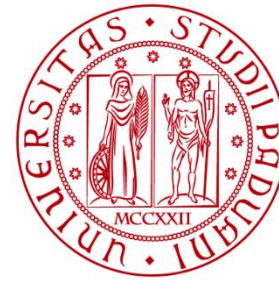




DEI
DIPARTIMENTO DI
INGEGNERIA DELL'INFORMAZIONE



UNIVERSITÀ
DEGLI STUDI
DI PADOVA

Sistemi Digitali

Porte logiche

Algebra di Boole

Marta Bagatin, marta.bagatin@unipd.it

Corso di Laurea in Ingegneria dell'Informazione
Anno accademico 2022-2023

Scopo della lezione

- Studiare le **porte logiche** e come usarle per realizzare circuiti digitali con determinate relazioni tra ingressi e uscite
- Introdurre l'**algebra booleana** e identificare le regole per manipolare le funzioni logiche ai fini di renderle adatte alla progettazione di un circuito digitale

Circuiti digitali e porte logiche

- I **circuiti digitali** sono componenti hardware che processano informazioni binarie
- I blocchi di base di questi circuiti sono le **porte logiche** (logic gates)
- Una porta logica ha il compito di **svolgere determinate operazioni logiche tra i suoi ingressi e produrre un'uscita**

Algorithms
Programming Languages
Operating Systems
Instruction Set Architecture
Microarchitecture
Register Transfers
Logic Gates
Transistor Circuits

Copyright ©2016 Pearson Education, All Rights Reserved

A loro volta, le porte logiche sono realizzate con un insieme di transistor e interconnessioni

Logica binaria

- Le porte logiche operano in **logica binaria** (= logica booleana), cioè con variabili che possono assumere solo 2 valori discreti, per convenzione **'0'** e **'1'**
- Le **tre operazioni fondamentali della logica binaria** sono **AND, OR, NOT**: tutte le espressioni booleane sono esprimibili in termini di queste operazioni logiche
- Descriveremo una funzione logica tramite la sua **tabella di verità** che elenca i valori dell'uscita di tale funzione in corrispondenza a tutte le possibili combinazioni dei suoi ingressi

Funzione logica AND

- Funzione con due o più variabili in ingresso
- Notazioni: $Z = X \cdot Y$ $Z = X Y$ $Z = X \wedge Y$ $Z = X \text{ AND } Y$
- $Z = 1$ se e solo se $X = 1$ e $Y = 1$
altrimenti $Z = 0$
- **Tabella di verità**

X	Y	X AND Y
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Funzione logica OR

- Funzione con due o più variabili in ingresso
- Notazioni: $Z = X + Y$ $Z = X \vee Y$ $Z = X \text{ OR } Y$
- $Z = 1$ se almeno uno tra X e Y è 1
altrimenti $Z = 0$
- **Tabella di verità**

X	Y	X OR Y
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

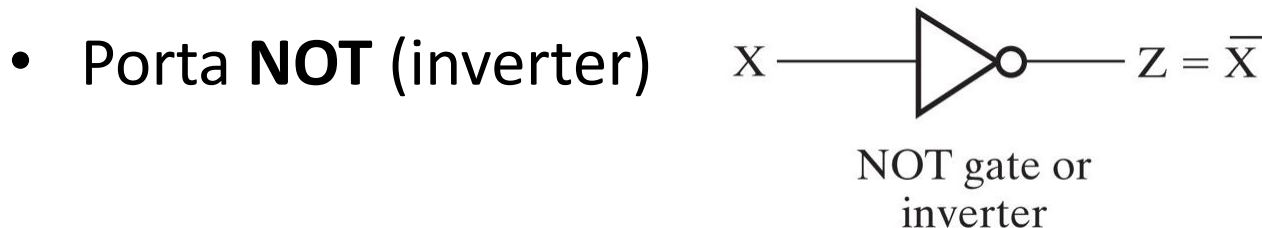
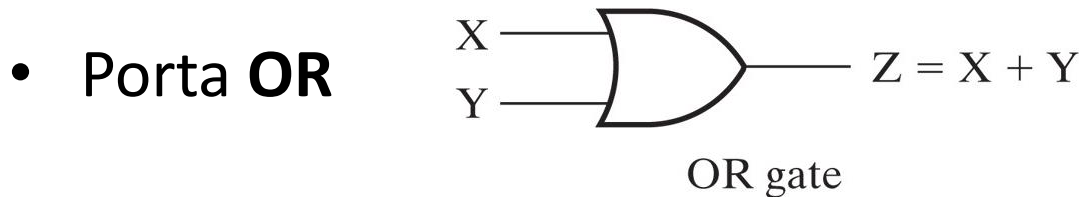
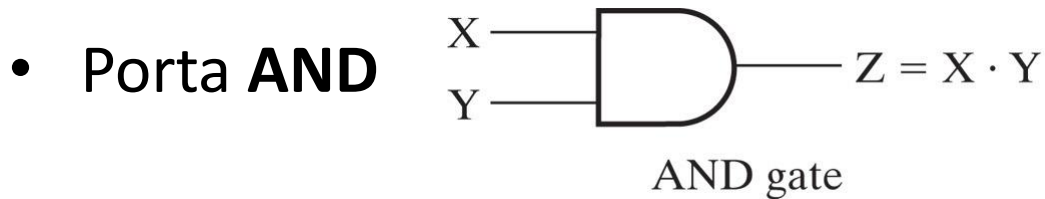
Funzione logica NOT

