

# Introduzione alle Reti Logiche

---

Architettura dei Calcolatori

Prof. Andrea Marongiu

[andrea.marongiu@unimore.it](mailto:andrea.marongiu@unimore.it)

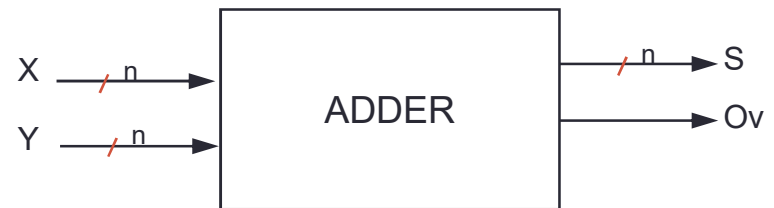
Anno accademico 2018/19

# Reti logiche

- Livello di astrazione che studia i sistemi digitali a livello di componenti LOGICI elementari indipendentemente dalla tecnologia con cui il sistema viene realizzato.
- Rete logica: sistema digitale avente  $n$  segnali binari di ingresso ed  $m$  segnali binari di uscita.
- I segnali sono rigorosamente binari (0/1).

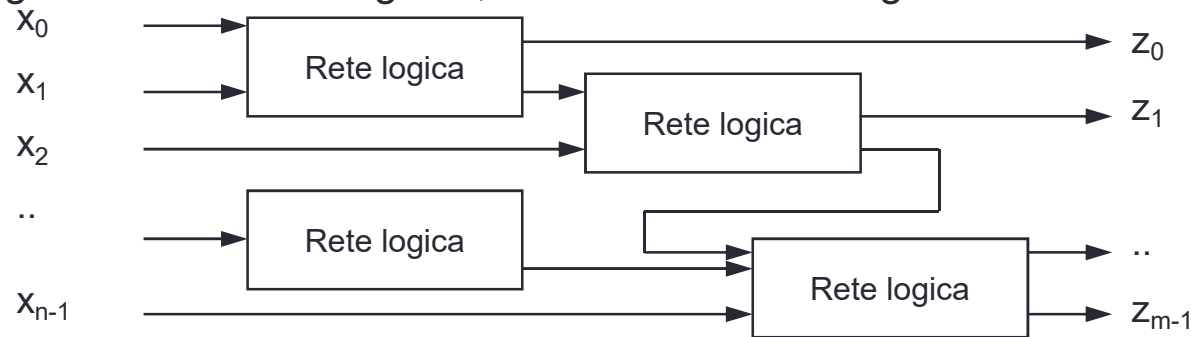


- I segnali sono grandezze funzioni del tempo
- $X = \{x_{n-1}(t), \dots, x_0(t)\}$
- $Z = \{z_{m-1}(t), \dots, z_0(t)\}$
- $z_i(t) = f_i(x_{n-1}(t), \dots, x_0(t))$
- I segnali di ingresso ed uscita delle reti logiche possono essere singoli segnali binari (es. RESET) o segnali digitali composti in parole codificate come un insieme di segnali binari

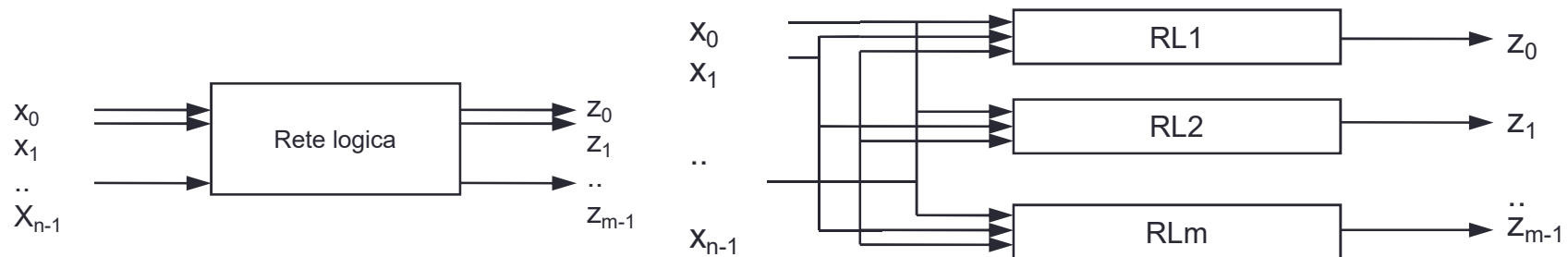


# Proprietà delle reti logiche

- **Proprietà di interconnessione:** l'interconnessione di più reti logiche, aventi per ingresso segnali esterni o uscite di altre reti logiche e per uscite segnali di uscita esterne o ingressi di altre reti logiche, è ancora una rete logica



- **Proprietà di decomposizione:** una rete logica complessa può essere decomposta in reti logiche più semplici (fino all'impiego di soli blocchi o gate elementari)
- **Proprietà di decomposizione in parallelo:** una rete logica a m uscite può essere decomposta in m reti logiche ad 1 uscita, aventi ingressi condivisi



# Reti combinatorie e sequenziali

- Reti COMBINATORIE  $z_i(t) = f(x_0(t), \dots, x_{n-1}(t))$
- Reti SEQUENZIALI  $z_i(t) = f(x_0(t), \dots, x_{n-1}(t), t)$
  
- Rete **combinatoria**: ogni segnale di uscita dipende solo dai valori degli ingressi in quell'istante
- Rete **sequenziale**: ogni segnale di uscita dipende dai valori degli ingressi in quell'istante e dai valori che gli ingressi hanno assunto negli istanti precedenti
  
