

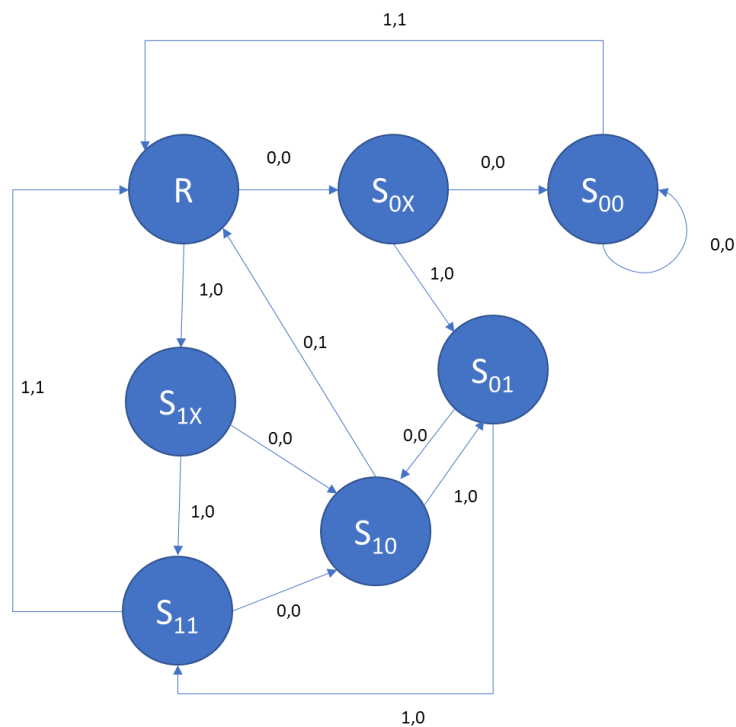
Cognome Nome _____ Matricola _____

- Gli studenti DSA devono svolgere i primi 4 esercizi.

Esercizio 1 (6 punti)

Si progetti l'automa e la relativa rete sequenziale che riceve un input x e fornisce in output z . L'output z restituisce 1 se e solo se e solo se il numero naturale dato dagli ultimi 3 bit ricevuti, dà resto 1 quando diviso per 3. Non sono ammesse sovrapposizioni.

Esempio: INPUT: 11011000011110
 Output: 00000010010010



Stato	Codifica		
	S ₂	S ₁	S ₀
R	0	0	0
S _{0x}	0	0	1
S ₀₀	0	1	0
S ₀₁	0	1	1
S _{1x}	1	0	0
S ₁₀	1	0	1
S ₁₁	1	1	0

Tabella di transizione degli stati

PS	$S_2S_1S_0$	x	$S_2'S_1'S_0'$	z
R	000	0	001	0
R	000	1	100	0
S_{0x}	001	0	010	0
S_{0x}	001	1	011	0
S_{00}	010	0	010	0
S_{00}	010	1	000	1
S_{01}	011	0	101	0
S_{01}	011	1	110	0
S_{1x}	100	0	101	0
S_{1x}	100	1	110	0
S_{10}	101	0	000	1
S_{10}	101	1	011	0
S_{11}	110	0	101	0
S_{11}	110	1	000	1
-	111	0	---	-
-	111	1	---	-

Equazioni del circuito:

$$S'_0 = S_2S_1\bar{S}_0\bar{x} + S_2\bar{S}_1S_0x + S_2\bar{S}_1\bar{S}_0\bar{x} + \bar{S}_2S_1S_0\bar{x} + \bar{S}_2\bar{S}_1S_0x + \bar{S}_2\bar{S}_1\bar{S}_0\bar{x}$$

$$S'_1 = S_2\bar{S}_1S_0\bar{x} + S_2\bar{S}_1\bar{S}_0x + \bar{S}_2S_1S_0x + \bar{S}_2S_1\bar{S}_0\bar{x} + \bar{S}_2\bar{S}_1S_0x + \bar{S}_2\bar{S}_1S_0\bar{x}$$

$$S'_2 = S_2S_1\bar{S}_0\bar{x} + S_2\bar{S}_1\bar{S}_0x + S_2\bar{S}_1\bar{S}_0\bar{x} + \bar{S}_2S_1S_0x + \bar{S}_2S_1S_0\bar{x} + \bar{S}_2\bar{S}_1\bar{S}_0x$$

$$z = S_2S_1\bar{S}_0x + S_2\bar{S}_1S_0\bar{x} + \bar{S}_2S_1\bar{S}_0x$$

Esercizio 2 (5 punti)

La funzione di 4 variabili, $f(a, b, c, d)$, vale 0 quando $a\bar{b}\bar{c} = 1$ oppure $ab\bar{d} = 1$ altrimenti vale 1. La funzione $g(a, b, c, d)$ vale 1 sia se $a + \bar{b} + \bar{c} = 0$ che se $cd = 1$, mentre risulta non specificata se $c + \bar{d} = 0$.

