	+	+

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

Ядро = {X001; 00X1; 11XX}

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

 $f_{4MH\Pi\Phi} = (\overline{X3}\overline{X2}X1) \ v \ (\overline{X4}X2X1) \ v \ (X4X3)$ 

			·	
Зм.	Арк.	№ докум.	Підп.	Дата

#### Метод невизначених коефіцієнтів

Ідея цього методу полягає у відкушанні ненульових коефіцієнтів при кожній імпліканті. Метод виконцється 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

<i>X</i> <sub>4</sub>	<i>X</i> <sub>3</sub>	X2	<i>X</i> <sub>1</sub>	$X_4X_3$	$X_4X_2$	$X_4X_1$	$X_3X_2$	X <sub>3</sub> X <sub>1</sub>	X <sub>2</sub> X <sub>1</sub>	$X_4X_3X_2$	$X_4X_3X_1$	X <sub>4</sub> X <sub>2</sub> X <sub>1</sub>	X <sub>3</sub> X <sub>2</sub> X <sub>1</sub>	X <sub>4</sub> X <sub>3</sub> X <sub>2</sub> X <sub>1</sub>	$f_4$
Ð	Ð	Ð	Ð	<del>90</del>	<del>00</del>	<del>00</del>	<del>00</del>	<del>00</del>	<del>00</del>	-000	<del>-000</del>	<del>000</del>	000	-0000	Ð
Ф	Ф	Ф	1	θθ	<del>00</del>	<del>01</del>	θθ	<del>01</del>	<del>01</del>	<i>-000</i>	001	<i>-001</i>	001	_0001	1
Ә	Ф	-1	Ф	<i>00</i>	<del>01</del>	<del>00</del>	<del>01</del>	<del>00</del>	<del>10</del>	<i>-001</i>	<del>000</del>	<i>010</i>	<i>010</i>	<del>0010</del>	Ф
0	0	1	1	<i>00</i>	<del>01</del>	<del>01</del>	<del>0</del> 1	<del>0</del> 1	<del>-1</del> 1	<i>-001</i>	001	011	<del>011</del>	_0011	1
Ð	1	Ф	Ф	<del>01</del>	<del>00</del>	<del>00</del>	<del>10</del>	<del>10</del>	<del>00</del>	<i>-010</i>	<i>-010</i>	<i>-000</i>	<i>-100</i>	<i>0100</i>	Ф
Ð	1	Ф	1	<del>01</del>	<del>00</del>	<del>01</del>	<del>10</del>	<del>-1</del> 1	<del>01</del>	<i>-010</i>	<i>011</i>	<i>-001</i>	<del>-101</del>	<i>0101</i>	Ф
Ð	1	1	Ф	<del>0</del> 1	<del>0</del> 1	θθ	<del>-1</del> 1	<del>10</del>	<del>10</del>	<del>011</del>	<i>-010</i>	<i>010</i>	<del>-110</del>	<del>0110</del>	Ф
Ð	1	1	1	<del>01</del>	<del>0</del> 1	<del>01</del>	<del>-1</del> 1	<del>-1</del> 1	<del>-1</del> 1	<del>011</del>	<i>011</i>	011	111	0111	1
1	Ф	Ф	Ф	<del>10</del>	<del>10</del>	<del>10</del>	<i><del>00</del></i>	<i><del>00</del></i>	<i><del>00</del></i>	<del>-100</del>	<del>-100</del>	<del>-100</del>	<i>-000</i>	<del>-1000</del>	Ð
1	Ф	Ә	1	<del>10</del>	<del>10</del>	<del>1</del> 1	<del>00</del>	<del>01</del>	<del>01</del>	<del>-100</del>	<del>-101</del>	101	001	_1001	1
1	Ф	-1	Ф	<del>10</del>	<del>-1</del> 1	<del>10</del>	<del>0</del> 1	<del>00</del>	<del>10</del>	<del>-101</del>	<del>-100</del>	<del>-110</del>	<i>010</i>	<del>1010</del>	Ф
1	Ф	1	1	<del>10</del>	<del>-1</del> 1	<del>-11</del>	<del>0</del> 1	<del>0</del> 1	<del>-11</del>	<del>101</del>	<del>101</del>	<del>-111</del>	<del>011</del>	<del>1011</del>	Ð
1	1	Ф	Ф	11	<del>10</del>	<del>10</del>	<del>10</del>	<del>10</del>	<i>-00</i>	_110	110	<del>-100</del>	<del>-100</del>	_1100	1
1	1	Ә	1	11	<del>10</del>	<del>1</del> 1	<del>10</del>	<del>1</del> 1	<del>01</del>	110	111	101	<del>101</del>	1101	1
1	1	1	Ә	11	<del>1</del> 1	<del>10</del>	<del>11</del>	<del>10</del>	<del>10</del>	111	110	<del>-110</del>	<del>-110</del>	1110	1
1	1	1	1	11	<del>-1</del> 1	<del>-1</del> 1	<del>-1</del> 1	<del>-11</del>	<del>-11</del>	_111	111	<del>-111</del>	111		1

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

Ядро = {X001; 00X1; 11XX}

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

 $f_{LMH\Pi,\Phi} = (\overline{X3}\overline{X2}X1) \ v \ (\overline{X4}X2X1) \ v \ (X4X3)$ 

## Метод діаграм Вейча

Метод діаграм Вейча— це графічний метод, призначений для ручної мінімізації. Його наочність эберігається за невеликої кількості аргументів. Кожна клітинка відповідає конституанті. Кожний прямокутник, що містить 2<sup>k</sup> елементів, відповідає імпліканті. Прямокутник максимального розміру відповідає простій імпліканті (рисунок 4.5).

						<i>IA/IЦ.40</i>
	Зм.	Арк.	№ докум.	Підп.	Дата	ІАЛЦ.40
_						