Laboratorio di Architetture degli Elaboratori I Corso di Laurea in Informatica, A.A. 2022-2023 Università degli Studi di Milano



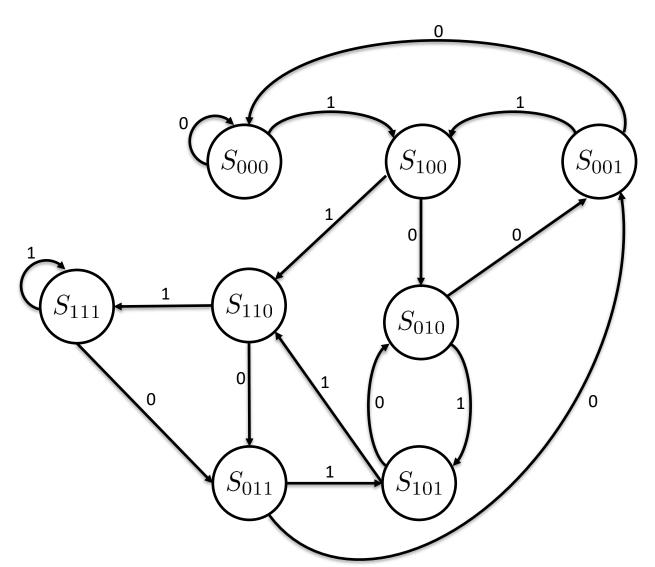
Macchine a stati finiti

- Si realizzi una macchina di Moore in grado di riconoscere le stringhe 010 e 101
 - La macchina riceve in input un bit per volta
 - Quando la macchina riconosce una delle due stringhe dà output 1 altrimenti 0
- Suggerimento: si codifichi l'insieme degli stati come

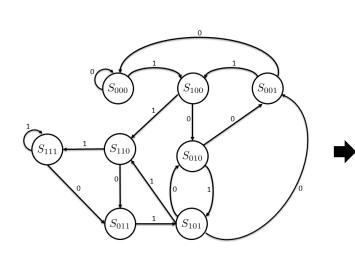
$$S = \{S_{000}, S_{001}, \dots, S_{111}\}$$

rendendo quindi la macchina in grado di riconoscere una qualsiasi sequenza di 3 bit. Si associ poi un'uscita pari a 1 solo agli stati corrispondenti alle stringhe 010 e 101

• Costruiamo il grafo delle transizioni:



• Tabella delle transizioni:



Stato corrente	x = 0	x = 1	Output
	S_{000}	S_{100}	0
	S_{000}	S_{100}	0
S_{010}	S_{001}	S_{101}	1
	S_{001}	S_{101}	0
S_{100}	S_{010}	S_{110}	0
	S_{010}	S_{110}	1
S_{110}	S_{011}	S_{111}	0
	S_{011}	S_{111}	0

Codifica degli stati:

Stato corrente $\,S_{b_0b_1b_2}\,$ Stato prossimo $\,S_{b_0'b_1'b_2'}\,$

Stato corrente	x = 0	x = 1	Output
S_{000}	S_{000}	S_{100}	0
S_{001}	S_{000}	S_{100}	0
	S_{001}	S_{101}	1
	S_{001}	S_{101}	0
	S_{010}	S_{110}	0
	S_{010}	S_{110}	1
S_{110}	S_{011}	S_{111}	0
S_{111}	S_{011}	S_{111}	0

b_0	b_1	b_2	x	b_0'	b_1'	b_2'	output
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	1	0	0	0
0	0	1	0	0	0	0	0
0	0	1	1	1	0	0	0
0	1	0	0	0	0	1	1
0	1	0	1	1	0	1	1
0	1	1	0	0	0	1	0
0	1	1	1	1	0	1	0
1	0	0	0	0	1	0	0
1	0	0	1	1	1	0	0
1	0	1	0	0	1	0	1
1	0	1	1	1	1	0	1
1	1	0	0	0	1	1	0
1	1	0	1	1	1	1	0
1	1	1	0	0	1	1	0
1	1	1	1	1	1	1	0

• Codifica degli stati:

