



**Prof. Mariacarla Staffa**  
**a.a. 2022/2023**

# Laboratorio di Architettura Degli Elaboratori

Teorema di De Morgan - Bubble Pushing

# Recall: Semplificazioni di funzioni booleane

## Esercizio 6

Apply T8' first when possible:  $W+XZ = (W+X)(W+Z)$

$$Y = (A + BC)(A + DE)$$

Make:  $X = BC$ ,  $Z = DE$  and rewrite equation

$$\begin{aligned} Y &= (A+X)(A+Z) \\ &= A + XZ \\ &= A + BCDE \end{aligned}$$

or

$$\begin{aligned} Y &= (A + BC)(A + DE) \\ &= AA + ADE + BCA + BCDE \\ &= A + ADE + BCA + BCDE \\ &= A + ABC + BCDE \\ &= A + BCDE \end{aligned}$$

substitution ( $X=BC$ ,  $Z=DE$ )

T8': Distributivity  
substitution

T8: Distributivity

T3: Idempotency ( $AA = A$ )

T9': Covering ( $A+AP=A \rightarrow A+ADE = A$ )

T7: Commutativity T9': Covering ( $A+AP=A \rightarrow A+ABC = A$ )

This is called ***multiplying out*** an expression to get sum-of-products (SOP) form.

# Multiplying Out: SOP Form

An expression is in **sum-of-products (SOP)** form when all products contain literals only:

- SOP form:  $Y = AB + BC' + DE$
- **NOT** SOP form:  $Y = DF + E(A'+B)$
- SOP form:  $Z = A + BC + DE'F$

# Multiplying Out: SOP Form

**Example:**  $Y = (A + C + D + E)(A + B)$

**Apply T8' first when possible:**  $W + XZ = (W + X)(W + Z)$

Make:  $X = (C + D + E)$ ,  $Z = B$  and rewrite equation

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

$$= A + XZ$$

$$= A + (C + D + E)B$$

$$= A + BC + BD + BE$$

substitution ( $X = (C + D + E)$ ,  $Z = B$ )

T8': Distributivity

substitution

T8: Distributivity

or

$$Y = AA + AB + AC + BC + AD + BD + AE + BE$$

$$= \mathbf{A} + AB + AC + AD + AE + BC + BD + BE$$

$$= A + BC + BD + BE$$

T8: Distributivity

T3: Idempotency

T9': Covering ( $A + (AX) = A$ )

# Factoring: POS Form

An expression is in **product-of-sums (POS)** form when all sums contain literals only.

- POS form:  $Y = (A+B)(C+D)(E'+F)$
- **NOT** POS form:  $Y = (D+E)(F'+GH)$
- POS form:  $Z = A(B+C)(D+E')$

# Factoring: POS Form

## Example 1:

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

**Apply T8' first when possible:**  $W+XZ = (W+X)(W+Z)$

Make:  $X = B'C$ ,  $Z = DE$  and rewrite equation

$$\begin{aligned} Y &= (A+XZ) \\ &= (A+B'C)(A+DE) \\ &= (A+B')(A+C)(A+D)(A+E) \end{aligned}$$

substitution ( $X=B'C$ ,  $Z=DE$ )

T8': Distributivity

T8': Distributivity

# Factoring: POS Form

## Example 2: $Y = AB + C'DE + F$

**Apply T8' first when possible:**  $W+XZ = (W+X)(W+Z)$

Make:  $W = AB, X = C', Z = DE$  and rewrite equation

$$Y = (W+XZ) + F$$

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

$$= (AB+C')(AB+DE)+F$$

$$= (A+C')(B+C')(AB+D)(AB+E)+F$$

$$= (A+C')(B+C')(A+D)(B+D)(A+E)(B+E)+F$$

$$= (A+C'+F)(B+C'+F)(A+D+F)(B+D+F)(A+E+F)(B+E+F)$$

substitution  $W = AB, X = C', Z = DE$

T8': Distributivity

substitution

T8': Distributivity

T8': Distributivity

T8': Distributivity

# DeMorgan's Theorem

Number	Theorem	Name
T12	$\overline{B_0 \bullet B_1 \bullet B_2 \dots} = \overline{B_0} + \overline{B_1} + \overline{B_2} \dots$	DeMorgan's Theorem

- La negata di un prodotto è uguale alla somma delle negate
- La negata di una somma è uguale al prodotto delle negate



# DeMorgan's Theorem: Dual

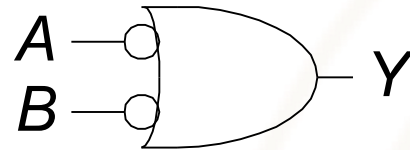
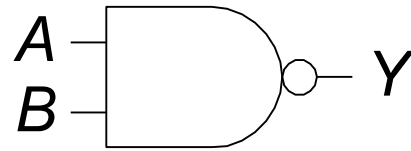
#	Theorem	Dual	Name
T12	$\overline{B_0 \bullet B_1 \bullet B_2 \dots} = \overline{B_0} + \overline{B_1} + \overline{B_2} \dots$	$\overline{B_0 + B_1 + B_2 \dots} = \overline{B_0} \bullet \overline{B_1} \bullet \overline{B_2} \dots$	DeMorgan's Theorem

The complement of the product  
is the  
sum of the complements.

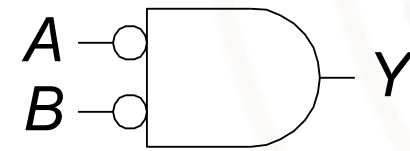
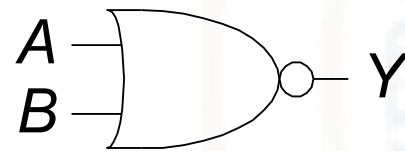
**Dual:** The **complement** of the **sum**  
is the  
**product** of the **complements**.

# DeMorgan's Theorem: Dual

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



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



# DeMorgan's Theorem: Esempio 1

$$Y = \overline{(A+BD)C}$$



# DeMorgan's Theorem: Esempio 1

$$\begin{aligned} Y &= \overline{(A+BD)C} \\ &= \overline{(A+BD)} + \overline{C} \\ &= (\overline{A} \bullet \overline{BD}) + \overline{C} \\ &= (\overline{A} \bullet \overline{BD}) + \overline{C} \\ &= \overline{A}BD + \overline{C} \end{aligned}$$



# DeMorgan's Theorem: Esempio 2

$$Y = \overline{(\overline{A}CE + \overline{D})} + B$$



# DeMorgan's Theorem: Esempio 2

$$\begin{aligned} Y &= \overline{(\overline{ACE+D})} + B \\ &= \overline{(\overline{ACE+D})} \cdot \overline{B} \\ &= \overline{(\overline{ACE} \cdot \overline{D})} \cdot \overline{B} \\ &= \overline{(\overline{AC} + \overline{E}) \cdot \overline{D}} \cdot \overline{B} \\ &= \overline{(\overline{AC} + \overline{E}) \cdot \overline{D}} \cdot \overline{B} \\ &= (\overline{ACD} + \overline{DE}) \cdot \overline{B} \\ &= \overline{A} \overline{B} \overline{C} \overline{D} + \overline{B} \overline{D} \overline{E} \end{aligned}$$



# Teoremi di De Morgan e forme SOP/POS

I **teoremi di De Morgan** possono essere usati per ridurre una generica espressione  $E$  in **forma SOP/POS** senza «passare» per la tabella di verità

- Applica esaustivamente «De Morgan» per spingere la negazione nella struttura della formula
- Applica esaustivamente la proprietà distributiva dell'AND sull'OR (SOP)
- Applica esaustivamente la proprietà distributiva dell'OR sull'AND (POS)