- Funzione con una variabile in ingresso, è anche detta funzione complemento (nega la variabile in ingresso)
- Notazioni: $Z = \bar{X}$ $Z = \sim X$ $Z = \mathbf{NOT X}$
- $Z = 1$ se $X = 0$
 $Z = 0$ se $X = 1$
- **Tabella di verità**

X	NOT X
0	1
1	0

Porte logiche

- Le porte logiche AND, OR, NOT sono circuiti che producono in uscita il valore previsto dalla rispettiva tabella di verità



Porte logiche

AND

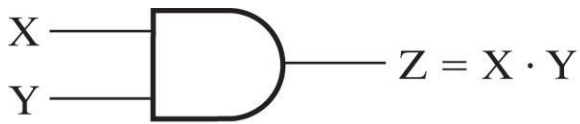
X	Y	Z = X · Y
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

OR

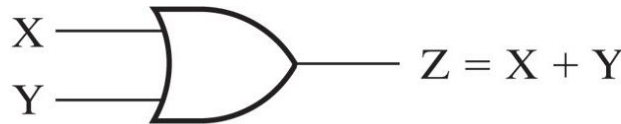
X	Y	Z = X + Y
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

NOT

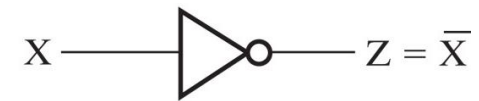
X	Z = \bar{X}
0	1
1	0



AND gate



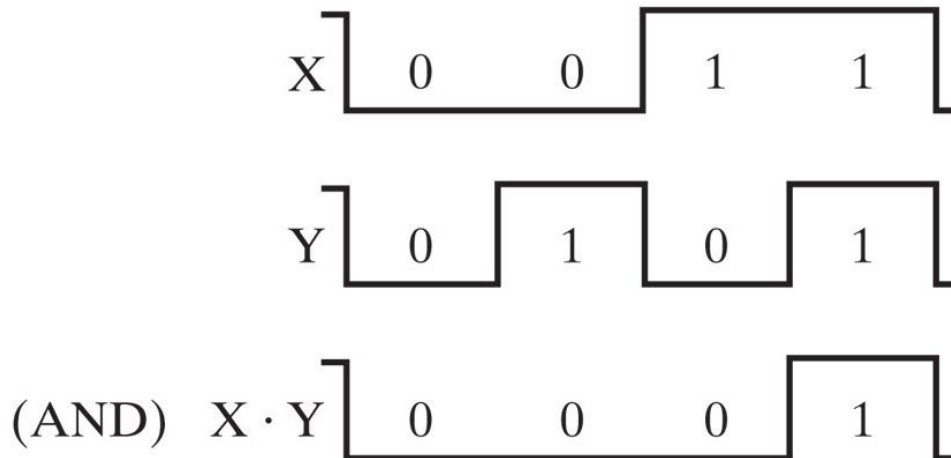
OR gate



NOT gate or inverter

Diagrammi temporali

- Un diagramma temporale descrive l'andamento dei **segnali in ingresso** in funzione del tempo e la corrispondente **evoluzione dei segnali in uscita**
- E' un grafico che ha in **asse X il tempo** e in **asse Y un segnale binario** che può assumere solo i valori '0' o '1'
 - Es: diagramma temporale di una porta AND



Questo è un diagramma temporale ideale: la transizione dell'uscita avviene istantaneamente al cambiamento degli ingressi

Tempo di ritardo di una porta logica

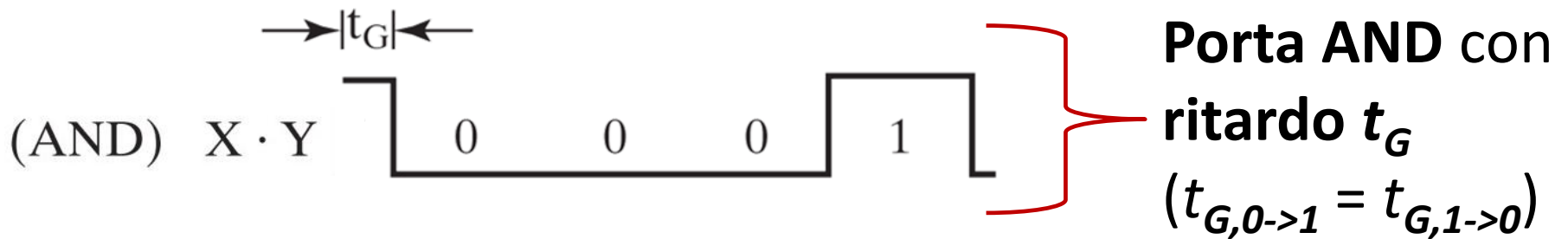
- Una **porta logica ideale** ha un tempo di ritardo nullo (una variazione in ingresso produce una variazione istantanea nell'uscita)
- Una **porta logica reale** è caratterizzata da un certo **tempo di ritardo** (t_G : gate delay)
- t_G è il tempo che trascorre **dal momento in cui cambiano gli ingressi della porta al momento in cui tale cambiamento produce un cambiamento nelle uscite**
- Il tempo di ritardo dipende dalla tecnologia con cui la porta logica è realizzata
- Il tempo per commutare dal valore logico basso a quello alto non necessariamente è lo stesso di quello impiegato per la commutazione inversa

