



UNIMORE
UNIVERSITÀ DEGLI STUDI DI
MODENA E REGGIO EMILIA

Dipartimento di Scienze Fisiche,
Informatiche e Matematiche

5. Introduzione alle Reti Logiche

Architettura dei calcolatori [MN1-1143]

Corso di Laurea in INFORMATICA
(D.M.270/04) [16-215]
Anno accademico 2022/2023

Prof. Alessandro Capotondi
alessandro.capotondi@unimore.it

È vietata la copia e la riproduzione dei contenuti e immagini in qualsiasi forma.

È inoltre vietata la redistribuzione e la pubblicazione dei contenuti e immagini non autorizzata espressamente dall'autore o dall'Università di Modena e Reggio Emilia.

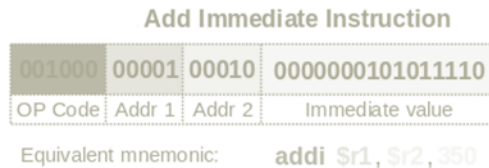
Capitoli Libri

- Capitolo 3, «Progettazione Digitale», Fummi et al., McGraw Hill
- Capitolo 2, «Reti Logiche», Morris et al., Pearson

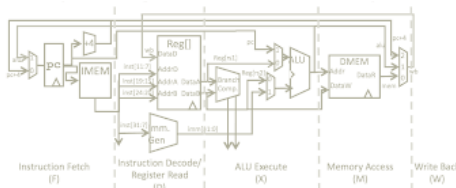
Programma del corso

Programs
(C, C++,...)

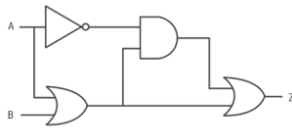
2.ISA



3.CPU (RISC-V)



1.Logic circuits



VLSI design

1. Reti logiche

- RL combinatorie
- RL sequenziali
- Macchine a stati finiti (FSM)

2. Instruction Set Architecture RISC V

- Struttura dell'ISA RISC V
- programmazione assembly RISC V

3. Progettazione di una CPU RISC V

- Datapath e logica di controllo
- Pipeline
- Hazards e forwarding
- Sottosistema di memoria

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).



Reti logiche

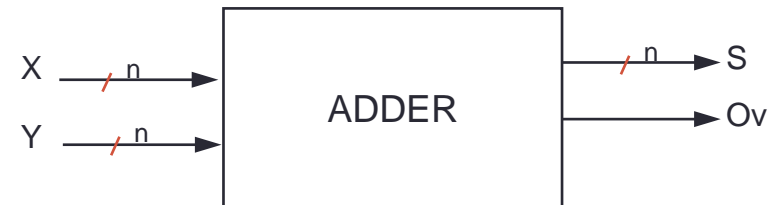
- I segnali sono grandezze funzioni del tempo

$$X = \{x_{n-1}(t), \dots, x_0(t)\}$$

$$Z = \{z_{m-1}(t), \dots, z_0(t)\}$$

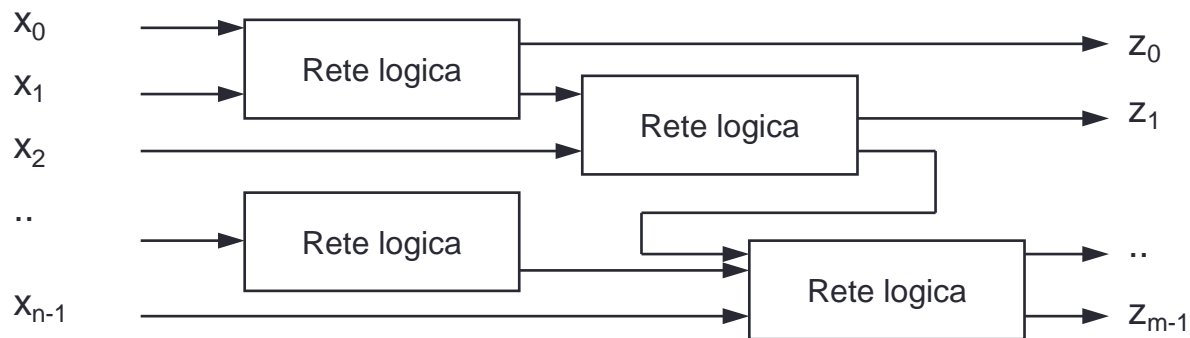
$$z_i(t) = f_i(x_{n-1}(t), \dots, x_0(t))$$

- 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



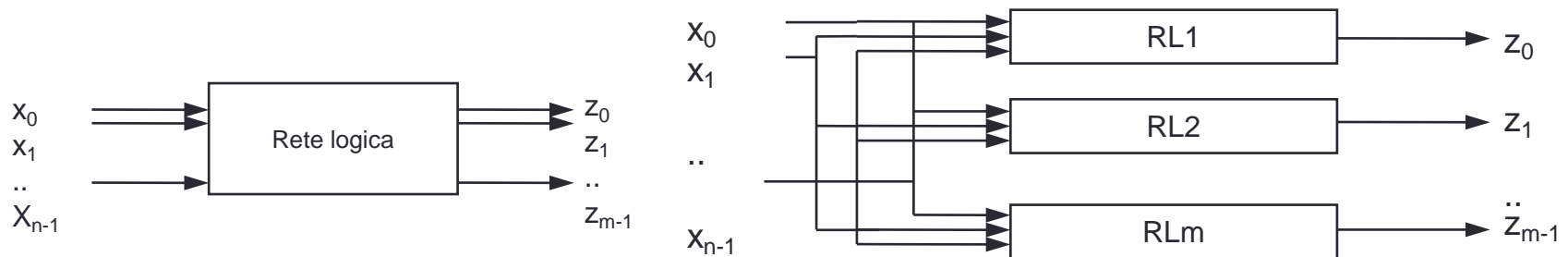
Proprietà delle reti logiche (1/2)

- **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 delle reti logiche (2/2)

- **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 (1/3)

