

Parte IV

Indice

◆ Algebra booleana

- operatori logici
- espressioni logiche
- teoremi fondamentali
- tabelle di verità
- forme canoniche
- circuiti logici
- mappe di Karnaugh

◆ Esercizi

Algebra booleana

- ◆ L'algebra booleana deve il suo nome a Boole che ne formalizzò le regole
- ◆ L'algebra booleana opera su variabili che possono assumere solamente due valori
- ◆ Tali variabili vengono dette “logiche” o “booleane”; i valori che possono assumere sono due:
1/0, vero/falso, on/off, chiuso/aperto
- ◆ Il valore 1 è solitamente associato alla condizione logica *vero (true, on, chiuso)*, mentre lo 0 è associato alla condizione logica *falso (false, off, aperto)*

Algebra booleana

- ◆ L'algebra booleana è adatta per rappresentare “*eventi binari*”, cioè condizioni che possono assumere solo due valori
 - Esempio
Una lampadina può essere accesa (a questa condizione si associa il valore *1* o *vero*) oppure spenta (valore *0* o *falso*)
- ◆ Le funzioni che operano sulle variabili booleane sono dette funzioni booleane e possono produrre anch'esse solo i valori 0 e 1

Algebra booleana

- ◆ Una funzione booleana F , funzione di variabili booleane, v_1, v_2, \dots, v_n si indica:

$$F(v_1, v_2, \dots, v_n)$$

- ◆ Può essere definita in vari modi:
 - uno di questi consiste nello specificare i valori di F per tutte le possibili combinazioni delle variabili da cui essa dipende. Tale elenco di combinazioni viene detto *tabella della verità*

Algebra booleana

◆ Esempio

$F(v_1, v_2, v_3)$ può essere definita

come:

v_3	v_2	v_1	F
0	0	0	1
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

- ◆ Ogni variabile booleana può assumere due valori, quindi, con n variabili si possono avere 2^n possibili combinazioni

Algebra booleana

◆ Esempio

Descrizione di un evento mediante una funzione booleana

Un allievo passa l'esame se si verifica almeno una delle seguenti condizioni:

- » supera sia il compito di esonero sia la prova orale
 - » non supera l'esonero, ma è sufficiente alla prova scritta di un appello regolare e supera la prova orale
- Si può assegnare ad ogni evento una variabile booleana:

$a \rightarrow$ esonero

$b \rightarrow$ scritto regolare

$c \rightarrow$ prova orale

Algebra booleana

- Con 3 variabili booleane ci sono 8 (2^3) possibili combinazioni
- La tabella della verità della funzione booleana “superamento esame” $S(a,b,c)$ sarà:

a	b	c	S
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	0
1	1	1	1

Algebra booleana

- Si noti che per superare l'esame, cioè $S = 1$, bisogna aver sostenuto e superato l'orale e l'esonero e/o lo scritto regolare
- A stretto rigore di logica la condizione $a = 0, b = 0, c = 1$ non può verificarsi, in quanto si può accedere all'orale solo dopo aver superato una delle prove precedenti (o entrambe)
- Il valore di S per quella combinazione si potrebbe più correttamente non specificare (valore detto *don't care* e solitamente rappresentato con il simbolo “–”)

Operatori logici

- ◆ Le variabili booleane possono essere combinate da operatori logici
- ◆ Tali operatori restituiscono anch'essi un valore logico
- ◆ Gli operatori sono:
 - AND
 - OR
 - NOT
 - NAND
 - NOR
 - EXOR
 - EXNOR

Operatori logici

◆ Operatore *AND*

- tale operatore viene denotato dal simbolo \cdot (da non confondere con il simbolo di prodotto aritmetico) e spesso sottinteso
- si applica a due operandi e produce un valore in accordo alle seguenti regole:
 - » $0 \cdot 0 = 0$
 - » $0 \cdot 1 = 0$
 - » $1 \cdot 0 = 0$
 - » $1 \cdot 1 = 1$
- il risultato è *vero* se entrambi gli operandi sono veri

Operatori logici

◆ Operatore *OR* (*inclusivo*)