# Schemi circuitali SOP

- Le formule in forma SOP hanno degli schemi circuitali molto regolari:
  - Disegna una linea di input per ogni variabile che occorre positiva
  - Aggiungi delle linee con un NOT per ogni variabile che occorre negata
  - Per ogni mintermine disegna una porta AND e aggiungi in ingresso le linee che corrispondono ai relativi literali
  - Collega tutte le uscite delle porte AND in un unico OR
- Per questo la forma SOP viene detta una logica a due livelli AND-OR

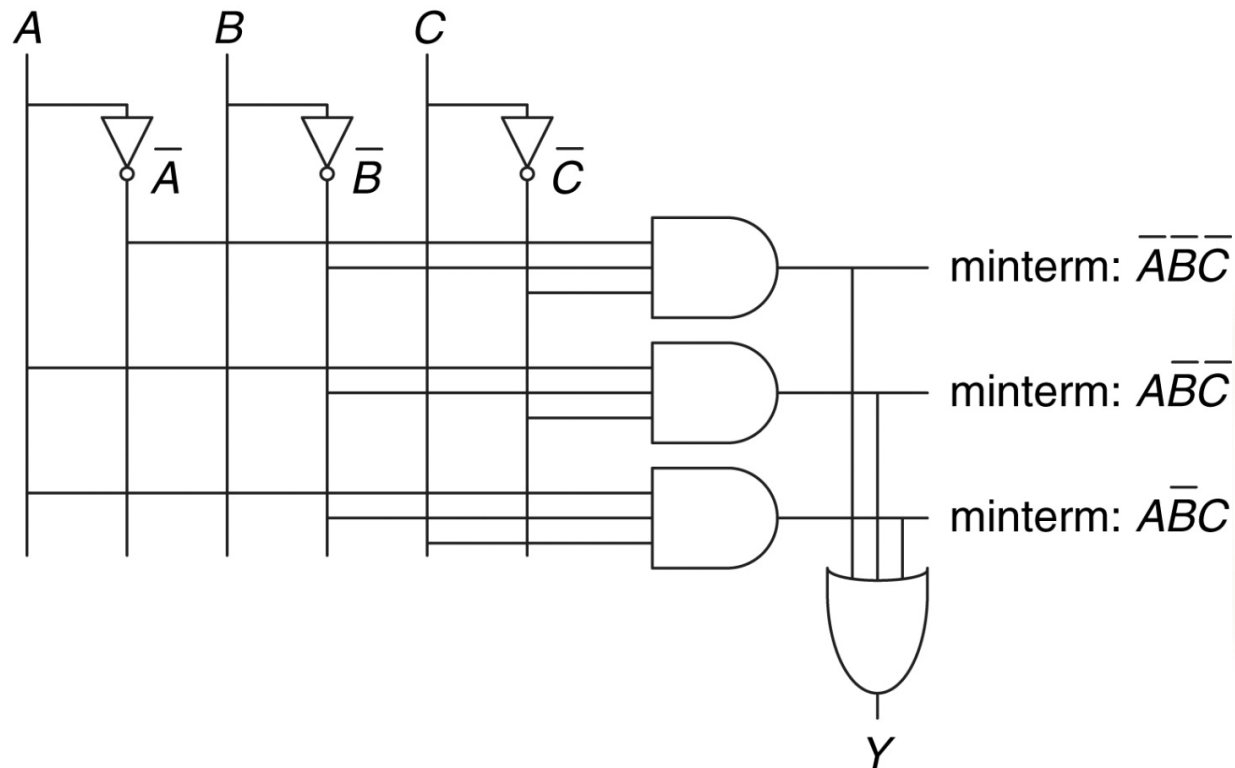


# Semplificare formule SOP

- Per T10 :  $P\bar{B} + PB = P$  per ogni implicante  $P$ .
- Un implicante è detto *implicante primo* se non può essere combinato con altri implicanti della formula per ottenere un nuovo implicante con meno literali.
- Una espressione SOP è minimale se tutti i suoi implicanti sono primi
- **Minimizzazione:** *ridurre il numero di implicanti e per ogni implicante ridurre il numero di literali*

# Schemi circuitali

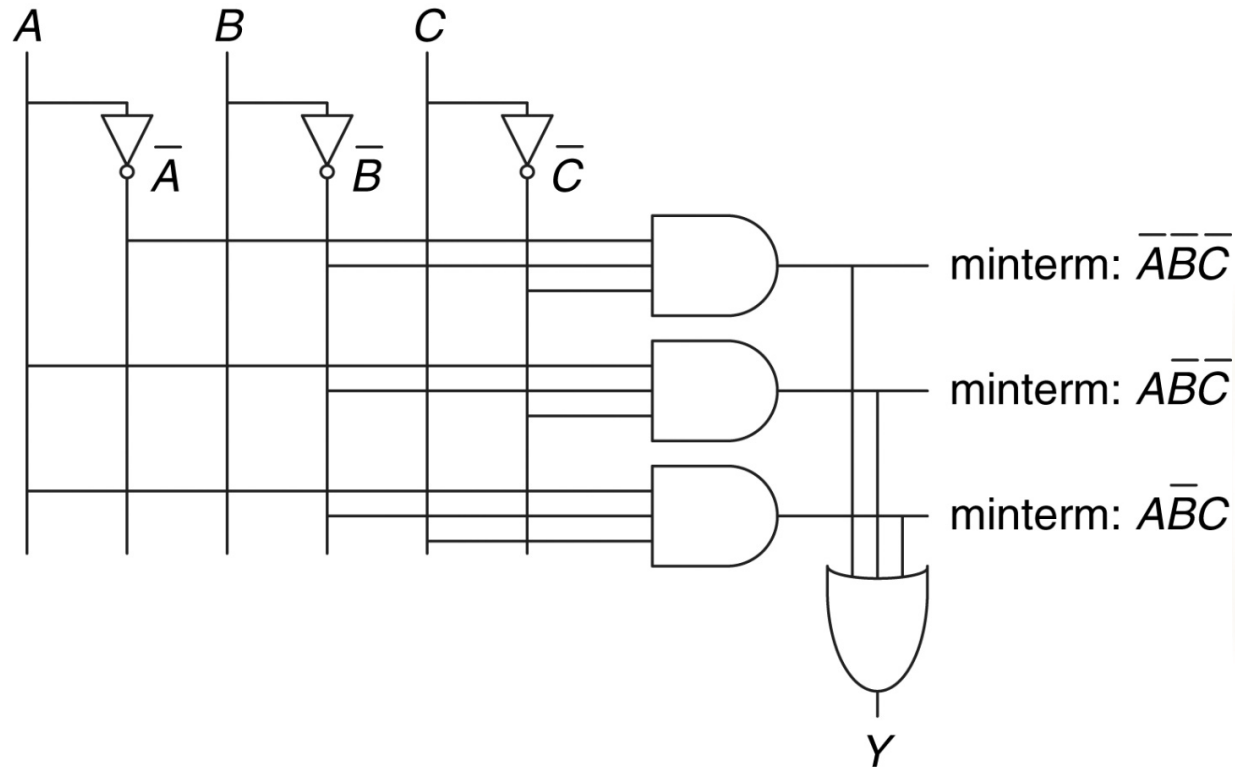
- Ad ogni espressione booleana corrisponde al seguente circuito combinatorio



$$Y = \bar{A}\bar{B}\bar{C} + \bar{A}B\bar{C} + A\bar{B}\bar{C}$$

# Schemi circuitali

- Proviamo a minimizzare questa espressione booleana e di conseguenza il circuito corrispondente



$$Y = \bar{A}\bar{B}\bar{C} + \bar{A}B\bar{C} + A\bar{B}\bar{C}$$

# Semplificare formule SOP

- Nel minimizzare una SOP, può essere necessario «sdoppiare» un implicante allorché questo può essere ridotto in modi differenti.

