



# Esercitazione 2 - Minimizzazione e mappe di Karnaugh

## Esercizio 1 - Minimizzazione dell'espressione (3 variabili)

▼ Creatore originale: @Giacomo Dandolo

- @<utente> (<data>): <modifiche>

### Obiettivo

Semplificare la seguente espressione logica utilizzando la mappa di Karnaugh.

$$D = A^{\bar{}}BC^{\bar{}} + ABC^{\bar{}} + AB^{\bar{}}C^{\bar{}} + A^{\bar{}}B^{\bar{}}C + A^{\bar{}}BC + ABCD =$$

$$\bar{A}B\bar{C}$$

+

$$AB\bar{C}$$

+

$$A\bar{B}\bar{C}$$

+

$$\bar{A}\bar{B}C$$

+

$$\bar{A}BC$$

+

$$ABCD = A^{\bar{}}BC^{\bar{}} + ABC^{\bar{}} + AB^{\bar{}}C^{\bar{}} + A^{\bar{}}B^{\bar{}}C + A^{\bar{}}BC + ABC$$

### ▼ Mappa di Karnaugh

La mappa di Karnaugh è ottenuta attraverso questa procedura:

1. prendiamo un mintermine dell'espressione di DDD  
(per esempio,  $A^{\bar{}}BC^{\bar{}}\bar{A}B\bar{C}A^{\bar{}}BC^{\bar{}}$ );
2. cerchiamo la sua posizione nella mappa di Karnaugh,  
definendo i valori negati come 0 e i valori diretti  
come 1 (per esempio, 010);

D C	AB	00	01	11	10
0	0	1	1	1	
1	1	1	1	0	

Mappa di Karnaugh ottenuta

3. inseriamo, all'interno della cella definita dalla posizione trovata, il valore 1;
4. ripetiamo, a partire dal [punto 1](#), per tutti i mintermini, fino a che non sono terminati all'interno dell'espressione;
5. riempiamo le celle vuote con degli zeri, in modo da ottenere la [mappa di Karnaugh finale](#).

## ▼ Minimizzazione dell'espressione

A partire dalla [mappa di Karnaugh](#), si può ottenere l'espressione iniziale di DDD minimizzata definendo le combinazioni di caselle che riducono il numero di letterali in un termine prodotto, rispettivamente chiamati  $D_1$  (caselle con valore 1),  $D_2$  (caselle con valore 1) e  $D_3$  (caselle con valore 1), come nell'[immagine di riferimento](#).

		AB			
C	D	00	01	11	10
	0	0	1	1	1
	1	1	1	1	0

Mappa di Karnaugh con le combinazioni che minimizzano il numero di letterali

Cerchiamo ora di definire le espressioni delle combinazioni di caselle  $D_1$ ,  $D_2$  e  $D_3$ .

(1) Cerchiamo quali valori non cambiano, come coordinate, all'interno della combinazione di caselle:

- AAA cambia valore ( $0 \leftrightarrow 1$ ), quindi non si prende;
- BBB non cambia valore ( $1 \leftrightarrow 1$ ), ed essendo con valore 1, si prende la sua versione diretta;
- CCC cambia valore ( $0 \leftrightarrow 1$ ), quindi non si prende.

$$D_1 = B \quad D_1 = B$$

(2) Cerchiamo quali valori non cambiano, come coordinate, all'interno della combinazione di caselle:

- AAA non cambia valore ( $0 \leftrightarrow 0$ ), ed essendo con valore 0, si prende la sua versione negata;
- BBB cambia valore ( $0 \leftrightarrow 1$ ), quindi non si prende;
- CCC non cambia valore ( $1 \leftrightarrow 1$ ), ed essendo con valore 1, si prende la sua versione diretta.

$$D_2 = \bar{A}C \quad D_2 = \bar{A}C$$

(3) Cerchiamo quali valori non cambiano, come coordinate, all'interno della combinazione di caselle:

- AAA non cambia valore ( $1 \leftrightarrow 1$ ), ed essendo con valore 1, si prende la sua versione diretta;
- BBB cambia valore ( $0 \leftrightarrow 1$ ), quindi non si prende;
- CCC non cambia valore ( $0 \leftrightarrow 0$ ), ed essendo con valore 0, si prende la sua versione negata.

$$D_3 = A\bar{C} \quad D_3 = A\bar{C}$$

Eseguendo l'OR tra i mintermini, si ottiene la seguente espressione di DDD, che risulta minimizzata:

$$D = B + AC + A\bar{C} = \{B\} + \{AC\} + \{A\bar{C}\} = B + AC + A\bar{C}$$

## Esercizio 2 - Minimizzazione dell'espressione (4 variabili)

▼ Creatore originale: @Giacomo Dandolo

- @<utente> (<data>): <modifiche>

## Obiettivo

Semplificare la seguente espressione logica utilizzando la mappa di Karnaugh.

$$E = A^{\bar{}}B\bar{C}\bar{D} + ABC\bar{D} + AB^{\bar{}}C\bar{D} + A^{\bar{}}B^{\bar{}}C\bar{D} + A^{\bar{}}BC\bar{D} + ABC\bar{D} + AB^{\bar{}}C\bar{D} + A^{\bar{}}BCD + ABCD + A^{\bar{}}BCD + ABCD \begin{align*}$$

E &=

$\bar{A}\bar{B}\bar{C}\bar{D}$

+

$AB\bar{C}\bar{D}$

+

$A\bar{B}\bar{C}\bar{D}$

+

$\bar{A}\bar{B}\bar{C}D$

+

$\bar{A}B\bar{C}D$

+

$AB\bar{C}D$

$\&+$

$A\bar{B}\bar{C}D$

+

$\bar{A}BCD$

+

$ABCD$

+

$\bar{A}BC\bar{D}$

+

$ABC\bar{D}$

$$\end{align*} E = A^{\bar{}}B\bar{C}\bar{D} + ABC\bar{D} + AB^{\bar{}}C\bar{D} + A^{\bar{}}B^{\bar{}}C\bar{D} + A^{\bar{}}BC\bar{D} + ABC\bar{D} + AB^{\bar{}}C\bar{D} + A^{\bar{}}BCD + ABCD + A^{\bar{}}BCD + ABCD$$