- Rete combinatoria: rete senza memoria (l'uscita cambia "istantaneamente" dopo che l'ingresso è cambiato)
- Rete sequenziale: rete con memoria; è una rete in cui l'uscita cambia in funzione del cambiamento dell'ingresso e della specifica configurazione interna in quell'istante (STATO). Lo stato «riassume» la sequenza degli ingressi precedenti

# Reti combinatorie e sequenziali (2)

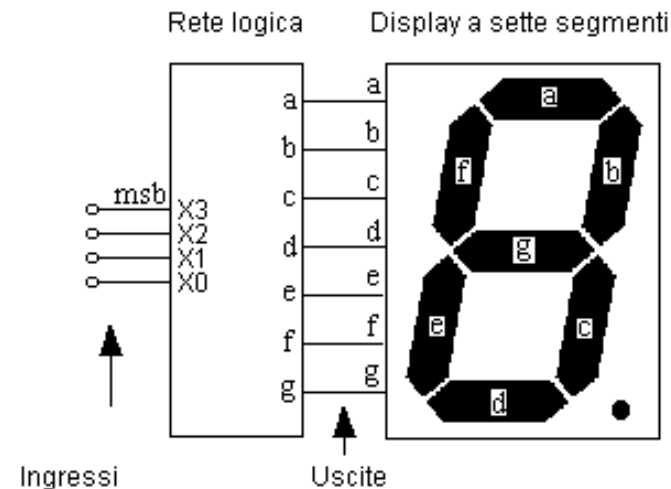
- Una rete combinatoria, quindi non ha STATO. Non ricorda gli ingressi precedenti. Transitori a parte, basta conoscere gli ingressi in un istante per sapere esattamente quali saranno tutte le uscite nel medesimo istante.
- Le reti sequenziali, invece, hanno memoria. Per sapere l'uscita in un certo istante ho due possibilità:
  - Mi ricordo TUTTI gli ingressi che si sono presentati alla rete dalla sua accensione
  - Memorizzo uno STATO del sistema, che riassume in qualche modo tutti gli ingressi precedenti al fine di valutare il valore delle uscite.

# Esempio di rete combinatoria

## Conversione di valori BCD su display a sette segmenti

- Descrizione comportamentale (a parole): progettare una rete logica che permette la visualizzazione su un display a sette segmenti di un valore in codice BCD.
- **Codifica BCD:** impiego di 4 cifre binarie per la rappresentazione di un numero decimale da 0 a 9.
- Es: 15           decimale

1111           binario  
0001 0101    BCD

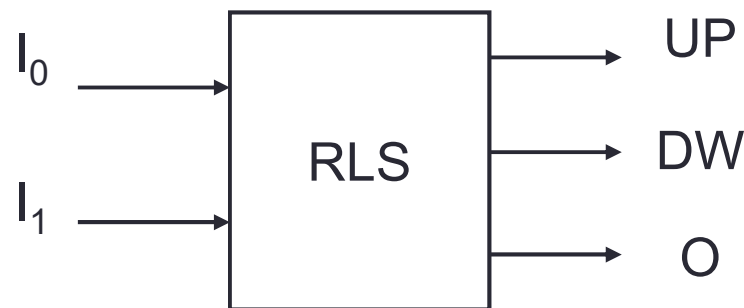


- L'uscita  $Z=\{a,b,\dots,g\}$  dipende in ogni istante dalla configurazione degli ingressi  $\{x_3,x_2,x_1,x_0\}$

# Esempio di rete sequenziale

*Progettare la rete logica di gestione di un ascensore.*

- La rete ha tre uscite UP, DW e O. UP, DW indicano le direzioni su e giù mentre O vale 1 se la porta deve essere aperta e 0 altrimenti. La rete ha come ingresso due segnali che indicano il piano  $\{0,1,2,3\}$  corrispondente al tasto premuto. Per calcolare l'uscita è necessario conoscere il piano corrente che indica lo stato interno.



# Descrizione delle reti combinatorie

- 1) **Descrizione comportamentale a parole:** descrizione a parole del comportamento della rete logica (poco formale e precisa)
- 2) **Tabelle di verità:** descrizione esaustiva di tutte le configurazioni di uscita per ogni possibile configurazione di ingresso
- 3) **Mappe:** altra rappresentazione delle tabelle della verità
- 4) **Espressioni dell'algebra Booleana**
- 5) **Schema logico:** descrizione strutturale
- 6) **Forme d'onda:** descrizione comportamentale in funzione del tempo
- 7) **Linguaggi di descrizione dell'hardware**

- **Tabella di verità:** tabella che associa tutte le possibili combinazioni degli ingressi alle corrispondenti configurazioni delle uscite e indica esaustivamente il comportamento della rete logica
- Se la rete combinatoria ha  $n$  ingressi e  $m$  uscite, allora la tabella di verità ha  $(n+m)$  colonne e  $2^n$  righe
- Oppure per la proprietà di decomposizione si possono definire tante tabelle quante sono le uscite



# Tabelle di verità (1/2)

- Si dicono **COMPLETAMENTE SPECIFICATE** se ogni valore della tabella assume il valore logico di vero o falso (1, 0)
- Si dicono **NON COMPLETAMENTE SPECIFICATE** se contengono condizioni di indifferenza. Si verifica in due casi:

C.1) *se alcune configurazioni di ingressi sono vietate*

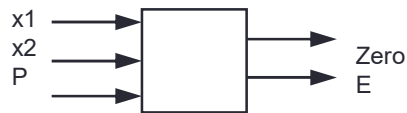
Es: conversione  
BCD 7 segmenti

$x_3$	$x_2$	$x_1$	$x_0$	$a$	$b$	$c$	$d$	$e$	$f$	$g$
0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	0
0	0	0	1	0	1	1	0	0	0	0
0	0	1	0	1	1	0	1	1	0	1
0	0	1	1	1	1	1	1	0	0	1
0	1	0	0	0	1	1	0	0	1	1
0	1	0	1	1	0	1	1	0	1	1
0	1	1	0	1	0	1	1	1	1	1
0	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0
1	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1
1	0	0	1	1	1	1	0	0	1	1
1	0	1	0	-	-	-	-	-	-	-
1	0	1	1	-	-	-	-	-	-	-
1	1	0	0	-	-	-	-	-	-	-
1	1	0	1	-	-	-	-	-	-	-
1	1	1	0	-	-	-	-	-	-	-
1	1	1	1	-	-	-	-	-	-	-

# Tabelle di verità (2/2)

C.2) *se le uscite sono indifferenti per alcune configurazioni di ingresso*

**Esempio:** progettare una rete che indichi se due ingressi binari sono entrambi uguali a zero, se il segnale di parità pari e' corretto, altrimenti indichi errore

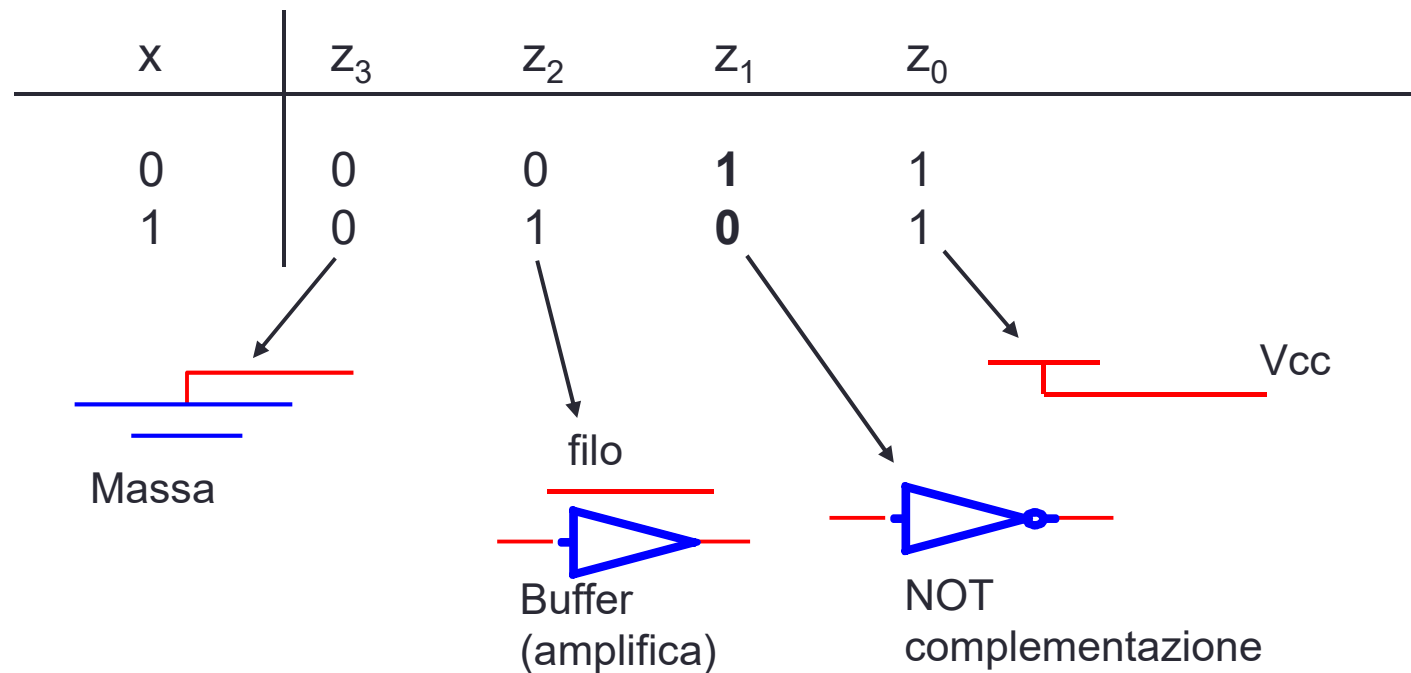


x1	x2	P	Zero	E
0	0	0	1	0
0	0	1	-	1
0	1	0	-	1
0	1	1	0	0
1	0	0	-	1
1	0	1	0	0
1	1	0	0	0
1	1	1	-	1

# Funzioni combinatorie e gate elementari

- Le reti logiche combinatorie sintetizzano funzioni combinatorie.
- Per ogni  $n$ , è finito il numero di funzioni combinatorie di  $n$  variabili di ingresso. Alcune funzioni combinatorie elementari hanno una rappresentazione logica e grafica elementare (gate)

## Funzioni di 1 sola variabile indipendente



# Funzioni di 2 variabili indipendenti

$x_1$ $x_0$	$z_0$	$z_1$	$z_2$	$z_3$	$z_4$	$z_5$	$z_6$	$z_7$
0 0	0	<b>0</b>	0	0	0	0	<b>0</b>	<b>0</b>
0 1	0	<b>0</b>	0	0	1	1	<b>1</b>	<b>1</b>
1 0	0	<b>0</b>	1	1	0	0	<b>1</b>	<b>1</b>
1 1	0	<b>1</b>	0	1	0	1	<b>0</b>	<b>1</b>

