



I circuiti logici: definizione delle funzioni logiche

Prof. Alberto Borghese
Dipartimento di Informatica
borgnese@di.unimi.it

Università degli Studi di Milano

Riferimenti al testo: Appendice B, sezioni B.1 e B.2



Sommario

Variabili ed operatori semplici.

Implementazione circuitale (porte logiche).

Dal circuito alla funzione.

Algebra Booleana.



Le appendici del Patterson sono on-line...



<http://online.universita.zanichelli.it/patterson-4e/xstidx-appendici/>

A P P E N D I X

The Basics of Logic Design

I always loved that word, Boolean.

Claude Shannon
IEEE Spectrum, April 1992
(Shannon's master's thesis showed that the algebra invented by George Boole in the 1800s could represent the

- B.1 Introduction** B-3
- B.2 Gates, Truth Tables, and Logic Equations** B-4
- B.3 Combinational Logic** B-9
- B.4 Using a Hardware Description Language** B-20
- ■ ■ Constructing a Basic Arithmetic Logic**



Le operazioni logiche fondamentali



NOT

AND

OR

QUALUNQUE funzione booleana (logica) può essere espressa combinando opportunamente tre funzioni booleane elementari.

Si dice anche che AND, OR, NOT formano un set completo.



Circuiti Booleani



“An Investigation of the Laws of Thought on Which to Found the Mathematical Theories of Logic and Probabilities” G. Boole, 1854: approccio alla logica come algebra.

Variabili (binarie, 0 = FALSE; 1 = TRUE).

Operazioni sulle variabili (NOT, AND, OR).

[Equivalenza tra operazioni logiche su proposizioni vere/false e operazioni algebriche su variabili binarie.](#)

Utilizzo dell’algebra Booleana per:

- Progettazione (sintesi) dei circuiti digitali. Data una certa funzione logica, sviluppare il circuito digitale che la implementa (implementeremo anche le operazioni aritmetiche come funzioni logiche!).
- Analisi dei circuiti. Descrizione della funzione logica implementata dai circuiti.
- Semplificazione di espressioni logiche per ottenere implementazioni efficienti.



Rappresentazione delle funzioni logiche



| | A | B | C | Y |
|---|-----|-----|-----|-----|
| 0 | F=0 | F=0 | F=0 | F=0 |
| 1 | F=0 | F=0 | V=1 | V=1 |
| 2 | F=0 | V=1 | F=0 | F=0 |
| 3 | F=0 | V=1 | V=1 | F=0 |
| 4 | V=1 | F=0 | F=0 | F=0 |
| 5 | V=1 | F=0 | V=1 | V=1 |
| 6 | V=1 | V=1 | F=0 | V=1 |
| 7 | V=1 | V=1 | V=1 | V=1 |

$(A,B,C) \rightarrow Y$

Input (dominio) Output (codominio)

Tabella della verità (truth table – TT)

Vengono considerate tutte le combinazioni possibili in input, terna A,B,C, dove ciascuna variabile può assumere i valori (V,F). Le combinazioni in ingresso si possono indicizzare con i numeri interi (0,1,2, 3, 4, 5, 6, 7).

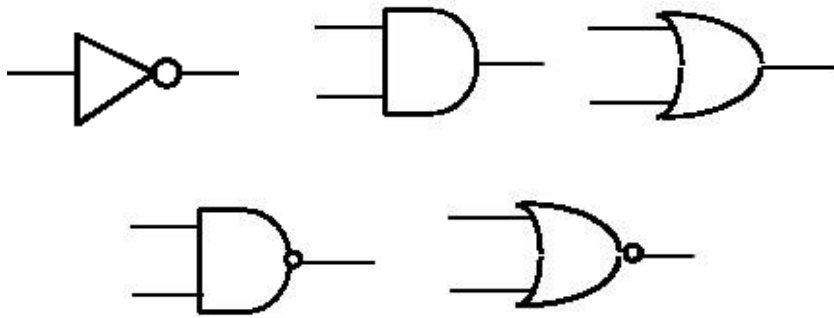
Per ogni combinazione in input viene prescritto l’output, Y, desiderato (V,F).



Porte logiche



Gli operatori logici vengono implementati da dei circuiti elettronici che sono chiamati porte logiche

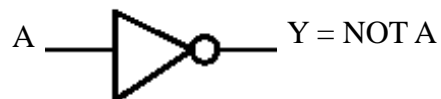


Operatore NOT



Tabella della verità

| A | Y |
|---|---|
| 0 | 1 |
| 1 | 0 |



“Inverter logico” : se **A** è vero ($A = \text{TRUE} = 1$),
NOT A è falso ($\text{FALSE} = 0$)
e viceversa.