- 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**

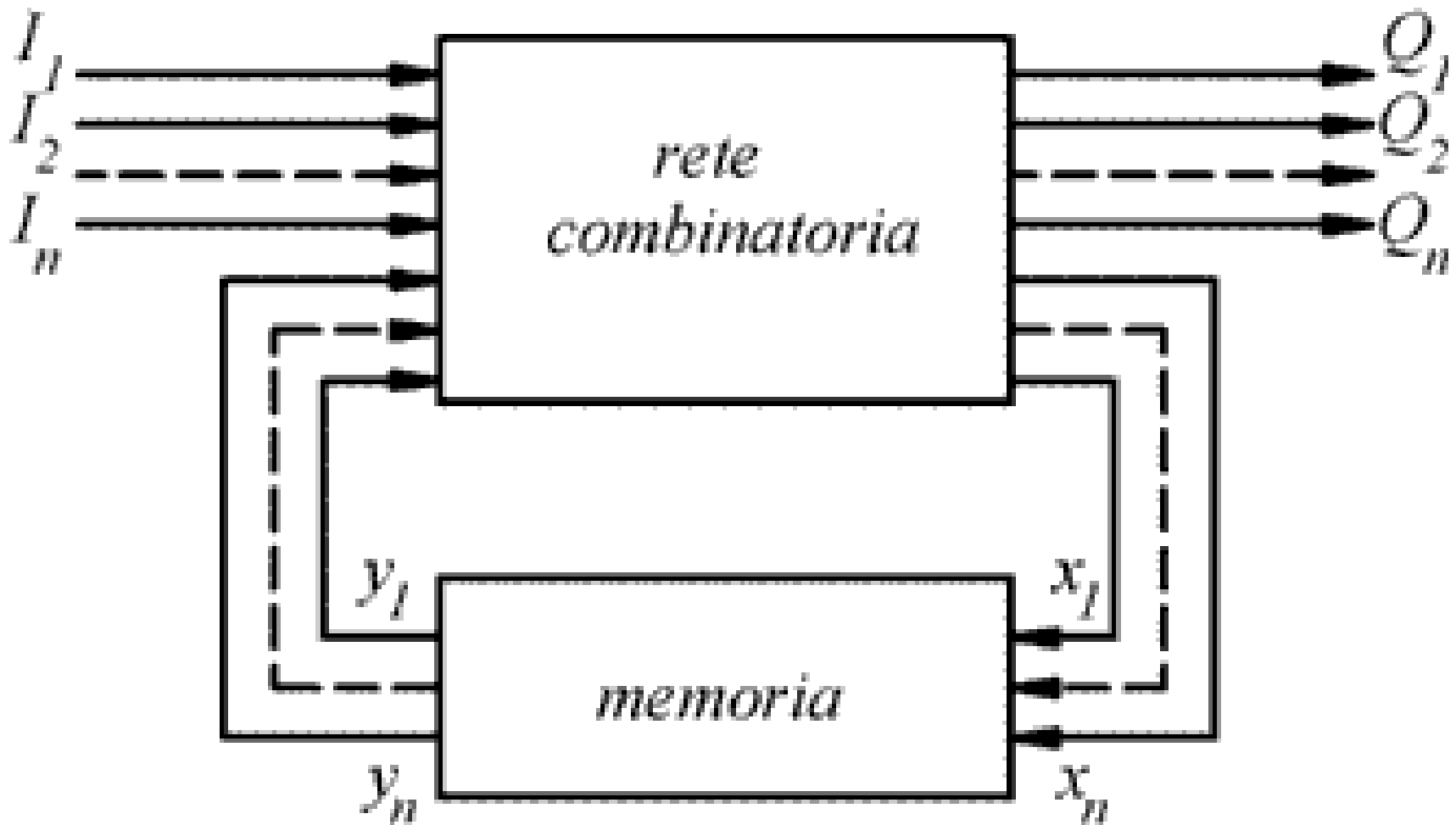
Reti combinatorie e sequenziali (2/3)

- **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 (3/3)

- 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 STATO (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.

Reti combinatorie e sequenziali

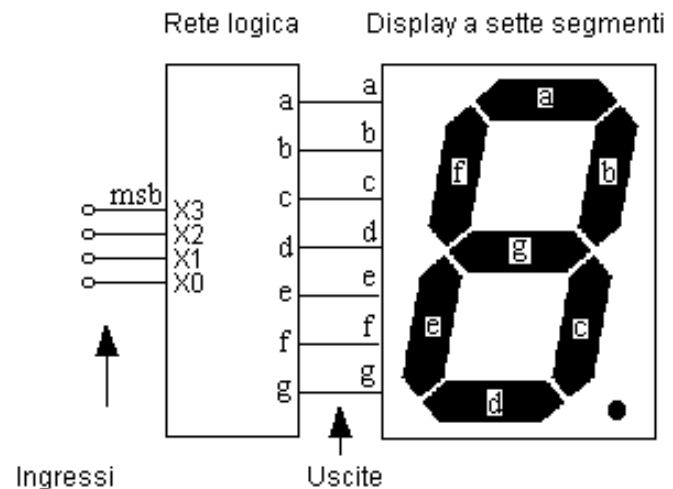


Esempio di rete combinatoria

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*

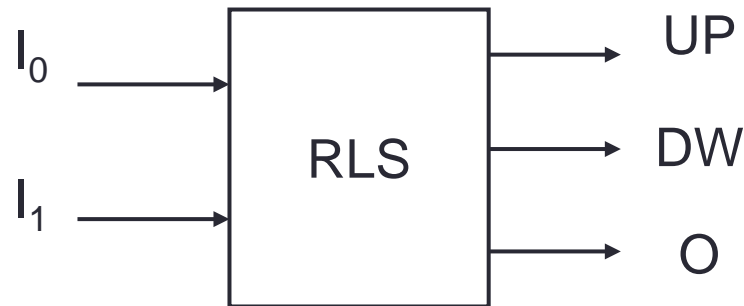


- L'uscita $Z=\{a,b,...g\}$ dipende in ogni istante dalla configurazione degli ingressi $\{x_3,x_2,x_1,x_0\}$