Diagrammi temporali di porte ideali



Diagrammi
temporali di
porte ideali
(ritardo nullo)

Diagrammi temporali di porta con ritardo



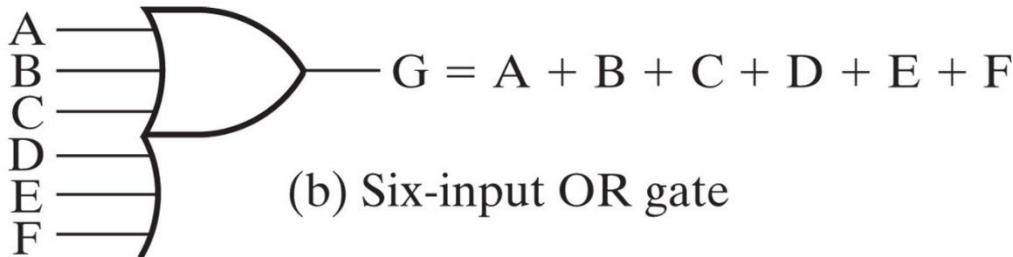
Porte logiche con più di due ingressi

- Una porta logica può avere anche **più di due ingressi**
 - Esempio 1: porta AND a 3 ingressi



(a) Three-input AND gate

- Esempio 2 : porta OR a 6 ingressi



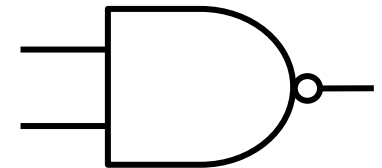
(b) Six-input OR gate

Altre porte logiche

- Ci sono altre porte logiche usate di frequente, oltre alle porte elementari (AND, OR, NOT):
 - **NAND**: complemento della porta AND
 - **NOR**: complemento della porta OR
 - **XOR**: OR esclusivo
 - **XNOR**: NOR esclusivo (complemento della porta XOR)
- Notazione: il **pallino** (bubble) all'uscita (o ingresso) di una porta logica rappresenta una **negazione**

Porta NAND

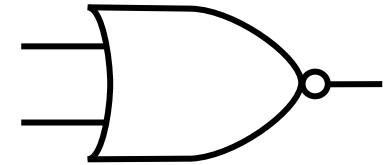
- Porta con due o più variabili in ingresso
- Notazioni: $Z = \overline{X \cdot Y}$ $Z = \overline{X} \overline{Y}$ $Z = X \text{ NAND } Y$
- $Z = 1$ se almeno uno tra X e Y vale 0
altrimenti $Z = 0$
- **Tabella di verità**



X	Y	X NAND Y
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Porta NOR

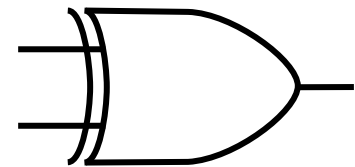
- Porta con due o più variabili in ingresso
- Notazioni: $Z = \overline{X + Y}$ $Z = \overline{X \vee Y}$ $Z = X \text{ NOR } Y$
- $Z = 1$ solo se entrambi X e Y valgono 0
altrimenti $Z = 0$
- **Tabella di verità**



X	Y	X NOR Y
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

Porta XOR

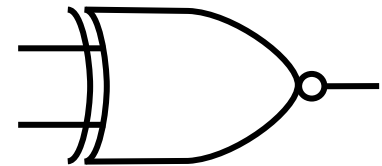
- Porta con due o più variabili in ingresso
- Notazioni: $Z = X \oplus Y$ $Z = X \mathbf{XOR} Y$
- $Z = 1$ se solo uno tra X e Y vale 1 (se X e Y sono diversi)
altrimenti $Z = 0$
- **Tabella di verità**





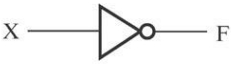




X	Y	X XOR Y
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Porta XNOR

- Porta con due o più variabili in ingresso
- Notazioni: $Z = \overline{X \oplus Y}$ $Z = X \mathbf{XNOR} Y$
- $Z = 1$ se entrambi X e Y valgono 0 o 1 (se X e Y sono uguali)
altrimenti $Z = 0$
- **Tabella di verità**

