

Esercizi svolti e da svolgere sugli argomenti trattati nella lezione 13

Esercizi svolti

Es.1. Si progetti il circuito di controllo di un ascensore che rilevi i seguenti eventi

- chiusura delle porte difettosa
- arresto brusco al piano
- tempo di risposta alla chiamata lento
- fermata improvvisa durante la corsa

e che dia in output un segnale di warning ogni volta che si verificano almeno due di questi eventi simultaneamente (cioè nella stessa corsa dell'ascensore).

SOLUZIONE:

La prima parte dell'esercizio richiede di progettare un circuito combinatorio per una funzione booleana (e quindi non sono richiesti FF). Associamo ad ogni evento una variabile booleana:

- chiusura delle porte difettosa → C
- arresto brusco al piano → A
- tempo di risposta alla chiamata lento → T
- fermata improvvisa durante la corsa → F
- segnale di warning → W

La funzione booleana è:

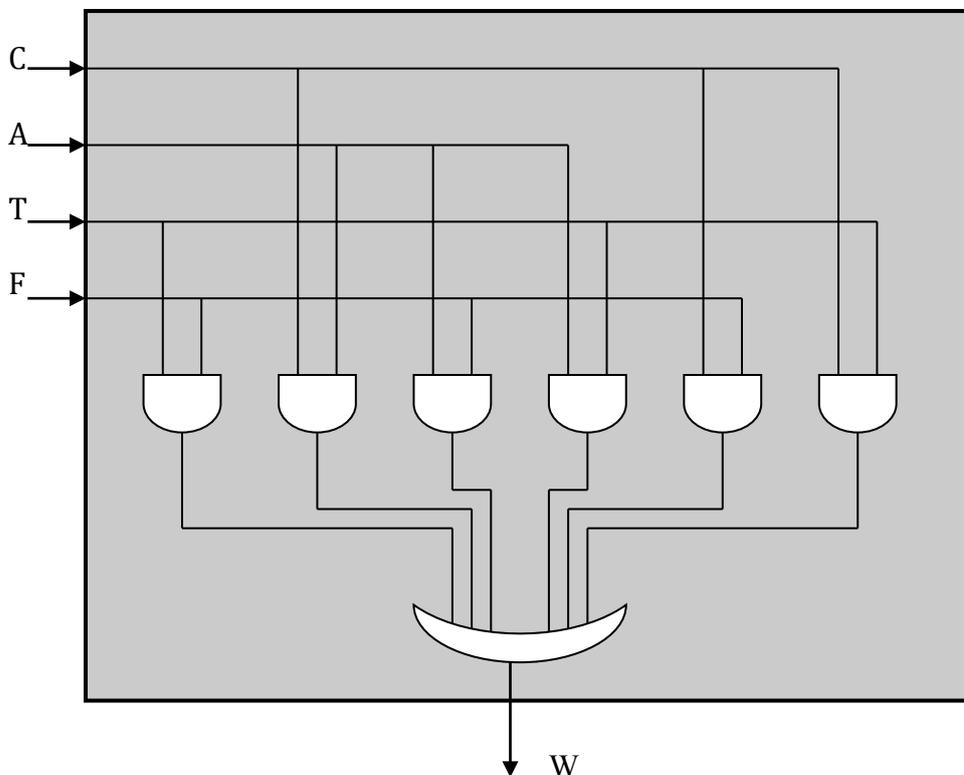
C	A	T	F	W
0	0	0	0	0
0	0	0	1	0
0	0	1	0	0
0	0	1	1	1
0	1	0	0	0
0	1	0	1	1
0	1	1	0	1
0	1	1	1	1
1	0	0	0	0
1	0	0	1	1
1	0	1	0	1
1	0	1	1	1
1	1	0	0	1
1	1	0	1	1
1	1	1	0	1
1	1	1	1	1

Utilizzando le mappe di K. si ottiene:

		T	F								
				0	0	0	1	1	1	1	0
C	A										
0	0	0	0	0	1	0					
0	1	0	1	1	1						
1	1	1	1	1	1	1					
1	0	0	1	1	1						

da cui $W = T \cdot F + C \cdot A + A \cdot F + A \cdot T + C \cdot F + C \cdot T$

Il circuito ottenuto è pertanto:



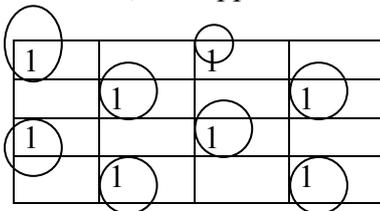
Es. 2. Si progetti un circuito combinatorio che riceve in ingresso 7 bit $X_6X_5 \dots X_0$ e produce in uscita 8 bit: i 7 più significativi ($Y_7Y_6 \dots Y_1$) sono uguali a $X_6X_5 \dots X_0$, rispettivamente, e $Y_0=1$ se $X_3X_2X_1X_0$ contiene un numero di "1" pari, mentre $Y_0=0$ altrimenti.