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 (HDL, es. VHDL, Verilog)**

Descrizione delle reti combinatorie

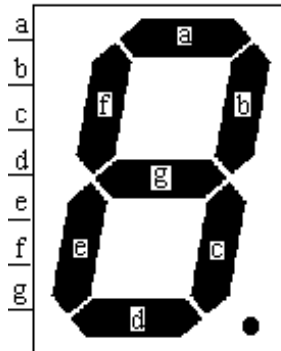
- **Tabella di verità:** tabella che associa tutte le possibili combinazioni degli ingressi alle corrispondenti configurazioni delle uscite e indica esaustivamente il comportamento della rete logica
- Se la rete combinatoria ha n ingressi e m uscite, allora la tabella di verità ha $(n+m)$ colonne e 2^n 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

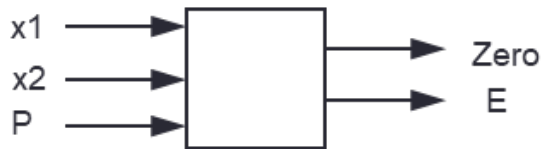


x_3	x_2	x_1	x_0	a	b	c	d	e	f	g
0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	0
0	0	0	1	0	1	1	0	0	0	0
0	0	1	0	1	1	0	1	1	0	1
0	0	1	1	1	1	1	1	0	0	1
0	1	0	0	0	1	1	0	0	1	1
0	1	0	1	1	0	1	1	0	1	1
0	1	1	0	1	0	1	1	1	1	1
0	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0
1	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1
1	0	0	1	1	1	1	0	0	1	1
1	0	1	0	-	-	-	-	-	-	-
1	0	1	1	-	-	-	-	-	-	-
1	1	0	0	-	-	-	-	-	-	-
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 è corretto. Altrimenti indichi errore.

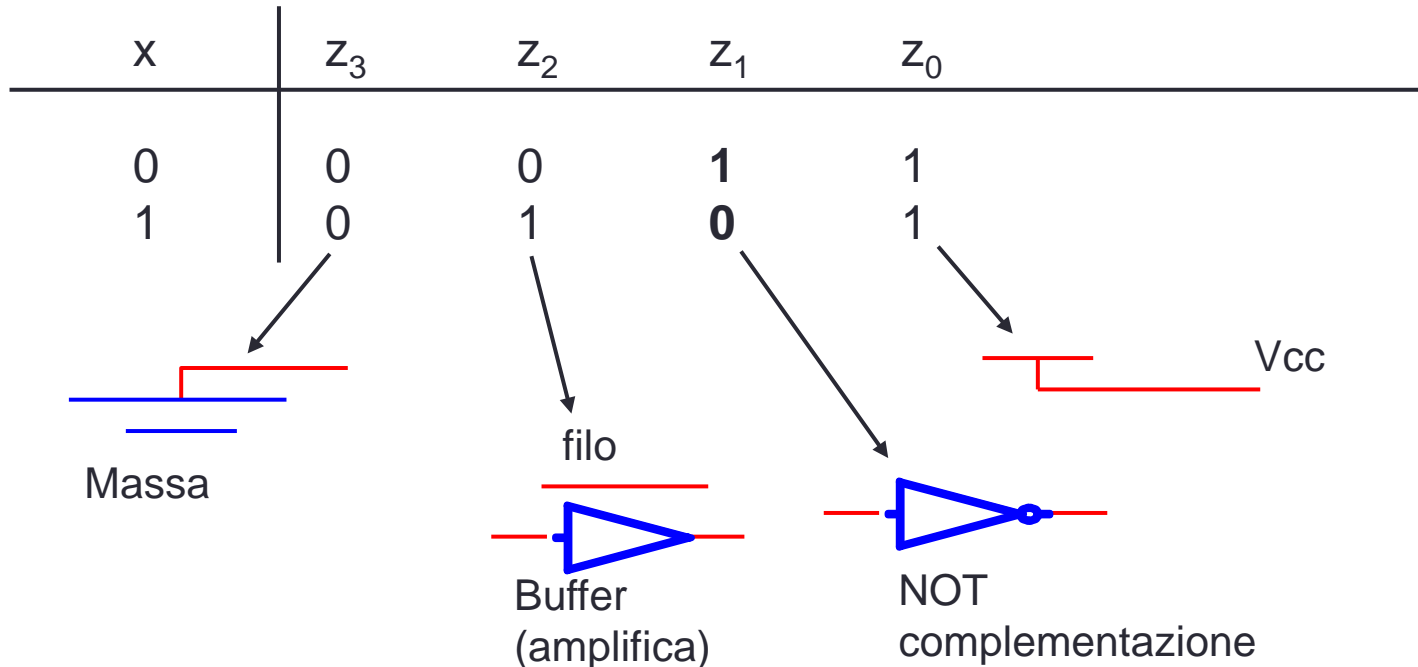


x1	x2	P	Zero	E
0	0	0	1	0
0	0	1	-	1
0	1	0	-	1
0	1	1	0	0
1	0	0	-	1
1	0	1	0	0
1	1	0	0	0
1	1	1	-	1

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 (1/2)

$x_1 \ x_0$	z_0	z_1	z_2	z_3	z_4	z_5	z_6	z_7
0 0	0	0	0	0	0	0	0	0
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

$z_1 \rightarrow \text{AND}$



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

$z_7 \rightarrow \text{OR}$



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

$z_6 \rightarrow \text{EXOR}$



vale 1 se e solo se x_1 o x_0 valgono 1 ma non entrambi (diseguaglianza)

Funzioni di 2 variabili indipendenti (2/2)

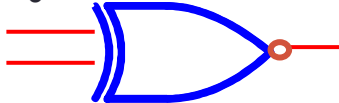
$x_1 x_0$	z_8	z_9	z_{10}	z_{11}	z_{12}	z_{13}	z_{14}	z_{15}
0 0	1	1	1	1	1	1	1	1
0 1	0	0	0	0	1	1	1	1
1 0	0	0	1	1	0	0	1	1
1 1	0	1	0	1	0	1	0	1