Scrittura algebrica: $\text{NOT } A = \overline{A} = !A$

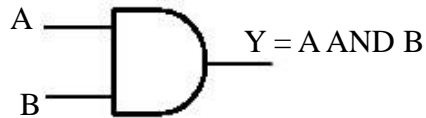


Operatore AND



| A | B | Y |
|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 |

Tabella della verità



Esempio: "Se c'è il sole e c'è Michela (Michele) vado a sciare"

Scrittura algebrica: $Y = A \text{ AND } B = A \cdot B = AB$



Operatore OR



| A | B | Y |
|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 |

Tabella della verità



Esempio: "Se c'è il sole o c'è Michela (Michele) vado a sciare"

Scrittura algebrica: $Y = A \text{ OR } B = A + B$



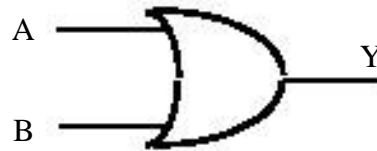
Somma e prodotto logico



Somma logica

=> OR

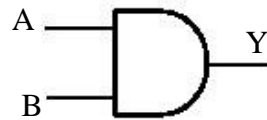
| A | B | Y |
|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 |



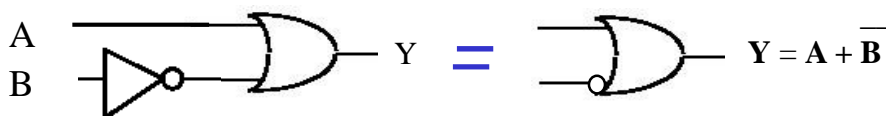
Prodotto logico

=> AND

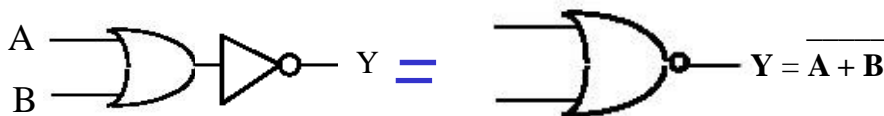
| A | B | Y |
|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 |



Concatenazione del NOT



Inserire un cerchietto all'ingresso corrisponde a negare (complementare) quell'ingresso.



Inserire un cerchietto all'uscita corrisponde a negare (complementare) l'uscita.

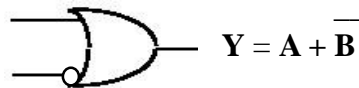


Tabella della verità



| A | B | Y |
|---|---|---|
| 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 |

$$Y = \text{OR}(A, \overline{B})$$



$$Y = A + \overline{B}$$

Questa funzione è diversa dalla funzione $\text{OR}(A, B)$
La tabella della verità è diversa.

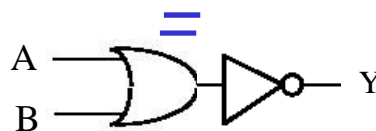
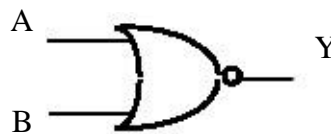


Operatore NOR



| A | B | $\text{OR}(A, B)$ | Y |
|---|---|-------------------|---|
| 0 | 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 1 | 0 |

Operatore OR negato



“ $\text{Not}(\text{Or}(A, B))$ ”

$$Y = \overline{A + B}$$



Operatore NAND

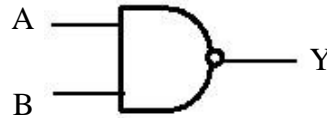


| A | B | AND(A,B) | Y |
|---|---|----------|---|
| 0 | 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 0 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 0 |

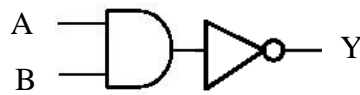
"Not(And(A,B))"

$$Y = \overline{A B}$$

Operatore AND negato



=



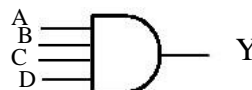
Porte logiche a più ingressi



- Rappresentano circuiti che forniscono in uscita il risultato di operazioni logiche elementari sui valori di tutte le variabili in ingresso
- Le variabili in ingresso possono essere n.

Ad esempio:

$$Y = A \text{ AND } B \text{ AND } C \text{ AND } D$$



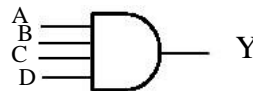


Porte logiche: tabella della verità



| A | B | C | D | Y |
|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |

$$Y = A \text{ AND } B \text{ AND } C \text{ AND } D$$



Sommario



Variabili ed operatori semplici.