## ▼ Mappa di Karnaugh

La mappa di Karnaugh è ottenuta attraverso questa procedura:

1. prendiamo un mintermine dell'espressione di EEE (per esempio,  $A^{\bar{}}B\bar{C}\bar{D}\bar{A}B\bar{C}\bar{D}A^{\bar{}}B\bar{C}\bar{D}$ );
2. cerchiamo la sua posizione nella mappa di Karnaugh, definendo i valori negati come 0 e i valori diretti come 1 (per esempio, 0100);
3. inseriamo, all'interno della cella definita dalla posizione trovata, il valore 1;
4. ripetiamo, a partire dal [punto 1](#), per tutti i mintermini, fino a che non sono terminati all'interno dell'espressione;

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

Mappa di Karnaugh ottenuta

5. riempiamo le celle vuote con degli zeri, in modo da ottenere la [mappa di Karnaugh finale](#).

### ▼ Minimizzazione dell'espressione

A partire dalla [mappa di Karnaugh](#), si può ottenere l'espressione iniziale di EEE minimizzata definendo le combinazioni di caselle che riducono il numero di letterali in un termine prodotto, rispettivamente chiamati  $E_1$ ,  $E_2$  ed  $E_3$ , come nell'[immagine di riferimento](#).

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

Mappa di Karnaugh con le combinazioni che minimizzano il numero di letterali

Cerchiamo ora di definire le espressioni delle combinazioni di caselle  $E_1$ ,  $E_2$  ed  $E_3$ .

(1) Cerchiamo quali valori non cambiano, come coordinate, all'interno della combinazione di caselle:

- AAA cambia valore ( $0 \leftrightarrow 1$ ), quindi non si prende;
- BBB non cambia valore ( $1 \leftrightarrow 1$ ), ed essendo con valore 1, si prende la sua versione diretta;
- CCC cambia valore ( $0 \leftrightarrow 1$ ), quindi non si prende;
- DDD cambia valore ( $0 \leftrightarrow 1$ ), quindi non si prende.

$$E_1 = B$$

(2) Cerchiamo quali valori non cambiano, come coordinate, all'interno della combinazione di caselle:

- AAA non cambia valore ( $1 \leftrightarrow 1$ ), ed essendo con valore 1, si prende la sua versione diretta;
- BBB cambia valore ( $0 \leftrightarrow 1$ ), quindi non si prende;
- CCC non cambia valore ( $0 \leftrightarrow 0$ ), ed essendo con valore 0, si prende la sua versione negata;
- DDD cambia valore ( $0 \leftrightarrow 1$ ), quindi non si prende.

$$E_2 = A\bar{C} \quad E_2 = A\bar{C}E = AC$$

(3) Cerchiamo quali valori non cambiano, come coordinate, all'interno della combinazione di caselle:

- AAA cambia valore ( $0 \leftrightarrow 1$ ), quindi non si prende;
- BBB cambia valore ( $0 \leftrightarrow 1$ ), quindi non si prende;
- CCC non cambia valore ( $0 \leftrightarrow 0$ ), ed essendo con valore 0, si prende la sua versione negata;
- DDD non cambia valore ( $1 \leftrightarrow 1$ ), ed essendo con valore 1, si prende la sua versione diretta.

$$E_3 = \bar{C}D \quad E_3 = \bar{C}DE = \bar{C}D$$

Eseguendo l'OR tra i mintermini, si ottiene la seguente espressione di EEE, che risulta minimizzata:

$$E = B + A\bar{C} + \bar{C}D = B + A\bar{C} + \bar{C}D$$

## Esercizio 3 - Minimizzazione dell'espressione (con don't care)

▼ Creatore originale: @Giacomo Dandolo

- @<utente> (<data>): <modifiche>

### Obiettivo

Determinare la funzione corrispondente a partire dalla tabella di verità data.

A	B	C	→	D
0	0	0		0
0	0	1		x
0	1	0		1
0	1	1		0
1	0	0		1
1	0	1		x
1	1	0		x
1	1	1		1

### ▼ Mappa di Karnaugh

La mappa di Karnaugh è ottenuta attraverso questa semplice procedura:

1. prendiamo una riga della tabella (per esempio,  $A=0$ ,  $B=0$ ,  $C=0$ );
2. cerchiamo la sua posizione nella mappa di Karnaugh (per esempio, 000);
3. inseriamo, all'interno della cella definita dalla posizione trovata, il valore corrispondente all'uscita della riga (per esempio,  $D=0$ );

D C	AB	00	01	11	10
	0	0	1	x	1
1	x	0	1	x	

Mappa di Karnaugh ottenuta

4. ripetiamo, a partire dal [punto 1](#), per tutte le righe della tabella, fino al riempimento della mappa di Karnaugh.

### ▼ Determinazione dell'espressione

A partire dalla [mappa di Karnaugh](#), si può ottenere l'espressione di DDD definendo le combinazioni di caselle che riducono il numero di letterali in un termine prodotto, rispettivamente chiamati  $D_1$  e  $D_2$ , come nell'[immagine di riferimento](#).

D C	AB	00	01	11	10
	0	0	1	x	1
1	x	0	1	x	

Mappa di Karnaugh con le combinazioni che minimizzano il numero di letterali

Cerchiamo ora di definire le espressioni delle combinazioni di caselle  $D_1$  e  $D_2$ .