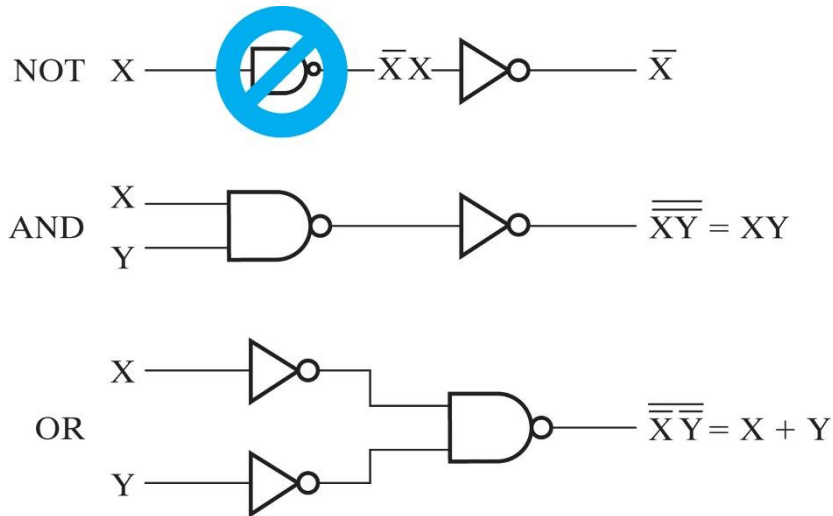


X	Y	X XNOR Y
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Name	Distinctive-Shape Graphics Symbol	Algebraic Equation	Truth Table															
AND		$F = XY$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>X</th> <th>Y</th> <th>F</th> </tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>1</td></tr> </tbody> </table>	X	Y	F	0	0	0	0	1	0	1	0	0	1	1	1
X	Y	F																
0	0	0																
0	1	0																
1	0	0																
1	1	1																
OR		$F = X + Y$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>X</th> <th>Y</th> <th>F</th> </tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>1</td></tr> </tbody> </table>	X	Y	F	0	0	0	0	1	1	1	0	1	1	1	1
X	Y	F																
0	0	0																
0	1	1																
1	0	1																
1	1	1																
NOT (inverter)		$F = \bar{X}$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>X</th> <th>F</th> </tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td></tr> </tbody> </table>	X	F	0	1	1	0									
X	F																	
0	1																	
1	0																	
NAND		$F = \overline{X \cdot Y}$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>X</th> <th>Y</th> <th>F</th> </tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr> </tbody> </table>	X	Y	F	0	0	1	0	1	1	1	0	1	1	1	0
X	Y	F																
0	0	1																
0	1	1																
1	0	1																
1	1	0																
NOR		$F = \overline{X + Y}$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>X</th> <th>Y</th> <th>F</th> </tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr> </tbody> </table>	X	Y	F	0	0	1	0	1	0	1	0	0	1	1	0
X	Y	F																
0	0	1																
0	1	0																
1	0	0																
1	1	0																
Exclusive-OR (XOR)		$F = X\bar{Y} + \bar{X}Y$ $= X \oplus Y$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>X</th> <th>Y</th> <th>F</th> </tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr> </tbody> </table>	X	Y	F	0	0	0	0	1	1	1	0	1	1	1	0
X	Y	F																
0	0	0																
0	1	1																
1	0	1																
1	1	0																
Exclusive-NOR (XNOR)		$F = \overline{X\bar{Y} + \bar{X}Y}$ $= X \oplus Y$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>X</th> <th>Y</th> <th>F</th> </tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>1</td></tr> </tbody> </table>	X	Y	F	0	0	1	0	1	0	1	0	0	1	1	1
X	Y	F																
0	0	1																
0	1	0																
1	0	0																
1	1	1																

Porte logiche universali

- Tutte le funzioni booleane si possono rappresentare con **sole porte NAND** (considerando l'inverter come caso particolare di porta NAND con un solo ingresso)



L'equivalenza di queste funzioni verrà dimostrata a breve (Teorema di De Morgan)

- Lo stesso vale per le **porte NOR**
=> NAND e NOR sono dette **porte universali** (complete)

Rappresentazione VHDL delle porte logiche

Operatori predefiniti per rappresentare le porte logiche in VHDL:

VHDL logic operator	Example
not	<code>F <= not X;</code>
and	<code>F <= X and Y;</code>
or	<code>F <= X or Y;</code>
nand	<code>F <= X nand Y;</code>
nor	<code>F <= X nor Y;</code>
xor	<code>F <= X xor Y;</code>
xnor	<code>F <= X xnor Y;</code>

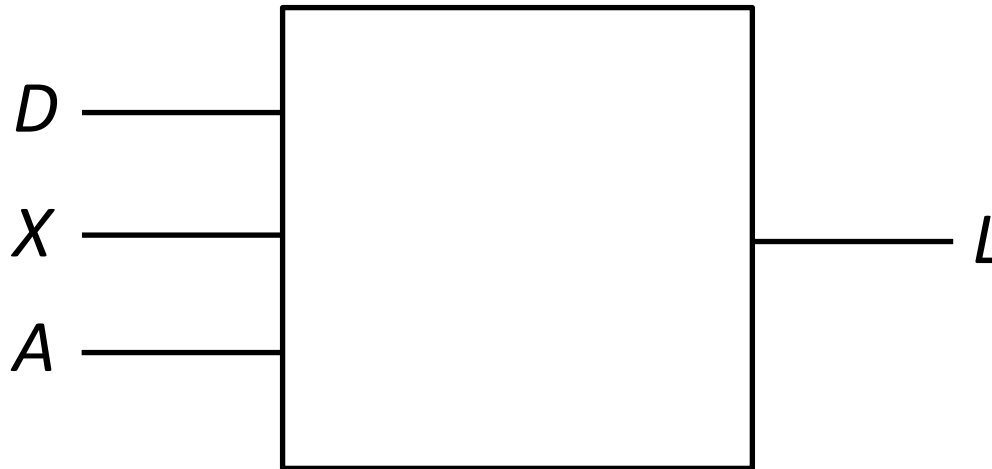
Funzioni booleane

Espressione booleana

- Un'espressione booleana è un'espressione algebrica composta da **variabili binarie** e **costanti binarie** ('0' e '1'), legate dalle **operazioni logiche di base AND, OR e NOT**

Funzione booleana: esempio

- Funzione booleana a tre variabili per l'abbassamento di un finestrino elettrico:



$$L = D\bar{X} + A$$

Funzione booleana: es.