Implementazione circuitale (porte logiche).

Dal circuito alla funzione.

Algebra Booleana.



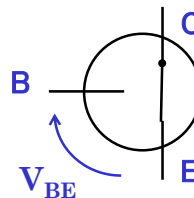
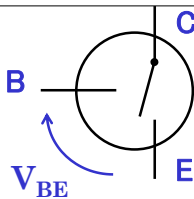
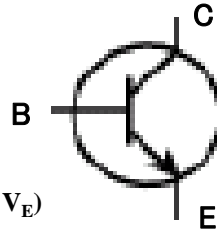
Il Transistor



- Modello: interruttore tra **Emettitore** e **Collettore**, comandato dalla tensione sulla **Base**.

- 2 casi “estremi”:

- Tensione V_{BE} **bassa** → **C,E isolati (spento)**
 - Transistor in stato di **INTERDIZIONE**
- Tensione V_{BE} **alta** → **C,E collegati (acceso)**
 - Transistor in stato di **SATURAZIONE** ($V_C = V_E$)



La tecnologia CMOS: dal 1980 a oggi



- **CMOS**: Complementary–MOS (Frank Wanlass, 1967 Fairchild)
 - MOS: **M**etal – **O**xide **S**emiconductor
 - MOS complementari (**N**-MOS + **P**-MOS) che lavorano “in coppia”: substrati comuni.

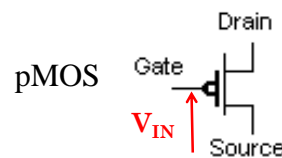
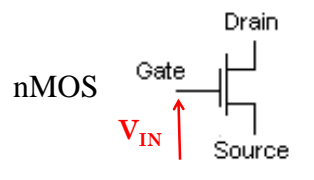
nMOS è acceso se: $V_{GS} > \text{soglia}$
 $V_G \approx V_{dd}$

pMOS è acceso se: $V_{DG} > \text{soglia}$
 $V_G \approx V_{ss}$

Un MOS:

- Quando è acceso funziona da corto circuito tra DS
- Quando è spento funziona da circuito aperto tra DS

Acceso se: $V_{in} > V_{dd}/2$



Acceso se: $V_{in} < V_{dd}/2$



La tecnologia CMOS: vantaggi



- Vantaggi:

- Tensione di alimentazione “flessibile”:

$V_{CC} = 1 \div 15$ Volt (vicina a 1 V quasi sempre)

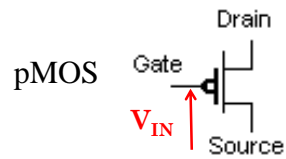
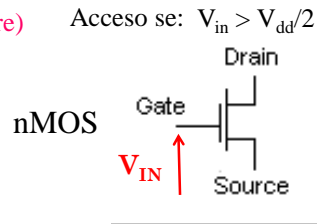
$V_{LOW} = 0 \approx V_{ss}$ (tensione di source)

$V_{HIGH} = 1 \approx V_{dd}$ (tensione di drain)

- Consumo bassissimo:

- Consuma solo nella transizione
- In condizioni statiche, consumo praticamente nullo!

Si può vedere come un ponte levatorio che si alza e si abbassa tra Drain e Source ed è pilotato dal gate. Si consuma energia solo quando viene alzato o abbassato.

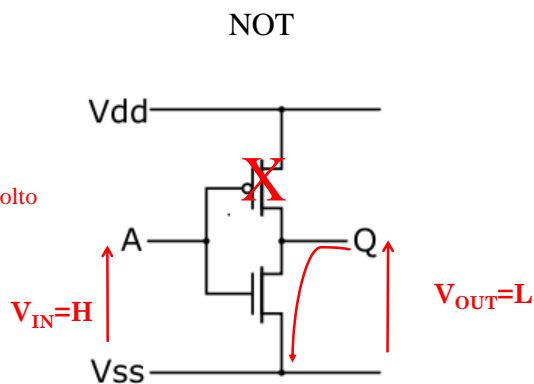


La porta NOT in CMOS



$V_{in} = L = 0V$ il transistor inferiore è spento, $V_{out} = V_{dd} = H$

$V_{in} = H = V_{dd}$ passa corrente nel transistor inferiore, la resistenza è molto bassa e $V_{out} \cong 0 = L$.