(1) Cerchiamo quali valori non cambiano, come coordinate, all'interno della combinazione di caselle:

- AAA cambia valore ( $0 \leftrightarrow 1$ ), quindi non si prende;
- BBB non cambia valore ( $1 \leftrightarrow 1$ ), ed essendo con valore 1, si prende la sua versione diretta;
- CCC non cambia valore ( $0 \leftrightarrow 0$ ), ed essendo con valore 0, si prende la sua versione negata.

$$D_1 = BC^- \quad D_1 = B \bar{C}$$

(2) Cerchiamo quali valori non cambiano, come coordinate, all'interno della combinazione di caselle:

- AAA non cambia valore ( $1 \leftrightarrow 1$ ), ed essendo con valore 1, si prende la sua versione diretta;
- BBB cambia valore ( $0 \leftrightarrow 1$ ), quindi non si prende;
- CCC cambia valore ( $0 \leftrightarrow 1$ ), quindi non si prende.

$$D_2 = A \quad D_2 = A$$

Eseguendo l'OR tra i mintermini, si ottiene la seguente espressione di DDD:

$$D = BC^- + AD = B \bar{C} + A$$

## Esercizio 4 - Minimizzazione dell'espressione (4 variabili)

▼ Creatore originale: @Giacomo Dandolo

- @<utente> (<data>): <modifiche>

## Obiettivo

Semplificare la seguente espressione logica utilizzando la mappa di Karnaugh.

$$E = A\bar{B}C\bar{D} + A\bar{B}C\bar{D} + ABC\bar{D} + AB\bar{C}\bar{D} + A\bar{B}\bar{C}D + A\bar{B}CD + ABCD + ABCD$$

E &=

$$\bar{A}B\bar{C}\bar{D}$$

+

$$\bar{A}B\bar{C}D$$

+

$$AB\bar{C}D$$

+

$$A\bar{B}\bar{C}D$$

\\&+

$$\bar{A}\bar{B}CD$$

+

$$\bar{A}BCD$$

+

$$ABCD$$

+

$$ABC\bar{D}$$

$$E = A\bar{B}C\bar{D} + A\bar{B}C\bar{D} + ABC\bar{D} + AB\bar{C}\bar{D} + A\bar{B}\bar{C}D + A\bar{B}CD + ABCD + ABCD$$

## ▼ Mappa di Karnaugh

La mappa di Karnaugh è ottenuta attraverso questa procedura:

1. prendiamo un mintermine dell'espressione di E (per esempio,  $A\bar{B}C\bar{D}$ );
2. cerchiamo la sua posizione nella mappa di Karnaugh, definendo i valori negati come 0 e i valori diretti come 1 (per esempio, 0100);
3. inseriamo, all'interno della cella definita dalla posizione trovata, il valore 1;
4. ripetiamo, a partire dal [punto 1](#), per tutti i mintermini, fino a che non sono terminati all'interno dell'espressione;

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

5. riempiamo le celle vuote con degli zeri, in modo da ottenere la [mappa di Karnaugh finale](#).

### ▼ Minimizzazione dell'espressione

A partire dalla [mappa di Karnaugh](#), si può ottenere l'espressione iniziale di DDD minimizzata definendo le combinazioni di caselle che riducono il numero di letterali in un termine prodotto, rispettivamente chiamati  $E_1$ ,  $E_2$ ,  $E_3$  e  $E_4$ , come nell'[immagine di riferimento](#).

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

Mappa di Karnaugh con le combinazioni che minimizzano il numero di letterali

Cerchiamo ora di definire le espressioni delle combinazioni di caselle  $E_1$ ,  $E_2$ ,  $E_3$  e  $E_4$ .

(1) Cerchiamo quali valori non cambiano, come coordinate, all'interno della combinazione di caselle:

- AAA non cambia valore ( $0 \leftrightarrow 0$ ), ed essendo con valore 0, si prende la sua versione negata;
- BBB non cambia valore ( $1 \leftrightarrow 1$ ), ed essendo con valore 1, si prende la sua versione diretta;
- CCC non cambia valore ( $0 \leftrightarrow 0$ ), ed essendo con valore 0, si prende la sua versione negata;
- DDD cambia valore ( $0 \leftrightarrow 1$ ), quindi non si prende.

$$E_1 = \bar{A}\bar{B}\bar{C} \quad E_1 = \bar{A}\bar{B}\bar{C}$$

(2) Cerchiamo quali valori non cambiano, come coordinate, all'interno della combinazione di caselle:

- AAA non cambia valore ( $1 \leftrightarrow 1$ ), ed essendo con valore 1, si prende la sua versione diretta;
- BBB cambia valore ( $0 \leftrightarrow 1$ ), quindi non si prende;
- CCC non cambia valore ( $0 \leftrightarrow 0$ ), ed essendo con valore 0, si prende la sua versione negata;
- DDD non cambia valore ( $1 \leftrightarrow 1$ ), ed essendo con valore 1, si prende la sua versione diretta.

$$E_2 = A\bar{C}D \quad E_2 = A\bar{C}D$$

(3) Cerchiamo quali valori non cambiano, come coordinate, all'interno della combinazione di caselle:

- AAA non cambia valore ( $1 \leftrightarrow 1$ ), ed essendo con valore 1, si prende la sua versione diretta;
- BBB non cambia valore ( $1 \leftrightarrow 1$ ), ed essendo con valore 1, si prende la sua versione diretta;
- CCC non cambia valore ( $1 \leftrightarrow 1$ ), ed essendo con valore 1, si prende la sua versione diretta;
- DDD cambia valore ( $0 \leftrightarrow 1$ ), quindi non si prende.



$$E_3 = ABC \quad E_3 = ABC \quad E_3 = ABC$$

(4) Cerchiamo quali valori non cambiano, come coordinate, all'interno della combinazione di caselle:

- AAA non cambia valore ( $0 \leftrightarrow 0$ ), ed essendo con valore 0, si prende la sua versione negata;
- BBB cambia valore ( $1 \leftrightarrow 1$ ), quindi non si prende;
- CCC non cambia valore ( $1 \leftrightarrow 1$ ), ed essendo con valore 1, si prende la sua versione diretta;
- DDD non cambia valore ( $1 \leftrightarrow 1$ ), ed essendo con valore 1, si prende la sua versione diretta.

$$E_4 = \bar{A}\bar{C}D \quad E_4 = \bar{A}\bar{C}D$$

Eseguendo l'OR tra i mintermini, si ottiene la seguente espressione di EEE, che risulta minimizzata:

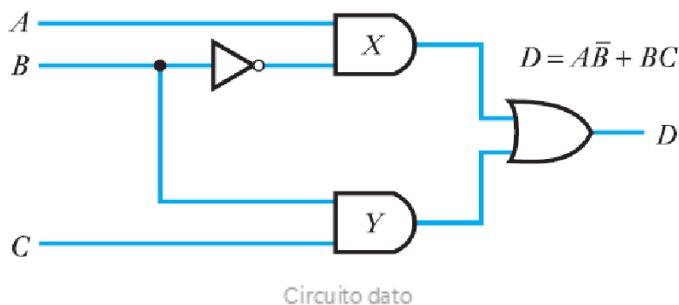
$$E = \bar{A}\bar{B}C + \bar{A}C\bar{D} + ABC + \bar{A}CDE = \bar{A}\bar{B}C + \bar{A}C\bar{D} + ABC + \bar{A}CDE$$

## Esercizio 5 - Mappa di Karnaugh senza alee

▼ Creatore originale: @Giacomo Dandolo

### Obiettivo

Ricavare la k-map per il [circuito dato](#) e rifinire la copertura per escludere la possibilità di alee statiche.



### ▼ Mappa di Karnaugh

Definiamo innanzitutto la mappa di Karnaugh che descrive la funzione logica, come negli esercizi precedenti.

$$D = \bar{A}\bar{B} + BCD = \bar{A}\bar{B} + BCD = \bar{A}\bar{B} + BC$$

D \ C \ AB				
	00	01	11	10
0	0	0	0	1
1	0	1	1	1

Mappa di Karnaugh ottenuta

### ▼ Eliminazione delle alee statiche

Per eliminare le alee statiche, è necessario eliminare possibili instabilità durante la transizione da uno stato ad un altro.

In questo caso, per esempio, si ha che la transizione 111 → 101 contiene la possibilità di un'alea, poiché la transizione contiene due 1 che non fanno parte dello stesso implicante.

Per rimuovere questa possibilità, si crea un nuovo implicante non necessario, come nella mappa di Karnaugh mostrata.

D C \ AB	00		01		11		10	
	0		1		0		1	
0	0	0	0	0	0	0	1	1
1	0	1	1	1	1	1	1	1

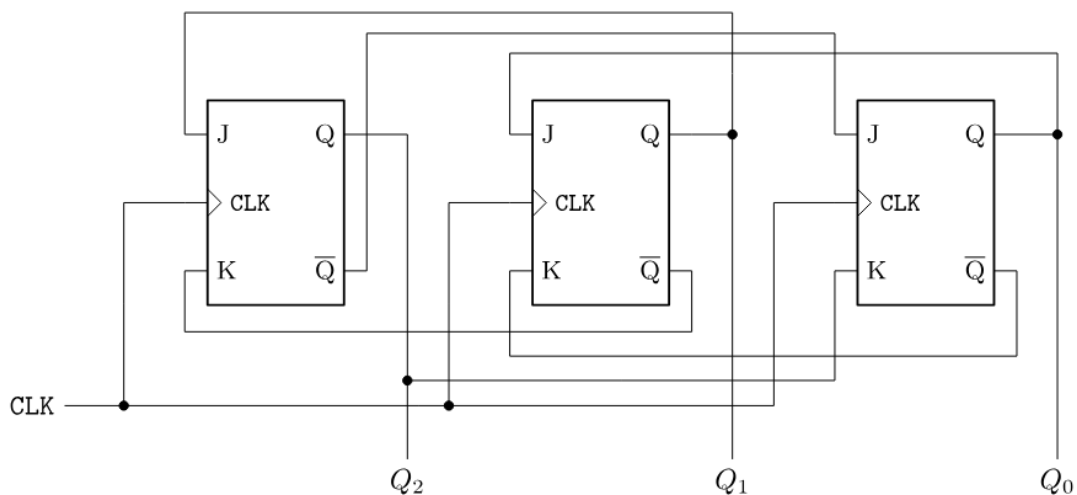
Mappa di Karnaugh con eliminazione delle alea statiche

## Esercizio 6 - Analisi del comportamento di un circuito

▼ Creatore originale: @Giacomo Dandolo

### Obiettivo

Dato un circuito sequenziale, determinare il grafo di transizione degli stati a partire dalle corrispondenti mappe di Karnaugh.



Circuito sequenziale in analisi

### ▼ Sistema di equazioni per lo stato futuro

Definiamo la formula che descrive il comportamento di ogni FF-JK.

$$Q^+ = JQ^- + QK^- = J\bar{Q} + Q\bar{K} = JQ^- + QK^-$$

Attraverso questa equazione, possiamo definire il sistema di equazioni per lo stato futuro, dove è presente un'equazione per ogni FF-JK.



Q Q <sub>2</sub> Q <sub>1</sub> Q <sub>0</sub>	00	01	11	10
0	001	101	100	000
1	011	111	110	010

Mappa di Karnaugh ottenuta dal sistema delle equazioni di stato futuro

$$\{Q_2^+ = 0 \cdot 1 + 0 \cdot 0 = 0 \quad Q_1^+ = 0 \cdot 1 + 0 \cdot 0 = 0 \quad Q_0^+ = 1 \cdot 1 + 0 \cdot 1 = 1 \}$$

$$\{Q_2^+ = 0 \cdot 1 + 0 \cdot 0 = 0$$

\\

$$\{Q_1^+ = 0 \cdot 1 + 0 \cdot 0 = 0$$

\\

$$\{Q_0^+ = 1 \cdot 1 + 0 \cdot 1 = 1$$

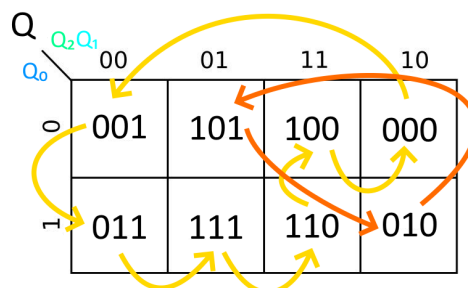
$$\end{cases} \quad \square \quad \square \quad \square \quad Q_2^+ = 0 \cdot 1 + 0 \cdot 0 = 0 \quad Q_1^+ = 0 \cdot 1 + 0 \cdot 0 = 0 \quad Q_0^+ = 1 \cdot 1 + 0 \cdot 1 = 1$$

3. ripetere questo procedimento fino al riempimento di ogni cella, in modo da ottenere [la mappa di Karnaugh finale](#).