- Funzione booleana a tre variabili per controllare un alzacristalli elettrico: $L = D\bar{X} + A$
 - L'uscita L comanda un motore che abbassa il finestrino: se $L = '1'$ il motore viene azionato, se $L = '0'$ il motore non è attivo
 - L'ingresso $D = '1'$ se il guidatore preme il pulsante di abbassamento del finestrino
 - L'ingresso X è collegato all'uscita di un interruttore di fine corsa: $X = '1'$ quando il finestrino è completamente abbassato
 - L'ingresso A (abbassamento automatico del finestrino) è un segnale generato dalla logica di temporizzazione tra D e X : se D rimane a $'1'$ per più di 0.5 s, A diventa $'1'$ e lo rimane finché $X = '1'$
- Il finestrino viene abbassato se vale $'1'$ almeno una tra:
 - D **AND** **NOT**(X): il guidatore preme il pulsante e il finestrino non è già completamente abbassato
 - A : il guidatore preme il pulsante per abbassare il finestrino per più di 0.5 s

Funzione booleana: esempio

- Tabella di verità



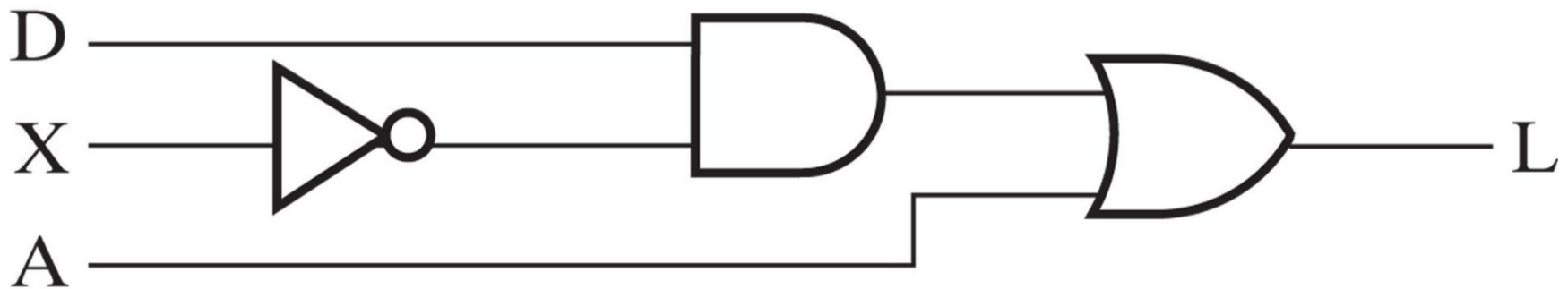
Truth Table for the Function $L = D\bar{X} + A$

D	X	A	L
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	1
1	0	1	1
1	1	0	0
1	1	1	1

- La tabella di verità di una funzione a n variabili ha 2^n righe (ognuna corrispondente ad una combinazione di '0' e '1' assegnati alle variabili) e mostra il valore della funzione in corrispondenza a quei valori delle variabili

Funzione booleana: esempio

- La funzione booleana si traduce in un circuito costituito da porte logiche che operano sulle variabili di ingresso per produrre le variabili di uscita
- Circuito logico per il l'abbassamento di un finestrino elettrico:



$$L = D\bar{X} + A$$

Algebra booleana

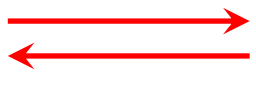
Algebra di Boole

- L'algebra booleana (George Boole, 1854) comprende una serie di **postulati, proprietà e teoremi per manipolare le funzioni booleane**, che possono essere utilizzate per semplificare le espressioni
- Il nostro scopo è **minimizzare** il numero delle porte logiche del circuito e il numero di ingressi
- **Semplificare** (ottenere espressioni più semplici) significa tipicamente usare meno hardware, avere circuiti più veloci e usare meno area di silicio

Dualità nell'algebra di Boole

- L'**espressione duale** di un'espressione logica si ottiene
 - Sostituendo le porte **AND** con porte **OR**, e viceversa
 - Sostituendo '**0**' con '**1**', e viceversa
- Nell'algebra di Boole vale la dualità: **se un'equazione è vera, lo è anche la sua duale** (pur essendo diversa da quella originaria, è ancora vera)

•  +

0  1

Identità di base dell'algebra booleana

$$1. \quad X + 0 = X$$

$$3. \quad X + 1 = 1$$

$$5. \quad X + X = X$$

$$7. \quad X + \bar{X} = 1$$

$$9. \quad \overline{\bar{X}} = X$$

$$2. \quad X \cdot 1 = X$$

$$4. \quad X \cdot 0 = 0$$

$$6. \quad X \cdot X = X$$

$$8. \quad X \cdot \bar{X} = 0$$

-
- Relazioni tra una variabile, la stessa variabile negata e le costanti '0' e '1'
 - NOTA: le due colonne contengono **equazioni duali**