$z_1 \rightarrow$  AND



vale 1 se e solo se tutti gli ingressi valgono 1 (equivale al prodotto logico in logica positiva)

$z_7 \rightarrow$  OR



vale 1 se e solo se almeno uno degli ingressi vale 1 (equivale alla somma logica in logica positiva)

$z_6 \rightarrow$  EXOR



vale 1 se e solo se  $x_1$  o  $x_2$  valgono 1 ma non entrambi (diseguaglianza)

# Funzioni di 2 variabili indipendenti

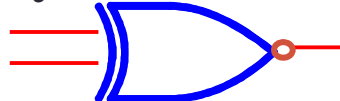
$x_1 x_0$	$z_8$	$z_9$	$z_{10}$	$z_{11}$	$z_{12}$	$z_{13}$	$z_{14}$	$z_{15}$
0 0	1	1	1	1	1	1	1	1
0 1	0	0	0	0	1	1	1	1
1 0	0	0	1	1	0	0	1	1
1 1	0	1	0	1	0	1	0	1

$z_8 \rightarrow$  NOR



vale 1 se e solo se nè  $x_1$  nè  $x_2$  valgono 1 (l'uscita è il complemento di  $z_7$ )

$z_9 \rightarrow$  EXNOR



EQUIVALENCE: vale 1 se e solo se  $x_1$  e  $x_2$  sono uguali (l'uscita è il complemento di  $z_6$ )

$z_{14} \rightarrow$  NAND



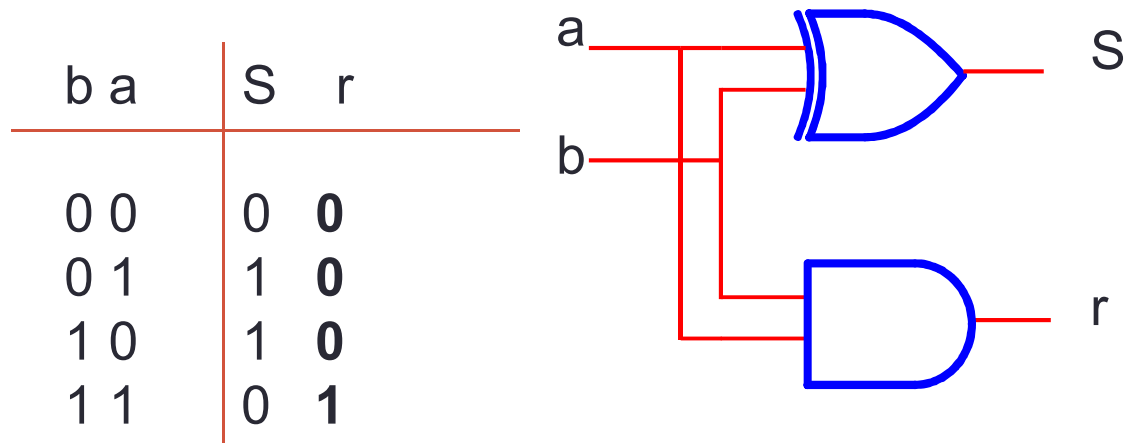
vale 0 se e solo se nè  $x_1$  nè  $x_2$  valgono 0 (l'uscita è il complemento di  $z_1$ )

# Funzioni combinatorie

- Quante sono le possibili funzioni binarie di n variabili ?
- Tutte le combinazioni delle uscite per ogni configurazione di ingresso, ossia 2 elevato al numero delle possibili configurazioni di ingresso

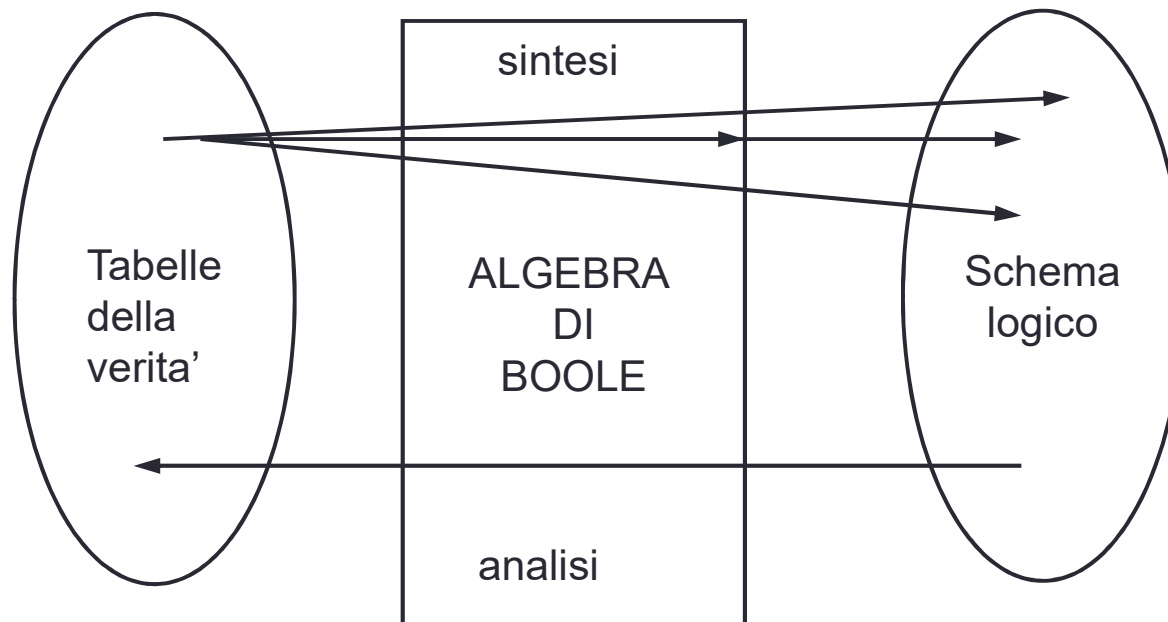
$$N. \text{ conf} = 2^{(2^n)}$$

- **Esempio di rete logica con gate elementari:** Progettare un HALF ADDER, ossia un sommatore senza riporto in ingresso



