Київський національний університет імені Тараса Шевченка факультет радіофізики, електроніки та комп'ютерних систем

Лабораторна робота №8

Тема: Синтез керуючого автомата Мура на базі регістра зсуву

Роботу виконав студент 3 курсу мережевий адміністратор Цибульський Роман Олександрович Мета роботи: Провести структурний синтез керуючого автомата Мура на базі регістра зсуву.

Лабораторне завдання

- 1. Згідно Вашого варіанту, розробіть функціональну схему керуючого автомата
- 2. В якості завдання візьміть завдання дане в лабораторній роботи No7 (табл. 7.5).

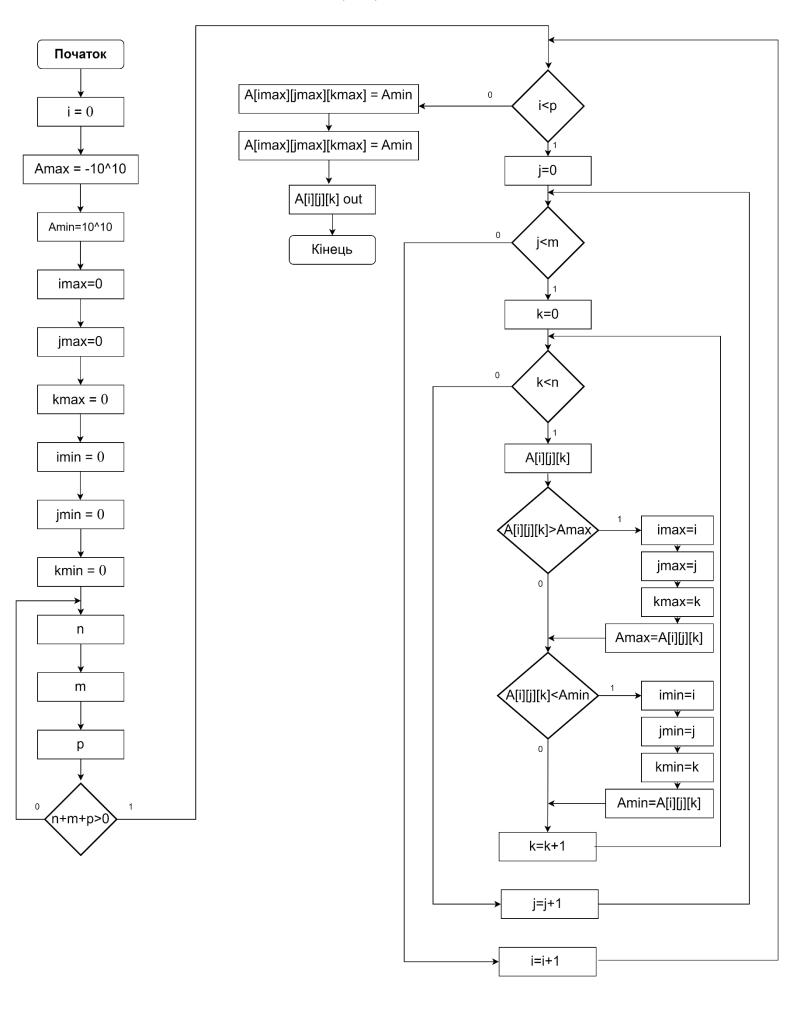
Номер варіанту $6248 = 1\ 1000\ 0110\ 1000,\ 00\ 0110\ 1000$ за умовою

Н6	H7	H8	Н9	H10	Завдання		
1	1	0	0	0	знаходить максимальний та		
					мінімальний елемент масиву		
					A(n,n,n) та міняє їх місцями		

3. Мікропроцесорний автомат необхідно реалізувати у вигляді автомата Мура на базі регістра зсуву. Як елемент пам'яті використовуйте D-тригери. Функціональну схему керуючих частин синтезувати на елементах:

H3	H4	Логічні елементи
0	1	I-HE

1.1. Змістовна схема алгоритму

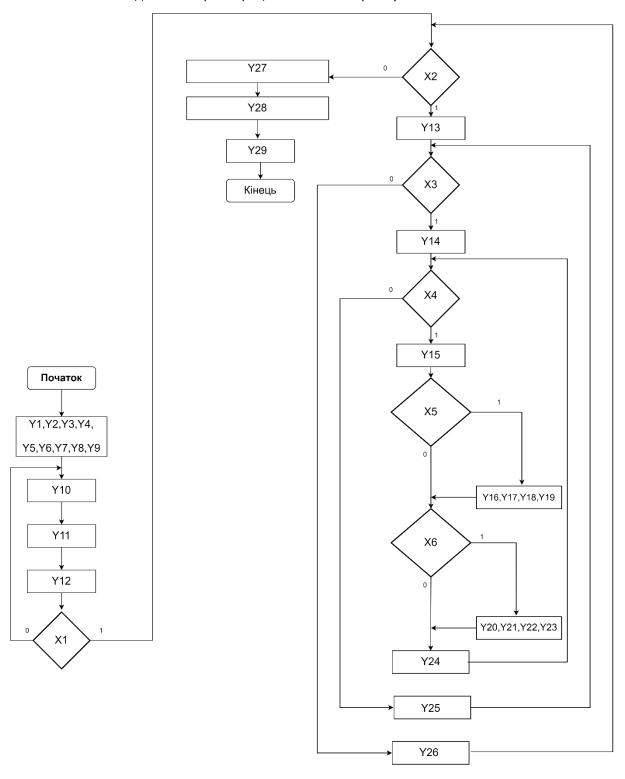


1.2. Таблиця кодування вершин

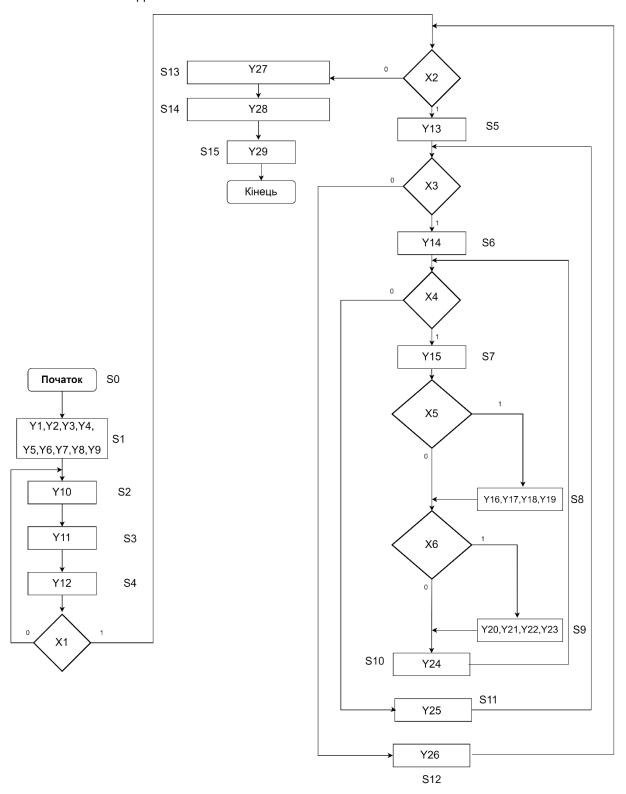
Код	Зміст	Примітка
Y1	i = 0	ініціалізація лічильника
		виміру і масиву arr[i][j][k]
Y2	$A_{\text{max}} = -10^{10}$	ініціалізація значення
		максимального елементу
Y3	$A_{\text{min}}=10^{10}$	ініціалізація значення
		мінімального елементу ініціалізація індексу
Y4	imax=0	максимального елементу виміру і
		ініціалізація індексу
Y5	jmax=0	максимального елементу виміру ј
		ініціалізація індексу
Y6	kmax=0	максимального елементу виміру k
377	0	ініціалізація індексу
Y7	imin=0	мінімального елементу виміру і
Y8	imin_0	ініціалізація індексу
10	jmin=0	мінімального елементу виміру ј
Y9	kmin=0	ініціалізація індексу
17	KIIIII-0	мінімального елементу виміру k
Y10	n	завантаження до відповідного регістру
110		розрядність виміру k масиву arr[i][j][k]
Y11	m	завантаження до відповідного регістру
		розрядність виміру ј масиву агт[i][j][k]
Y12	p	завантаження до відповідного регістру
	1	розрядність виміру і масиву arr[i][j][k]
Y13	j =0	ініціалізація лічильника виміру ј масиву arr[i][j][k]
		ініціалізація лічильника
Y14	k=0	виміру k масиву arr[i][j][k]
		завантаження до відповідного регістру
Y15	A[i][j][k]	значення елемента масиву А
371.6		переініціалізація індексу
Y16	imax=i	максимального елементу виміру і
V17	imov-i	ініціалізація індексу
Y17	jmax=j	максимального елементу виміру ј
Y18	kmax=k	ініціалізація індексу
110	KIIIQA—K	максимального елементу виміру k
Y19	$A_{\text{max}} = A[i][j][k]$	Перевизначення максимального
	max	елементу на поточний
Y20	imin=i	ініціалізація індексу
		мінімального елементу виміру і
Y21	jmin=j	ініціалізація індексу
		мінімального елементу виміру ј
Y22	kmin=k	ініціалізація індексу мінімального елементу виміру k
Y23	$A_{min} = A[i][j][k]$	Перевизначення мінімального елементу на поточний
		на поточнии