Step	Equation	Justification
	$\overline{A}\overline{B}\overline{C} + A\overline{B}\overline{C} + A\overline{B}C$	
1	$\overline{B}\overline{C}(\overline{A} + A) + A\overline{B}C$	T8: Distributivity
2	$\overline{B}\overline{C}(1) + A\overline{B}C$	T5: Complements
3	$\overline{B}\overline{C} + A\overline{B}C$	T1: Identity

Non è minimale  $A\overline{B}C$  e  $A\overline{B}\overline{C}$  possono ridursi in  $A\overline{B}$

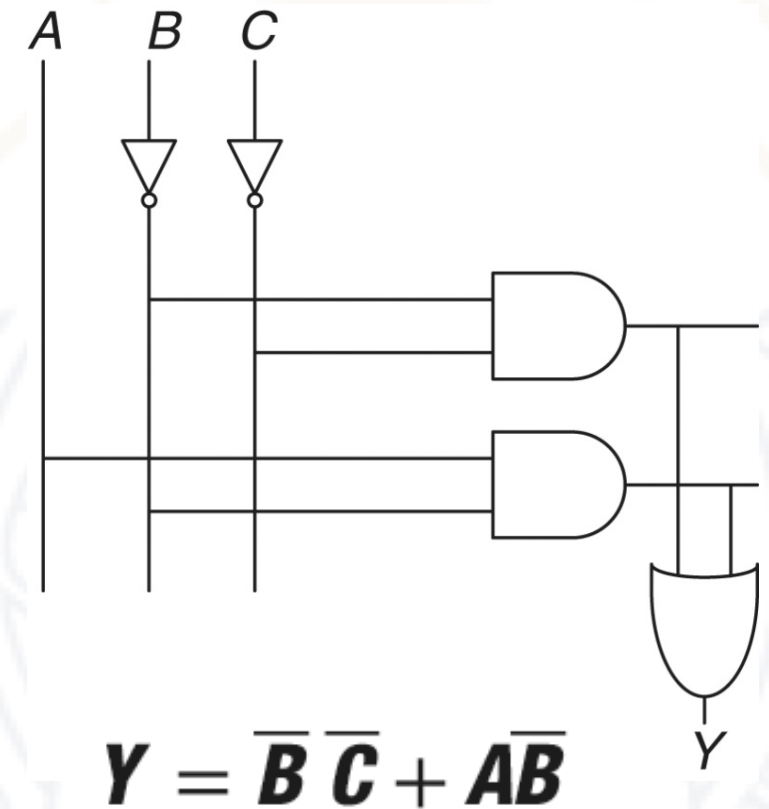
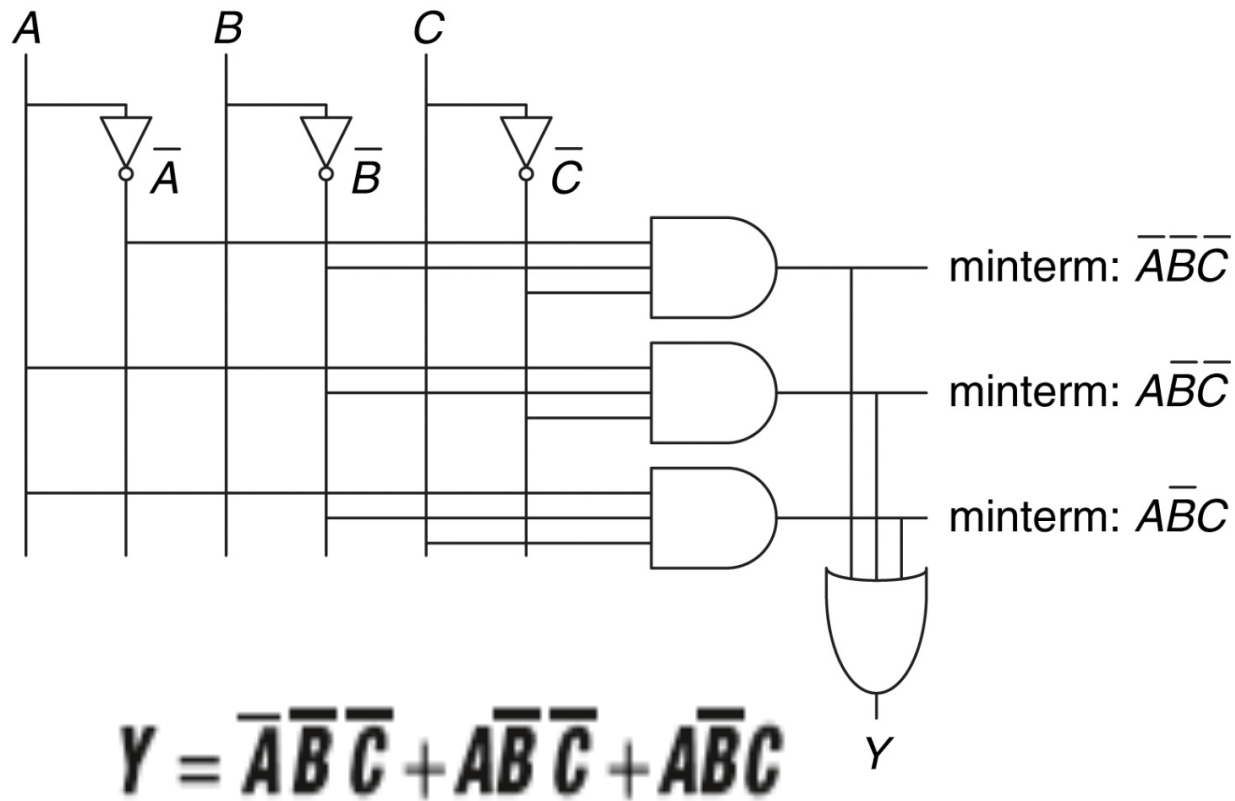
# Semplificare formule SOP

Step	Equation	Justification
	$\bar{A}\bar{B}\bar{C} + A\bar{B}\bar{C} + A\bar{B}C$	
1	$\bar{A}\bar{B}\bar{C} + A\bar{B}\bar{C} + A\bar{B}\bar{C} + A\bar{B}C$	T3: Idempotency
2	$\bar{B}\bar{C}(\bar{A} + A) + A\bar{B}(C + \bar{C})$	T8: Distributivity
3	$\bar{B}\bar{C}(1) + A\bar{B}(1)$	T5: Complements
4	$\bar{B}\bar{C} + A\bar{B}$	T1: Identity