Realizzare la tabella della verità, esprimere f e g in forma SOP minima e progettare la rete che realizza le funzioni f utilizzando dei multiplexer del tipo 2:1 e g utilizzando un multiplexer del tipo 4:1.

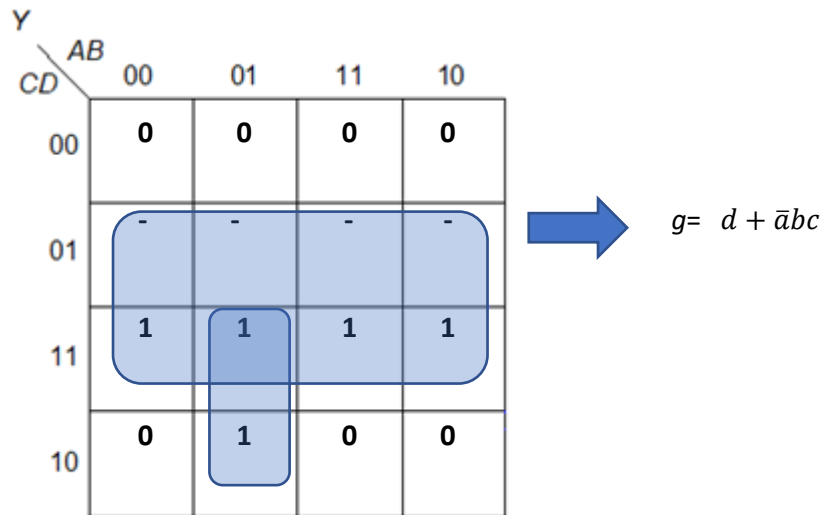
Tabella della verità

a	b	c	d	f	G
0	0	0	0	1	0
0	0	0	1	1	-
0	0	1	0	1	0
0	0	1	1	1	1
0	1	0	0	1	0
0	1	0	1	1	-
0	1	1	0	1	1
0	1	1	1	1	1
1	0	0	0	0	0
1	0	0	1	0	-
1	0	1	0	1	0
1	0	1	1	1	1
1	1	0	0	0	0
1	1	0	1	1	-
1	1	1	0	0	0
1	1	1	1	1	1

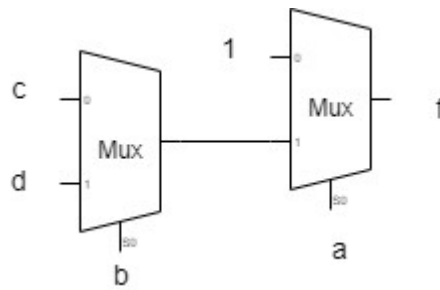
	AB	00	01	11	10
CD	00	1	1	0	0
	01	1	1	1	0
	11	1	1	1	1
	10	1	1	0	1



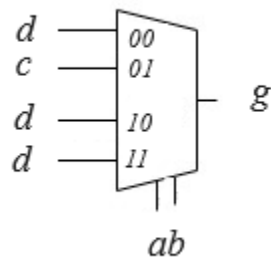
$$f = \bar{a} + bd + \bar{b}c$$



f con mux 2-1



g con mux 4-1



Esercizio 3 (3 punti)

Data l'espressione $f = \bar{a} + bc + \bar{b}\bar{a} + (bc + a\bar{c})\bar{a}$ semplificarla e portarla in forma POS.