$z_8 \rightarrow \text{NOR}$



vale 1 se e solo se x_1 e x_0 valgono 1 (l'uscita è il complemento di z_7)

$z_9 \rightarrow \text{EXNOR}$



EQUIVALENCE: vale 1 se e solo se x_1 e x_0 sono uguali (l'uscita è il complemento di z_6)

$z_{14} \rightarrow \text{NAND}$



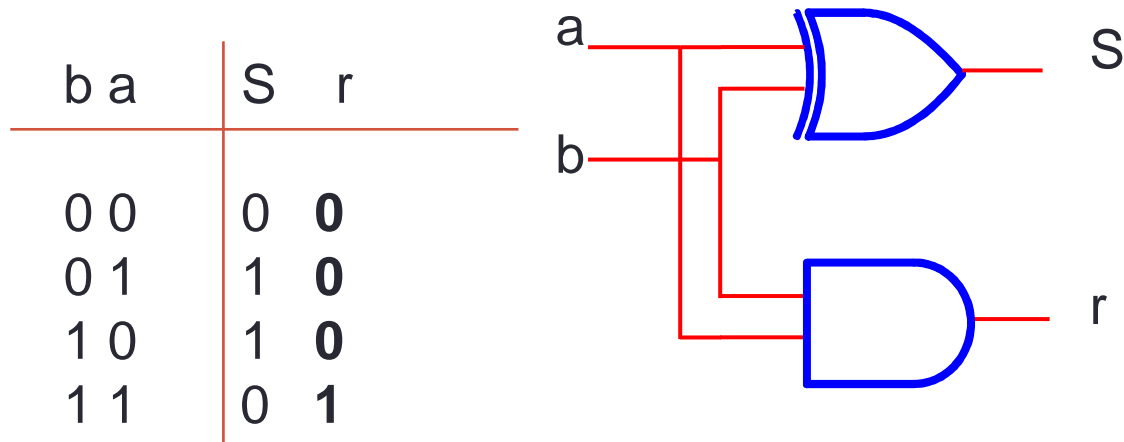
vale 0 se e solo se x_1 e x_0 valgono 0 (l'uscita è il complemento di z_1)

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

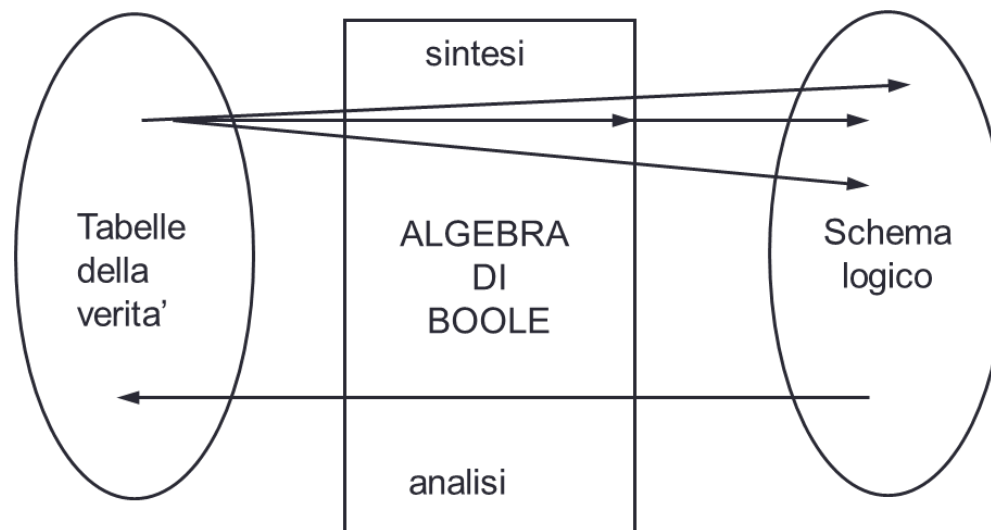
$$N. \text{ conf} = 2^{(2^n)}$$

- **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 $\mathbf{O}=\{+, \bullet, '\}$
 - $+$ *somma logica (OR)*
 - \bullet *prodotto logico (AND)*
 - $'$ *complementazione (NOT)*
 - un insieme \mathbf{P} di postulati (*assiomi*):

$$\text{P1) } 0 + 0 = 0$$

$$\text{P2) } 0 + 1 = 1$$

$$\text{P3) } 1 + 0 = 1$$

$$\text{P4) } 1 + 1 = 1$$

$$\text{P5) } 0 \bullet 0 = 0$$

$$\text{P6) } 0 \bullet 1 = 0$$

$$\text{P7) } 1 \bullet 0 = 0$$

$$\text{P8) } 1 \bullet 1 = 1$$

$$\text{P9) } 0' = 1$$

$$\text{P10) } 1' = 0$$

Algebra di Boole (2/2)

Proprietà di chiusura:

per ogni $a, b \in B$

$$a + b \in B$$

$$a \bullet b \in B$$

- **COSTANTI** dell'algebra: i simboli 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.

Funzioni Booleane

- Esiste corrispondenza 1:1 tra una tabella della verità e funzione Booleana.

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

x2	x1	x0	f(x2,x1,x0)
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

Formattazione

- **Complementazione:** A complementato si indica come A' oppure \overline{A} .
- Il simbolo \bullet del prodotto logico viene spesso omissso.

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.