# Algebra di Boole (1/2)

- Uno strumento potente di rappresentazione delle reti logiche combinatorie è data dalle espressioni dell'ALGEBRA DI BOOLE o ALGEBRA DI COMMUTAZIONE
- E' il sistema matematico usato per la sintesi e per l'analisi, per passare dalle tabelle della verità allo schema logico e viceversa



# Algebra di Boole (2/2)

- L'algebra di Boole è un sistema matematico che descrive funzioni di variabili binarie: è composto da
  - un insieme di simboli  $\mathbf{B}=\{0,1\}$
  - un insieme di operazioni  $\mathbf{O}=\{+, \cdot, '\}$ 
    - + somma logica
    - $\cdot$  prodotto logico
    - ' complementazione
  - un insieme di postulati (assiomi)  $\mathbf{P}$ :

P1) $0+0=0$	P5) $0 \cdot 0=0$	P9) $0' =1$
P2) $0+1=1$	P6) $0 \cdot 1=0$	P10) $1' =0$
P3) $1+0=1$	P7) $1 \cdot 0=0$	
P4) $1+1=1$	P8) $1 \cdot 1=1$	

## Proprietà di chiusura:

per ogni  $a, b \in B$

$$a+b \in B$$

$$a \cdot b \in B$$

- **COSTANTI** dell'algebra: le costanti 0 ed 1
- **VARIABILE**: un qualsiasi simbolo che può essere sostituito da una delle due costanti



# Funzioni Booleane

- Una **funzione completamente specificata di  $n$  variabili**  $f(x_{n-1}, \dots, x_1, x_0)$  è l'insieme di tutte le possibili coppie formate da un elemento di  $B^n$  (dominio) e da un elemento di  $B$  (codominio).
- La tabella della verità è un tipico modo per descrivere una funzione dell'algebra di Boole.
- Esiste corrispondenza 1:1 tra una tabella della verità e funzione Booleana.

$$f(x_2, x_1, x_0): B \times B \times B \rightarrow B$$

$x_2$	$x_1$	$x_0$	$f(x_2, x_1, x_0)$
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	1
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	1

- **Complementazione:** il valore complementato di  $A$  si indica come  $A'$  oppure  $\overline{A}$ .
- Il simbolo  $\cdot$  del prodotto logico viene spesso omissivo.

# Espressioni Booleane

Un'**espressione** secondo l'algebra di Boole è una stringa di elementi di B che soddisfa una delle seguenti regole:

- una costante è un'espressione;
- una variabile è un'espressione;
- se X è un'espressione allora il complemento di X è un'espressione;
- se X,Y sono espressioni allora la somma logica di X e Y è un'espressione;
- se X,Y sono espressioni allora il prodotto logico di X e Y è un'espressione.

**TEOR:** *ogni espressione di n variabili descrive una funzione completamente specificata che può essere **valutata** attribuendo ad ogni variabile un valore assegnato.*

es: dalla tabella della verità precedente:

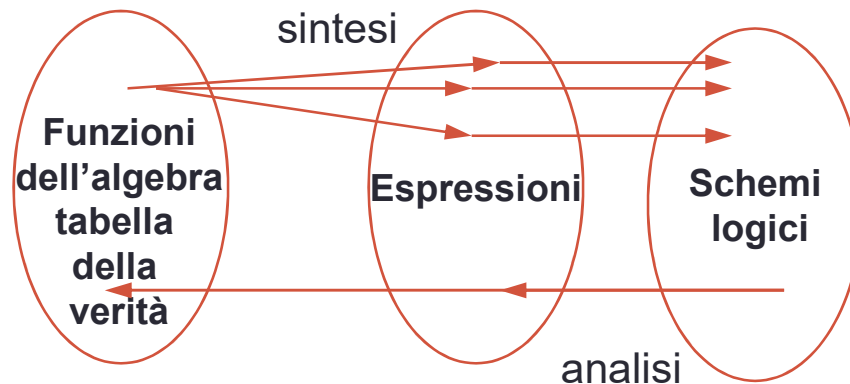
$$f(x_3, x_2, x_1) = x_1'x_2'x_3 + x_1x_2'x_3' + x_1x_2x_3$$

- Se ogni espressione definisce univocamente una funzione non è vero il contrario: per ogni funzione esistono più espressioni che la descrivono e si dicono logicamente **equivalenti**.