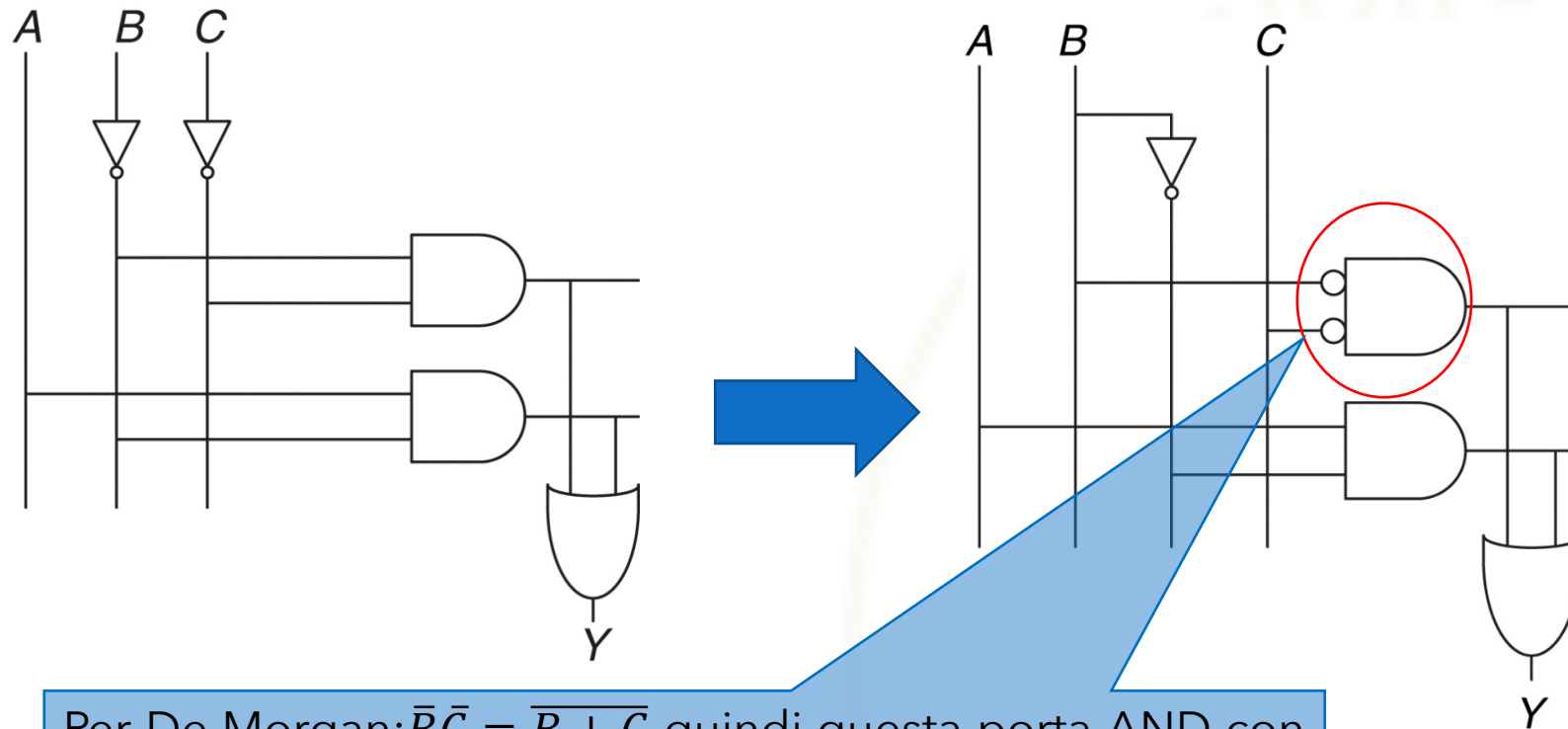
Il numero di implicant è lo stesso ma  $A\bar{B}$  ha meno letterali di  $A\bar{B}C$

# Perché semplificare una espressione?

- Importanza della minimizzazione: utilizzare meno porte logiche



# Schemi circuitali e minimizzazione



Per De Morgan:  $\bar{B}\bar{C} = \overline{B + C}$  quindi questa porta AND con gli ingressi negati può essere sostituita da un NOR. Nella tecnologia MOSFET il NOR è più veloce di AND

# Semplificare le forme POS

- Come si semplifica una forma POS?
- La proprietà principale che si usa è il combining  $(B + \bar{C}) \bullet (B + C) = B$
- Esempio: minimizza la seguente espressione booleana:  
$$(A + \bar{B} + \bar{C})(\bar{A} + B + \bar{C})(\bar{A} + \bar{B} + C)(\bar{A} + \bar{B} + \bar{C}) =$$



# Semplificare le forme POS

- Come si semplifica una forma POS?
- La proprietà principale che si usa è il combining  $(B + \bar{C}) \bullet (B + C) = B$
- Esempio:

$$\begin{aligned} & (A + \bar{B} + \bar{C})(\bar{A} + B + \bar{C})(\bar{A} + \bar{B} + C)(\bar{A} + \bar{B} + \bar{C}) = \\ & (A + \bar{B} + \bar{C})(\bar{A} + B + \bar{C})(\bar{A} + \bar{B} + C)(\bar{A} + \bar{B} + \bar{C})(\bar{A} + \bar{B} + \bar{C})(\bar{A} + \bar{B} + \bar{C}) = \\ & (A + \bar{B} + \bar{C})(\bar{A} + \bar{B} + \bar{C})(\bar{A} + B + \bar{C})(\bar{A} + \bar{B} + \bar{C})(\bar{A} + \bar{B} + C)(\bar{A} + \bar{B} + \bar{C}) = \\ & (B + \bar{C})(\bar{A} + B + \bar{C})(\bar{A} + \bar{B} + \bar{C})(\bar{A} + \bar{B} + C)(\bar{A} + \bar{B} + \bar{C}) = \\ & (B + \bar{C})(\bar{A} + \bar{C})(\bar{A} + \bar{B} + C)(\bar{A} + \bar{B} + \bar{C}) = \\ & (B + \bar{C})(\bar{A} + \bar{C})(\bar{A} + \bar{B}) \end{aligned}$$

# Bubble Pushing (from DeMorgan Theorem)

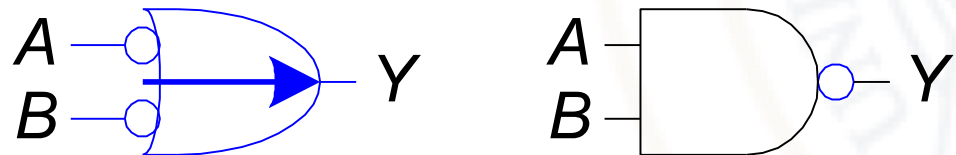
- **Backward:**

- Cambia la forma della Porta da OR a AND o viceversa
- Sposta le bolle in input



- **Forward:**

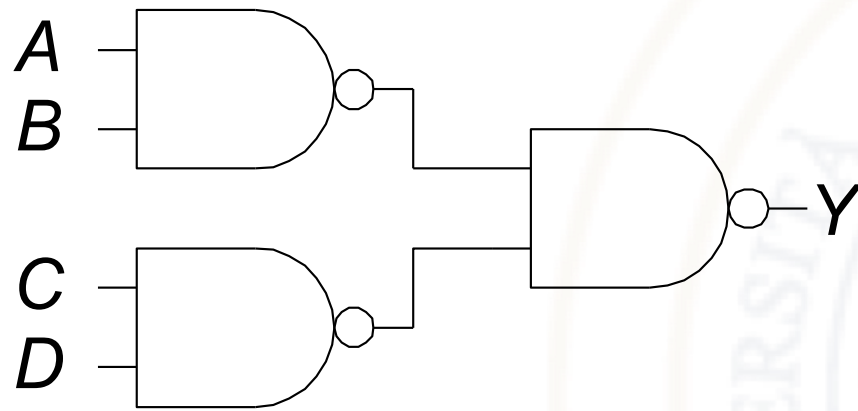
- Cambia la forma della Porta da OR a AND o viceversa
- Sposta le bolle in output



# Bubble Pushing

- Quale è l'espressione booleana per questo circuito?

- $Y = \overline{\overline{AB} + \overline{CD}}$

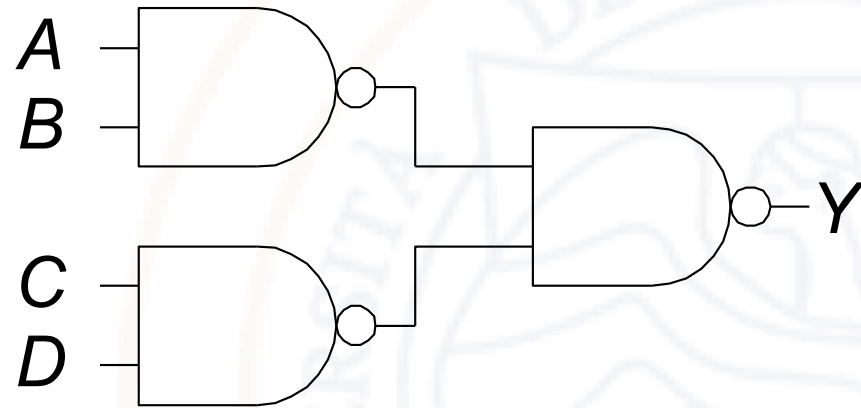


$$Y = AB + CD$$

# Bubble Pushing

- Quale è l'espressione booleana per questo circuito?