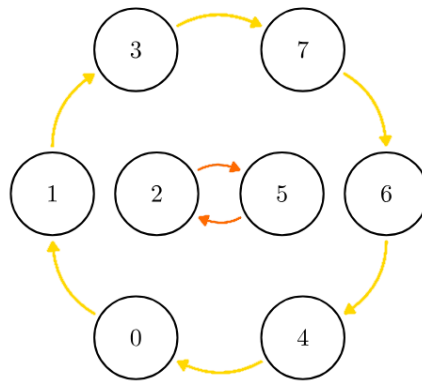
## ▼ Grafo di transizione degli stati

Il grafo di transizione si ottiene attraverso questi passi:

1. prendiamo una posizione all'interno della mappa di Karnaugh (per esempio, 000000000);
2. disegniamo uno stato all'interno del grafo di transizione, con un valore pari a quello della posizione;
3. andiamo alla cella definita dal valore all'interno della cella (per esempio, 001001001), e disegniamola come il valore precedente;
4. colleghiamo lo stato precedente a quello attuale con un arco direzionato;
5. se si ottiene un nuovo ciclo al collegamento e sono presenti stati nella mappa di Karnaugh che non sono stati inseriti, si ricomincia dal punto 1;
6. ripetiamo lo stesso procedimento fino al termine delle celle, ottenendo il [grafo di transizione degli stati](#).



Visualizzazione del procedimento di passaggio dei vari stati



Grafo di transizione degli stati ottenuto

## Esercizio 7 - Design di circuito sequenziale da specifica

▼ Creatore originale: @Giacomo Dandolo

### Obiettivo

Modellare un riconoscitore di sequenza adatto a riconoscere una qualsiasi sequenza che termini in 1012101\_{2}1012.

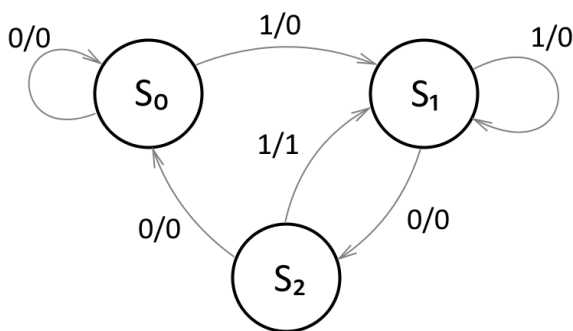
### ▼ FSM

Considerando che il rilevamento della sequenza richiede una determinata serie di valori, è necessario che il valore di uscita della FSM dipenda sia dagli input, sia dallo stato presente.

Per questo motivo, la FSM richiesta è definita attraverso l'[architettura di Mealy](#).

Definiamo i tre stati necessari per modellarla:

- S0S\_0S0: identificatore binario 00;
- S1S\_1S1: identificatore binario 01;
- S2S\_2S2: identificatore binario 10.



FSM di Mealy ottenuta

Definendo le coppie X/ZX/ZX/Z come etichette sugli archi che definiscono rispettivamente Input e Output, si ottiene la FSM in [figura](#).

### ▼ Mappe di Karnaugh

A partire dalla [FSM ottenuta](#), si definiscono le mappe di Karnaugh per lo stato futuro dei FF ( $Q_1$  e  $Q_2$ )( $Q_1$  e  $Q_2$ ) e dell'uscita ( $Z$ )( $Z$ ).

Iniziamo definendo la mappa di Karnaugh della FSM, in cui

ogni cella contiene il valore di tre cifre

$$Q_1 + Q_2 + ZQ_1^{\wedge} + Q_2^{\wedge} + ZQ_1 + Q_2 + Z:$$

- $Q_1+Q_1'+Q_1+$  è la prima cifra dello stato futuro rispetto al valore di  $Q_1Q_2Q_1Q_2$ ;
- $Q_2+Q_2'+Q_2+$  è la seconda cifra dello stato futuro rispetto al valore di  $Q_1Q_2Q_1Q_2$ ;
- ZZZ è l'uscita dello stato in funzione dell'input XXX.

$Q_1+Q_2+Z$		$Q_1Q_2$			
		(S <sub>0</sub> ) 00	(S <sub>1</sub> ) 01	11	(S <sub>2</sub> ) 10
	0	000	100	X	000
	1	010	010	X	011

Mappa di Karnaugh della FSM

Definiamo ora le mappe di Karnaugh per ognuno dei valori di uscita  $Q_1+Q_1'+Q_1+$ ,  $Q_2+Q_2'+Q_2+$  e ZZZ, in modo da riuscire ad identificare la loro correlazione con i valori di input  $Q_1Q_1Q_1$ ,  $Q_2Q_2Q_2$  e XXX.

Si ottiene questa tabella prendendo, per ogni cella, il valore correlato a  $Q_1+Q_1'+Q_1+$  nella [mappa di Karnaugh della FSM](#).

Definendo i **mintermini**, otteniamo l'equazione di  $Q_1+Q_1'+Q_1+$ .

$$Q_1+ = DQ_1 = X'Q_2Q_1' + = D_{\{Q_1\}} = \bar{X}Q_2Q_1' + = DQ_1 = X'Q_2$$

$Q_1+$		$Q_1Q_2$			
		00	01	11	10
	0	0	1	X	0
	1	0	0	X	0

Mappa di Karnaugh che definisce  $Q_1+Q_1'+Q_1+$

Si ottiene questa tabella prendendo, per ogni cella, il valore correlato a  $Q_2+Q_2'+Q_2+$  nella [mappa di Karnaugh della FSM](#).