Realizzare f con soli operatori NAND e con soli operatori NOR.

$$f = \bar{a} + bc + \bar{b}\bar{a} + (bc + a\bar{c})\bar{a} = \bar{a} + bc + bc\bar{a} = \bar{a} + bc = (\bar{a} + b)(\bar{a} + c)$$

NOR:

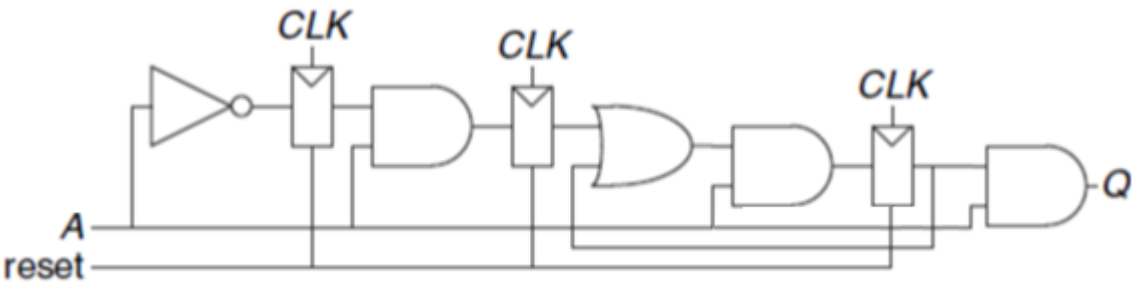
$$f = \overline{(\bar{a} + b)(\bar{a} + c)} = \overline{(\bar{a} + b)} + \overline{(\bar{a} + c)} = \overline{(\bar{a} + b)} \text{ NOR } \overline{(\bar{a} + c)} = (\bar{a} \text{ NOR } b) \text{ NOR } (\bar{a} \text{ NOR } c)$$

NAND:

$$f = \overline{\bar{a} + bc} = \overline{\bar{a} \cdot \overline{bc}} = a \text{ NAND } \overline{b \cdot c} = a \text{ NAND } (b \text{ NAND } c)$$

Esercizio 4 (6 punti)

Analizzare la rete sequenziale mostrata in figura. Stendere la tavola degli stati futuri e di uscita e disegnare l'automa (il diagramma di transizione degli stati). In seguito, disegnare l'automa di Moore equivalente.



$$S'_0 = \bar{A}$$

$$S'_1 = A \cdot S_0$$

$$S'_2 = A \cdot (S_1 + S_2)$$

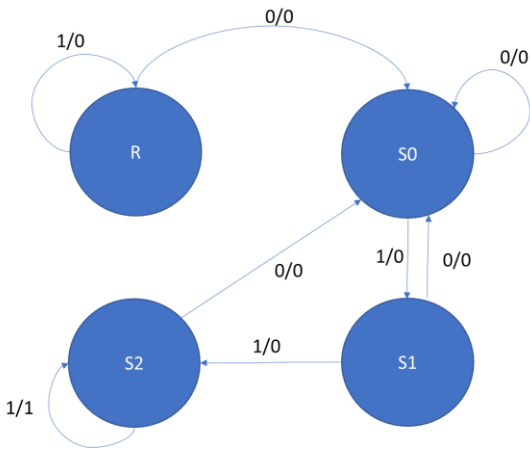
$$Q = A \cdot S_2$$

S ₂ S ₁ S ₀	A	S ₂ 'S ₁ 'S ₀ '	Q
000	0	001	0
000	1	000	0
001	0	001	0
001	1	010	0
010	0	001	0
010	1	100	0
011	0	001	0
011	1	110	0
100	0	001	0
100	1	100	1
101	0	001	0
101	1	110	1
110	0	001	0
110	1	100	1
111	0	001	0
111	1	110	1

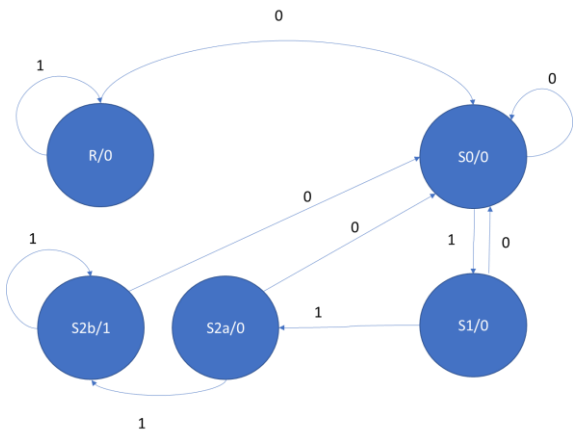
Stato	Codifica		
	S ₂	S ₁	S ₀
R	0	0	0
S ₀	0	0	1
S ₁	0	1	0
S ₂	1	0	0

$S_2S_1S_0$	A	$S_2'S_1'S_0'$	Q
R	0	S_0	0
R	1	R	0
S_0	0	S_0	0
S_0	1	S_1	0
S_1	0	S_0	0
S_1	1	S_2	0
S_2	0	S_0	0
S_2	1	S_2	1

Mealy



Moore



Esercizio 5 (4 punti) Si consideri il numero esadecimale $X=D1BD$ e gli si sottragga in base 16 il numero esadecimale $Y=A3D$. Si converta poi il risultato Z in una sequenza binaria di 16 bit, da interpretarsi come un numero razionale in formato IEEE 754 half-precision.