Identità di base dell'algebra booleana

$$1. \quad X + 0 = X$$

$$3. \quad X + 1 = 1$$

$$5. \quad X + X = X$$

$$7. \quad X + \bar{X} = 1$$

$$9. \quad \overline{\bar{X}} = X$$

$$2. \quad X \cdot 1 = X$$

$$4. \quad X \cdot 0 = 0$$

$$6. \quad X \cdot X = X$$

$$8. \quad X \cdot \bar{X} = 0$$

-
- Possiamo dimostrarle con il principio di induzione perfetta, cioè dimostriamo che sono valide in **tutti i casi possibili**:

Identità di base dell'algebra booleana

$$1. \quad X + 0 = X$$

$$3. \quad X + 1 = 1$$

$$5. \quad X + X = X$$

$$7. \quad X + \bar{X} = 1$$

$$9. \quad \overline{\bar{X}} = X$$

$$2. \quad X \cdot 1 = X$$

$$4. \quad X \cdot 0 = 0$$

$$6. \quad X \cdot X = X$$

$$8. \quad X \cdot \bar{X} = 0$$

-
- Possiamo dimostrarle con il principio di induzione perfetta, cioè dimostriamo che sono valide in **tutti i casi possibili**:

X	X + 0	X + 1	X + X	X + \bar{X}	$\bar{\bar{X}}$
0	0	1	0	1	0
1	1	1	1	1	1

Proprietà dell'algebra booleana

10.	$X + Y = Y + X$	11.	$XY = YX$	Commutative
12.	$X + (Y + Z) = (X + Y) + Z$	13.	$X(YZ) = (XY)Z$	Associative
14.	$X(Y + Z) = XY + XZ$	15.	$X + YZ = (X + Y)(X + Z)$	Distributive
16.	$\overline{X + Y} = \overline{X} \cdot \overline{Y}$	17.	$\overline{X \cdot Y} = \overline{X} + \overline{Y}$	DeMorgan's

- In assenza di parentesi, **AND ha la precedenza su OR** (analogamente all'algebra ordinaria, dove la moltiplicazione ha la precedenza sull'addizione)
- E' consigliabile usare sempre le parentesi, anche se sottintese!
- Alcune di queste proprietà valgono anche nell'algebra ordinaria (10-14), altre no (15-17)

Teorema di De Morgan

$$\overline{X + Y} = \bar{X} \cdot \bar{Y} \qquad \overline{X \cdot Y} = \bar{X} + \bar{Y}$$

- E' un teorema molto importante nella logica booleana, si usa **per ottenere il complemento di un'espressione**
- Può essere esteso a più variabili:

$$\overline{X_1 + X_2 + \dots + X_n} = \bar{X}_1 \cdot \bar{X}_2 \cdots \bar{X}_n$$

$$\overline{X_1 \cdot X_2 \cdots X_n} = \bar{X}_1 + \bar{X}_2 + \dots + \bar{X}_n$$

- Forma **generalizzata**: si può ottenere il complemento di un'espressione logica sostituendo AND con OR e viceversa e negando tutte le variabili e le costanti

Dimostrazione del teorema di De Morgan

$$\overline{X + Y} = \bar{X} \cdot \bar{Y} \qquad \overline{X \cdot Y} = \bar{X} + \bar{Y}$$

- Si può dimostrare **sostituendo alle variabili tutte le combinazioni di valori possibili** (dimostrazione per **induzione**)

Dimostrazione del teorema di De Morgan

$$\overline{X + Y} = \bar{X} \cdot \bar{Y} \qquad \overline{X \cdot Y} = \bar{X} + \bar{Y}$$

- Si può dimostrare **sostituendo alle variabili tutte le combinazioni di valori possibili** (dimostrazione per **induzione**)

(a) X	Y	X + Y	$\overline{X + Y}$	(b) X	Y	\bar{X}	\bar{Y}	$\bar{X} \cdot \bar{Y}$
0	0	0	1	0	0	1	1	1
0	1	1	0	0	1	1	0	0
1	0	1	0	1	0	0	1	0
1	1	1	0	1	1	0	0	0

NAND e NOR sono operatori universali

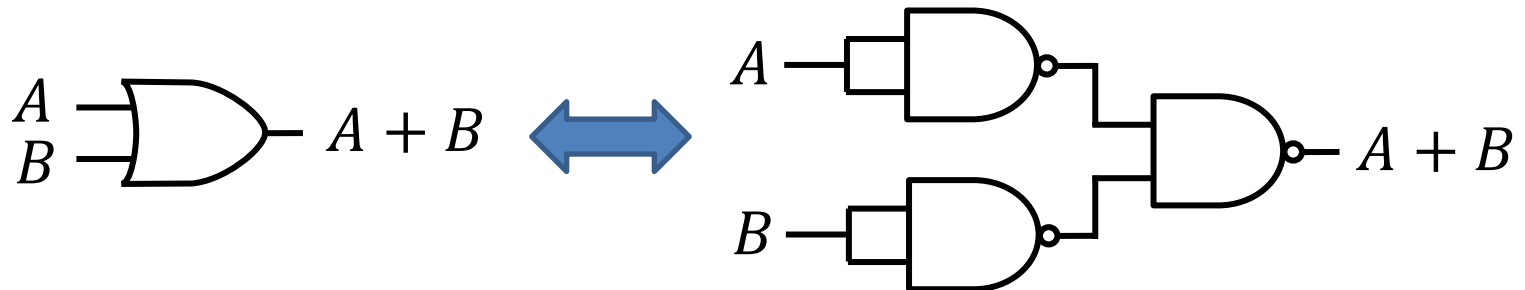
$$\overline{X + Y} = \bar{X} \cdot \bar{Y}$$

$$\overline{X \cdot Y} = \bar{X} + \bar{Y}$$

- Ogni funzione logica è rappresentabile con sole funzioni NAND o sole funzioni NOR