Definendo i **mintermini**, otteniamo l'equazione di  $Q_2+Q_2'+Q_2+$ .

$$Q_2+ = DQ_2 = XQ_2' + = D_{\{Q_2\}} = XQ_2' + = DQ_2 = X$$

$Q_2^+$	$Q_1Q_2$	00	01	11	10
x					
0		0	0	x	0
1		1	1	x	1

Mappa di Karnaugh che definisce  $Q_1 + Q_1' + Q_1'$

Si ottiene questa tabella prendendo, per ogni cella, il valore correlato a ZZZ nella [mappa di Karnaugh della FSM](#).

Definendo i **mintermini**, otteniamo l'equazione di ZZZ.

$$Z = XQ_1Z = XQ_1Z = XQ_1$$

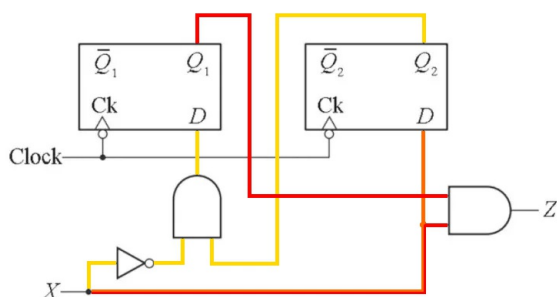
		$Q_1Q_2$			
		00	01	11	10
$Z$	0	0	0	x	0
	1	0	0	x	1

Mappa di Karnaugh che definisce ZZZ

## ▼ Circuito sequenziale

Utilizzando dei Flip-Flop D, e avendo le espressioni di  $DQ_1$ ,  $DQ_2$  e  $Z$ , si possono definire i componenti da utilizzare per costruire il circuito sequenziale, ovvero:

- due Flip-Flop D;
- due porte AND;
- una porta NOT.



Circuito sequenziale ottenuto

$$DQ_1 = X'Q_2 \{ D_{Q_1} \} = \bar{X}Q_2$$

$$XQ_2 DQ_1 = X'Q_2$$

$$DQ2 = X\{\textcolor{orange}{D}_{Q_2}\} =$$

$$X\textcolor{orange}{DQ2} = X$$

$$Z = XQ1\{\textcolor{red}{Z}\} =$$

$$XQ_1\textcolor{red}{Z} = XQ1$$

## Esercizio 8 - Semplificazione di circuiti multi-output

▼ Creatore originale: @Giacomo Dandolo

### Obiettivo

Data la seguente descrizione per un circuito multi-output a 4 ingressi e 3 uscite, realizzare un circuito in grado di soddisfare la specifica.

$$f_1 = \sum m(2,3,5,7,8,9,10,11,13,15) f_2 = \sum m(2,3,5,6,7,10,11,14,15) f_3 = \sum m(6,7,8,9,13,14,15) \begin{cases}$$

$$f_1 = \sum m(2,3,5,7,8,9,10,11,13,15)$$

\\

$$f_2 = \sum m(2,3,5,6,7,10,11,14,15)$$

\\

$$f_3 = \sum m(6,7,8,9,13,14,15)$$

$$\end{cases} \quad \square \quad \square \quad \square f_1 = \sum m(2,3,5,7,8,9,10,11,13,15) f_2 = \sum m(2,3,5,6,7,10,11,14,15) f_3 = \sum m(6,7,8,9,13,14,15)$$

### ▼ Mappe di Karnaugh delle funzioni

Partiamo dalla funzione  $f_1$ . Per leggere questi valori e trasformarli in una mappa di Karnaugh, bisogna ricordare che i valori presenti nelle parentesi indicano in quali celle è presente il valore 1 in una funzione, in questo caso a 4 bit, e che ogni cella è rappresentata da un valore binario  $x_1x_2x_3x_4$ .

Per esempio,  $2_{10} = 001022_{\{10\}} = 0010\_2210 = 00102$ , quindi nella cella corrispondente all'incrocio tra  $x_3x_4 = 102x\_3x\_4 = 10\_2x_3x_4 = 102$  e  $x_1x_2 = 002x\_1x\_2 = 00\_2x_1x_2 = 002$  si inserisce 1. Prendendo un secondo esempio,  $9_{10} = 100129_{\{10\}} = 1001\_2910 = 10012$ , nella cella corrispondente all'incrocio tra  $x_3x_4 = 012x\_3x\_4 = 01\_2x_3x_4 = 012$  e  $x_1x_2 = 102x\_1x\_2 = 10\_2x_1x_2 = 102$  si inserisce 1.

Si ripete questo procedimento per ogni valore presente tra le parentesi della funzione, e successivamente per ogni funzione, ottenendo le espressioni di  $f_1$ ,  $f_2$  e  $f_3$  e la relativa mappa di Karnaugh.

$$f_1 = x_1x_2 + x_2x_4 + x_2x_3 = p_{11} + p_{12} + p_{13} \begin{align*}$$

$$f_1 = \{\textcolor{red}{x}_1\bar{x}_2\} + \{\textcolor{orange}{x}_2x_4\} +$$

$$\{\textcolor{yellow}{x}_2\bar{x}_3\}$$

\\

$$= \{\textcolor{red}{\rho}_{11}\} + \{\textcolor{orange}{\rho}_{12}\} +$$

$$\{\textcolor{yellow}{\rho}_{13}\}$$

$$\end{align*} f_1 = \textcolor{red}{x}_1\textcolor{red}{x}_2 + \textcolor{orange}{x}_2x_4 + \textcolor{yellow}{x}_2\textcolor{yellow}{x}_3 = \textcolor{red}{p}_{11} + \textcolor{orange}{p}_{12} + \textcolor{yellow}{p}_{13}$$



$$f_1$$

$x_3x_4 \backslash x_1x_2$	00	01	11	10
00				1
01		1	1	1
11	1	1	1	1
10	1			1

Tabella di Karnaugh (Prima funzione)

$$f_2 = x_3 + x_1x_2x_4 = p_{21} + p_{22}$$

$$f_2 = \textcolor{royalblue}{x_3} + \textcolor{cyan}{\bar{x}_1x_2x_4} \\ \quad \quad \quad = \textcolor{royalblue}{\rho_{21}} + \textcolor{cyan}{\rho_{22}}$$

$$f_2 = x_3 + x_1x_2x_4 = p_{21} + p_{22}$$

$$f_2$$

$x_3x_4 \backslash x_1x_2$	00	01	11	10
00				
01		1		
11	1	1	1	1
10	1	1	1	1

Tabella di Karnaugh (Seconda funzione)

$$f_3 = x_1x_2x_3 + x_1x_2x_4 + x_2x_3 = p_{31} + p_{32} + p_{33}$$

$$f_3 = \textcolor{green}{x_1\bar{x}_2\bar{x}_3} + \textcolor{limegreen}{x_1x_2x_4} + \textcolor{lightgreen}{x_2x_3} \\ \quad \quad \quad = \textcolor{green}{\rho_{31}} + \textcolor{limegreen}{\rho_{32}} + \textcolor{lightgreen}{\rho_{33}}$$