Y24	k=k+1	перехід до дослідження		
		наступного елемента виміру k		
Y25	j=j+1	перехід до дослідження		
123	J—J⊤1	наступного елемента виміру ј		
Y26	i=i+1	перехід до дослідження		
120	1-1+1	наступного елемента виміру і		
Y27	A[imax][jmax][kmax] =	Заміна найменшого значення на		
12/	Amin	найбільше		
Y28	A[imax][jmax][kmax] =	Заміна найбільшого значення на		
120	Amin	найменше		
Y29	A[i][j][k] Out	Виведення зміненого масиву		
		умовна вершина: так – розмір вхідного		
X1	n+m+p>0	масиву додатній, ні – перевизначення		
		розміру масива		
		умовна вершина: так – дослідження		
X2	i <p< td=""><td>чергового елемента масиву А виміру і,</td></p<>	чергового елемента масиву А виміру і,		
		ні – всі елементи масиву А досліджені		
		умовна вершина: так – дослідження		
X3	$j \ll m$	чергового елемента масиву А виміру ј,		
		ні – всі елементи масиву А досліджені		
		умовна вершина: так – дослідження		
X4	$k \le n$	чергового елемента масиву A виміру k,		
		ні – всі елементи масиву А досліджені		
		умовна вершина: так – елемент масиву		
X5	A[i][j][k]>Amax	більше за максимальний, ні – елемент		
		менше		
		умовна вершина: так – елемент масиву		
X6	A[i][j][k] <amin< td=""><td>менше за мінімальний, ні – елемент</td></amin<>	менше за мінімальний, ні – елемент		
		більше		

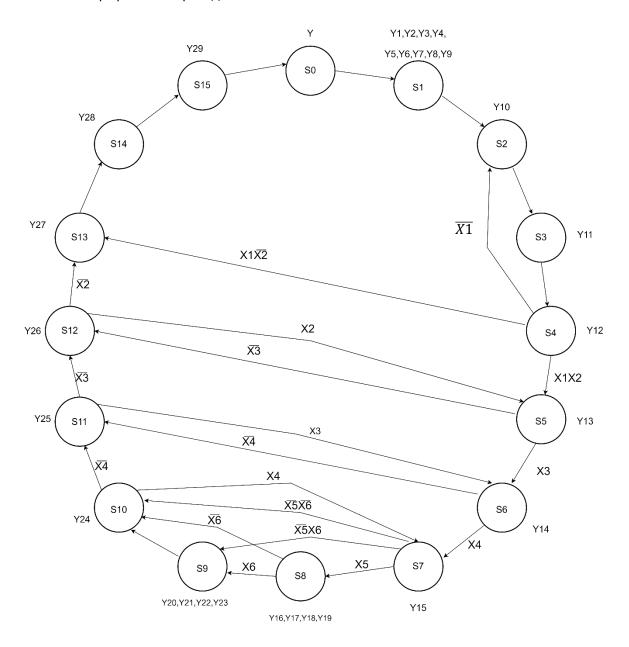
1.3. Закодована мікроопераційна схема алгоритму



