



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

# Laboratorio di Architettura Degli Elaboratori

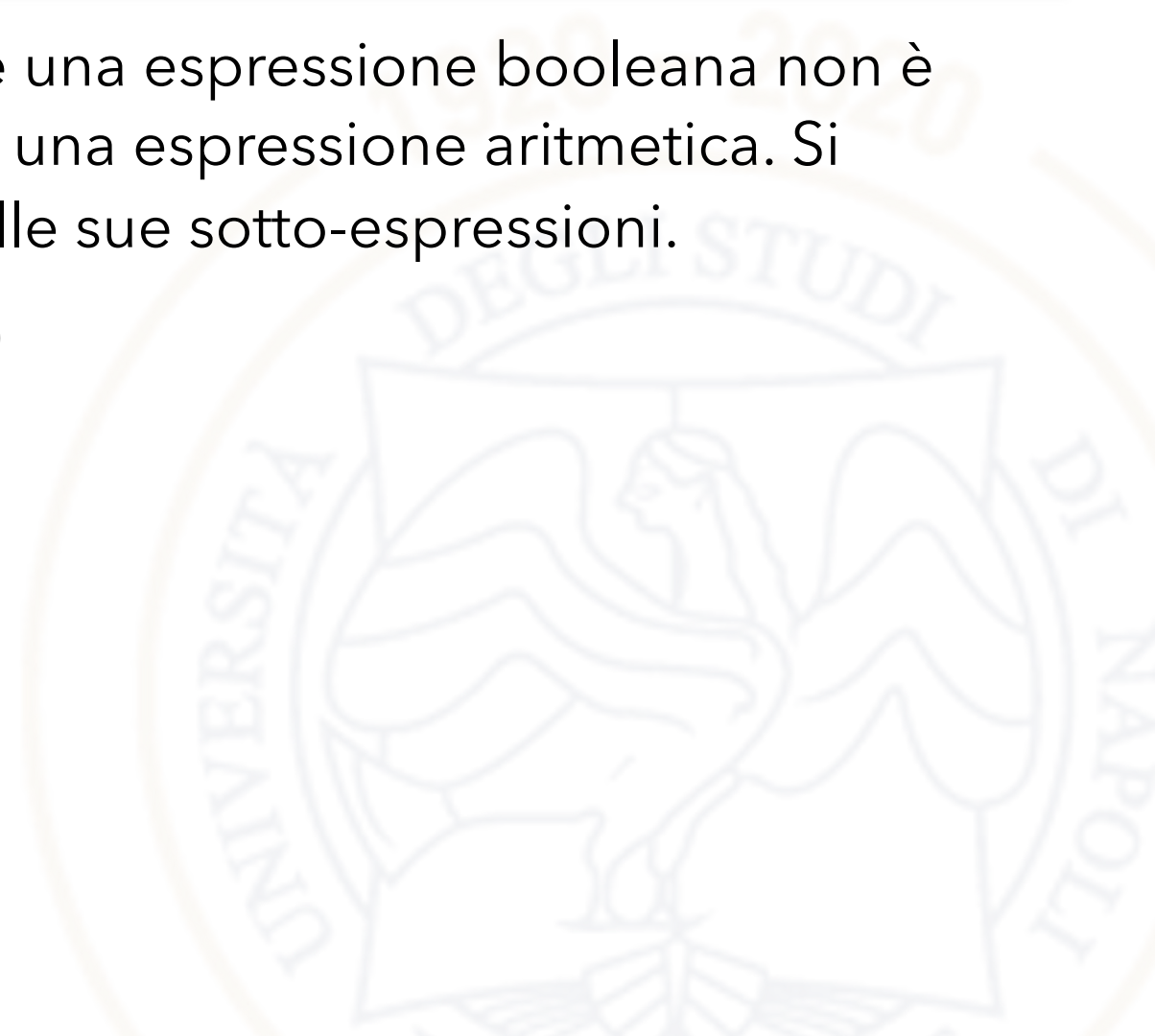
Algebra di Boole e reti combinatorie

# Tabella di verità e espressioni booleane

- Le specifiche funzionali di un circuito combinatorio sono descritte tramite tabelle di verità o espressioni booleane
- In generale, più espressioni booleane corrispondono alla stessa tabella di verità
  - Per esempio abbiamo visto che  $\overline{A\overline{B}}$  e  $\overline{A} + B$  corrispondono alla stessa tabella di verità, ovvero  $\overline{A\overline{B}} = \overline{A} + B$ .
- Come si ricava la tabella di verità di una data espressione?
- Viceversa, a partire da una tabella di verità, come si ricava una espressione corrispondente?

