Національний технічний університет України «Київський політехнічний інститут імені Ігоря Сікорського» Факультет інформатики та обчислювальної техніки Кафедра обчислювальної техніки

ЗВІТ ДО ЛАБОРАТОРНОЇ РОБОТИ №5 СИНТЕЗ ЦИФРОВИХ АВТОМАТІВ НА ТРИГЕРАХ

Виконав:

студент групи IB-71

Мазан Я. В.

Залікова книжка № ІВ-7109

Перевірив:

Верба О. А.

Мета роботи

Вивчити методи структурного синтезу керуючих автоматів із жорсткою логікою, одержати навички в їх налагодженні та експериментальному дослідженні.

Теоретичні відомості

Цифровий автомат, що має два і більше станів, є послідовносною схемою. Ознакою такої логічної схеми є наявність петель.

Автомат може виконувати функцію управління для пристроїв обробки інформації.

Один з підходів теорії цифрових автоматів до побудови структурних автоматів полягає в представленні будь-якого автомата у вигляді композиції елементарних автоматів Мура, що мають назву тригерів.

Якщо вихідні сигнали залежать тільки від стану, в якому знаходиться автомат, його називають автоматом Мура. Закон функціонування такого автомата визначається функціями переходів і виходів відповідно

$$a^{S+1} = \delta(a^{S}, x^{S}),$$
$$y^{S+1} = \lambda(a^{S})$$

Автомат, вихідні сигнали якого залежать як від стану, так і від вхідних сигналів, називають автоматом Мілі. Його функціонування визначається виразами

$$a^{S+1} = \delta(a^S, x^S),$$

$$y^{s+1} = \lambda(a^s, x^s)$$

Можна виділити чотири основні функціональні типи тригерів: RS-тригери, JK-тригери, D-тригери і Т-тригери.

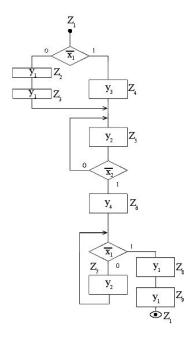
Вихідними даними для синтезу автомата ϵ схема операційного пристрою. Побудова схеми і розробка мікроалгоритму ϵ вза ϵ мозалежними процесами.

Хід роботи

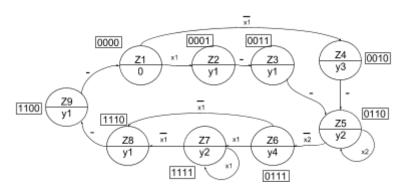
1. Номер залікової книжки - 7109 = 101111000101 $_2$. h_9 = 1; h_8 = 1; h_7 = 1; h_6 = 0; h_5 = 0; h_4 = 0; h_3 = 1; h_2 = 0; h_1 = 1; 3авдання для реалізації:

h_4	h_2	Порядок з'єднання фрагментів										
0 0		3, 1, 4										
h ₇	h_3	Послідовність логічних умов										
1	1											
		X_1, X_2, X_1										
h_4	h_1	Послідовність вихідних сигналів										
0	1	$y_1, y_3, y_2, y_4, y_2, y_1$										
h_2		Сигнал, тривалістю 2t										
0		\mathcal{Y}_1										
h_4		Тип тригерів										
0		JK										
h ₁		Тип автомата										
1		Мура										
h ₂	h ₁	Логічні елементи										
0	1	2І-НЕ, 4АБО										
	0 h ₇ 1	$ \begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$										

2. ГСА (із додаванням умови сигналу, тривалістю 2t):



3. Граф автомата:

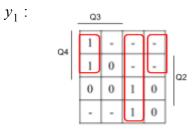


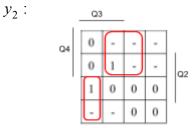
4. Таблиця кодування:

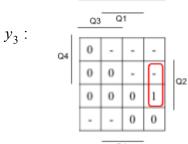
Перехід	Код ПС Z^t	Код СП Z^{t+1}	Ло умо		Керуючі сигнали				Функції збудження тригерів				
			x_1	x_2	y_1	y_2	y_3	<i>y</i> ₄	J_1K_1	J_2K_2	J_3K_3	J_4K_4	
$Z_1 - Z_2$	0000	0001	1	-	0	0	0	0	0-	0-	0-	1-	
$Z_2 - Z_3$	0001	0011	-	-	1	0	0	0	0-	0-	1-	0-	
$Z_3 - Z_5$	0011	0110	-	-	1	0	0	0	0-	1-	-0	-1	
$Z_1 - Z_4$	0000	0010	0	-	0	0	0	0	0-	0-	1-	0-	
$Z_4 - Z_5$	0010	0110	-	-	0	0	1	0	0-	1-	-0	0-	
$Z_5 - Z_5$	0110	0110	-	1	0	1	0	0	0-	-0	-0	0-	
$Z_5 - Z_6$	0110	0111	-	0	0	1	0	0	0-	-0	-0	1-	

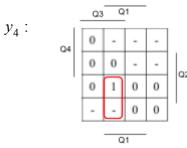
$Z_6 - Z_7$	0111	1111	1	-	0	0	0	1	1-	-0	-0	-0
$Z_7 - Z_7$	1111	1111	1	-	0	1	0	0	-0	-0	-0	-0
$Z_7 - Z_8$	1111	1110	0	-	0	1	0	0	-0	-0	-0	-1
$Z_6 - Z_8$	0111	1110	0	-	0	0	0	1	1-	-0	-0	-1
$Z_8 - Z_9$	1110	1100	-	-	1	0	0	0	-0	-0	-1	0-
$Z_9 - Z_1$	1100	0000	-	-	1	0	0	0	-1	-1	0-	0-