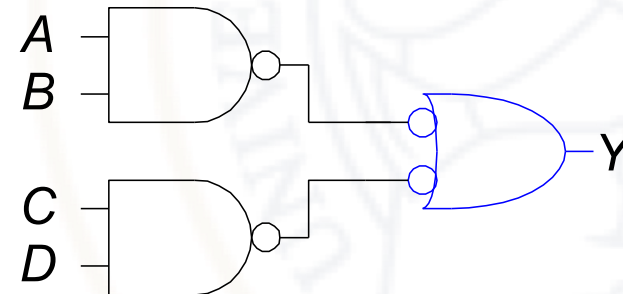
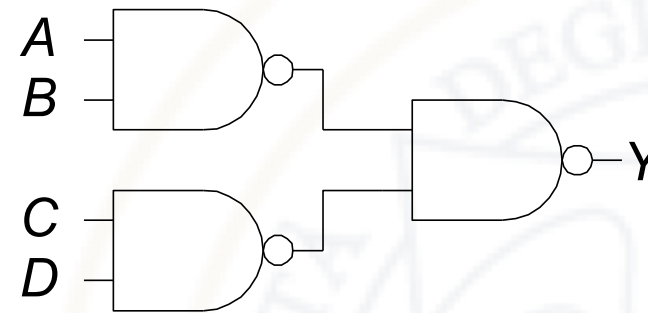
- $Y = \overline{\overline{AB} \cdot \overline{CD}}$



# Bubble Pushing

- Quale è l'espressione booleana del seguente circuito?

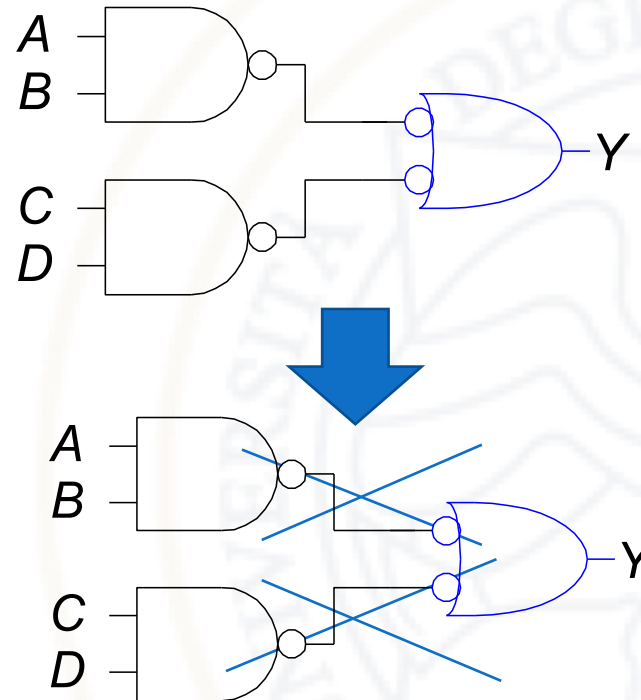
- $Y = \overline{\overline{AB} \cdot \overline{CD}} =$
- $= \overline{\overline{AB}} + \overline{\overline{CD}}$



# Bubble Pushing

- Quale è l'espressione booleana del seguente circuito?

- $Y = \overline{\overline{AB} \cdot \overline{CD}} =$
- $= \overline{\overline{AB}} + \overline{\overline{CD}}$
- $= AB + CD$

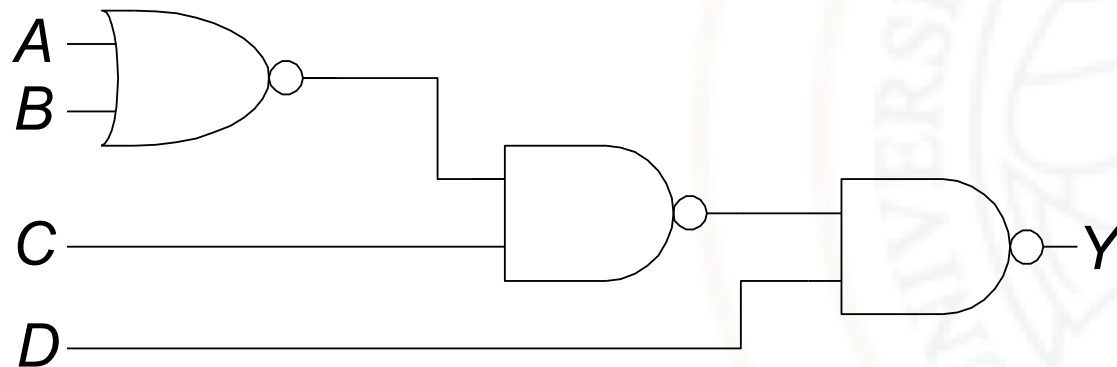


# Bubble pushing

- Usando logiche multilivello e porte NAND/NOR a volte rende difficile capire quale funzione booleana un circuito realizza a causa delle molte negazioni annidate
- Per avere una espressione un po' più leggibile si possono applicare le leggi di De Morgan
- Il bubble pushing è una tecnica che applica sistematicamente le leggi di De Morgan e la legge della doppia negazione per eliminare le negazioni annidate
- Partendo dall'output Y si applicano a ritroso le leggi di De Morgan in modo che l'input e l'output di ogni nodo siano entrambi positivi o negati

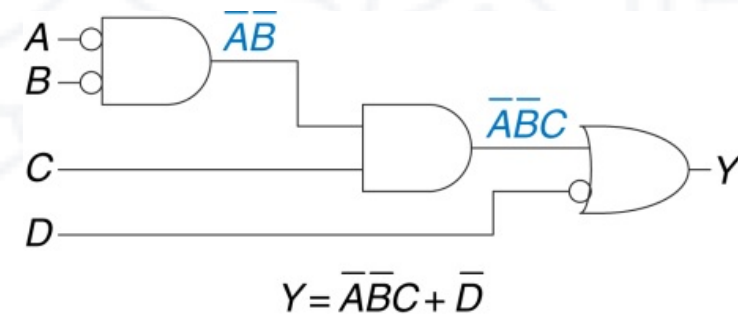
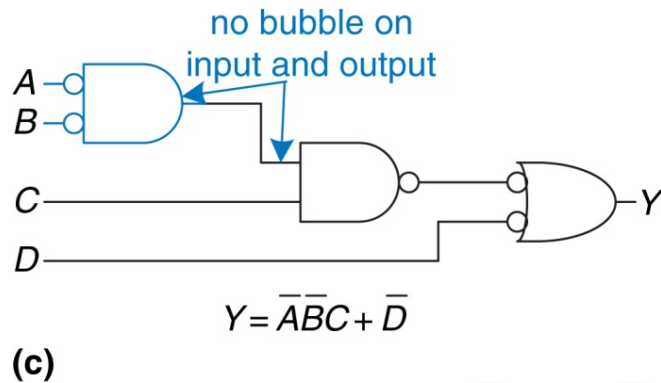
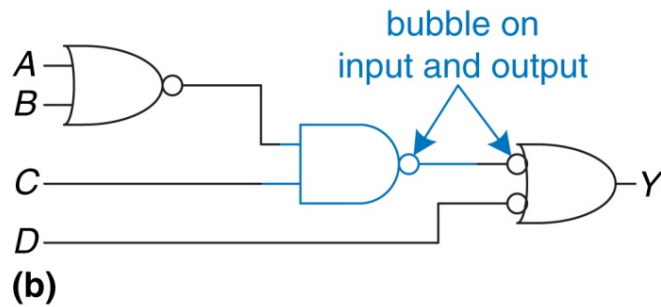
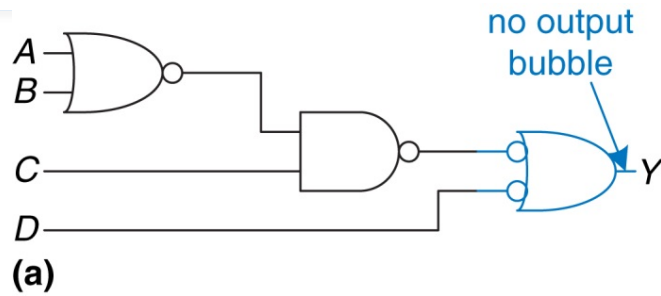
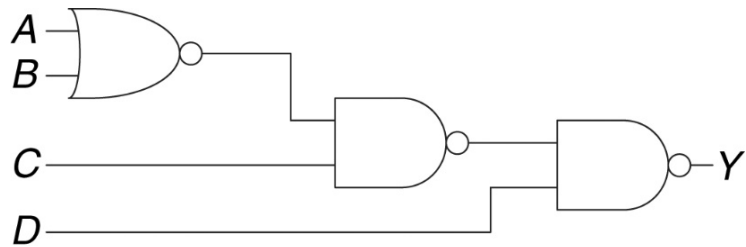
# Bubble Pushing Rules