- tale operatore viene denotato dal simbolo $+$ (da non confondere con il simbolo di addizione aritmetica)
- si applica a due operandi e produce un valore in accordo alle seguenti regole:
 - » $0 + 0 = 0$
 - » $0 + 1 = 1$
 - » $1 + 0 = 1$
 - » $1 + 1 = 1$
- il risultato è *vero* se almeno uno degli operandi è vero

Operatori logici

◆ Operatore *NOT*

- tale operatore viene indicato con il simbolo $\bar{\quad}$ sopra la variabile da negare (es. \bar{a})
- si applica ad un solo operando (operatore unario) e produce un valore in accordo alle seguenti regole:
 - » $\bar{0} = 1$
 - » $\bar{1} = 0$
- il risultato è il valore opposto (la negazione) di quello dell'operando; ovvero, se l'operando è falso l'uscita è vera e viceversa

Operatori logici

◆ Operatore *NAND*

- tale operatore è equivalente ad un operatore *AND* negato
 - » $A \text{ NAND } B = \overline{A \text{ AND } B}$
- si applica a due operandi e produce un valore in accordo alle seguenti regole:
 - » $0 \text{ NAND } 0 = 1$
 - » $0 \text{ NAND } 1 = 1$
 - » $1 \text{ NAND } 0 = 1$
 - » $1 \text{ NAND } 1 = 0$
- il risultato è *falso* se entrambi gli operandi sono veri

Operatori logici

◆ Operatore *NOR*

- tale operatore è equivalente ad un operatore *OR* negato
 - » $A \text{ NOR } B = \overline{A \text{ OR } B}$
- si applica a due operandi e produce un valore in accordo alle seguenti regole:
 - » $0 \text{ NOR } 0 = 1$
 - » $0 \text{ NOR } 1 = 0$
 - » $1 \text{ NOR } 0 = 0$
 - » $1 \text{ NOR } 1 = 0$
- il risultato è *vero* se entrambi gli operandi sono falsi

Operatori logici

◆ Operatore *EX-OR* (*OR esclusivo*)

- tale operatore viene denotato dal simbolo \oplus
- si applica a due operandi e produce un valore in accordo alle seguenti regole:
 - » $0 \oplus 0 = 0$
 - » $0 \oplus 1 = 1$
 - » $1 \oplus 0 = 1$
 - » $1 \oplus 1 = 0$
- il risultato è *vero* se gli operandi sono diversi tra di loro

Operatori logici

◆ Operatore *EX-NOR*

- tale operatore è equivalente ad un operatore *EX-OR* negato

$$\gg \overline{A \oplus B}$$

- si applica a due operandi e produce un valore in accordo alle seguenti regole:

$$\gg \overline{0 \oplus 0} = 1$$

$$\gg \overline{0 \oplus 1} = 0$$

$$\gg \overline{1 \oplus 0} = 0$$

$$\gg \overline{1 \oplus 1} = 1$$

- il risultato è *vero* se gli operandi sono uguali tra di loro

Espressioni logiche

- ◆ Sono espressioni contenenti solo:
 - variabili booleane
 - le costanti 0 e 1
 - gli operatori logici

Esempi

$$\overline{(a + b)} \cdot c$$

$$a\bar{b} + c(d + \bar{a}\bar{e}) \cdot \overline{c \oplus e}$$

- ◆ Le funzioni logiche possono essere definite da espressioni logiche:

$$F_1 = \overline{(a + b)} \cdot c$$

$$F_2 = a\bar{b} + c(d + \bar{a}\bar{e}) \cdot \overline{c \oplus e}$$

Espressioni logiche

◆ Due **espressioni** F_1 e F_2 si dicono **equivalenti** quando si verificano entrambe le seguenti condizioni:

- tutte le combinazioni di variabili per cui F_1 vale 0 sono tali per cui anche F_2 vale 0 e viceversa
- tutte le combinazioni di variabili per cui F_1 vale 1 sono tali per cui anche F_2 vale 1 e viceversa