1.4. Відмічена ГСА



1.5. Граф-схема переходів



1.6. Прямая таблиця переходів-виходів автомата Мура

Початковий стан	Ү (вихідний сигнал,	Стан переходу	Х (умова
sm	що виробляється	sk	переходу)
	при переході)		
S0	-	S1	Clk
S1	Y1,Y2,Y3,Y4,	S2	Clk
	Y5,Y6,Y7,Y8,Y9		
S2	Y10	S3	Clk
S3	Y11	S4	Clk
S4	Y12	S2	$\overline{X1}$
		S5	X1X2
		S13	$X1\overline{X2}$
S5	Y13	S6	X3
		S12	<u>X3</u>
S6	Y14	S7	X4
		S11	$\overline{X4}$
S7	Y15	S8	X5
		S9	X 5X6
		S10	<u>X5</u> X6
S8	Y16,Y17,Y18,Y19	S9	X6
		S10	<u>X6</u>
S9	Y20,Y21,Y22,Y23	S10	Clk
S10	Y24	S7	X4
		S11	<u>X4</u>
S11	Y25	S6	X3
		S12	<u>X3</u>
S12	Y26	S5	X2
		S13	<u>X2</u>
S13	Y27	S14	Clk
S14	Y28	S15	Clk
S15	Y29	S0	Clk

1.7. Зворотня таблиця переходів-виходів автомата Мура

Початковий стан	Ү (вихідний сигнал,	Стан переходу	Х (умова переходу)
sm	що виробляється при	sk	
	переході)		
S0	Y1,Y2,Y3,Y4,	S1	Clk
	Y5,Y6,Y7,Y8,Y9		
S1	Y10	S2	Clk
S4			<u>X1</u>
S2	Y11	S3	Clk
S3	Y12	S4	Clk
S4	Y13	S5	X1X2
S12			X2
S5	Y14	S6	X3
S11			
S10	Y15	S7	X4
S6			
S7	Y16,Y17,Y18,Y19	S8	X5
S7	Y20,Y21,Y22,Y23	S9	X 5X6
S8			X6
S7	Y24	S10	$\overline{X5}\overline{X6}$
S8			<u>X6</u>
S9			Clk
S6	Y25	S11	$\overline{X4}$
S10			
S5	Y26	S12	\overline{X3}
S11			
S4	Y27	S13	$X1\overline{X2}$
S12			<u>X2</u>
S13	Y28	S14	Clk
S14	Y29	S15	Clk
S15	Y29	S0	Clk

- S0 1000 0000 0000 0000
- S1 0100 0000 0000 0000
- S2 0010 0000 0000 0000
- S3 0001 0000 0000 0000
- S4 0000 1000 0000 0000
- S5 0000 0100 0000 0000
- S6 0000 0010 0000 0000
- S7 0000 0001 0000 0000
- S8 0000 0000 1000 0000
- S9 0000 0000 0100 0000
- 210 0000 0000 0100 0000
- S10 0000 0000 0010 0000
- S11 0000 0000 0001 0000
- S12 0000 0000 0000 1000
- S13 0000 0000 0000 0100
- S14 0000 0000 0000 0010
- S15 0000 0000 0000 0001