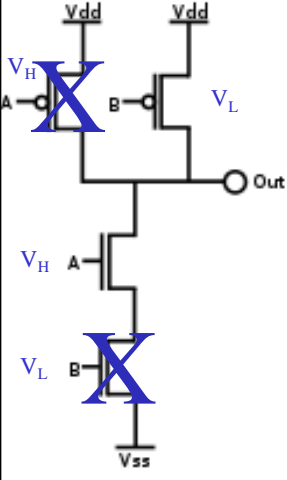
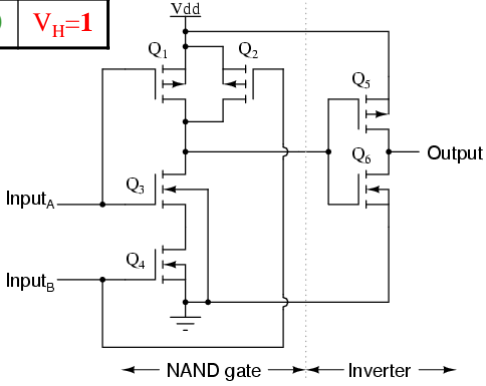




Porta NAND e AND in C-MOS



| V_A | V_B | V_{OUT} |
|---------|---------|-----------|
| $V_H=1$ | $V_H=1$ | $V_L=0$ |
| $V_H=1$ | $V_L=0$ | $V_H=1$ |
| $V_L=0$ | $V_H=1$ | $V_H=1$ |
| $V_L=0$ | $V_L=0$ | $V_H=1$ |

CMOS AND gate

← NAND gate → Inverter →

A.A. 2020-2021

23/49

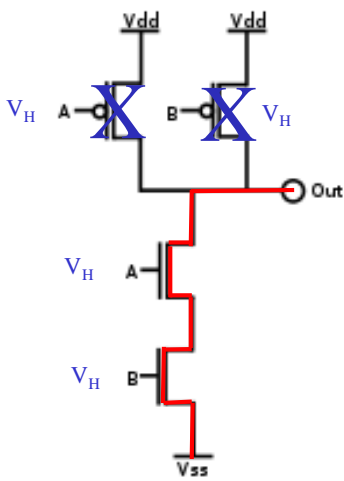
<http://borghese.di.unimi.it/>



Porta NAND in C-MOS all'opera



| V_1 | V_2 | V_{OUT} |
|---------|---------|-----------|
| $V_H=1$ | $V_H=1$ | $V_L=0$ |
| $V_H=1$ | $V_L=0$ | $V_H=1$ |
| $V_L=0$ | $V_H=1$ | $V_H=1$ |
| $V_L=0$ | $V_L=0$ | $V_H=1$ |



$V_A = 1; V_B = 1 \rightarrow V_{out} = V_{ss} = 0$

A.A. 2020-2021

24/49

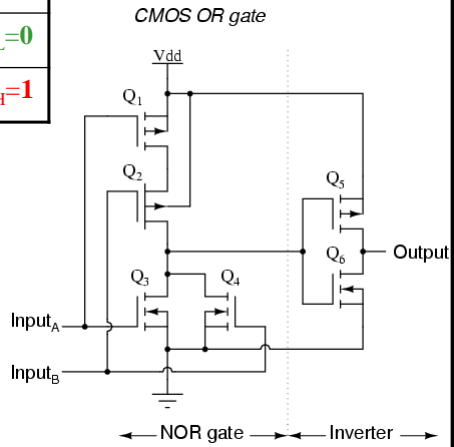
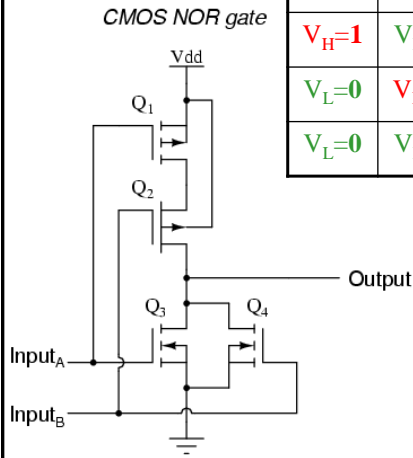
<http://borghese.di.unimi.it/>



PORTA NOR e OR IN CMOS



| V_1 | V_2 | V_{OUT} |
|---------|---------|-----------|
| $V_H=1$ | $V_H=1$ | $V_L=0$ |
| $V_H=1$ | $V_L=0$ | $V_L=0$ |
| $V_L=0$ | $V_H=1$ | $V_L=0$ |
| $V_L=0$ | $V_L=0$ | $V_H=1$ |



Perchè l'elettronica digitale funziona?