Ossia ingressi uguali danno uscite uguali in entrambe le funzioni

◆ Esempio

$$F_1 = x$$

$$F_2 = x \cdot 1$$

Espressioni logiche

◆ Due **espressioni** F_1 e F_2 si dicono **complementari** quando si verificano entrambe le seguenti condizioni:

- tutte le combinazioni di variabili per cui F_1 vale 0 sono tali per cui F_2 vale 1 e viceversa
- tutte le combinazioni di variabili per cui F_1 vale 1 sono tali per cui F_2 vale 0 e viceversa

Ossia ingressi uguali danno uscite opposte nelle due funzioni

◆ **Esempio**

$$F_1 = a \text{ AND } b$$

$$F_2 = a \text{ NAND } b$$

Espressioni logiche

- ◆ Due **espressioni** F_1 e F_2 si dicono **duali** quando si verificano entrambe le seguenti condizioni:
 - tutti gli *OR* di F_1 corrispondono a *AND* di F_2 e viceversa
 - tutti gli 1 di F_1 corrispondono a 0 di F_2 e viceversa

- ◆ **Esempio**

$$F_1 = a + b \cdot (\bar{c} + 1)$$

$$F_2 = a \cdot b + (\bar{c} \cdot 0)$$

Calcolo di espressioni logiche

- ◆ Si devono utilizzare i teoremi propri dell'Algebra di Boole
- ◆ Spesso il calcolo è finalizzato a ridurre il numero di termini di una espressione booleana:
semplificazione delle espressioni
- ◆ I due metodi per la semplificazione si basano rispettivamente su:
 - ① i teoremi dell'Algebra di Boole
 - ② le mappe di Karnaugh

Teoremi dell'algebra di Boole

◆ Principali teoremi

- 1) $x \cdot 0 = 0$ *duale* $x + 1 = 1$
- 2) $x \cdot 1 = x$ *duale* $x + 0 = x$
- 3) $x \cdot x = x$ *duale* $x + x = x$
- 4) $x \cdot \bar{x} = 0$ *duale* $x + \bar{x} = 1$
- 5) $x \cdot y = y \cdot x$ *duale* $x + y = y + x$
- 6) $x \cdot y \cdot z = (x \cdot y) \cdot z = x \cdot (y \cdot z)$ *duale*
 $x + y + z = (x + y) + z = x + (y + z)$
- 7) *Teorema di De Morgan*
 $\overline{x \cdot y \cdot \dots \cdot z} = \bar{x} + \bar{y} + \dots + \bar{z}$ *duale*
 $\overline{x + y + \dots + z} = \bar{x} \cdot \bar{y} \cdot \dots \cdot \bar{z}$
- 8) $x \cdot y + x \cdot z = x \cdot (y + z)$ *duale*
 $(x + y) \cdot (x + z) = x + y \cdot z$

Teoremi dell'algebra di Boole

$$9) x + x \cdot y = x \quad \text{duale} \quad x \cdot (x + y) = x$$

$$10) x \cdot y + x \cdot \bar{y} = x \quad \text{duale} \quad (x + y) \cdot (x + \bar{y}) = x$$

$$11) x + \bar{x} \cdot y = x + y \quad \text{duale} \quad x \cdot (\bar{x} + y) = x \cdot y$$

$$12) z \cdot x + z \cdot \bar{x} \cdot y = z \cdot x + z \cdot y \quad \text{duale}$$

$$(z + x) \cdot (z + \bar{x} + y) = (z + x) \cdot (z + y)$$

$$13) x \cdot y + \bar{x} \cdot z + y \cdot z = x \cdot y + \bar{x} \cdot z \quad \text{duale}$$

$$(x + y) \cdot (\bar{x} + z) \cdot (y + z) = (x + y) \cdot (\bar{x} + z)$$

$$14) x \cdot y + \bar{x} \cdot z = (x + z) \cdot (\bar{x} + y) \quad \text{duale}$$

$$(x + y) \cdot (\bar{x} + z) = x \cdot z + \bar{x} \cdot y$$

$$15) x \cdot F(x, \bar{x}, y, \dots, z) = x \cdot F(1, 0, y, \dots, z)$$

$$\text{duale} \quad x + F(x, \bar{x}, y, \dots, z) = x + F(0, 1, y, \dots, z)$$

$$16) F(x, \bar{x}, y, \dots, z) = x \cdot F(1, 0, y, \dots, z) + \\ + \bar{x} \cdot F(0, 1, y, \dots, z) \quad \text{duale}$$

$$F(x, \bar{x}, y, \dots, z) = [x + F(0, 1, y, \dots, z)] \cdot \\ \cdot [\bar{x} + F(1, 0, y, \dots, z)]$$