Si prenda poi la sequenza binaria di 16 bit $W=0100'0110'0000'0000_2$, la si interpreti come un numero razionale in formato IEEE 754 half-precision, e si effettui la somma tra questi 2 numeri e si scriva il risultato in formato IEEE 754 half-precision.

Il valore di Z è

$$D1BD-A3D=C780 \rightarrow \langle 1,10001,1110000000 \rangle \rightarrow Z = -2^2 \cdot (1.111)_2 = -(111.1)_2 = -7.5$$

Il valore di W è

$$W = \langle 0,10001,1000000000 \rangle = 2^2 \cdot (1.1)_2 = -(110.0)_2 = 6$$

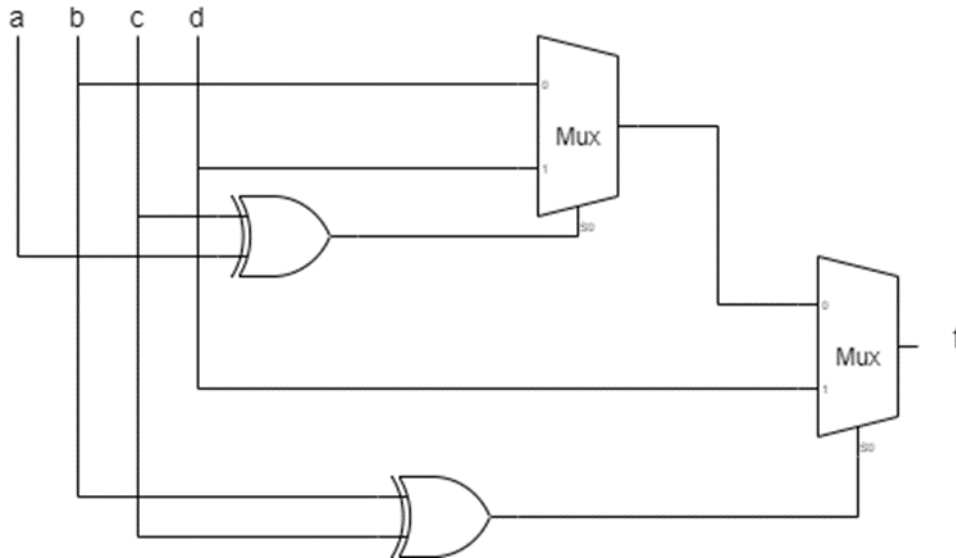
Il valore di Z-W è

$$Z-W = -1.5 = -2^0 \cdot (1.1)_2 \langle 1,01111,1000000000 \rangle = 0xBE00$$

Esercizio 6 (6 punti)

Si consideri il circuito in figura e si scriva l'espressione della funzione f

- Trasformare tale espressione, usando assiomi e regole dell'algebra di Boole, in forma normale SOP
- Stendere la tavola di verità di f
- Scrivere l'espressione minimale POS di f



$$f = (b(\overline{a \oplus c}) + d(a \oplus c))(\overline{b \oplus c}) + d(b \oplus c) = (\overline{a}b\overline{c} + abc + \overline{a}cd + a\overline{c}d)(\overline{b}\overline{c} + bc) + \overline{b}cd + b\overline{c}d = abc + \overline{a}bcd + a\overline{b}\overline{c}d + \overline{b}cd + b\overline{c}d$$

Tavola della verità

a	b	c	d	f
0	0	0	0	0
0	0	0	1	0
0	0	1	0	0
0	0	1	1	1
0	1	0	0	0
0	1	0	1	1
0	1	1	0	0
0	1	1	1	1
1	0	0	0	0
1	0	0	1	1
1	0	1	0	0
1	0	1	1	1
1	1	0	0	0
1	1	0	1	1
1	1	1	0	1
1	1	1	1	1

AB \ CD	00	01	11	10
00	0	0	0	0
01	0	1	1	1
11	1	1	1	1
10	0	0	1	0



$$f = (c + d)(a + b + c)(a + d)(b + d)$$