**TEOR:** *una espressione di n variabili descrive in maniera univoca uno schema logico di AND, OR e NOT*

# Analisi di uno schema logico

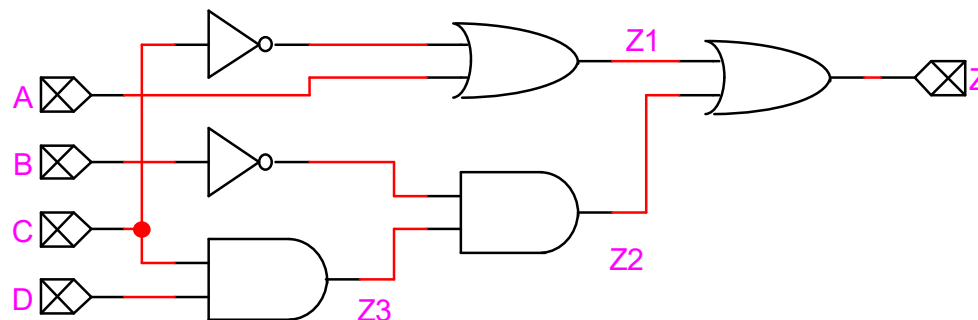
- Dallo schema logico tramite le espressioni è possibile ricavare il comportamento di una rete logica



Analisi:

- 1) nominando tutte le uscite dei gate logici
- 2) per sostituzione a partire dalle uscite si ottiene una funzione Booleana delle sole variabili di ingresso

**Esercizio:** Eseguire l'analisi del seguente schema



# Teoremi dell'algebra di Boole (1/4)

## Principio di Dualità:

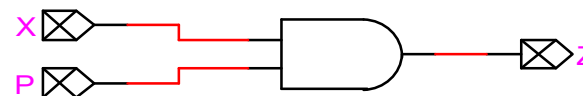
- ogni espressione algebrica presenta una forma duale ottenuta scambiando l'operatore OR con AND, la costante 0 con la costante 1 e mantenendo i letterali invariati.
- ogni proprietà vera per un'espressione è vera anche per la sua duale.
- il principio di dualità è indispensabile per trattare segnali attivi alti e segnali attivi bassi.

## Teor. di Identità

- (T1)  $X + 0 = X$                       (T1')  $X \cdot 1 = X$

## Teor. di Elementi nulli

- (T2)  $X + 1 = 1$                       (T2')  $X \cdot 0 = 0$
- sono molto utili nella sintesi di reti logiche: gli elementi nulli permettono di "lasciar passare" un segnale di ingresso in determinate condizioni
- ad es: progettare una rete logica che fornisca in uscita il valore di X se un pulsante P viene premuto altrimenti l'uscita valga sempre 0



# Teoremi dell'algebra di Boole (2/4)

## Idempotenza

- (T3)  $X + X = X$

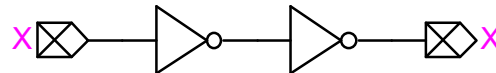
- (T3')  $X \cdot X = X$



si usa per l'amplificazione dei segnali ed eliminazione disturbi

## Involuzione

- (T4)  $(X')' = X$



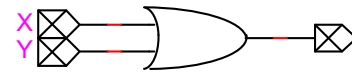
## Complementarietà

- (T5)  $X + X' = 1$

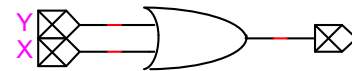
- (T5')  $X \cdot X' = 0$

## Proprietà commutativa

- (T6)  $X + Y = Y + X$



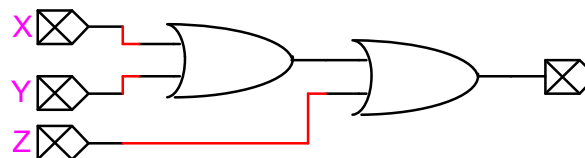
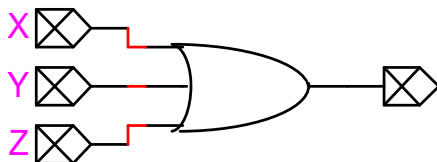
- (T6')  $X \cdot Y = Y \cdot X$



## Proprietà associativa

- (T7)  $(X + Y) + Z = X + (Y + Z) = X + Y + Z$

- (T7')  $(X \cdot Y) \cdot Z = X \cdot (Y \cdot Z) = X \cdot Y \cdot Z$



# Teoremi dell'algebra di Boole (3/4)

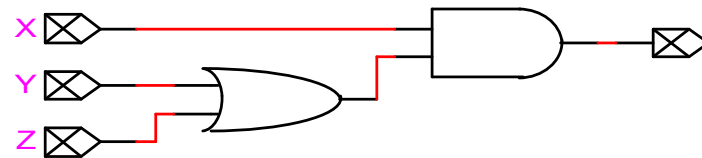
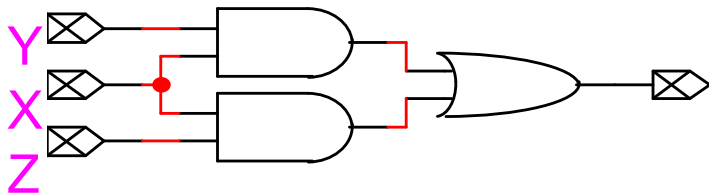
## Proprietà di assorbimento

- (T8)  $X + X \cdot Y = X$
- (T8')  $X \cdot (X + Y) = X$

permette di minimizzare il n. di gate

## Proprietà distributiva

- (T9)  $X \cdot Y + X \cdot Z = X \cdot (Y + Z)$
- (T9')  $(X + Y) \cdot (X + Z) = X + Y \cdot Z$