Початковий стан		Y (вихідний сигнал,	Стан	K(sk)	Х (умова	Ф3
sm		що виробляється при	переход		переходу)	
		переході)	y sk			
S0	1000 0000	Y1,Y2,Y3,Y4,	S 1	0100 0000	Clk	D2
	0000 0000	Y5,Y6,Y7,Y8,Y9		0000 0000		
S1	0100 0000	Y10	S2	0010 0000	Clk	D3
	0000 0000			0000 0000		
S4	0000 1000				$\overline{X1}$	
	0000 0000					
S2	0010 0000	Y11	S3	0001 0000	Clk	D4
	0000 0000			0000 0000		
S 3	0001 0000	Y12	S4	0000 1000	Clk	D5
	0000 0000			0000 0000		
S4	0000 1000	Y13	S5	0000 0100	X1X2	D6
	0000 0000			0000 0000		
S12	0000 0000				X2	
	0000 1000					
S5	0000 0100	Y14	S 6	0000 0010	X3	D7
	0000 0000			0000 0000		
S11	0000 0000					
	0001 0000					
S10	0000 0000	Y15	S7	0000 0001	X4	D8
	0010 0000			0000 0000		
S6	0000 0010					
	0000 0000					
S7	0000 0001	Y16,Y17,Y18,Y19	S8	0000 0000	X5	D9
	0000 0000			1000 0000		
S7	0000 0001	Y20,Y21,Y22,Y23	S 9	0000 0000	X 5X6	D10
	0000 0000	- , , , , -		0100 0000	110110	
S8	0000 0000				X6	
	1000 0000					
S7	0000 0001	Y24	S10	0000 0000	<u> </u>	D11
~ /	0000 0000		210	0010 0000	75710	
S8	0000 0000	_		0010 0000	<u>X6</u>	
50	1000 0000				AU	
S 9	0000 0000	_			Clk	
57	0100 0000				CIK	
S6	0000 0010	Y25	S11	0000 0000	<u>X4</u>	D12
50	0000 0010	123	511	0000 0000	74	D12
S10	0000 0000			0001 0000		
510	0010 0000					
S5	0000 0100	Y26	S12	0000 0000	<u>X3</u>	D13
33		1 20	312		λ3	D13
S11	0000 0000	-		0000 1000		
211	0000 0000					
0.4	0001 0000	\$707	010	0000 0000	V4 VO	D14
S4	0000 1000	Y27	S13	0000 0000	$X1\overline{X2}$	D14
212	0000 0000	_		0000 0100		
S12	0000 0000				$\overline{X2}$	
	0000 1000					

S13	0000 0000	Y28	S14	0000 0000	Clk	D15
	0000 0100			0000 0010		
S14	0000 0000	Y29	S15	0000 0000	Clk	D16
	0000 0010			0000 0001		
S15	0000 0000	-	S 0	1000 0000	Clk	D1
	0000 0001			0000 0000		

$$D1 = S15$$

$$D2 = S0$$

$$D3 = S1 + S4\overline{X1} = nS1|(s4|\overline{X1})$$

$$D4 = S2$$

$$D5 = S3$$

$$D6 = S4 X1X2 + S12X2 = (S4 |X1|X2)|(S12|X2)$$

$$D7 = x3S5 + x3S11 = (x3|S5)|(x3|S11)$$

$$D8 = X4S6 + X4S10 = (X4|S6)|(X4|S10)$$

$$D9 = S7X5$$

$$D10 = S7\overline{X5}X6 + S8X6 = (S7|\overline{X5}|X6)|(S8|X6)$$

$$D11 = S7\overline{X5}\overline{X6} + S8\overline{X6} + S9 = (S7\overline{X5}\overline{X6})|(S8\overline{X6})| \overline{S9}$$

