



UNIVERSITA' DEGLI STUDI DI PARMA

DIPARTIMENTO DI INGEGNERIA DELL'INFORMAZIONE

Fondamenti di Informatica B

Lezione n.6

Fondamenti di Informatica B

Lezione n.6

- **Circuiti Sincroni e Asincroni**
- **Modello Generale**
- **Tecniche di Progettazione**

In questa lezione verranno considerati i modelli generali dei circuiti sequenziali e analizzate alcune semplici tecniche di progetto

Circuiti Sincroni e Asincroni

■ Circuiti Sincroni:

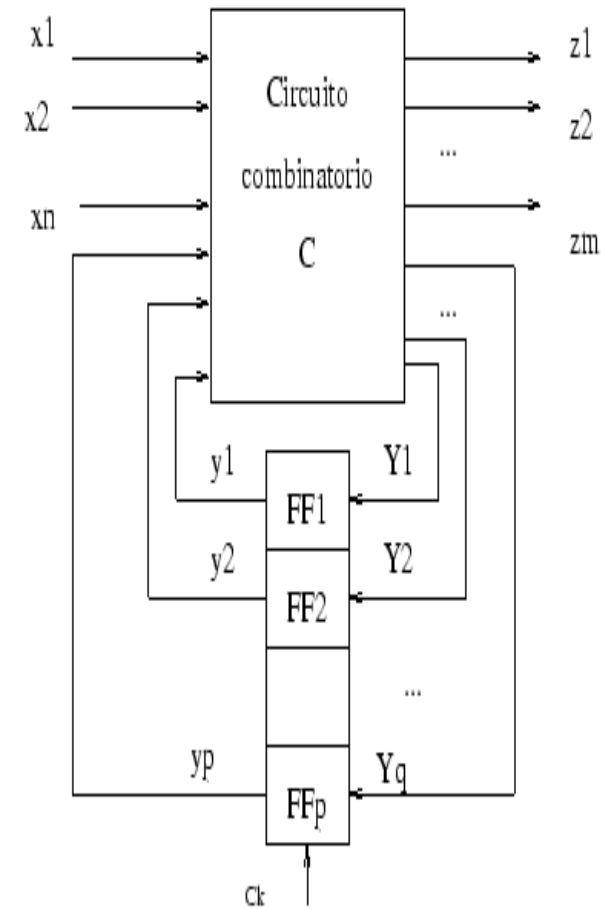
- Elementi di memoria cadenzati o sincroni
- Tutte le variazioni di stato interno (contenuto delle celle di memoria) avvengono contemporaneamente, pilotate dal valore del clock
- Il periodo del segnale di clock viene calcolato per dare tempo ai transistori di esaurirsi

■ Circuiti Asincroni:

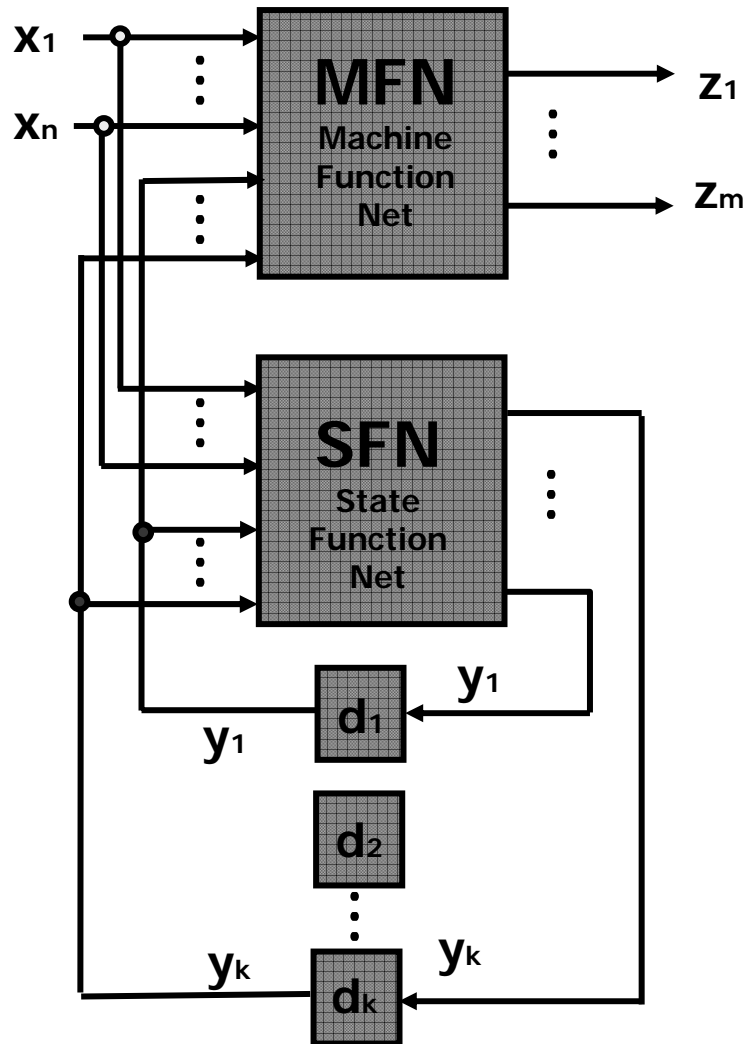
- Le variazioni di stato interno (degli elementi di memoria) si verificano appena possibile, in funzione:
 - dei ritardi del circuito
 - delle variazioni dei segnali all'ingresso

Modello di Huffman

- Il modello di Huffman è uno schema generale per i circuiti sequenziali
 - separa la parte combinatoria dagli elementi di memoria
 - Lo stato totale del circuito è dato dal valore degli ingressi $\langle x_i \rangle$ e dallo stato interno $\langle y_i \rangle$ del circuito
- Il circuito C genera:
 - Uscite principali $\langle z_i \rangle$
 - Comandi alla memoria $\langle Y_i \rangle$



Modelli di Mealy



■ Modello di Mealy:

MFN: $(X \times S) \rightarrow Z$ funzione di uscita

SFN: $(X \times S) \rightarrow S$ funzione di stato

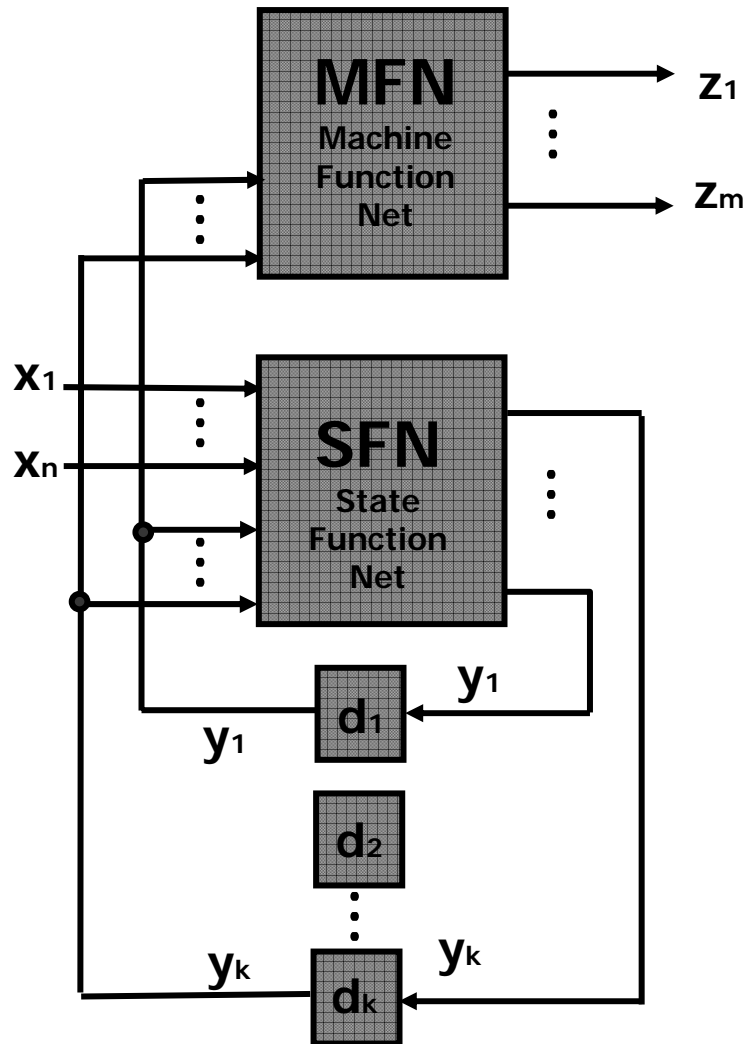
dove:

- X : spazio delle configurazioni di ingresso
- S : spazio degli stati interni
- Z : spazio delle configurazioni di uscita
- d_1, \dots, d_k : sottoreti elementari di marcatura. Possono essere:

- FF sincroni (circuiti sincroni)
- ritardi, latch SR o retroazioni dirette (circuiti asincroni)

■ Se MFN non dipende da X viene detto modello di Moore

Modelli di Moore



■ Modello di Moore:

MFN: $(X \times S) \rightarrow Z$ funzione di uscita

SFN: $(X \times S) \rightarrow S$ funzione di stato

dove:

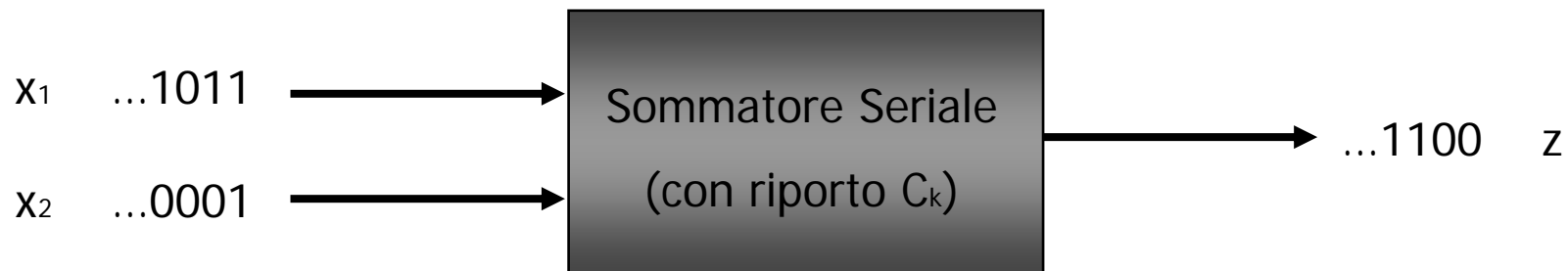
- X : spazio delle configurazioni di ingresso
- S : spazio degli stati interni
- Z : spazio delle configurazioni di uscita
- d_1, \dots, d_k : sottoreti elementari di marcatura. Possono essere:

- FF sincroni (circuiti sincroni)
- ritardi, latch SR o retroazioni dirette (circuiti asincroni)

■ MFN non dipende da X

Esempio: il sommatore

- Progettare un sommatore seriale di numeri binari a lunghezza arbitraria



- Il circuito è sequenziale: $z(t) = x_1(t) + x_2(t) + c(t-1)$
 - S_0 : $c(t-1) = 0$. La somma precedente non ha generato riporto
 - S_1 : $c(t-1) = 1$. La somma precedente ha generato riporto