Teoremi dell'algebra di Boole

- ◆ Nei teoremi precedentemente elencati x , y e z possono essere considerate sia come *singole variabili* sia come *espressioni logiche*

Esempio

dalla regola 1 si ricava:

$$(A + B) \cdot 0 = 0$$

considerando $(A+B)$ al posto di x

Semplificazioni con i teoremi

Semplificare le seguenti espressioni

$$1) \quad X + \bar{Y} + \overline{XY} + (X + \bar{Y})\bar{X}\bar{Y}$$

$$X + Y + \bar{Y} + (X + \bar{Y})\bar{X}\bar{Y}$$

$$X + 1 + (X + \bar{Y})\bar{X}\bar{Y}$$

$$1 + \textit{qualsiasi espressione} = 1$$

$$2) \quad (X + \bar{Y})\bar{X}Y + \bar{Z}$$

$$YX \cdot \bar{X} + \bar{Z}$$

$$Y \cdot 0 + \bar{Z} = \bar{Z}$$

Funzioni logiche e tabelle di verità

- ◆ Per ricavare la tabella di verità da una funzione logica si applicano tutte le combinazioni di valori agli ingressi e si valutano le uscite

Esempio

$$F(a, b, c) = (ab + \bar{b})\bar{c}$$

a	b	c	ab	\bar{b}	\bar{c}	$ab + \bar{b}$	$(ab + \bar{b})\bar{c}$
0	0	0	0	1	1	1	1
0	0	1	0	1	0	1	0
0	1	0	0	0	1	0	0
0	1	1	0	0	0	0	0
1	0	0	0	1	1	1	1
1	0	1	0	1	0	1	0
1	1	0	1	0	1	1	1
1	1	1	1	0	0	1	0

Forme canoniche delle espressioni

◆ Forma canonica **SP** (Somma di Prodotti)

- E' una somma logica di termini
- Ogni termine (detto *minterm*) contiene il prodotto logico di tutte le variabili dell'espressione, ciascuna variabile può essere affermata o negata

Esempio

$$F(a, b, c) = \bar{a}\bar{b}c + \bar{a}b\bar{c} + a\bar{b}\bar{c} + abc$$

l'espressione è composta da 4 minterm

Forme canoniche delle espressioni

◆ Forma canonica PS (Prodotti di Somme)

- E' un prodotto logico di termini
- Ogni termine (detto *maxterm*) contiene la somma logica di tutte le variabili dell'espressione, ciascuna variabile può essere affermata o negata

Esempio

$$F(a, b, c) = (a + b + \bar{c}) \cdot (\bar{a} + b + c) \cdot (a + b + \bar{c})$$

l'espressione è composta da 3 maxterm

Forme canoniche delle espressioni

◆ Scrittura della forma canonica SP data la tabella

Per ciascuna delle righe della tabella in cui la funzione ha risultato 1:

- » scrivere un prodotto di tutte le variabili
- » per ciascuna delle variabili del prodotto:
 - ◆ negarla se nella tabella ha valore 0