Perchè è progettata per essere resistente al rumore.

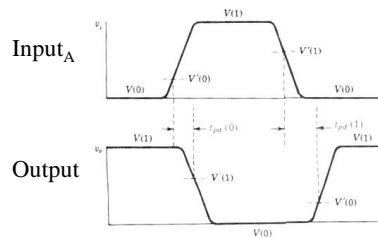
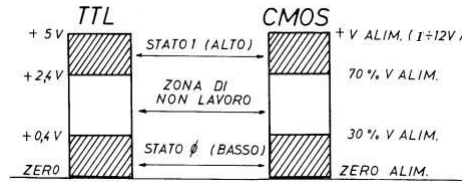
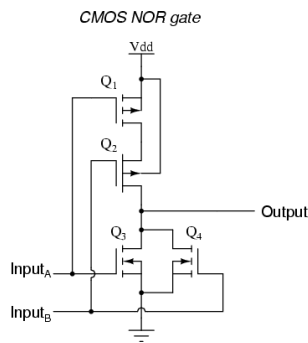
Vengono definiti 2 range di tensioni associati ai valori alto e basso, separati da un gap.





Tempo di commutazione

La commutazione non è istantanea



Più porte in cascata generano un ritardo nella commutazione dell'uscita.

Numero limitato di porte logiche che si possono collegare in ingresso e in uscita (fan-in / fan-out)



Sommario

Variabili ed operatori semplici.

Implementazione circuitale (porte logiche).

Dal circuito alla funzione.

Algebra Booleana.



Funzione



- Una relazione che associa ad ogni elemento dell'insieme $X: \{x\}$, detto dominio, associa un elemento dell'insieme $Y: \{y\}$, detto codominio, indicandola con $y = f(x)$ (Wikipedia).
Sinonimi: mappa, trasformazione.
- Nulla è detto sulla forma di questa relazione.
 - Funzione analitica (e.g. $Y = \sin(x) \log(\cos(x/2))$)...
 - Funzione a più valori di input e più valori di output (x ed y vettori)
 - Tabella di corrispondenza (tabella di verità).
 -



Funzioni logiche



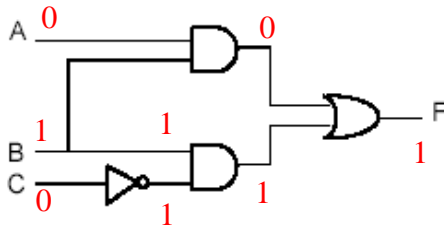
- Funzione a n ingressi e m uscite. Per ciascuna delle 2^n combinazioni degli ingressi, può essere calcolata ciascuna delle uscite.
- La funzione logica sarà costituita da un'opportuna combinazione di porte semplici (NOT, AND, OR) che prendono gli n ingressi e li trasformano nell'uscita specificata.
- La funzione logica sarà calcolata da un circuito con n ingressi, costituito da porte logiche.
- Il valore della funzione può essere rappresentato in 3 modi:
 - Circuito
 - Tabella della verità (Truth Table, TT).
 - Espressione simbolica



Dal circuito alla TT



$$F = (A \text{ AND } B) \text{ OR } (B \text{ AND NOT}(C))$$



| A | B | C | F |
|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 1 |

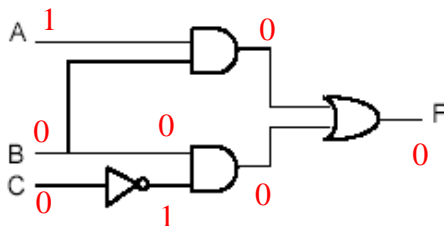
Direzione del calcolo



Dal circuito alla TT - 2



$$F = (A \text{ AND } B) \text{ OR } (B \text{ AND NOT}(C))$$



| A | B | C | F |
|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 1 |

Direzione del calcolo



Dall'espressione logica alla TT



- Data l'espressione: $F = (A \text{ AND } B) \text{ OR } (B \text{ AND NOT}(C))$

Ricaviamo la tabella delle verità:

| A B C | A and B | B and not(C) | F |
|-------|---------|--------------|---|
| 0 0 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 0 1 | 0 | 0 | 0 |
| 0 1 0 | 0 | 1 | 1 |
| 0 1 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 0 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 0 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 1 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 1 1 | 1 | 0 | 1 |