Espressioni Booleane

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:

$$f(x_2, x_1, x_0) = x_2'x_1'x_0 + x_2x_1'x_0' + x_2x_1x_0$$

Funzione
Booleana

Espressione
Booleana

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

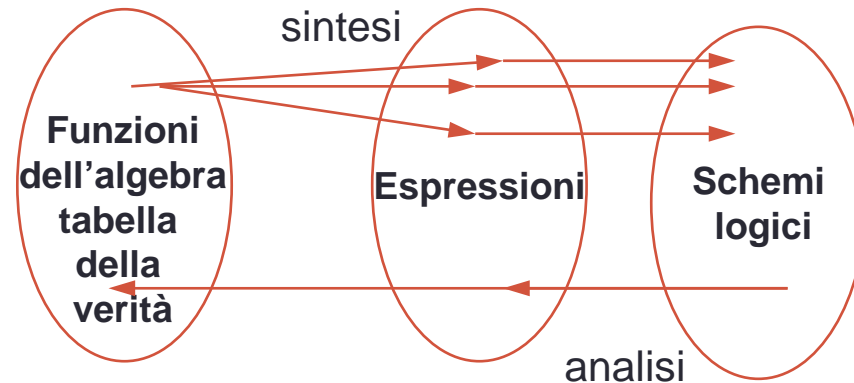
x_2	x_1	x_0	$f(x_2, x_1, x_0)$
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	1
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	1

- 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 (1/7)

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

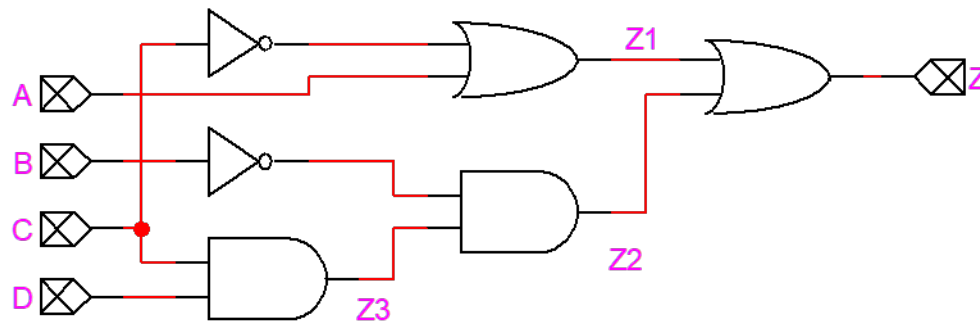


Analisi di uno schema logico (2/7)

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

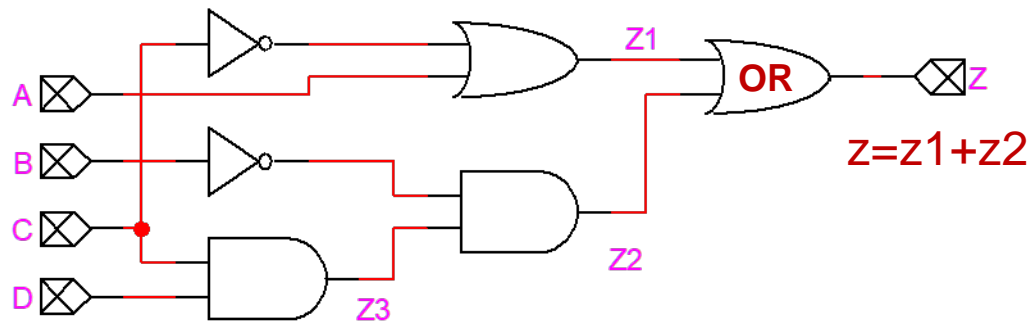


Analisi di uno schema logico (3/7)

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

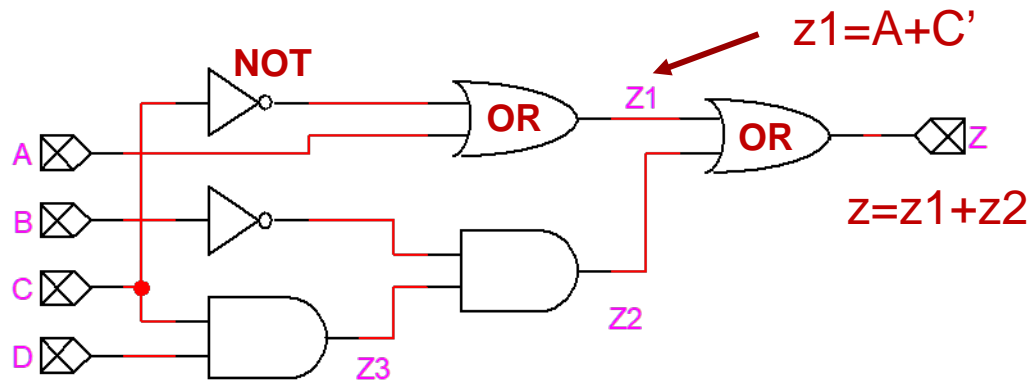


Analisi di uno schema logico (4/7)

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

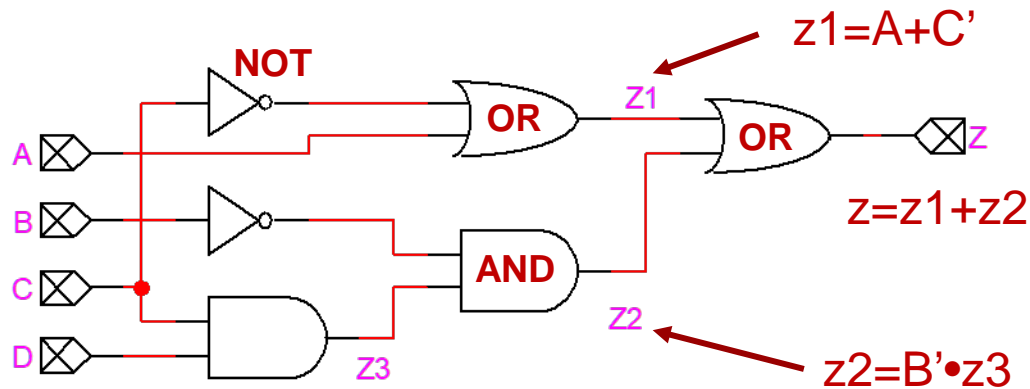


Analisi di uno schema logico (5/7)