# Dalle espressioni alle tabelle

- Il calcolo di una tabella di verità a partire da una espressione booleana non è dissimile concettualmente dal calcolo di una espressione aritmetica. Si calcolano a ritroso le tabelle di verità delle sue sotto-espressioni.
- Consideriamo l'espressione  $(\bar{A}B) + (B \oplus C)$



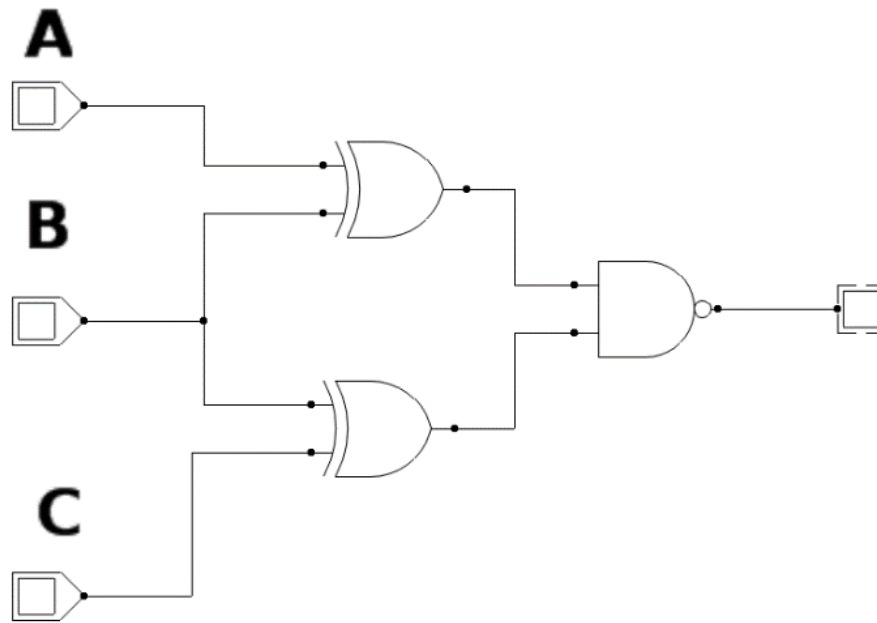
# Dalle espressioni alle tabelle

- Il calcolo di una tabella di verità a partire da una espressione booleana non è dissimile concettualmente dal calcolo di una espressione aritmetica. Si calcolano a ritroso le tabelle di verità delle sue sotto espressioni.
- Consideriamo l'espressione  $(\bar{A}B) + (B \oplus C)$

A	B	C	$\bar{A}$	$\bar{A} \cdot B$	$B \oplus C$	$(\bar{A}B) + (B \oplus C)$
0	0	0	1	0	0	0
0	0	1	1	0	1	1
0	1	0	1	1	1	1
0	1	1	1	1	0	1
1	0	0	0	0	0	0
1	0	1	0	0	1	1
1	1	0	0	0	1	1
1	1	1	0	0	0	0