SOLUZIONE:

Evidentemente, $Y_i=X_{i-1}$ per $i = 1, \dots, 7$. Per quanto riguarda Y_0 , la sua tabella di verità è la seguente:

X3	X2	X1	X0	Y0
0	0	0	0	1
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	1
0	1	1	1	0
1	0	0	0	0
1	0	0	1	1
1	0	1	0	1
1	0	1	1	0
1	1	0	0	1
1	1	0	1	0
1	1	1	0	0
1	1	1	1	1

Pertanto, la mappa di Karnaugh corrispondente è



da cui

$$Y0 = \bar{X}_3\bar{X}_2\bar{X}_1\bar{X}_0 + \bar{X}_3\bar{X}_2X_1X_0 + \bar{X}_3X_2\bar{X}_1X_0 + \bar{X}_3X_2X_1\bar{X}_0 + X_3X_2\bar{X}_1\bar{X}_0 + X_3X_2X_1X_0 + X_3\bar{X}_2\bar{X}_1X_0 + X_3\bar{X}_2X_1\bar{X}_0$$

Tale EB può essere espressa in modo più compatto usando porte XNOR (che, ricordiamo, sono la negazione dello XOR):

$$\begin{aligned} Y0 &= \bar{X}_3\bar{X}_2(\bar{X}_1\bar{X}_0 + X_1X_0) + \bar{X}_3X_2(\bar{X}_1X_0 + X_1\bar{X}_0) + X_3X_2(\bar{X}_1\bar{X}_0 + X_1X_0) + X_3\bar{X}_2(\bar{X}_1X_0 + X_1\bar{X}_0) \\ &= (\bar{X}_3\bar{X}_2 + X_3X_2)(\bar{X}_1\bar{X}_0 + X_1X_0) + (\bar{X}_3X_2 + X_3\bar{X}_2)(\bar{X}_1X_0 + X_1\bar{X}_0) \\ &= (X_3XNOR X_2)(X_1XNOR X_0) + (X_3XOR X_2)(X_1XOR X_0) \\ &= (X_3XNOR X_2)XNOR(X_1XNOR X_0) \end{aligned}$$

Di conseguenza, lo schema circuitale è molto semplice.

Es. 3. Si progetti un circuito che, presi in input due naturali A e B rappresentati con 2 bit, dà in output A+B, se tale numero è rappresentabile con 2 bit, altrimenti dà i due bit più significativi di A+B. (Si risolva l'esercizio dando prima la tavola di verità della funzione desiderata, la si minimizzi con la tecnica di Karnaugh e in seguito con gli assiomi dell'algebra di Boole per ottenere la minima espressione equivalente, ed infine se ne disegni il circuito ottenuto).

SOLUZIONE:

a_1	a_0	b_1	b_0	c_1	c_0
0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	0	1
0	0	1	0	1	0
0	0	1	1	1	1
0	1	0	0	0	1
0	1	0	1	1	0
0	1	1	0	1	1
0	1	1	1	1	0
1	0	0	0	1	0
1	0	0	1	1	1
1	0	1	0	1	0
1	0	1	1	1	0
1	1	0	0	1	1
1	1	0	1	1	0
1	1	1	0	1	0
1	1	1	1	1	1

La mappa di K. per c_1 è :