# Teoremi dell'algebra di Boole (4/4)

## Proprietà della combinazione

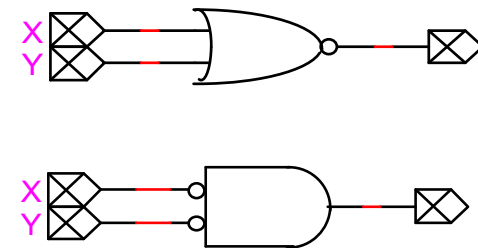
- (T10)  $(X + Y) \cdot (X' + Y) = Y$
- (T10')  $X \cdot Y + X' \cdot Y = Y$

## Proprietà del consenso

- (T11)  $(X + Y) \cdot (X' + Z) \cdot (Y + Z) = (X + Y) \cdot (X' + Z)$
- (T11')  $X \cdot Y + X' \cdot Z + Y \cdot Z = X \cdot Y + X' \cdot Z$

## Teorema di De Morgan

- (T12)  $(X + Y)' = (X' \cdot Y')$
- (T12')  $(X \cdot Y)' = (X' + Y')$
- generalizzabile per  $n$  variabili



Dai teoremi dell'assorbimento o dalla proprietà distributiva:

$$XY' + Y = XY' + XY + Y = X + Y$$

$$XY' + Y = (X + Y) (Y' + Y) = X + Y$$

# Parità (1/2)

- I codici **rilevatori d'errori** sono codici in cui è possibile rilevare se sono stati commessi errori nella trasmissione
- *Codici ridondanti*: in cui l'insieme dei simboli dell'alfabeto è minore dell'insieme di configurazioni rappresentabili col codice
- Codici con **bit di parità**: alla codifica binaria si aggiunge un bit di parità (codice ridondante in quanto usa 1 bit in più del necessario)
- **parità pari** rende pari il numero di 1 presenti nella parola (vale 1 se ci sono un n. dispari di 1)
- **parità dispari**: il contrario
- I codici di parità rilevano la presenza di un numero dispari di errori (e quindi di errori singoli)
- es. valore definito con 8 bit      11001011  
con 9 bit con parità (pari)      110010111



# Parità (2)

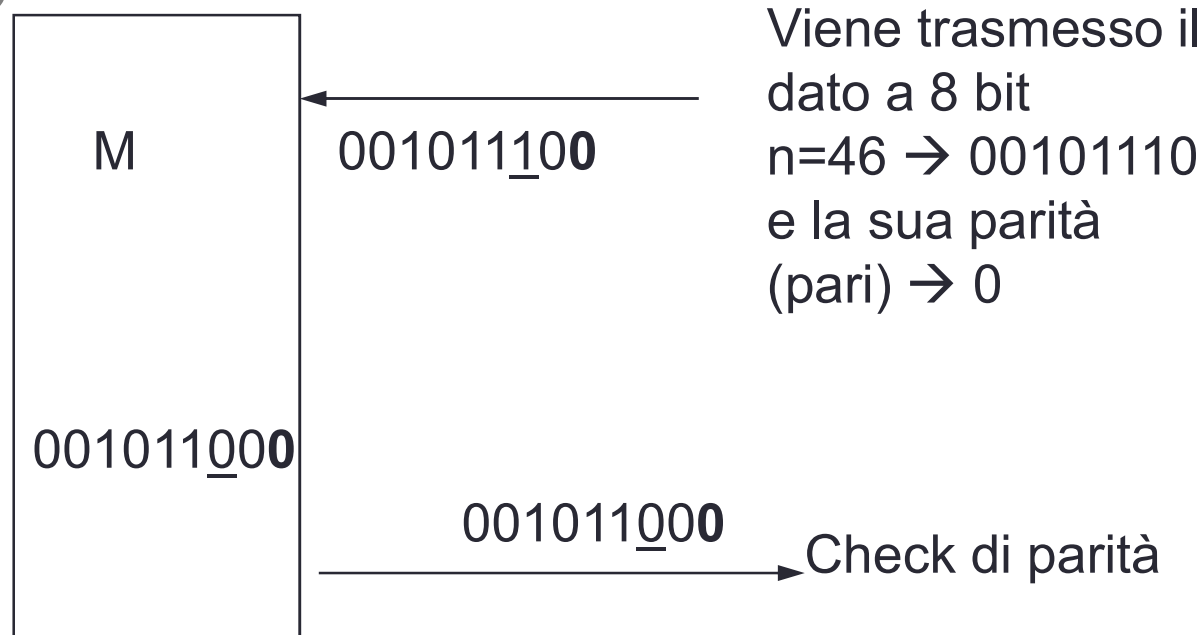
<b>Simboli alfabeto</b>	<b>cod. Binaria</b>	<b>cod. Binaria con parità pari</b>
0	000	000 0
1	001	001 1
2	010	010 1
3	011	011 0
4	100	100 1
5	101	101 0
6	110	110 0
7	111	111 1

Ad ogni simbolo dell'alfabeto corrisponde una configurazione a parità pari.

Le configurazioni a parità dispari non codificano alcun simbolo dell'alfabeto.

Se viene rilevata una configurazione a parità dispari significa che si è verificato un errore che ha alterato un numero dispari di bit (1, 3, 5, 7, ...).

# Esempio



- Supponiamo un errore di trasmissione durante la scrittura in memoria così che il numero memorizzato sia 001011000 .
- Quando il dato viene riletto ed utilizzato viene fatto il check di parità e si verifica che quel numero non è ammissibile per la codifica binaria con parità pari perché la somma dei bit a 1 è dispari.
- Quindi viene rilevato un errore.