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

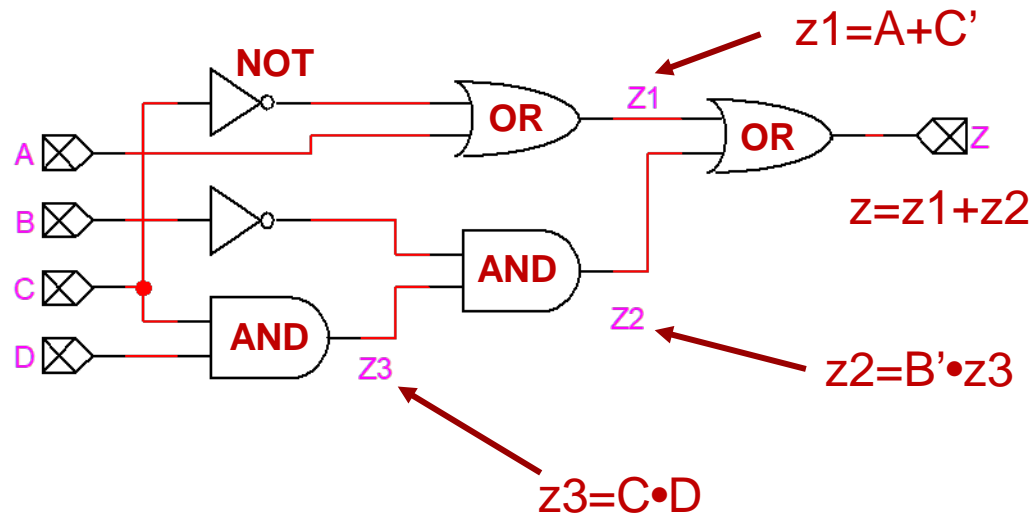


Analisi di uno schema logico (6/7)

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

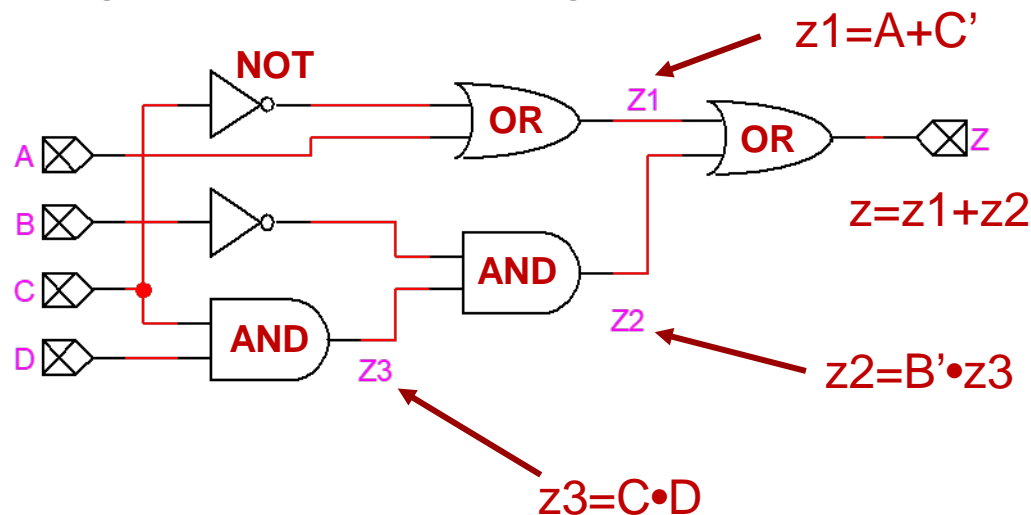


Analisi di uno schema logico (7/7)

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



$$\begin{aligned} z &= z1 + z2 \\ z1 &= A + C' \\ z2 &= B' \cdot z3 \\ z3 &= C \cdot D \\ \downarrow \\ z &= z1 + z2 \\ z1 &= A + C' \\ z2 &= B' \cdot C \cdot D \\ \downarrow \\ z &= A + C' + B' \cdot C \cdot D \end{aligned}$$

Teoremi dell'algebra di Boole (1/8)

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.
 - Logica Negativa (Segnali Veri -> Ground (0 Volt))
 - Logica Positiva (Segnali Veri -> Vdd)

Teoremi dell'algebra di Boole (2/8)

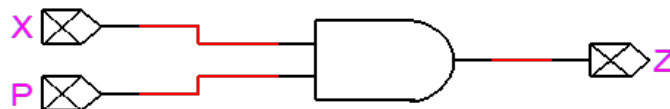
Teor. di Identità

- (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
- **Esempio:** 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 (3/8)

Idempotenza

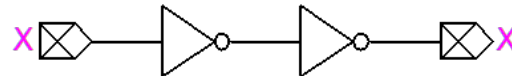
- (T3) $X + X = X$
- (T3') $X \cdot X = X$



si usa per l'amplificazione dei segnali ed eliminazione disturbi

Involuzione

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



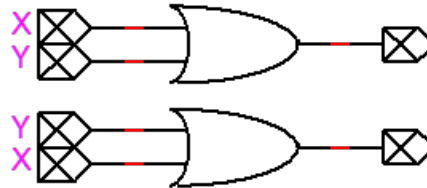
Teoremi dell'algebra di Boole (4/8)

Complementarietà

- (T5) $X + X' = 1$
- (T5') $X \cdot X' = 0$

Proprietà commutativa

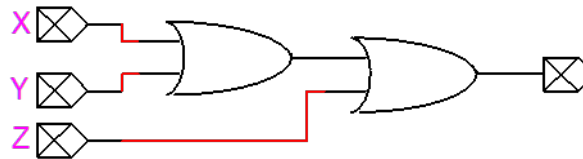
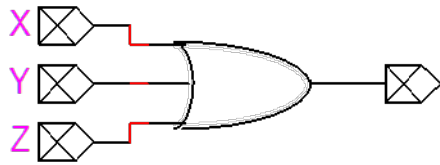
- (T6) $X + Y = Y + X$
- (T6') $X \cdot Y = Y \cdot X$



Teoremi dell'algebra di Boole (5/8)

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 (6/8)

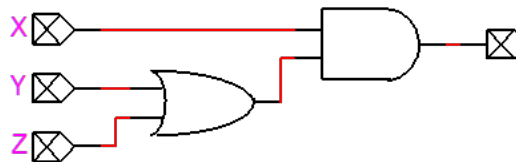
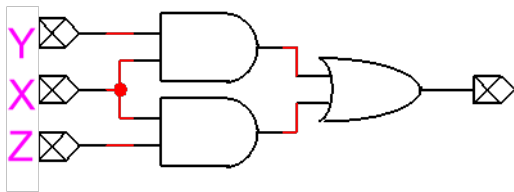
Proprietà di assorbimento