Sommare i minterm

◆ Scrittura della forma canonica PS data la tabella

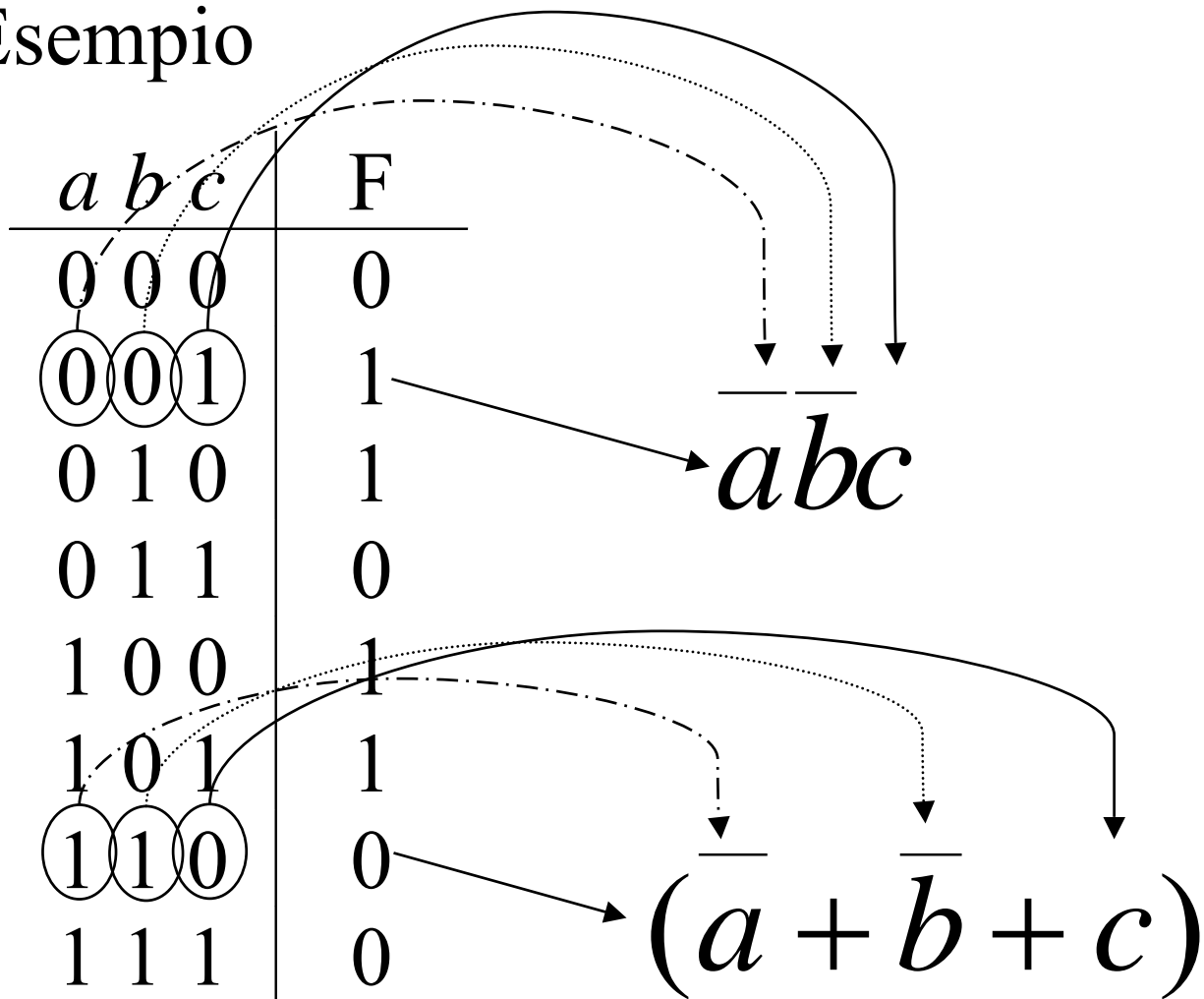
Per ciascuna delle righe della tabella in cui la funzione ha risultato 0:

- » scrivere una somma di tutte le variabili
- » per ciascuna delle variabili della somma:
 - ◆ negarla se nella tabella ha valore 1

Moltiplicare i maxterm

Forme canoniche delle espressioni

◆ Esempio



Risultati

SP: $F(a,b,c) = \overline{a}\overline{b}c + \overline{a}b\overline{c} + a\overline{b}\overline{c} + a\overline{b}c$

PS: $F(a,b,c) = (a + b + c) \cdot (a + \overline{b} + \overline{c}) \cdot (\overline{a} + \overline{b} + c) \cdot (\overline{a} + b + \overline{c})$