5. Мінімізація керуючих сигналів і функцій збудження тригерів:







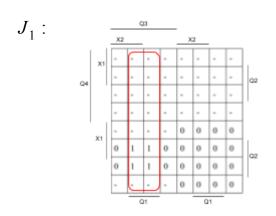


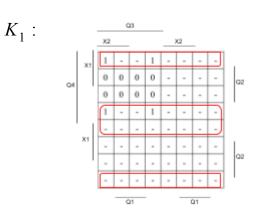
$$y_{1} = Q_{4}\overline{Q_{1}} \vee \overline{Q_{3}}Q_{1} = \overline{Q_{4}}\overline{Q_{1}} \vee \overline{Q_{3}}Q_{1};$$

$$y_{2} = Q_{4}Q_{1} \vee \overline{Q_{4}}Q_{3}\overline{Q_{1}} = \overline{Q_{4}Q_{1}} \vee \overline{Q_{4}}Q_{3}\overline{Q_{1}};$$

$$y_{3} = \overline{Q_{3}}Q_{2}\overline{Q_{1}} = \overline{\overline{Q_{3}}Q_{2}}\overline{Q_{1}};$$

$$y_{4} = \overline{Q_{4}}Q_{3}Q_{1} = \overline{Q_{4}}Q_{3}Q_{1}.$$

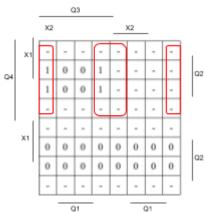


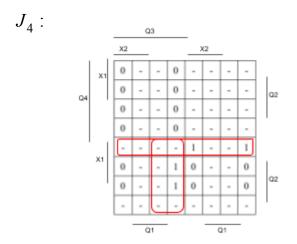


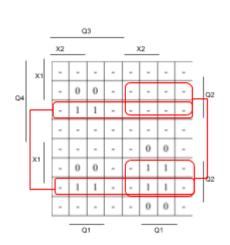
 $J_2: \qquad K_2:$

				q	3		_							_	_
			X2				×	2						Х2	
		X1	0	-	-	0	-	-	-	-			X1	-	
J_3 :	Q4		-	-	-	-	-	-	-	-	Q2	K_3 :	Q4	1	
	Q.4	Ċ	-	-	-			-	-	-		3		1	
			0		-	0		-	-	-				-	
	- 1		-		-	-	0	1	1	0			['] ا	-	
		X1	-		-	-		-	-	-	1		X1	0	
			_	-	-	-	-	-	-	-	Q2		- 1	0	Ī
			-	-	-	-	1	1	1	1				-	
			_	_	1			_	21	_	,				-

 K_4 :







$$J_4=Q_3Q_1=\overline{\overline{Q_3Q_1}}\,;$$

$$K_4 = \overline{Q_2}$$
;

$$J_3 = Q_2;$$

$$K_3 = \overline{Q_2}$$
;

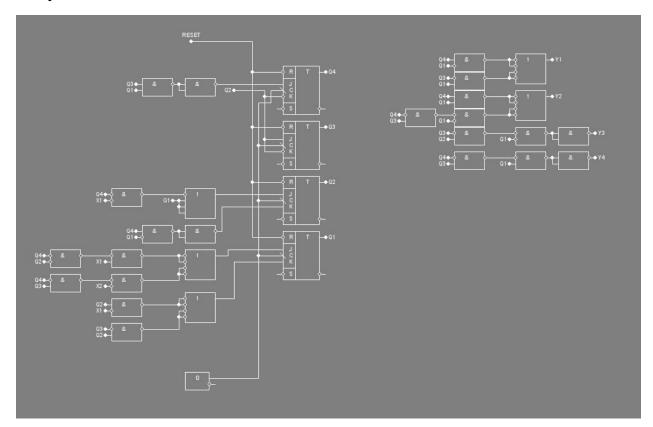
$$J_2 = \overline{Q_4}\,\overline{x_1} \vee Q_1 = \overline{\overline{\overline{Q_4}}\,\overline{x_1}} \vee Q_1 \,;$$

$$K_2 = Q_4 \overline{Q_1} = \overline{\overline{Q_4} \overline{Q_1}} \; ;$$

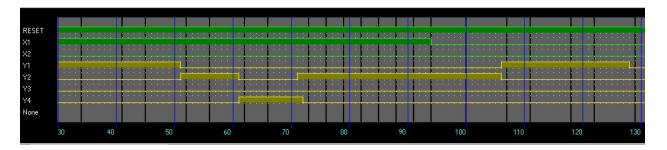
$$J_1 = \overline{Q_4} \, \overline{Q_2} x_1 \vee \overline{Q_4} Q_3 \overline{x_2} = \overline{Q_4} \, \overline{Q_2} x_1 \vee \overline{Q_4} \overline{Q_3} \overline{x_2};$$

$$K_1 = Q_2 \overline{x_1} \vee \overline{Q_3} Q_2 = \overline{\overline{Q_2} \overline{x_1}} \vee \overline{\overline{\overline{Q_3}} Q_2} \; .$$

6. Функціональна схема автомата



7. Часова схема автомата



Найдовший шлях у автоматі - 6 логічних елементів (затримка по 1 умовній одиниці часу τ) та 1 тригер (затримка - 6 умовних одиниць). Загальна затримка: $t = 6 \cdot 1 + 6 = 12$ умовних одиниць часу τ .

Висновки

Під час виконання даної лабораторної роботи я навчився виконувати синтез цифроввого автомата Мура з пам'яттю на ЈК тригерах. Також виконання даної лабораторної роботи допомогло мені краще зрозуміти

процес синтезу інших цифрових автоматів з пам'яттю, підготуватись до написання та виконання курсової роботи.