OR: $A + B = \overline{\overline{A + B}} = \overline{\bar{A} \cdot \bar{B}}$ (De Morgan)



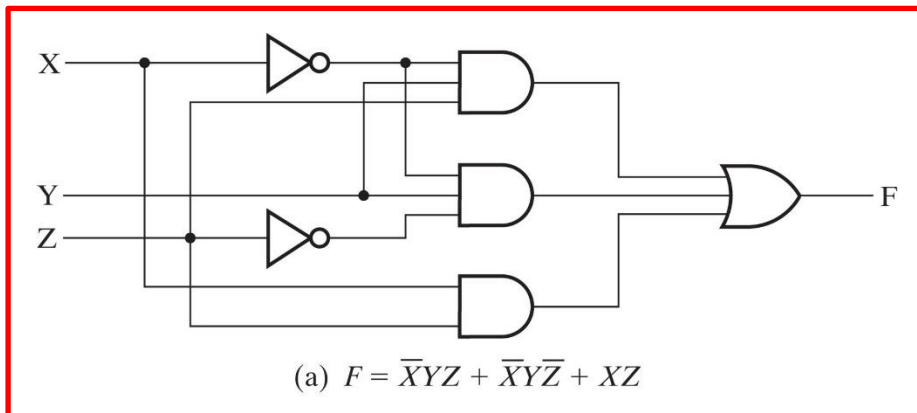
Esempio: applicazione delle proprietà

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

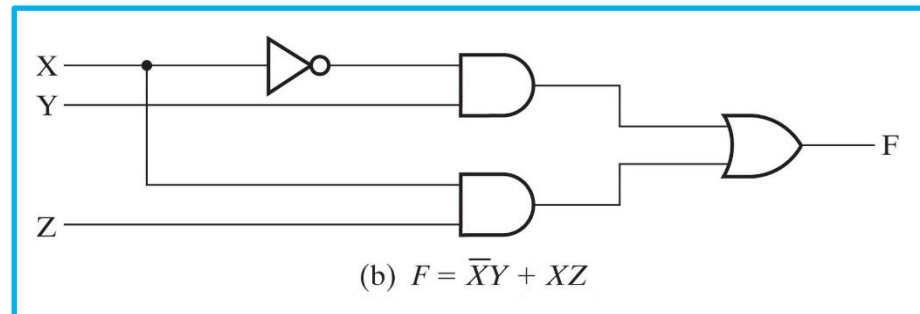
$$= \bar{X}Y(Z + \bar{Z}) + XZ \quad \rightarrow \text{proprietà distributiva}$$

$$= \bar{X}Y \cdot 1 + XZ \quad \rightarrow \text{identità \# 7: } X + \bar{X} = 1$$

$$= \bar{X}Y + XZ \quad \rightarrow \text{identità \# 2: } X \cdot 1 = X$$



=> Le due espressioni sono equivalenti, (b) risparmia in termini di numero di porte!



Porte logiche e letterali

- Consideriamo l'implementazione di un'equazione booleana con porte logiche in forma di somma di prodotti
 - Ogni **termine prodotto** nell'equazione rappresenta una porta logica di tipo AND
 - Ogni **variabile** nel termine prodotto rappresenta un ingresso della porta AND
- Si definisce **letterale** ogni **occorrenza separata di una variabile, diretta o negata**
 - Esempi:

$$(a) F = \bar{X}YZ + \bar{X}Y\bar{Z} + XZ \rightarrow 3 \text{ termini, } 8 \text{ letterali}$$

$$(b) G = \bar{X}Y + XZ \rightarrow 2 \text{ termini, } 4 \text{ letterali}$$

Teorema di assorbimento

$$X + XY = X$$

(il secondo termine si può omettere perché ridondante)

- Dimostrare il teorema
 1. Usando il principio di induzione perfetta
 2. Usando le proprietà dell'algebra booleana

Teorema di assorbimento

$$X + XY = X$$

(il secondo termine si può omettere perché ridondante)

1. Usando il principio di induzione perfetta

X	Y	XY	X + XY
0	0	0	0
0	1	0	0
1	0	0	1
1	1	1	1

Teorema di assorbimento

$$X + XY = X$$

(il secondo termine si può omettere perché ridondante)

2. Usando le proprietà dell'algebra booleana

$$X + XY = X(1 + Y)$$

→ proprietà distributiva

$$= X \cdot 1$$

→ identità # 3: $X + 1 = 1$

$$= X$$

→ identità # 1: $X \cdot 1 = X$

Teorema del consenso

$$XY + \bar{X}Z + YZ = XY + \bar{X}Z$$

- Il terzo termine si può omettere perché ridondante: Y e Z compaiono in AND con X e X negato, rispettivamente nel primo e nel secondo termine
- Dimostrazione:

$$\begin{aligned} XY + \bar{X}Z + YZ &= XY + \bar{X}Z + YZ(X + \bar{X}) && \rightarrow \text{identità \# 7: } X + \bar{X} = 1 \\ &= XY + \bar{X}Z + XYZ + \bar{X}YZ && \rightarrow \text{proprietà distributiva} \\ &= XY + XYZ + \bar{X}Z + \bar{X}YZ && \rightarrow \text{proprietà commutativa} \\ &= XY(1 + Z) + \bar{X}Z(1 + Y) && \rightarrow \text{proprietà distributiva} \\ &= XY + \bar{X}Z && \rightarrow \text{identità \# 3: } X + 1 = 1 \end{aligned}$$