Forme canoniche delle espressioni

Conversione in forma canonica di un'espressione SP non canonica

$$F(x, y, z) = x\bar{y}z + yz + \bar{x}$$

Si esamina ogni termine:

- » se contiene tutte le variabili (minterm) il termine non necessita di modifiche
- » altrimenti per ciascuna variabile X che manca, si moltiplica il termine per $(X + \bar{X})$ e si semplifica

Esempio

primo termine: $x\bar{y}z$

secondo: $yz \rightarrow yz(x + \bar{x}) \rightarrow yzx + yz\bar{x}$

terzo: $\bar{x} \rightarrow \bar{x} \cdot (y + \bar{y}) \cdot (z + \bar{z}) \rightarrow$
 $\rightarrow \bar{x}yz + \bar{x}y\bar{z} + \bar{x}\bar{y}z + \bar{x}\bar{y}\bar{z}$

Forme canoniche delle espressioni

Conversione in forma canonica di un'espressione PS non canonica

$$F(x, y, z) = (\bar{x} + \bar{y} + z) \cdot (x + z) \cdot \bar{x}$$

Si esamina ogni termine:

- » se contiene tutte le variabili (maxterm) il termine non necessita di modifiche
- » altrimenti per ciascuna variabile X che manca, si aggiunge $X \cdot \bar{X}$ al termine, si usa la propr. distributiva e si semplifica

Esempio

primo termine: $(\bar{x} + \bar{y} + z)$

secondo: $(x + z) \rightarrow (x + z + y\bar{y}) \rightarrow$

$\rightarrow (x + z + y) \cdot (x + z + \bar{y})$

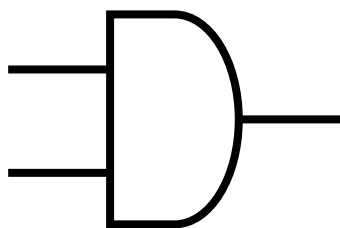
terzo: $\bar{x} \rightarrow (\bar{x} + y\bar{y} + z\bar{z}) \rightarrow \dots$

Circuiti logici

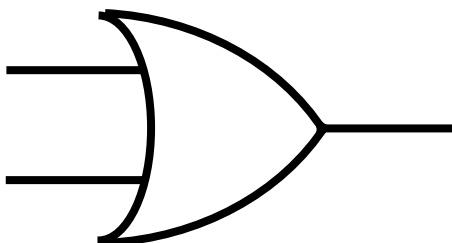
- ◆ Una funzione logica può essere rappresentata da un circuito logico
- ◆ Le variabili corrispondono ai fili in ingresso
- ◆ Il risultato corrisponde all'uscita del circuito
- ◆ Gli operatori logici corrispondono alle *porte logiche*