- (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 (7/8)

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') $X \cdot Y + X' \cdot Z + Y \cdot Z = X \cdot Y + X' \cdot Z$

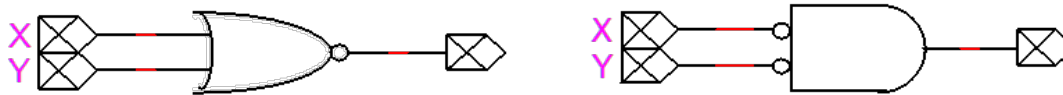
Dimostrazione:

$$\begin{aligned} xy + \bar{x}z + yz &= xy + \bar{x}z + yz(x + \bar{x}) \\ &= xy + \bar{x}z + xyz + \bar{x}yz \\ &= xy + xyz + \bar{x}z + \bar{x}yz \\ &= xy(1 + z) + \bar{x}z(1 + y) \\ &= xy(1) + \bar{x}z(1) \\ &= xy + \bar{x}z \end{aligned}$$

Teoremi dell'algebra di Boole (8/8)

Teorema di De Morgan

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



Corollario:

Dai teoremi dell'assorbimento o dalla proprietà distributiva

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

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

Parità (1/3)

- 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 (2/3)

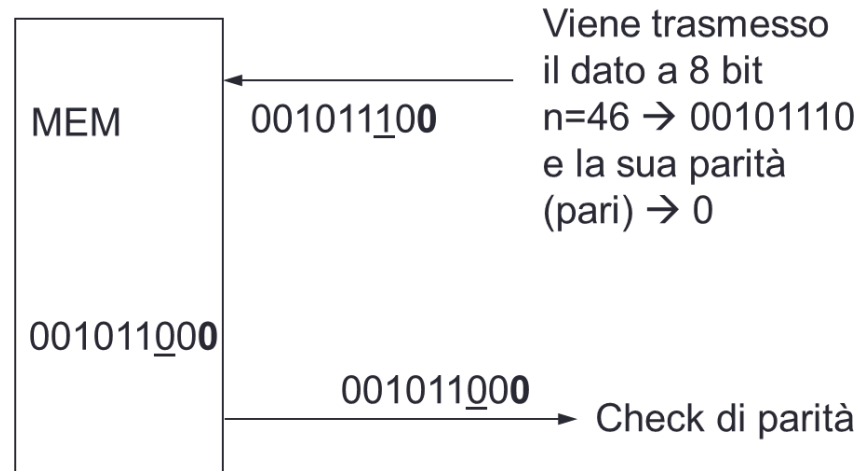
- **parità pari** rende pari il numero di 1 presenti nella parola (vale 1 se ci sono un n. dispari di 1)
- **parità dispari**: il contrario
- I codici di parità rilevano la presenza di un numero dispari di errori (e quindi di errori singoli)
- **es.** valore definito con 8 bit 11001011
con 9 bit con parità (pari) 110010111

Parità (3/3)

Simboli alfabeto	cod. Binaria	cod. Binaria con parità pari
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, ..).

Esempio



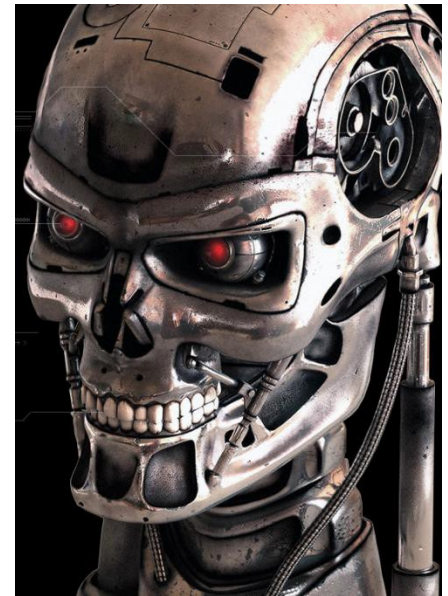
- Supponiamo un errore di trasmissione durante la scrittura in memoria così che il numero memorizzato sia 001011000 .
- Quando il dato viene riletto ed utilizzato viene fatto il check di parità e si verifica che quel numero non è ammissibile per la codifica binaria con parità pari perché la somma dei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

Indovinello?

Successivamente alla nascita della singolarità tecnologica, 10 umani vengono catturati da una malvagia intelligenza artificiale. Essa li pone di fronte a un pericoloso gioco

«vi disporrò in fila indiana e metterò poi in testa a ciascuno un cappello, il cui colore sarà casualmente nero o bianco.

Partendo dall'ultimo della fila, ciascuno di voi dovrà dire il colore del cappello che ha in testa. Vi è concesso un solo errore, altrimenti sarete terminati.»



Come fanno gli umani a salvarsi?

Evaluation (it is your moment)

- Oppure usa il QR code

Collegati

<https://menti.com>

Inserisci il codice

8771 4098



<https://www.menti.com/alpmsevomj61>

Esercizi (1/7)

Esercizio 1

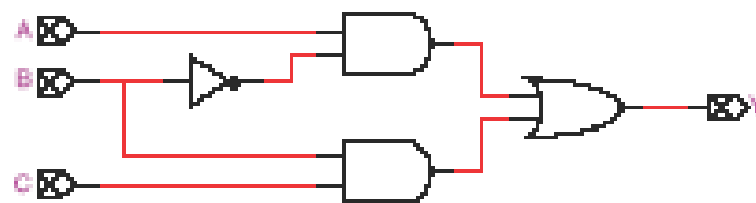
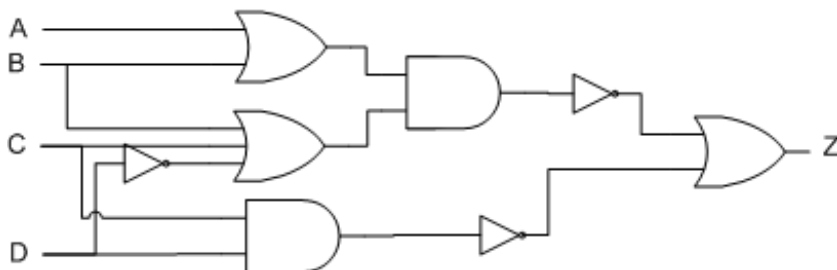
Date le seguenti funzioni logiche ricavare le corrispondenti reti logiche realizzate utilizzando solo gate elementari AND, OR e NOT