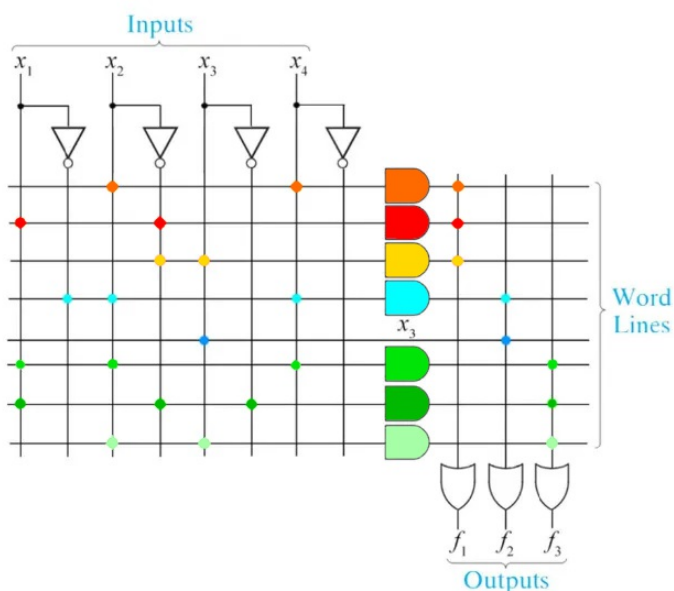
$$f_3 = x_1x_2x_3 + x_1x_2x_4 + x_2x_3 = p_{31} + p_{32} + p_{33}$$

		$x_1x_2$			
		00	01	11	10
$x_3x_4$	00				1
	01			1	1
	11		1	1	
	10		1	1	

Tabella di Karnaugh (Terza funzione)

### ▼ Prima forma del circuito multi-output

Definendo gli input nella loro forma negata e nella loro forma diretta, e definendo anche una porta per ogni parte delle funzioni  $(p_{11}, p_{12}, p_{13}, \dots)$ ,  $(\rho_{11}, \rho_{12}, \rho_{13}, \dots)$ ,  $(\rho_{11}, \rho_{12}, \rho_{13}, \dots)$ , si ottiene la prima forma del circuito multi-output, la quale non è semplificata in alcun modo, e risulta, di fatto, non un circuito ottimizzato dal punto di vista del costo e del numero di porte.



Prima forma del circuito multi-output

### ▼ Semplificazione del circuito multi-output

Per semplificare il circuito, è necessario definire una mappa di Karnaugh che definisce la relazione tra le varie funzioni. Per realizzarla, è necessario accostare i valori binari, per ogni cella, di ognuna delle mappe di Karnaugh, per poi trasformarlo in valore decimale, in modo da semplificare la tabella di Karnaugh finale e identificare subito quali celle sono necessarie per la semplificazione.

Per esempio, la cella definita da  $x_1x_2=00$   $x_1x_2 = 00$  e la cella definita da  $x_3x_4=11$   $x_3x_4 = 11$

11\_2x3x4 = 112 avrà, al suo interno, il valore 1102110\_21102, che scriveremo con il suo valore decimale, 6106\_{10}610.

Tutto ciò si ripete per ogni cella, fino a formare la mappa di Karnaugh con i relativi raggruppamenti

$p1$ ,  $p2$  e  $p3$ .

$f_1 f_2 f_3$	$x_1 x_2$	00	01	11	10
$x_3 x_4$	00				5
	01		6	5	5
	11	6	7	7	6
	10	6	3	3	6

Mappa di Karnaugh (tutte le funzioni)

Per semplificare l'espressione iniziale, si devono scrivere le espressioni di  $p1$ ,  $p2$  e  $p3$ , per poi cercare di trasformare le espressioni in funzione delle porte definite. Eseguiamo i calcoli per ogni espressione.

- $p1$ ;

$$p1 = x_3 = p13 + p33 = \sum m(2,3,10,11) + \sum m(6,7,14,15) \quad \rho_1 = x_3 = \rho_{13} + \rho_{33} = \sum m(2,3,10,11) + \sum m(6,7,14,15) \quad p1 = x_3 = \rho_{13} + \rho_{33} = \sum m(2,3,10,11) + \sum m(6,7,14,15)$$

- $p2$ ;

$$p2 = x_1 x_2 = p31 + p13 / p2 = \sum m(8,9) + \sum m(2,3) \quad \rho_2 = x_1 \bar{x}_2 = \rho_{31} + \rho_{13} / \rho_2 = \sum m(8,9) + \sum m(2,3) \quad p2 = x_1 x_2 = p31 + p13 / p2 = \sum m(8,9) + \sum m(2,3)$$

- $p3$ .

$$p3 = x_2 x_4 = p22 + p32 = \sum m(5,7) + \sum m(13,15) \quad \rho_3 = x_2 x_4 = \rho_{22} + \rho_{32} = \sum m(5,7) + \sum m(13,15) \quad p3 = x_2 x_4 = \rho_{22} + \rho_{32} = \sum m(5,7) + \sum m(13,15)$$

Dopo averle definite, riprendendo le definizioni iniziali della [prima funzione](#), della [seconda funzione](#) e della [terza funzione](#), si può ridefinire ognuna delle espressioni in funzione delle porte logiche utilizzate per definire  $p1$ ,  $p2$  e  $p3$ .