Porte logiche

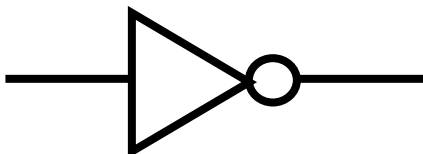
◆ **AND**



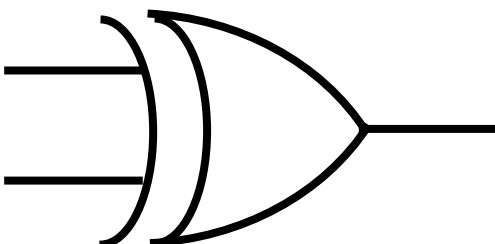
◆ **OR**



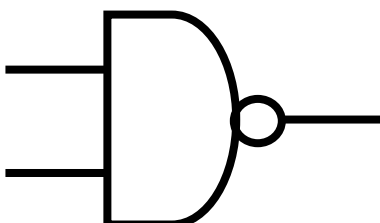
◆ **NOT**



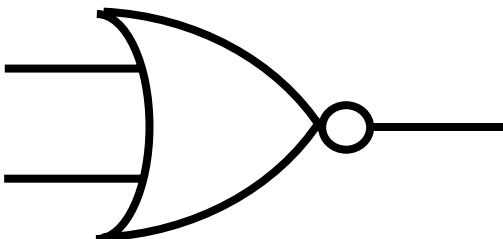
◆ **EXOR**



◆ **NAND**



◆ **NOR**

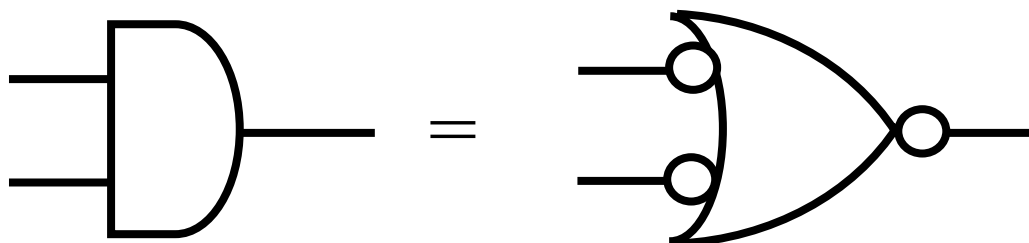


Porte logiche

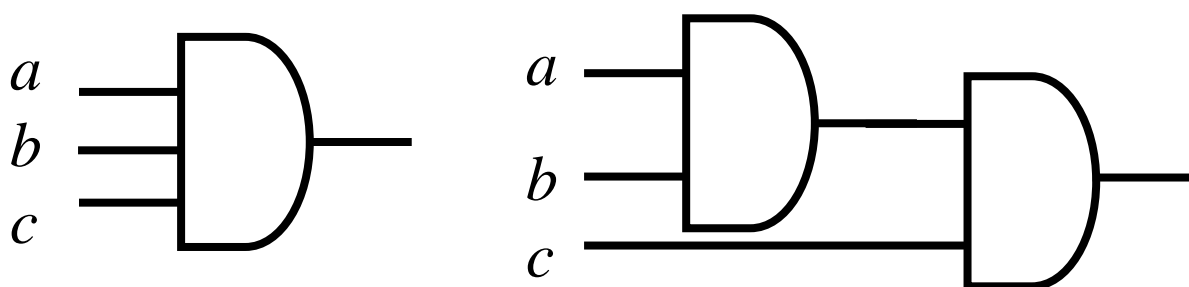
Equivalenze funzionali di porte

- Una porta AND può essere sostituita da una porta OR (e viceversa) negando sia gli ingressi sia le uscite (N.B. 2 negazioni si annullano)

Esempio



- Esistono porte a ingressi multipli:

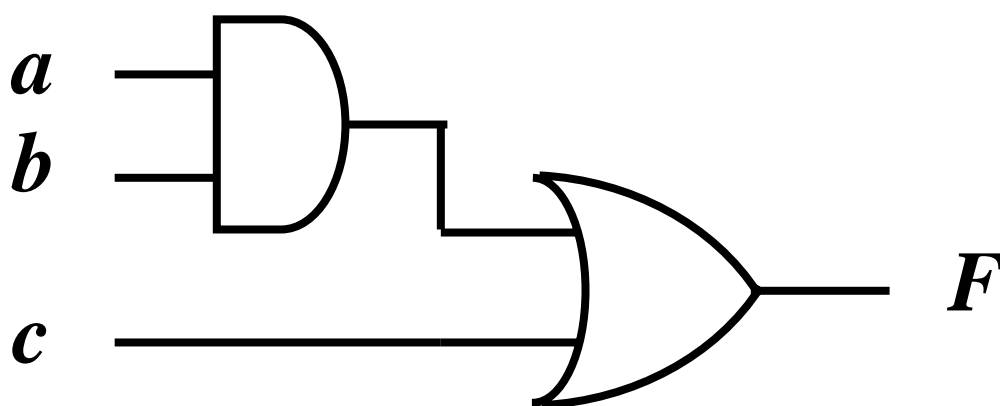


Lo stesso vale per la porta OR

Circuiti logici

Circuito logico equivalente ad una funzione

$$F(a,b,c) = a \cdot b + c$$



- Si noti come viene realizzata la priorità dell'AND sull'OR