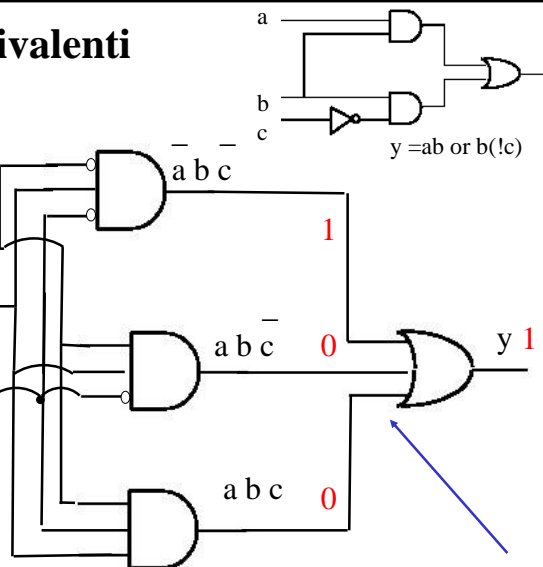


Circuiti equivalenti

| a b c | y |
|-------|---|
| 0 0 0 | 0 |
| 0 0 1 | 0 |
| 0 1 0 | 1 |
| 0 1 1 | 0 |
| 1 0 0 | 0 |
| 1 0 1 | 0 |
| 1 1 0 | 1 |
| 1 1 1 | 1 |

Espressioni algebriche e tabella danno la stessa uscita y

Espressioni algebriche (e circuiti diversi) possono implementare la stessa funzione logica (stessa TT)



Implementazione circuitale possibile.

Non è l'unica!

$$y = abc + abc + abc$$

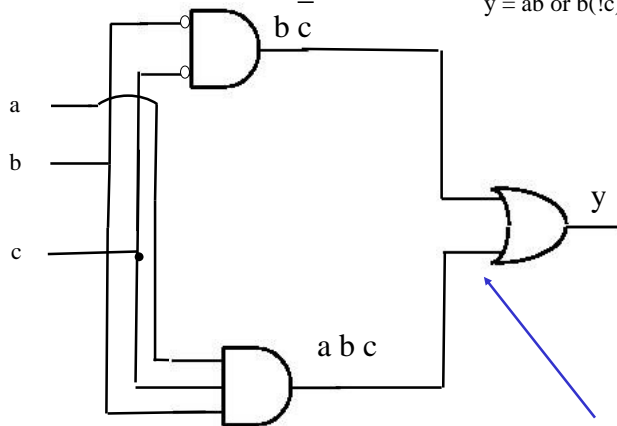
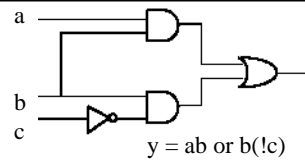


Circuiti equivalenti - 2

| a | b | c | y |
|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 1 |
| 0 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 | 1 |

Funzione e tabella danno la stessa uscita y.

Espressioni algebriche diverse e circuiti diversi possono implementare la stessa funzione logica (stessa TT).



Implementazione circuitale possibile.
Non è l'unica!

$$y = a b c + \bar{b} \bar{c}$$

35/49

<http://borgnese.di.unimi.it/>



Sommario



Variabili ed operatori semplici.

Implementazione circuitale (porte logiche).

Dal circuito alla funzione.

Algebra Booleana.



Concatenazione degli operatori - I



In assenza di parentesi, AND ha la priorità sull'OR ed il NOT su entrambi:

$$A + B \cdot C = A + (B \cdot C)$$

per eseguire prima OR occorre scrivere esplicitamente: $(A+B) \cdot C$

In assenza di parentesi, la negazione ha la priorità sugli altri operatori.

$$\text{NOT } A \cdot C = (\text{NOT}(A)) \cdot C = \bar{A}C$$

—
A B C Eseguo prima la negazione. Quindi eseguo prima l'AND di A e B, nego il risultato dell'AND ed infine eseguo l'AND con C:

- 1) AB
- 2) !(AB)
- 3) (!(AB) C)

A.A.



Concatenazione degli operatori - II



$$\bar{A} \bar{B} = (\bar{A}) (\bar{B})$$

- 1) Prima eseguo la negazione di A e la negazione di B in parallelo.
- 2) Poi eseguo l'AND.

$$\bar{A} \bar{B} C = [(\bar{A}) (\bar{B})] C$$

- 1) Prima eseguo la negazione di A e la negazione di B in parallelo.
- 2) Eseguo il prodotto logico di !A, !B e C.