# Esercizi (1/4)

## Esercizio 1

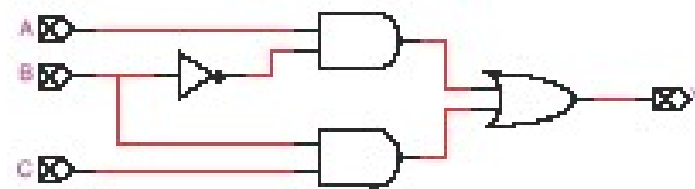
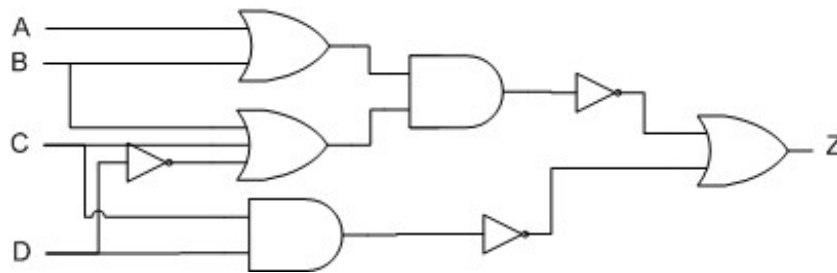
Date le seguenti funzioni logiche ricavare le corrispondenti reti logiche realizzate utilizzando solo gate elementari AND, OR e NOT

$$F = X(Y + Z)$$

$$F = \bar{X} + Y + X\bar{Z}$$

## Esercizio 2

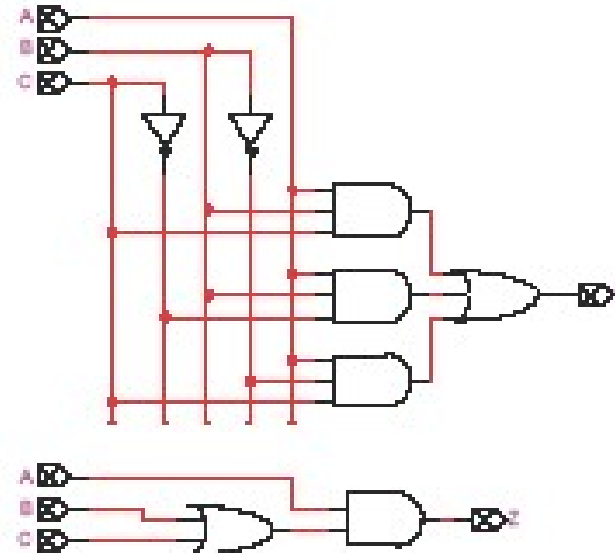
Date le seguenti reti logiche determinare le tabella di verità e le funzioni logiche corrispondenti



# Esercizi (2/4)

## Esercizio 3

Date le reti di figura ricavare le tabelle di verità, le funzioni logiche in forma algebrica e dimostrare, facendo uso dei teoremi dell'algebra di Boole, che risultano logicamente equivalenti.



## Esercizio 4

Ricavare le tabelle di verità delle seguenti espressioni

$$Z = W'X + Y'Z' + X'Z + Y$$

$$Z = W + X'(Y' + Z)$$

$$Z = WX + Y(Z' + X) + Z(X' + Y')$$

$$Z = ABC + (A' + B' + C)C'$$

# Esercizi (3/4)

## Esercizio 5

Ricavare le tabelle di verità e semplificare le seguenti funzioni. Indicare anche il teorema utilizzato per ciascun passaggio della semplificazione:

$$Y = (A+B)(A+BC) + A'B' + A'C'$$

$$Y = ABC+ABC'+A'BD+ABD+A'D$$

$$F = (X+Y+W')(X+Y+W)(X+Y'+W)(X'+Y'+W)$$

$$Y = A'C(A'BD)'+A'BC'D'+AB'C$$

$$Y = (A'+B)(A+B+D)D'$$

$$Y = A'B'C'D+A'B'CD+A'BC'D+AB'C'D$$

$$W = X'Y+X'Y'Z$$

## Esercizio 6:

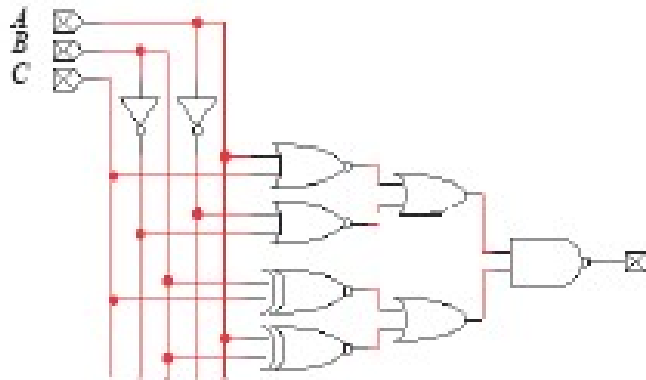
Una assicurazione è disposta a fornire una assicurazione nei seguenti casi: il contraente è maschio e ha meno di 30 anni oppure ha più di 30 anni ed ha figli; il contraente ha più di 30 anni, non ha figli e, o è maschio o è sposato; il contraente ha più di 30 anni, non ha figli e non è sposato.

Valutazione: una donna con figlio non sposata e con meno di 30 anni può essere assicurata?

# Esercizi (4/4)

## Esercizio 7

Ricavare la funzione logica in forma algebrica e semplificare applicando i teoremi dell'algebra booleana. Disegnare il diagramma della rete semplificata.



## Esercizio 8

Ricavare la funzione logica in forma algebrica e semplificare applicando i teoremi dell'algebra booleana. Disegnare il diagramma della rete semplificata.