- Inizia dall'output, quindi lavora verso gli input
- Spingi indietro le bolle sull'output finale
- Cambia le porte man mano che applichi il bubble pushing
- Annulla le bolle annidate



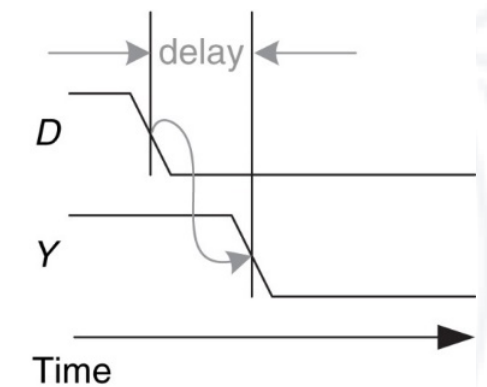
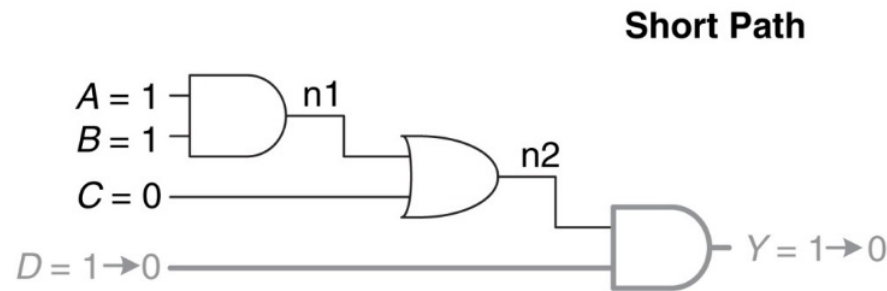
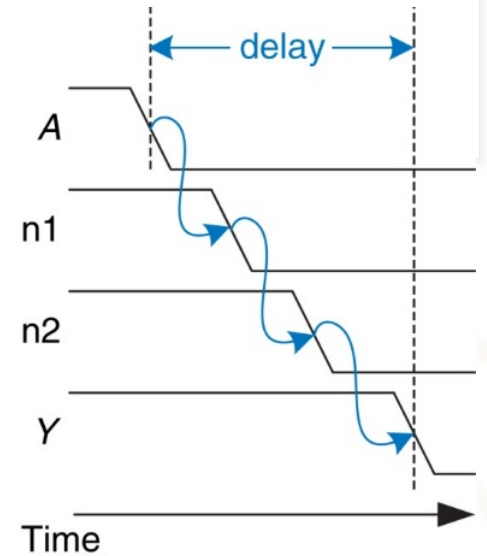
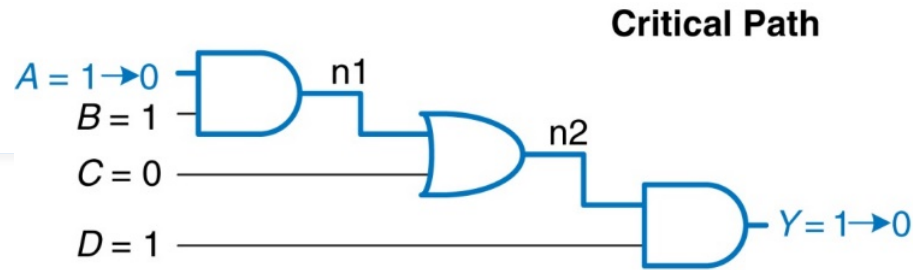


# Bubble pushing



# Vantaggi delle SOP/POS

La logica a 2 livelli della forma SOP presenta dei vantaggi, ad esempio, nei tempi di propagazione

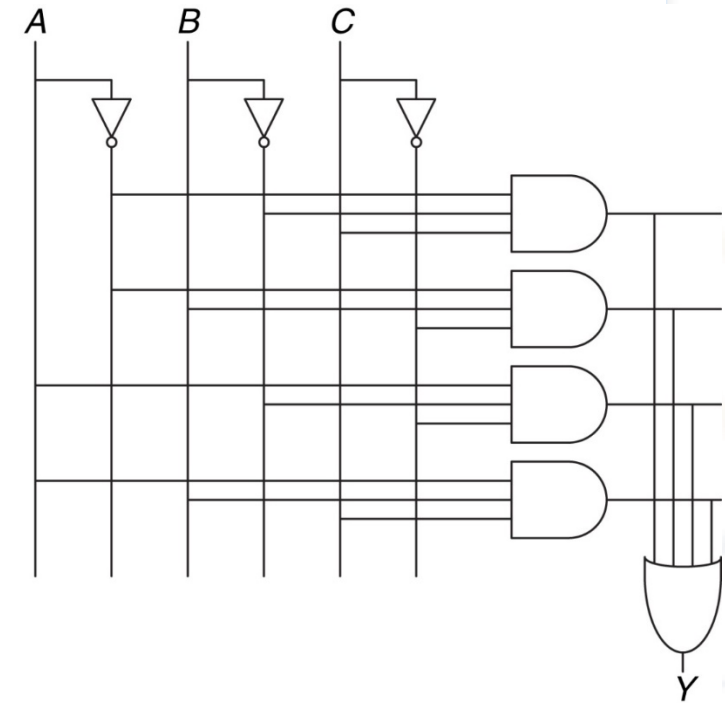
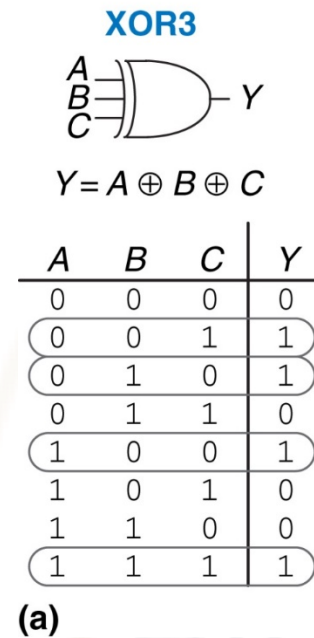


# Limiti delle forme SOP/POS

- Tuttavia alcune funzioni booleane, poste in forma SOP, sono estremamente poco succinte e quindi richiedono un numero considerevole di porte
- Presa la tabella di verità di funzione booleana di  $n$  variabili:
  - Se il numero di 1 nella colonna di output è piccolo allora la forma SOP è succinta
  - Se il numero di 0 nella colonna di output è piccolo allora la forma POS è succinta
  - Se il numero di 0 e 1 è più o meno lo stesso? Problema: avrò circa  $2^{n-1}$  mintermini/maxtermini