Anche sulle negazioni esiste una gerarchia:

$$\overline{(\bar{A} \bar{B})} = \overline{(\bar{A}) (\bar{B})} = ! ((!A) (!B))$$

- 1) Prima eseguo la negazione di A e la negazione di B in parallelo.
- 2) Eseguo poi l'AND di !A e !B = AND(!A, !B)
- 3) Nego il risultato dell'AND

A.A.



Manipolazione algebrica - I



| | | |
|-------------------------|-----------|-------------|
| | AND | OR |
| Identità | $1 x = x$ | $0 + x = x$ |
| <i>Algebra classica</i> | $1 N = N$ | $0 + N = N$ |

| | | |
|-------------------------|-----------|-------------|
| Elemento nullo | $0 x = 0$ | $1 + x = 1$ |
| <i>Algebra classica</i> | $0 N = 0$ | ----- |

*Uno degli ingressi della porta AND funge da interruttore:
 = 0, uscita è sempre =0, interruttore aperto
 = 1, uscita è uguale all'ingresso, interruttore chiuso.*

| | | |
|-------------------------|---------------------------------|------------------------|
| Inverso | $\overline{\overline{x}} x = 0$ | $x + \overline{x} = 1$ |
| <i>Algebra classica</i> | ----- | ----- |

| | | |
|-------------------------|-----------|------------------------|
| Idempotenza | $x x = x$ | $x + \overline{x} = x$ |
| <i>Algebra classica</i> | ----- | ----- |



Manipolazione algebrica - II



| | | |
|--------------------------|-------------------------------|-------|
| Doppia Inversione | $\overline{\overline{x}} = x$ | ----- |
| <i>Algebra classica</i> | ----- | ----- |

| | | |
|-------------------------|---------------------|-----------------------------|
| | AND rispetto ad OR | OR rispetto ad AND |
| Associativa | $(x y) z = x (y z)$ | $(x + y) + z = x + (y + z)$ |
| <i>Algebra classica</i> | $(NM)K = N(MK)$ | $(N+M)+K = N+(M+K)$ |

| | | |
|-------------------------|-------------|-----------------|
| Commutativa | $x y = y x$ | $x + y = y + x$ |
| <i>Algebra classica</i> | $NM = MN$ | $N + M = M + N$ |

| | | |
|-------------------------|-------------------------|------------------------------|
| Distributiva | $x (y + z) = x y + x z$ | $x + y z = (x + y) (x + z)$ |
| <i>Algebra classica</i> | $N(M+K) = NM+NK$ | ----- |

| | | |
|-------------------------|-----------------|---------------|
| Assorbimento | $x (x + y) = x$ | $x + x y = x$ |
| <i>Algebra classica</i> | ----- | ----- |



Principio di dualità



Nell'algebra di Boole vale il principio di dualità.

Il duale di una funzione booleana si ottiene sostituendo AND ad OR, OR ad AND, gli 0 agli 1 e gli 1 agli 0.

Esempi:

- Identità $1 x = x$ $0 + x = x$
- Elemento nullo $0 x = 0$ $1 + x = 1$

Proprietà Commutativa:

$$x y = y x$$

$$x + y = y + x$$

• **Proprietà distributiva:**

$$x (y + z) = xy + xz$$

$$x + (y z) = x + yz$$

• **Assorbimento:**

$$x (x + y) = x$$

$$x + x y = x$$



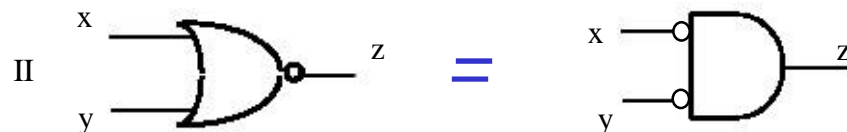
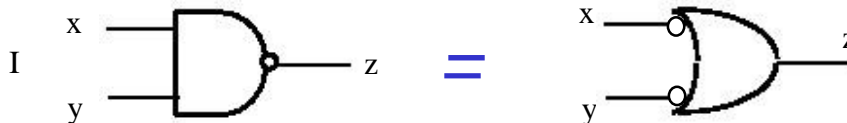
Teoremi di De Morgan