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

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

Esercizio 2

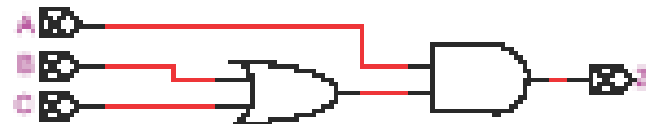
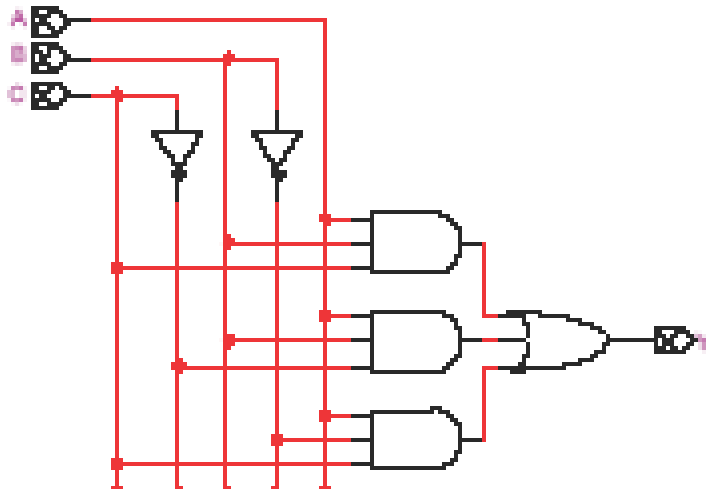
Date le seguenti reti logiche determinare le tabella di verità e le funzioni logiche corrispondenti



Esercizi (2/7)

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.



Esercizi (3/7)

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 (4/7)

Esercizio 5

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

- $Y = (A+B)(A+BC) + A'B' + A'C'$
- $Y = ABC + ABC' + A'BD + ABD + A'D$
- $F = (X+Y+W')(X+Y+W)(X+Y'+W)(X'+Y'+W)$
- $Y = A'C(A'BD)' + A'BC'D' + AB'C$
- $Y = (A'+B)(A+B+D)D'$
- $Y = A'B'C'D + A'B'CD + A'BC'D + AB'C'D$
- $W = X'Y + X'Y'Z$

Esercizi (5/7)

Esercizio 6:

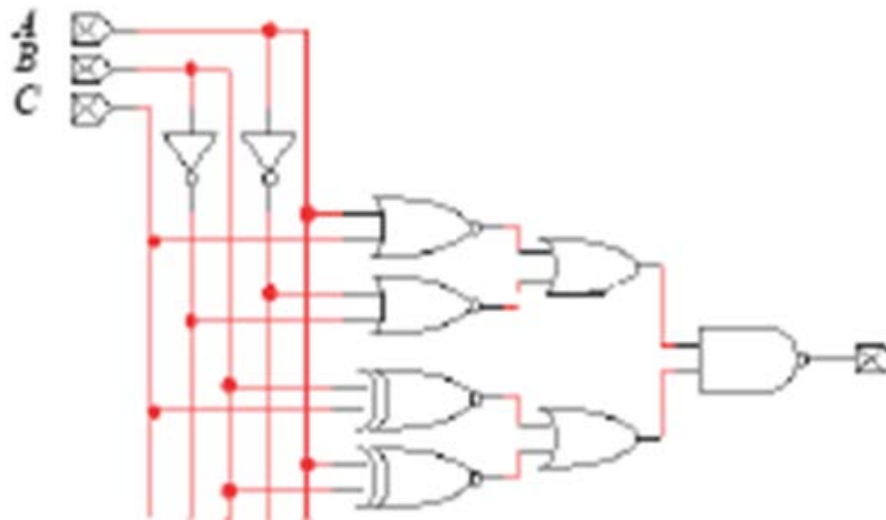
Una assicurazione è disposta a fornire una assicurazione nei seguenti casi: il contraente è maschio e ha meno di 30 anni oppure ha più di 30 anni ed ha figli; il contraente ha più di 30 anni, non ha figli e, o è maschio o è sposato; il contraente ha più di 30 anni, non ha figli e non è sposato.

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

Esercizi (6/7)

Esercizio 7

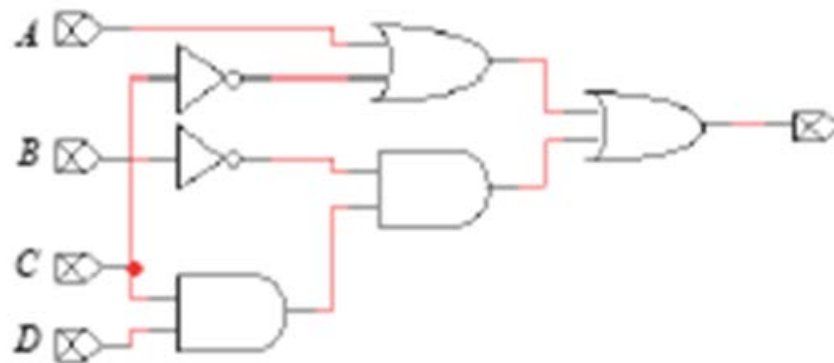
Ricavare la funzione logica in forma algebrica e semplificare applicando i teoremi dell'algebra booleana. Disegnare il diagramma della rete semplificata.



Esercizi (7/7)

Esercizio 8

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



Evaluation (it is your moment)

- Oppure usa il QR code

Collegati

<https://menti.com>

Inserisci il codice

1109 4440



<https://www.menti.com/albdz31shqhz>