Complemento di una funzione

- Per ottenere il complemento di una funzione, si **scambiano '0' e '1' nella colonna dell'uscita della tabella di verità**
- Ci sono due modi alternativi per ottenere l'espressione algebrica del complemento di una funzione
 - a) Usare il teorema di De Morgan
 - b) Trovare l'espressione duale e negare ciascun letterale (sia le variabili che le costanti). Infatti il teorema di De Morgan generalizzato afferma che il complemento di una funzione si può ottenere scambiando AND con OR e facendo il complemento di ciascun letterale

Esempio: complemento di una funzione

- Esercizio: trovare il complemento delle seguenti funzioni nei due modi descritti nella slide precedente

$$F_1 = \bar{X}Y\bar{Z} + \bar{X}\bar{Y}Z$$

$$F_2 = X(\bar{Y}\bar{Z} + YZ)$$

Esempio: complemento di una funzione

- Esercizio: trovare il complemento delle seguenti funzioni nei due modi descritti nella slide precedente

$$F_1 = \bar{X}Y\bar{Z} + \bar{X}\bar{Y}Z$$

- a) Trovare il complementare usando il teorema di De Morgan

$$\begin{aligned}\bar{F}_1 &= \overline{\bar{X}Y\bar{Z} + \bar{X}\bar{Y}Z} && \rightarrow \text{Negazione di } F_1 \\ &= \overline{\bar{X}Y\bar{Z}} \cdot \overline{\bar{X}\bar{Y}Z} && \rightarrow \text{Teorema di De Morgan} \\ &= (\bar{\bar{X}} + \bar{Y} + \bar{\bar{Z}}) \cdot (\bar{\bar{X}} + \bar{\bar{Y}} + \bar{Z}) && \rightarrow \text{Teorema di De Morgan} \\ &= (X + \bar{Y} + Z) \cdot (X + Y + \bar{Z}) && \rightarrow \text{Identità \# 9: } \bar{\bar{X}} = X\end{aligned}$$

Esempio: complemento di una funzione

- Esercizio: trovare il complemento delle seguenti funzioni nei due modi descritti nella slide precedente

$$F_2 = X(\bar{Y}\bar{Z} + YZ)$$

- a) Trovare il complementare usando il teorema di De Morgan

$$\begin{aligned}\bar{F}_2 &= \overline{X(\bar{Y}\bar{Z} + YZ)} && \rightarrow \text{Negazione di } F_2 \\ &= \bar{X} + \overline{(\bar{Y}\bar{Z} + YZ)} && \rightarrow \text{Teorema di De Morgan} \\ &= \bar{X} + \overline{(\bar{Y}\bar{Z})} \cdot \overline{(YZ)} && \rightarrow \text{Teorema di De Morgan} \\ &= \bar{X} + (Y + Z) \cdot (\bar{Y} + \bar{Z}) && \rightarrow \text{Teorema di De Morgan}\end{aligned}$$

Esempio: complemento di una funzione

- Esercizio: trovare il complemento delle seguenti funzioni nei due modi descritti nella slide precedente

$$F_1 = \bar{X}Y\bar{Z} + \bar{X}\bar{Y}Z$$

- b) Trovare l'espressione duale e negare ciascun letterale

$$\text{Duale di } F_1: (\bar{X} + Y + \bar{Z}) \cdot (\bar{X} + \bar{Y} + Z)$$

$$\Rightarrow \bar{F}_1 = (X + \bar{Y} + Z) \cdot (X + Y + \bar{Z})$$

Attenzione alle parentesi: è bene metterle prima di sostituire un'espressione con la duale!

Esempio: complemento di una funzione

- Esercizio: trovare il complemento delle seguenti funzioni nei due modi descritti nella slide precedente

$$F_2 = X(\bar{Y}\bar{Z} + YZ)$$

- b) Trovare l'espressione duale e negare ciascun letterale

$$\text{Duale di } F_2: X + [(\bar{Y} + \bar{Z}) \cdot (Y + Z)]$$

$$\Rightarrow \bar{F}_2 = \bar{X} + (Y + Z) \cdot (\bar{Y} + \bar{Z})$$

Riepilogo

- Con le porte logiche fondamentali AND, OR e NOT è possibile realizzare qualsiasi funzione logica
- Esistono altre porte logiche NAND, NOR, XOR derivate da quelle fondamentali: NOR e NAND sono porte universali
- L'algebra booleana opera su funzioni logiche
 - Principio di dualità
 - Identità di base e proprietà (teorema di De Morgan)
- Lo scopo è generalmente quello di semplificare le espressioni, per poter realizzare circuiti logici più semplici possibile (meno porte, meno ingressi, meno connessioni)
- Nella prossima lezione vedremo delle tecniche per la minimizzazione delle funzioni logiche

Disclaimer

Figures from *Logic and Computer Design Fundamentals*,
Fifth Edition, GE Mano | Kime | Martin

© 2016 Pearson Education, Ltd