Stato corrente $\,S_{b_0b_1b_2}\,$ Stato prossimo $\,S_{b_0'b_1'b_2'}\,$

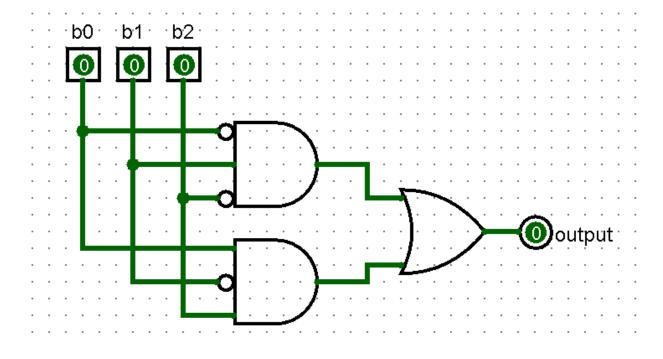
Stato corrente	x = 0	x = 1	Output
S_{000}	S_{000}	S_{100}	0
S_{001}	S_{000}	S_{100}	0
	S_{001}	S_{101}	1
	S_{001}	S_{101}	0
	S_{010}	S_{110}	0
	S_{010}	S_{110}	1
S_{110}	S_{011}	S_{111}	0
S_{111}	S_{011}	S_{111}	0

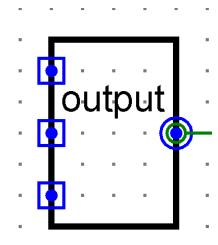
$$b'_0 = x, b'_1 = b_0, b'_2 = b_1$$

output $= \bar{b}_0 b_1 \bar{b}_2 + b_0 \bar{b}_1 b_2$

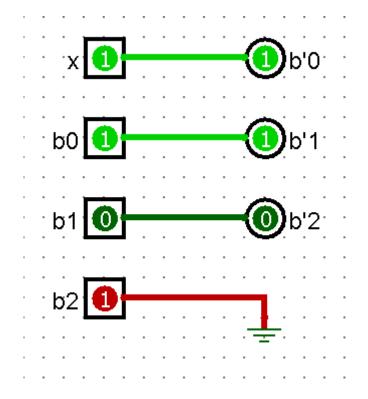
b_0	b_1	b_2	x	b_0'	b_1'	b_2'	output
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	1	0	0	0
0	0	1	0	0	0	0	0
0	0	1	1	1	0	0	0
0	1	0	0	0	0	1	1
0	1	0	1	1	0	1	1
0	1	1	0	0	0	1	0
0	1	1	1	1	0	1	0
1	0	0	0	0	1	0	0
1	0	0	1	1	1	0	0
1	0	1	0	0	1	0	1
1	0	1	1	1	1	0	1
1	1	0	0	0	1	1	0
1	1	0	1	1	1	1	0
1	1	1	0	0	1	1	0
1	1	1	1	1	1	1	0

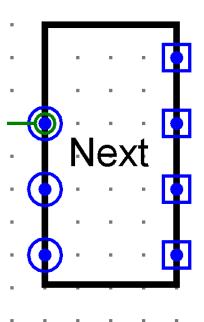
Funzione di uscita $\text{output} = \bar{b}_0 b_1 \bar{b}_2 + b_0 \bar{b}_1 b_2$