Esempio

- Una volta definiti ed enumerati gli stati (S0 ed S1 nell'esempio) si deve definire la modalità di evoluzione dello stato interno in funzione dei segnali di ingresso
- Lo strumento utilizzato è la tabella delle transizioni
 - Generalmente ci si aiuta con un grafico: il diagramma degli stati

Esempio

Diagramma degli stati:

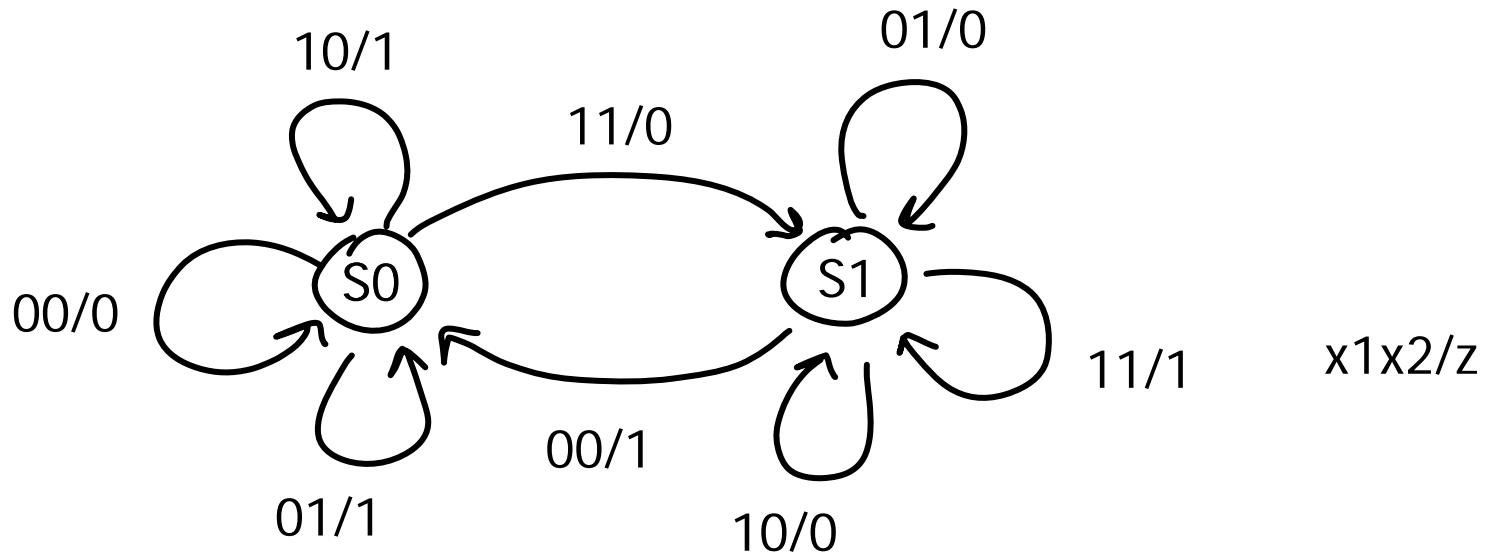


Tabella delle transizioni:

Stato \ X1,X2	00	01	11	10
S0	S0,0	S0,1	S1,0	S0,1
S1	S0,1	S1,0	S1,1	S1,0

Stato futuro, Uscita

Esempio

Tabella delle transizioni:

x_1, x_2 Stato	00	01	11	10
S0	S0,0	S0,1	S1,0	S0,1
S1	S0,1	S1,0	S1,1	S1,0

Stato futuro, Uscita

Codifica degli stati: $S0 \Rightarrow y=0$ $S1 \Rightarrow y=1$

Tabella delle transizioni:

x_1, x_2 y	00	01	11	10
0	0,0	0,1	1,0	0,1
1	0,1	1,0	1,1	1,0

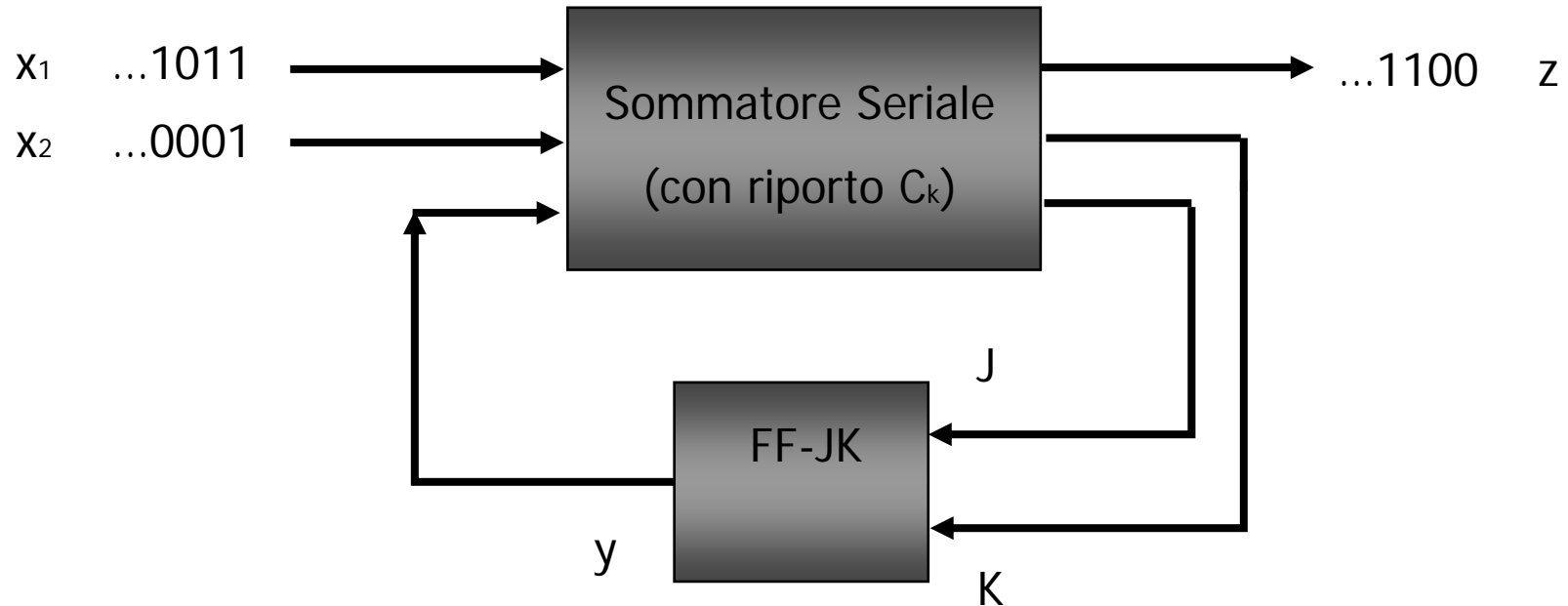
Stato interno, Uscita

Esempio

Scelta del tipo di Flip-Flop:

ad esempio in questo caso: FF-JK

J	K	Ck	$Q(n+1)$
X	X	0	$Q(n)$
1	0	1	1
0	1	1	0
0	0	1	$Q(n)$
1	1	1	$Q(n)$



Esempio

- Ricondotto alla progettazione di 3 circuiti combinatori separati:
 - $z = z(x_1, x_2, y)$
 - $J = j(x_1, x_2, y)$
 - $K = k(x_1, x_2, y)$
- Le relazioni z, j, k sono definite nella tabella delle transizioni

Esempio

Tabella delle transizioni:

x_1, x_2	00	01	11	10
y				
0	0,0	0,1	1,0	0,1
1	0,1	1,0	1,1	1,0

Tabella FF-JK:

$y(t)$	$y(t+1)$	J(t)	K(t)
0	0	0	d
0	1	1	d
1	0	d	1
1	1	d	0

$x_1(t)$	$x_2(t)$	$y(t)$	$y(t+1)$	J(t)	K(t)	$z(t)$
0	0	0	0	0	d	0
0	1	0	0	0	d	1
1	1	0	1	1	d	0
1	0	0	0	0	d	1
0	0	1	0	d	1	1
0	1	1	1	d	0	0
1	1	1	1	d	0	1
1	0	1	1	d	0	0

Esempio

■ Copertura di mappe

Tabella di J

x_1, x_2	00	01	11	10
y				
0	0	0	1	0
1	d	d	d	d

$$J = x_1 \cdot x_2$$

Tabella di K

x_1, x_2	00	01	11	10
y				
0	d	d	d	d
1	1	0	0	0

$$K = \bar{x}_1 \cdot \bar{x}_2$$

Tabella di z

x_1, x_2	00	01	11	10
y				
0	0	1	0	1
1	1	0	1	0

$$z = y \cdot \bar{x}_1 \cdot \bar{x}_2 + \bar{y} \cdot \bar{x}_1 \cdot x_2 + y \cdot x_1 \cdot \bar{x}_2 + \bar{y} \cdot x_1 \cdot x_2$$

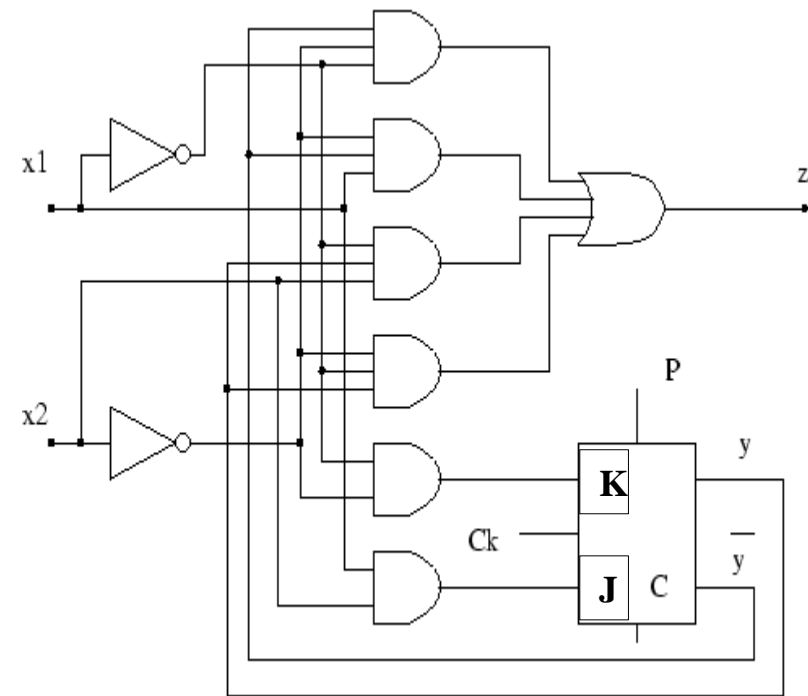
Esempio

■ Realizzazione circuito

$$J = x_1 \cdot x_2$$

$$K = \overline{x_1} \cdot \overline{x_2}$$

$$z = y \cdot \overline{x_1} \cdot \overline{x_2} + \overline{y} \cdot \overline{x_1} \cdot x_2 + y \cdot x_1 \cdot \overline{x_2} + \overline{y} \cdot x_1 \cdot x_2$$



Esercizi successivi

- Risolvere lo stesso esercizio utilizzando Flip-Flop di tipo SR, D, oppure T
- Ci sono vantaggi?

Le fasi del progetto

1. Modello del circuito (ad es. Huffman)
2. Diagramma degli stati
3. Tabella delle transizioni + codifica degli stati
4. Si scelgono gli elementi di memoria
5. Si trasforma il progetto nella sintesi di circuiti combinatori
6. Progetto circuiti combinatori separati