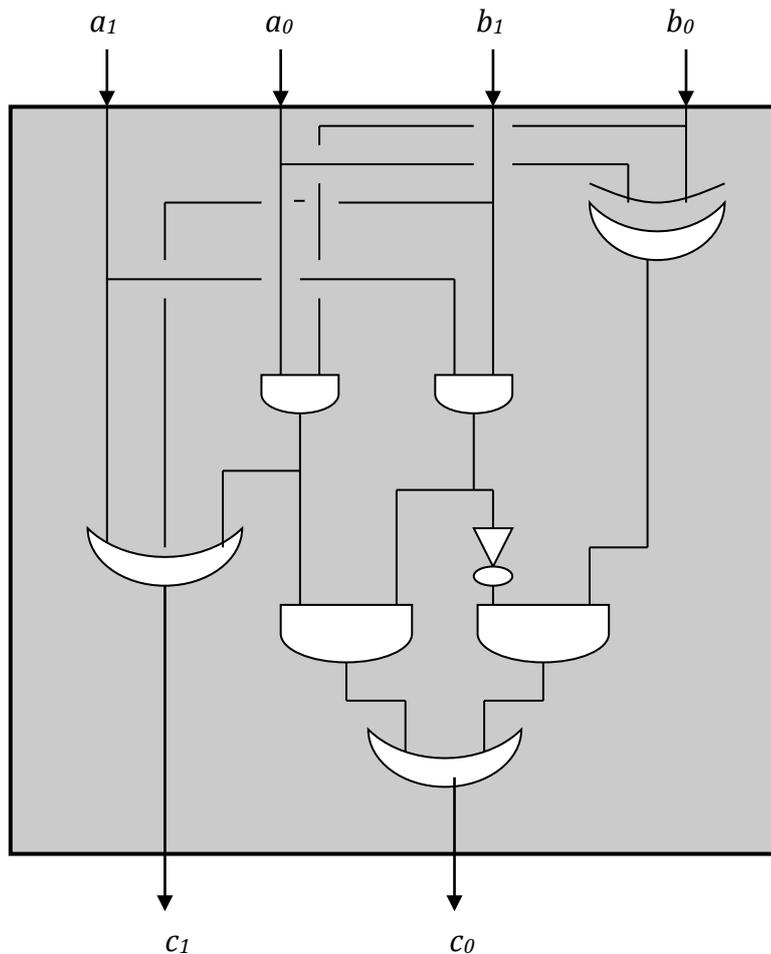
$b_1 b_0$	00	01	11	10
$a_1 a_0$				
00	0	0	1	1
01	0	1	1	1
11	1	1	1	1
10	1	1	1	1

da cui $C_{min}^1 = a_1 + b_1 + a_0 b_0$, che non è ulteriormente semplificabile. La mappa per c_0 è :

$b_1 b_0$	00	01	11	10
$a_1 a_0$				
00	0	1	1	0
01	1	0	0	1
11	1	0	1	0
10	0	1	0	0

$$\begin{aligned}
\text{da cui } C_{min}^2 &= \bar{a}_1 \bar{a}_0 b_0 + \bar{a}_0 \bar{b}_1 b_0 + \bar{a}_1 a_0 \bar{b}_0 + a_0 \bar{b}_1 \bar{b}_0 + a_1 a_0 b_1 b_0 \\
&= \bar{a}_1 (\bar{a}_0 b_0 + a_0 \bar{b}_0) + \bar{b}_1 (\bar{a}_0 b_0 + a_0 \bar{b}_0) + a_1 a_0 b_1 b_0 \\
&= (\bar{a}_1 + \bar{b}_1) (a_0 \text{ XOR } b_0) + a_1 a_0 b_1 b_0 = (\overline{a_1 \cdot b_1}) (a_0 \text{ XOR } b_0) + a_1 a_0 b_1 b_0
\end{aligned}$$

Pertanto il circuito desiderato è:



Esercizi da svolgere

Es. 1. Siano dati due numeri binari di due bit $A=a_1a_0$ e $B=b_1b_0$. Progettare con porte logiche, secondo lo schema di sintesi illustrato a lezione, il circuito con 4 linee di ingresso, chiamate a_1, a_0, b_1, b_0 , e tre linee di uscita, chiamate c_2, c_1, c_0 , che realizza:

- $A+B$ se A è minore o uguale a B
- $A-B$ se A è maggiore di B

Es. 2. Siano dati due numeri binari di due bit $A=a_1a_0$ e $B=b_1b_0$. Progettare con porte logiche, secondo lo schema di sintesi illustrato a lezione, il circuito con 4 linee di ingresso, chiamate a_1, a_0, b_1, b_0 , e tre linee di uscita, chiamate c_2, c_1, c_0 , che realizza:

- * $A \cdot 2$ se $A + B$ è dispari
- * $A+B+1$ se $A + B$ è pari

Es. 3. Si progetti un circuito che riceve 3 ingressi $X_2X_1X_0$ e produce $Y=1$ se $X_0=X_1 \vee X_2$ (OR) oppure se $X_1=X_0 \wedge X_2$ (AND).

Es. 4. Si dia un circuito combinatorio che, preso un numero intero A di 4 bit rappresentato in complemento a due, restituisca l'intero B tale che:

$$B = \begin{cases} A & \text{se } A \text{ è pari} \\ A-1 & \text{se } A \text{ è dispari ed è positivo} \\ A+1 & \text{se } A \text{ è dispari ed è negativo} \end{cases}$$

Si assuma che A sia sempre diverso dalla sequenza 1000.