$$f_1 = p_{13} + p_{31} + p_{22} + p_{32} = \bar{x}_2 x_3 + x_1 \bar{x}_2 \bar{x}_3 + x_1 x_2 x_4 + x_1 x_2 x_4 \begin{array}{l} \text{\texttt{\textbackslash begin{align*}}} \end{array}$$

$$\begin{aligned} f_1 &= \{\text{\color{yellow}\rho_{13}}\} + \{\text{\color{green}\rho_{31}}\} + \\ &\{\text{\color{cyan}\rho_{22}}\} + \{\text{\color{limegreen}\rho_{32}}\} \\ &\backslash \\ &= \bar{x}_2 x_3 + x_1 \bar{x}_2 \bar{x}_3 + \bar{x}_1 x_2 x_4 + x_1 x_2 x_4 \end{aligned}$$

$$\end{array} f_1 = \text{\color{yellow}p_{13}} + \text{\color{green}p_{31}} + \text{\color{cyan}p_{22}} + \text{\color{limegreen}p_{32}} = \bar{x}_2 x_3 + x_1 \bar{x}_2 \bar{x}_3 + x_1 x_2 x_4 + x_1 x_2 x_4$$

$$f_2 = p_{22} + p_{33} + p_{13} = \bar{x}_1 x_2 x_4 + x_2 x_3 + \bar{x}_2 x_3 \begin{array}{l} \text{\texttt{\textbackslash begin{align*}}} \end{array}$$

$$\begin{aligned} f_2 &= \{\text{\color{cyan}\rho_{22}}\} + \{\text{\color{lightgreen}\rho_{33}}\} + \\ &\{\text{\color{yellow}\rho_{13}}\} \\ &\backslash \\ &= \bar{x}_1 x_2 x_4 + x_2 x_3 + \bar{x}_2 x_3 \end{aligned}$$

$$\end{array} f_2 = \text{\color{cyan}p_{22}} + \text{\color{lightgreen}p_{33}} + \text{\color{yellow}p_{13}} = \bar{x}_1 x_2 x_4 + x_2 x_3 + \bar{x}_2 x_3$$

$$f_3 = p_{33} + p_{32} + p_{31} = x_2 x_3 + x_1 x_2 x_4 + x_1 \bar{x}_2 \bar{x}_3 \begin{array}{l} \text{\texttt{\textbackslash begin{align*}}} \end{array}$$

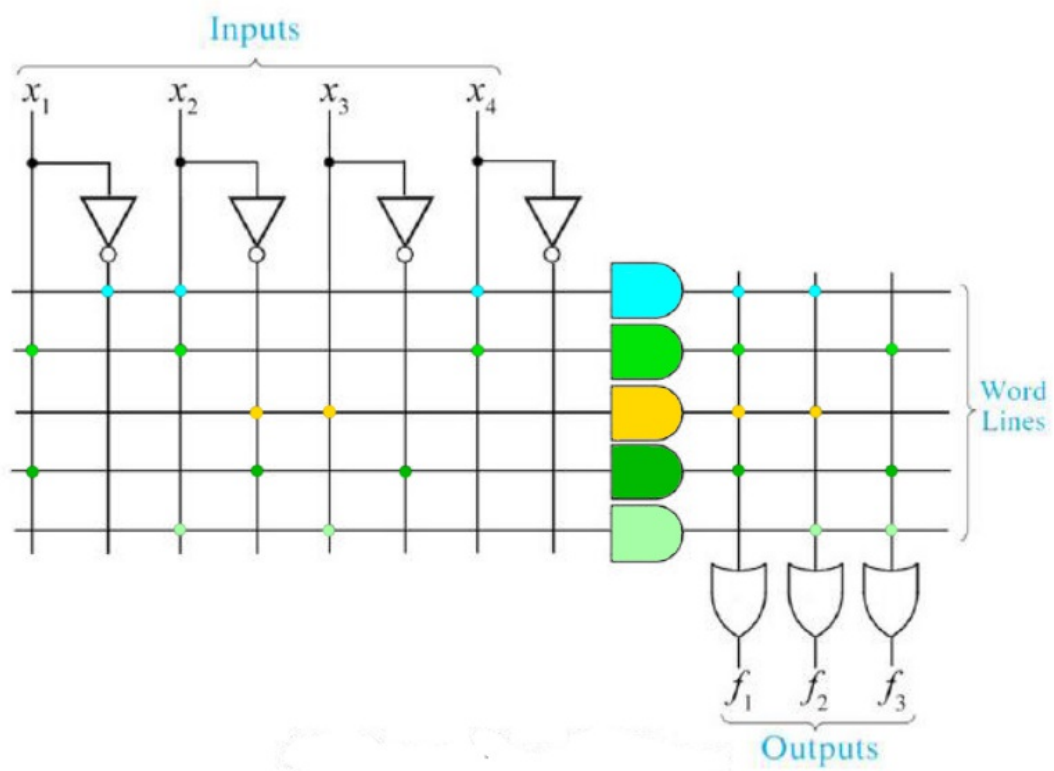
$$\begin{aligned} f_3 &= \{\text{\color{lightgreen}\rho_{33}}\} + \{\text{\color{limegreen}\rho_{32}}\} \\ &+ \{\text{\color{green}\rho_{31}}\} \\ &\backslash \\ &= x_2 x_3 + x_1 x_2 x_4 + x_1 \bar{x}_2 \bar{x}_3 \end{aligned}$$

$$\end{array} f_3 = \text{\color{lightgreen}p_{33}} + \text{\color{limegreen}p_{32}} + \text{\color{green}p_{31}} = x_2 x_3 + x_1 x_2 x_4 + x_1 \bar{x}_2 \bar{x}_3$$

$f_1 f_2 f_3$		$x_1 x_2$			
$x_3 x_4$	00	00	01	11	10
	00				5
	01		6	5	5
	11	6	7	7	6
10	6	3	3		6

Mapa di Karnaugh finale

Allo stesso modo della prima forma del circuito multi-output, si forma la seconda forma del circuito multi-output, il quale risulta semplificato rispetto al primo.



Seconda forma del circuito multi-output