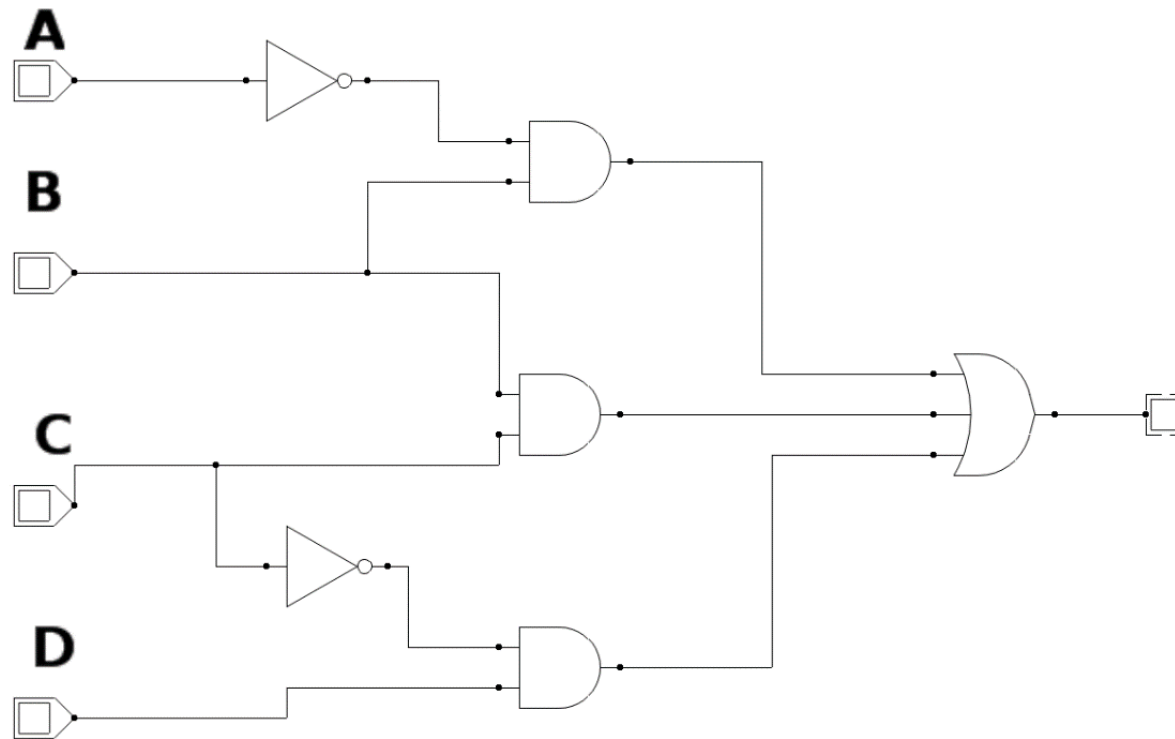
# Esercizi

- Dimostrare che  $(A \cdot \bar{B}) + (\bar{A} \cdot B)$  è equivalente alla porta XOR calcolandone la tabella di verità
- Scrivere l'espressione booleana e la relativa tabella di verità della rete:



# Esercizi

- Scrivere l'espressione booleana e la relativa tabella di verità della rete:



# Ricavare da una tabella di verità un'espressione booleana

- Definizioni preliminari:
  - Una variabile booleana  $A$  o la sua negata  $\bar{A}$  sono detti literali
  - Una variabile negata in particolare è detta complemento
  - Un prodotto (AND) di literali è detto implicante:  $\bar{A}B$ ,  $\bar{A}B\bar{C}$ ,  $B$  sono tutti implicanti per una funzione booleana di almeno 3 variabili.
  - Dato un insieme  $K$  di variabili booleane, un mintermine di  $K$  è un implicante che comprende (positive o negata) tutte le variabili in  $K$ .
    - Ad esempio, se  $K = \{A, B, C\}$  allora  $\bar{A}B\bar{C}$  è un mintermine per  $K$ . Invece,  $\bar{A}B$  è un implicante ma non un mintermine.
  - Analogamente, un maxtermine di  $K$  è una somma di literali in cui occorrono tutte le variabili in  $K$ .
    - Ad esempio  $\bar{A} + \bar{B} + \bar{C}$  è un maxtermine di  $K = \{A, B, C\}$ .
- ordine di precedenza NOT  $\rightarrow$  AND  $\rightarrow$  OR
  - $\bar{A}B\bar{C} + CB = (\bar{A}B\bar{C}) + (CB)$