Enunciati:

$$I) \overline{xy} = \overline{x} + \overline{y}$$

$$II) \overline{x + y} = \overline{x} \overline{y}$$





Regole algebriche



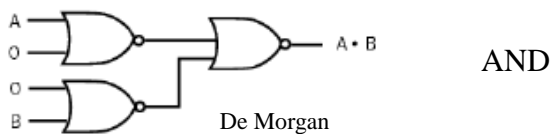
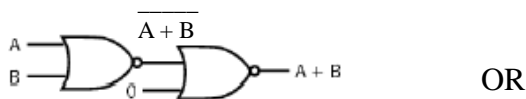
| | | |
|-----------------------|--|--|
| Doppia Inversione | $\overline{\overline{x}} = x$ | |
| Identità | AND $1 x = x$ | OR $0 + x = x$ |
| Elemento nullo | $0 x = 0$ | $1 + x = 1$ |
| Idempotenza | $x x = x$ | $x + x = x$ |
| Inverso | $x \overline{x} = 0$ | $x + \overline{x} = 1$ |
| Commutativa | $x y = y x$ | $x + y = y + x$ |
| Associativa | $(x y) z = x (y z)$ | $(x + y) + z = x + (y + z)$ |
| Distributiva | AND rispetto ad OR $x (y + z) = x y + x z$ | OR rispetto ad AND $x + y z = (x + y) (x + z)$ |
| Assorbimento | $x (x + y) = x$ | $x + x y = x$ |
| De Morgan | $\overline{xy} = \overline{x} + \overline{y}$ | $\overline{x + y} = \overline{x} \overline{y}$ |



Porta Universale NOR



- NOT A = 0 NOR A
- A OR B = (A NOR B) NOR 0
- A AND B = (A NOR 0) NOR (B NOR 0)

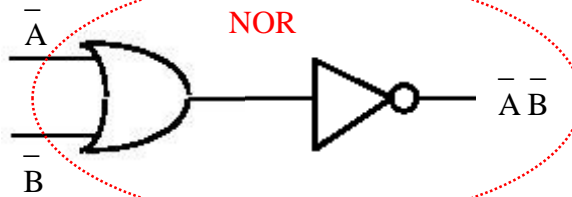




De Morgan NOR -> AND

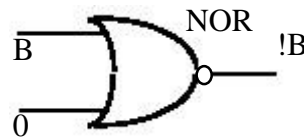
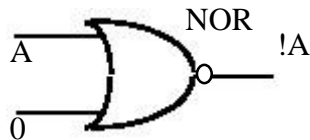


De Morgan: $A+B = \overline{\overline{A} \overline{B}}$

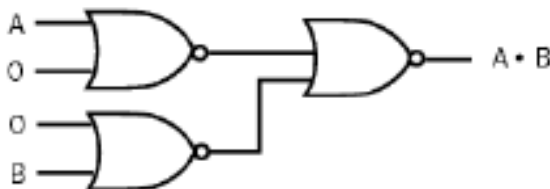
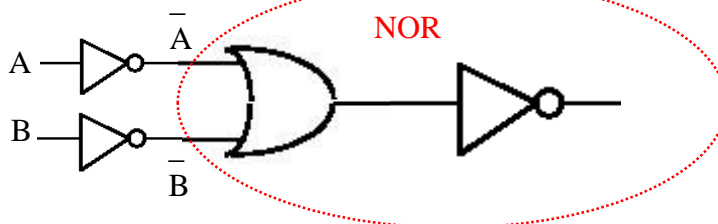


Questo circuito con NOR è equivalente a $AND(\overline{A}, \overline{B})$. Come faccio con le negazioni?

Applico la negazione agli ingressi:



De Morgan NOR -> AND

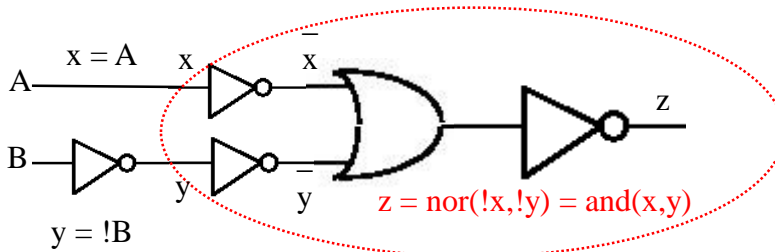




De Morgan in generale



Quale funzione è implementata da questo circuito?



$$z = \text{AND}(x,y)$$

Sostituisco il not e ottengo: $z = \text{and}(A,!B) = A \bar{B}$



Esercizio



Data la funzione booleana:

$$F = (A \text{ AND } B) \text{ OR } (B \text{ AND NOT}(C))$$

Esprimere la funzione F con il solo connettivo logico NOR e disegnare il circuito.

Esprimere la funzione F con il solo connettivo logico NAND e disegnare il circuito.

Costruire le porte logiche: AND, OR, NOT utilizzando solo la porta NAND.



Sommario



Variabili ed operatori semplici.

Implementazione circuitale (porte logiche).

Dal circuito alla funzione.

Algebra Booleana.