$$D12 = \overline{X4}(S6 + S10) = (\overline{X4}|S6)|(\overline{X4}|S10)$$

$$D13 = \overline{X3}(S5 + S11) = (\overline{x3}|S5)|(\overline{x3}|S11)$$

$$D14 = S4X1\overline{X2} + S12\overline{X2}$$

$$D15 = S13$$

$$D16 = S14$$

$$Y1, Y2, Y3, Y4, Y5, Y6, Y7, Y8, Y9 = S1$$

$$Y10 = S2$$

$$Y11 = S3$$

$$Y12 = S4$$

$$Y13 = S5$$

$$Y14 = S6$$

$$Y15 = S7$$

$$Y16,Y17,Y18,Y19 = S8$$

$$Y20, Y21, Y22, Y23 = S9$$

$$Y24 = S10$$

$$Y25 = S11$$

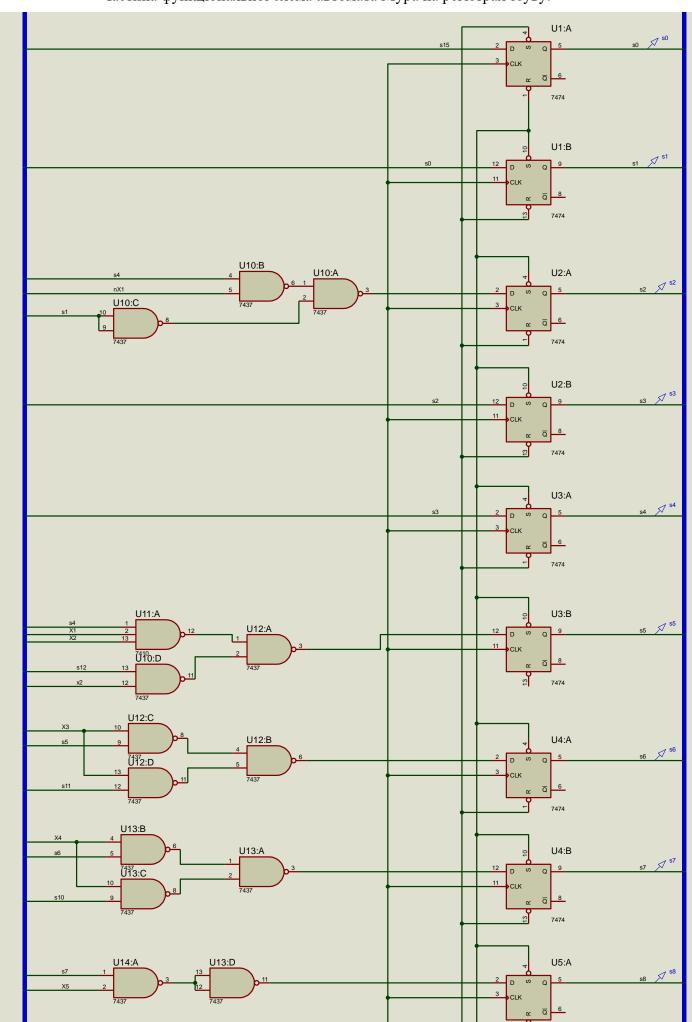
$$Y26 = S12$$

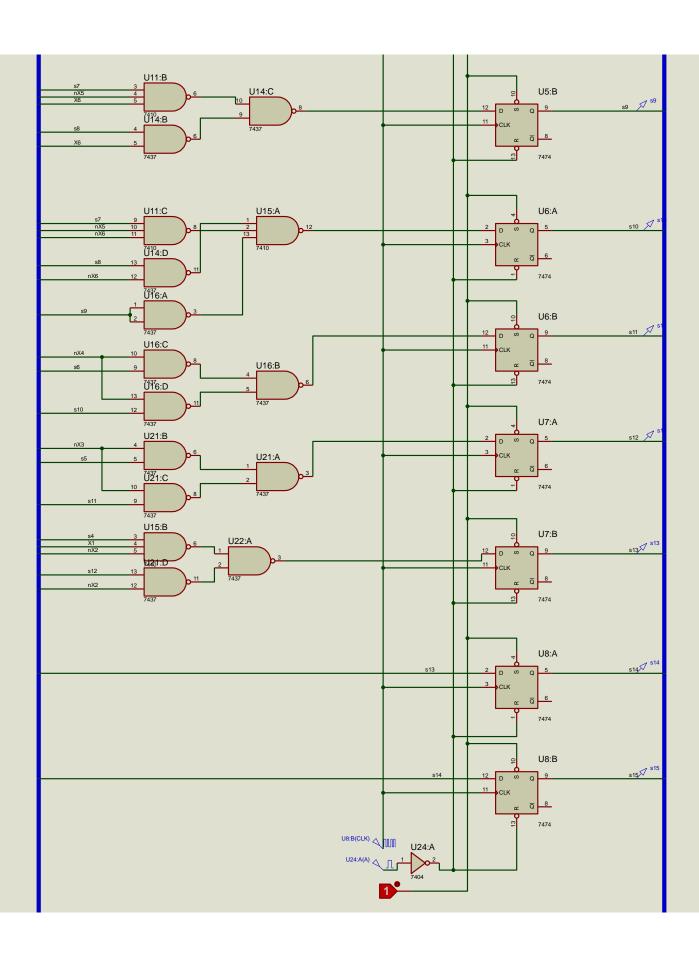
$$Y27 = S13$$

$$Y28 = S14$$

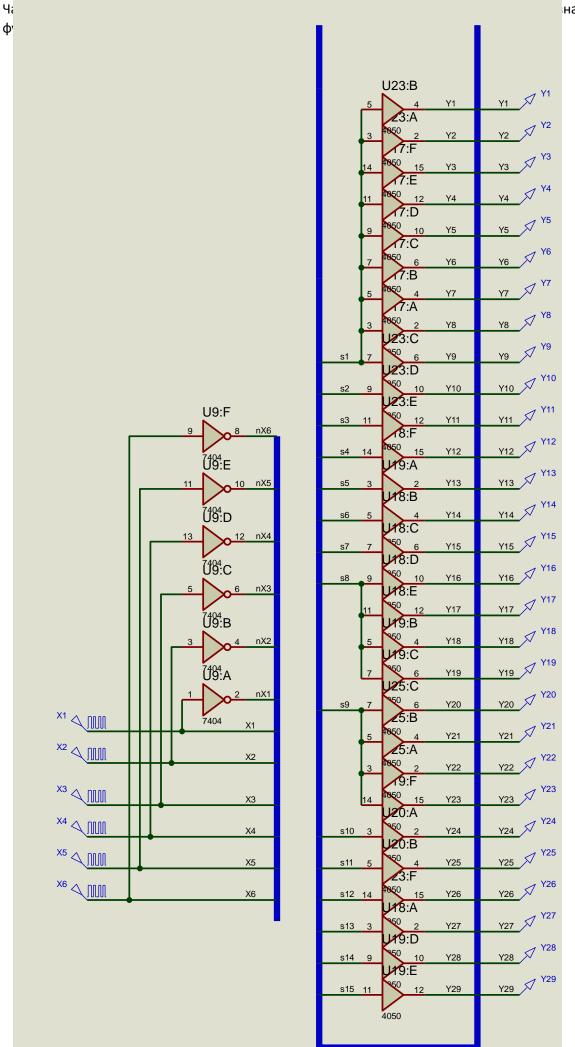
$$Y29 = S15$$

Частина функціональної схема автомата Мура на регістрах зсуву.

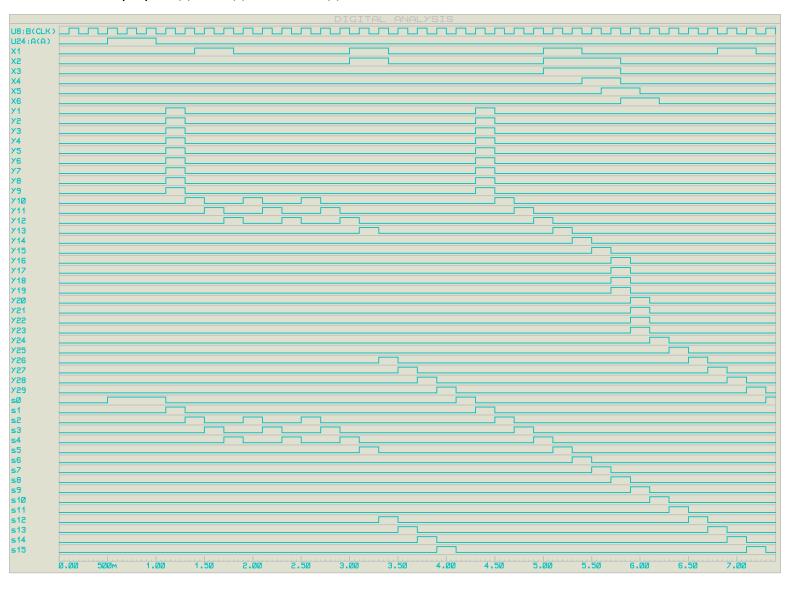




начення



Графіки для вхідних та вихідних сигналів



Висновок: в даній лабораторній роботі провела структурний синтез керуючого автомата Мура, а також зібрала його схему в Proteus і перевірила коректність її роботи.

Контрольні питання:

- 1. Коли доцільно використовувати в якості керуючого автомата автомат Мура на базі регістра зсуву? Коли алгоритм автомата лінійний, відсутні умовні вершини.
- 2. Чи можна вважати регістр зсуву автоматом Мура на базі регістра зсуву?

Ні, регістр зсуву не можна вважати автоматом Мура на базі регістра зсуву, оскільки автомат Мура має вихідний сигнал, який залежить від поточного

стану автомата, тоді як регістр зсуву не має вихідного сигналу, який залежить від поточного стану.

3. Чи можна в якості пам'яті автомата Мура на базі регістра зсуву використати Т-тригери?

Так, можна використовувати Т-тригери в якості пам'яті автомата Мура на базі регістра зсуву. Т-тригер ϵ одним із типів тригерів, який можна використовувати для збереження інформації у вигляді 0 або 1.