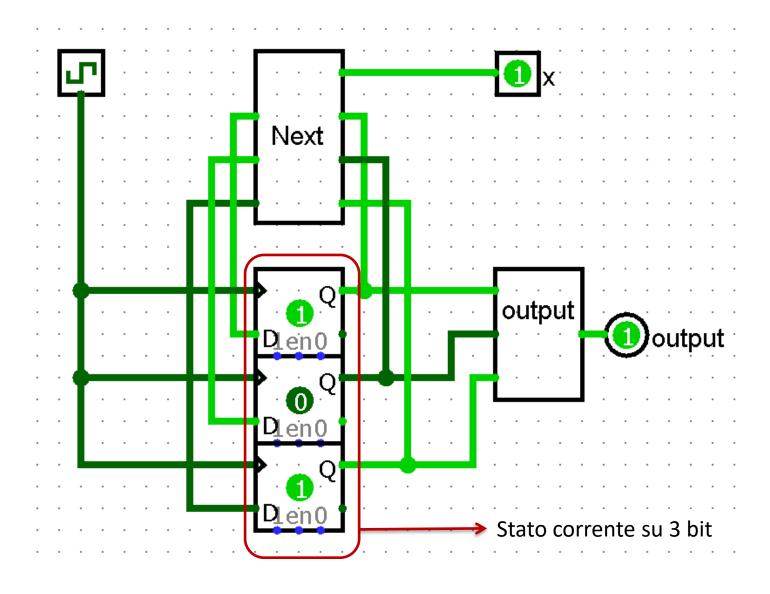


Funzione di stato prossimo $b_0'=x,\,b_1'=b_0,\,b_2'=b_1$



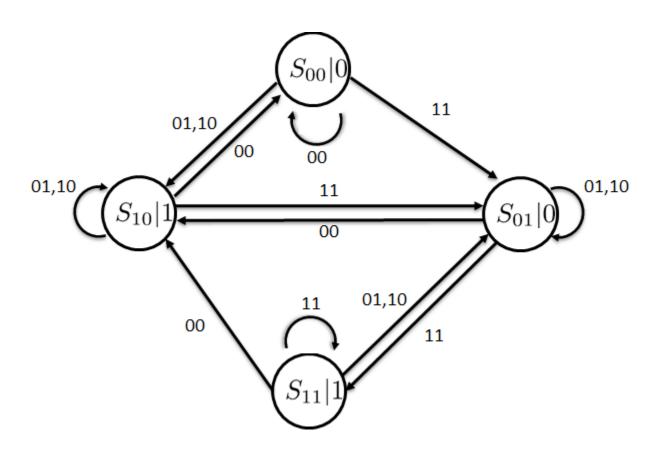


NOTA: nella rappresentazione esterna del circuito le posizioni di ingressi (stato corrente) ed uscite (stato prossimo) sono scambiate



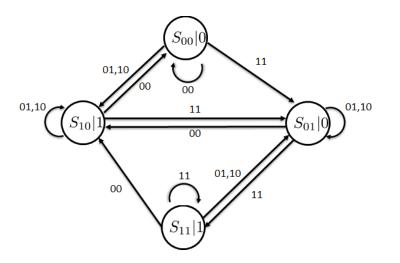
 Si realizzi una macchina agli stati finiti di Moore che, date in ingresso due sequenze di 4 bit, dal bit meno significativo a quello più significativo, realizzi la somma binaria con l'usuale algoritmo aritmetico della somma bit a bit con riporto

Costruiamo il grafo delle transizioni:



Il primo pedice di S indica il bit S, mentre il secondo pedice indica R

Tabella delle transizioni:



Stato corrente	AB = 00	AB = 01	AB = 10	AB = 11	Output
S_{00}	S_{00}	S_{10}	S_{10}	S_{01}	0
S_{10}	S_{00}	S_{10}	S_{10}	S_{01}	1
S_{01}	S_{10}	S_{01}	S_{01}	S_{11}	0
S_{11}	S_{10}	S_{01}	S_{01}	S_{11}	1

Codifica degli stati:

Stato corrente $\,S_{SR}\,$ Stato prossimo $\,S_{S'R'}\,$

Stato corrente	AB = 00	AB = 01	AB = 10	AB = 11	Output
S_{00}	S_{00}	S_{10}	S_{10}	S_{01}	0
S_{10}	S_{00}	S_{10}	S_{10}	S_{01}	1
S_{01}	S_{10}	S_{01}	S_{01}	S_{11}	0
S_{11}	S_{10}	S_{01}	S_{01}	S_{11}	1

S	R	A	B	S'	R'	output
0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	1	0	0
0	0	1	0	1	0	0
0	0	1	1	0	1	0
1	0	0	0	0	0	1
1	0	0	1	1	0	1
1	0	1	0	1	0	1
1	0	1	1	0	1	1
0	1	0	0	1	0	0
0	1	0	1	0	1	0
0	1	1	0	0	1	0
0	1	1	1	1	1	0
1	1	0	0	1	0	1
1	1	0	1	0	1	1
1	1	1	0	0	1	1
1	1	1	1	1	1	1

• Codifica degli stati:

Stato corrente $\,S_{SR}\,$ Stato prossimo $\,S_{S'R'}\,$

Stato corrente	AB = 00	AB = 01	AB = 10	AB = 11	Output
S_{00}	S_{00}	S_{10}	S_{10}	S_{01}	0
S_{10}	S_{00}	S_{10}	S_{10}	S_{01}	1
S_{01}	S_{10}	S_{01}	S_{01}	S_{11}	0
S_{11}	S_{10}	S_{01}	S_{01}	S_{11}	1

$$S' = (A \text{ XOR } B) \text{ XOR } R$$

 $R' = (A \text{ XOR } B)R + AB$
output = S

S	R	A	B	S'	R'	output
0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	1	0	0
0	0	1	0	1	0	0
0	0	1	1	0	1	0
1	0	0	0	0	0	1
1	0	0	1	1	0	1
1	0	1	0	1	0	1
1	0	1	1	0	1	1
0	1	0	0	1	0	0
0	1	0	1	0	1	0
0	1	1	0	0	1	0
0	1	1	1	1	1	0
1	1	0	0	1	0	1
1	1	0	1	0	1	1
1	1	1	0	0	1	1
1	1	1	1	1	1	1