# Limiti delle forme SOP/POS

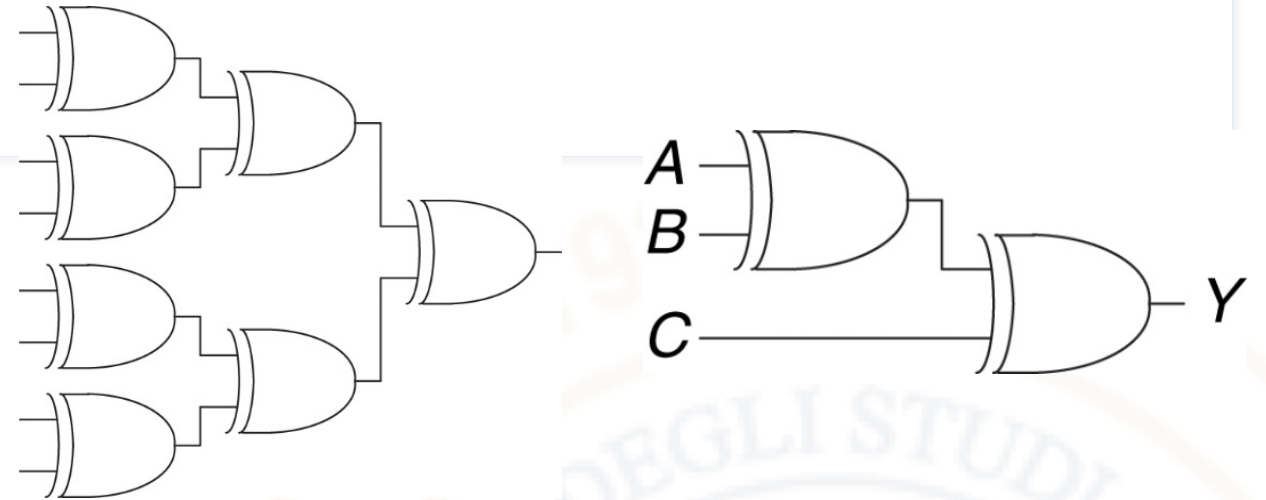
- Consideriamo ad esempio uno XOR a più variabili
- $Y=1$  sse il numero di input uguali a 1 è dispari
- XOR3 in forma SOP
- XOR8 richiede 128 AND8 e un OR128



$$Y = \bar{A}\bar{B}C + \bar{A}B\bar{C} + A\bar{B}\bar{C} + ABC$$

## Logiche multilivello

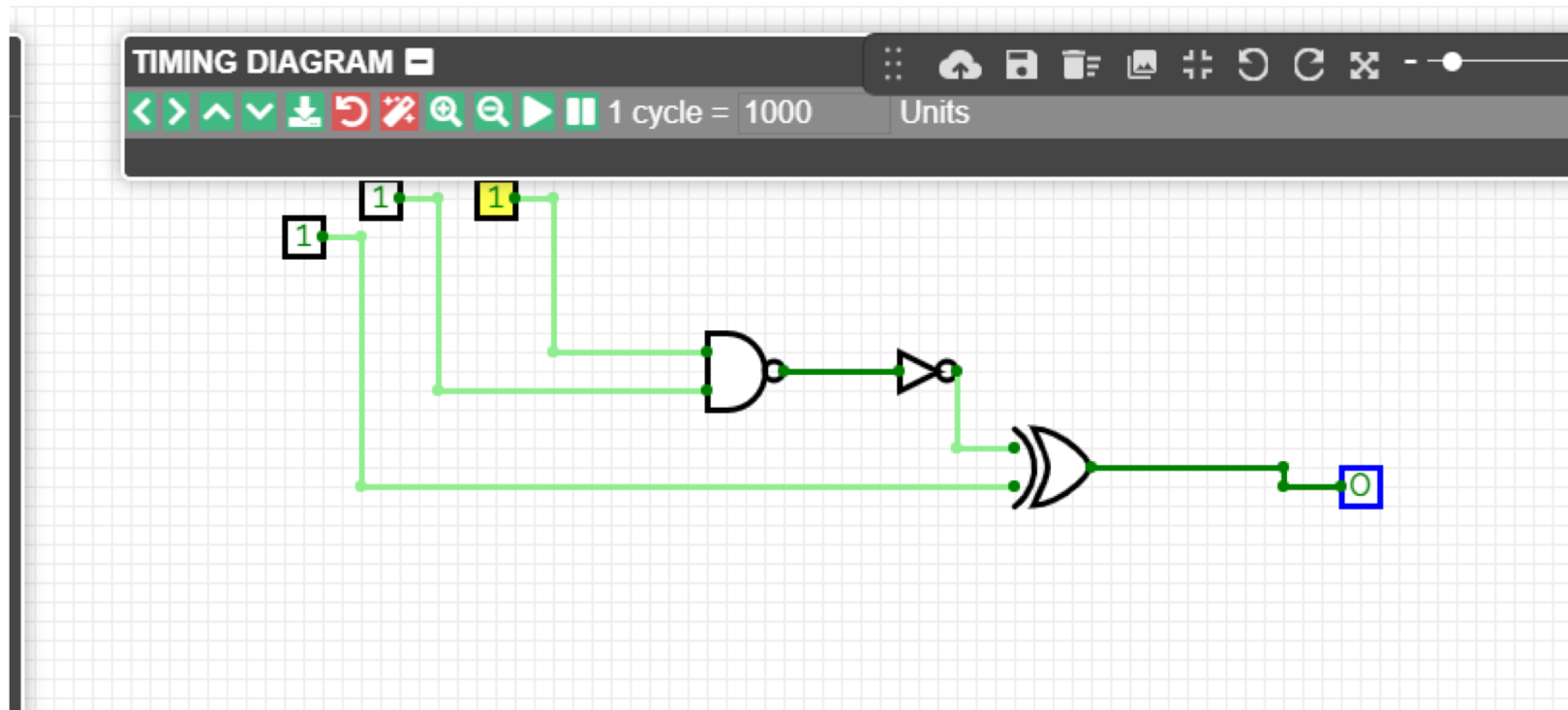
- Per ridurre il numero di porte logiche a volte è necessario ricorrere ad una logica multilivello
- Ad esempio è facile verificare che
- Analogamente per XOR8:



$$A \oplus B \oplus C = (A \oplus B) \oplus C$$

# Simulatore online di Circuiti

<https://circuitverse.org/simulator>



## Regole per gli schemi dei circuiti

Ingressi a sinistra (o in alto)

Uscite a destra (o in basso)

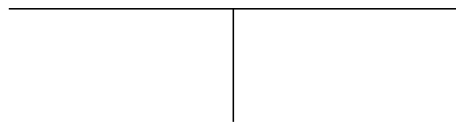
I cancelli scorrono da sinistra a destra

Le linee di connessione (wires) dirite  
sono i migliori

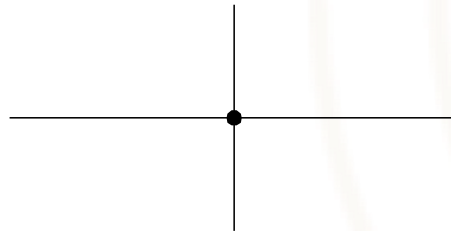
# Circuit Schematics Rules

- Le line di trasmissione (fili o wires) si collegano sempre a una giunzione a T
- Un punto in cui le connessioni si incrociano indica una connessione tra i fili
- I fili che si incrociano senza un punto non creano alcuna connessione

wires connect  
at a T junction



wires connect  
at a dot



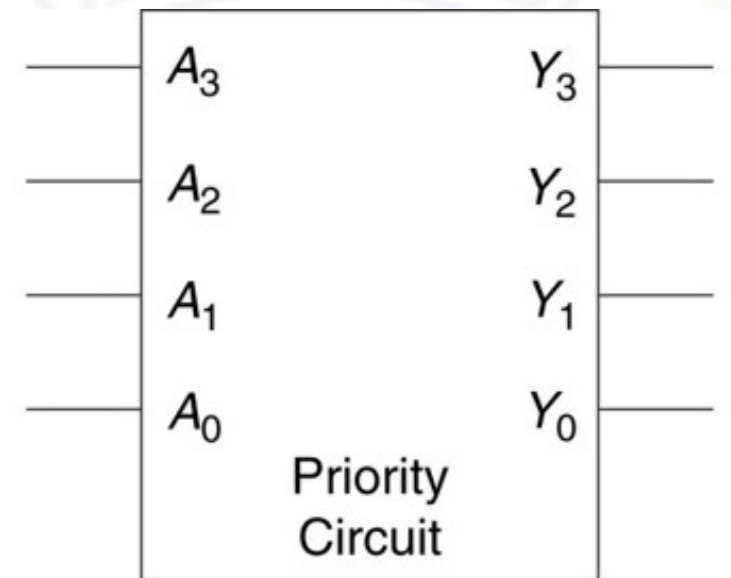
wires crossing  
without a dot do  
not connect





# Circuito a priorità

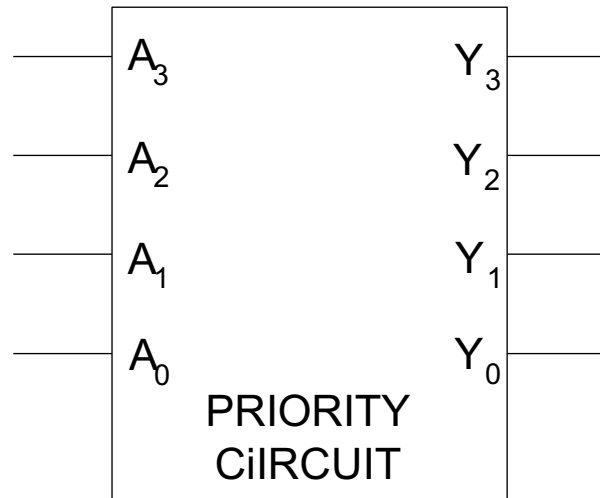
- I circuiti a priorità vengono utilizzati per assegnare una risorsa condivisa secondo un ordine di priorità fra chi ne fa richiesta
- A esempio posso avere 4 possibili richiedenti con priorità  $3 > 2 > 1 > 0$
- Gli input  $A_0, \dots, A_3$  rappresentano le richieste della risorsa
- Gli output  $Y_0, \dots, Y_3$  rappresentano a chi viene assegnata la risorsa, di volta in volta uno solo di essi sarà uguale a 1



# Multiple-Output Circuits

## Esempio: circuito prioritario

L'uscita prioritaria corrisponde all'input VERO più significativo

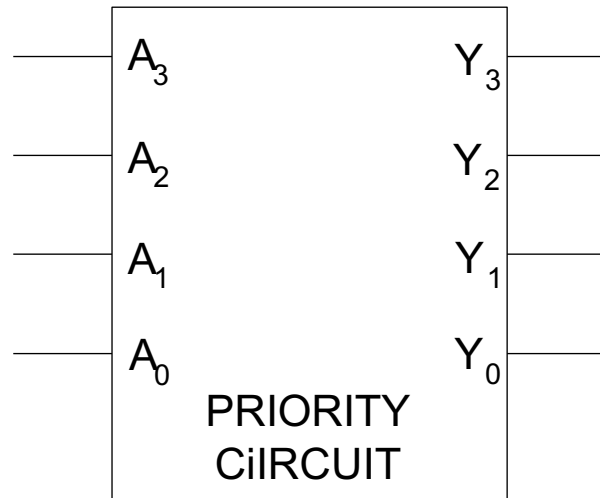


$A_3$	$A_2$	$A_1$	$A_0$	$Y_3$	$Y_2$	$Y_1$	$Y_0$
0	0	0	0				
0	0	0	1				
0	0	1	0				
0	0	1	1				
0	1	0	0				
0	1	0	1				
0	1	1	0				
0	1	1	1				
1	0	0	0				
1	0	0	1				
1	0	1	0				
1	0	1	1				
1	1	0	0				
1	1	0	1				
1	1	1	0				
1	1	1	1				

# Multiple-Output Circuits

## Esempio: circuito prioritario

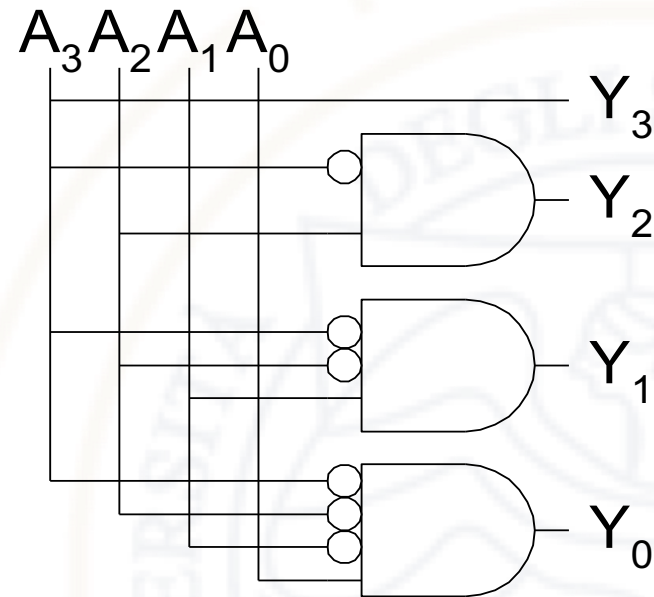
L'uscita prioritaria corrisponde all'input VERO più significativo



$A_3$	$A_2$	$A_1$	$A_0$	$Y_3$	$Y_2$	$Y_1$	$Y_0$
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	0	0	0	1
0	0	1	0	0	0	1	0
0	0	1	1	0	0	1	0
0	1	0	0	0	1	0	0
0	1	0	1	0	1	0	0
0	1	1	0	0	1	0	0
0	1	1	1	0	1	0	0
1	0	0	0	1	0	0	0
1	0	0	1	1	0	0	0
1	0	1	0	1	0	0	0
1	0	1	1	1	0	0	0
1	1	0	0	1	0	0	0
1	1	0	1	1	0	0	0
1	1	1	0	1	0	0	0
1	1	1	1	1	0	0	0

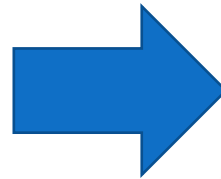
# Hardware del circuito prioritario

$A_3$	$A_2$	$A_1$	$A_0$	$Y_3$	$Y_2$	$Y_1$	$Y_0$
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	0	0	0	1
0	0	1	0	0	0	1	0
0	0	1	1	0	0	1	0
0	1	0	0	0	1	0	0
0	1	0	1	0	1	0	0
0	1	1	0	0	1	0	0
0	1	1	1	0	1	0	0
1	0	0	0	1	0	0	0
1	0	0	1	1	0	0	0
1	0	1	0	1	0	0	0
1	0	1	1	1	0	0	0
1	1	0	0	1	0	0	0
1	1	0	1	1	0	0	0
1	1	1	0	1	0	0	0
1	1	1	1	1	0	0	0



# Valori cosiddetti: Don't cares

$A_3$	$A_2$	$A_1$	$A_0$	$Y_3$	$Y_2$	$Y_1$	$Y_0$
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	0	0	0	1
0	0	1	0	0	0	1	0
0	0	1	1	0	0	1	0
0	1	0	0	0	1	0	0
0	1	0	1	0	1	0	0
0	1	1	0	0	1	0	0
0	1	1	1	0	1	0	0
1	0	0	0	1	0	0	0
1	0	0	1	1	0	0	0
1	0	1	0	1	0	0	0
1	0	1	1	1	0	0	0
1	1	0	0	1	0	0	0
1	1	0	1	1	0	0	0
1	1	1	0	1	0	0	0
1	1	1	1	1	0	0	0



$A_3$	$A_2$	$A_1$	$A_0$	$Y_3$	$Y_2$	$Y_1$	$Y_0$
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	0	0	0	1
0	0	1	X	0	0	1	0
0	1	X	X	0	1	0	0
1	X	X	X	1	0	0	0

don't cares