# Some Definitions

- **Complement:** variable with a bar over it  
 $\bar{A}, \bar{B}, \bar{C}$
- **Literal:** variable or its complement  
 $A, \bar{A}, B, \bar{B}, C, \bar{C}$
- **Implicant:** product of literals  
 $ABC, \bar{A}C, BC$
- **Minterm:** product that includes all input variables  
 $\bar{A}\bar{B}\bar{C}, \bar{A}\bar{B}C, \bar{A}B\bar{C}$
- **Maxterm:** sum that includes all input variables  
 $(A+\bar{B}+C), (\bar{A}+B+\bar{C}), (\bar{A}+\bar{B}+C)$



# La forma SOP (Sum-Of-Products)

- Forma sintattica ben precisa: SOP
- Ognuna delle  $2^N$  righe di una tabella di verità è caratterizzata da un mintermine

AB	$f_0$	$f_1$	$f_2$	$f_3$	$f_4$	$f_5$	$f_6$	$f_7$	$f_8$	$f_9$	$f_{10}$	$f_{11}$	$f_{12}$	$f_{13}$	$f_{14}$	$f_{15}$
00	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
01	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
10	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
11	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1

$Y=AB$     $Y=A\bar{B}$     $Y=\bar{A}B$     $Y=\bar{A}\bar{B}$

# La forma SOP

- I mintermini sono enumerati rigo dopo rigo a partire da 0,1, 2.. e così via. Quindi ogni mintermine è denotato dal numero binario della configurazione di input corrispondente.

<i>A</i>	<i>B</i>	<i>Y</i>	minterm	minterm name
0	0	0	$\bar{A} \bar{B}$	$m_0$
0	1	1	$\bar{A} B$	$m_1$
1	0	0	$A \bar{B}$	$m_2$
1	1	0	$A B$	$m_3$

# La forma SOP

- Quindi ad ogni tabella di verità corrisponde una espressione booleana ottenuta sommando tutti i mintermini per cui il valore dell'output  $Y$  è pari a 1

$A$	$B$	$Y$	minterm	minterm name
0	0	0	$\bar{A} \bar{B}$	$m_0$
0	1	1	$\bar{A} B$	$m_1$
1	0	0	$A \bar{B}$	$m_2$
1	1	1	$A B$	$m_3$

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

$$Y = \Sigma(1,3)$$

# La forma SOP

- Consideriamo un esempio a tre variabili
- Dobbiamo sommare tutti i mintermini per cui il valore dell'output  $Y=1$

<i>A</i>	<i>B</i>	<i>C</i>	<i>Y</i>
0	0	0	1
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	1
1	0	1	1
1	1	0	0
1	1	1	0

# La forma SOP

- Consideriamo un esempio a tre variabili

<i>A</i>	<i>B</i>	<i>C</i>	<i>Y</i>
0	0	0	1
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	1
1	0	1	1
1	1	0	0
1	1	1	0

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

$$Y = \Sigma(0,4,5)$$

# La forma POS (Product-of-Sums)

- Una forma duale per rappresentare una funzione booleana è in forma POS (prodotto di somme).
- Ad ogni riga di una tabella di verità corrisponde un maxtermine che è uguale a 0 solo per quella riga

AB	f <sub>0</sub>	f <sub>1</sub>	f <sub>2</sub>	f <sub>3</sub>	f <sub>4</sub>	f <sub>5</sub>	f <sub>6</sub>	f <sub>7</sub>	f <sub>8</sub>	f <sub>9</sub>	f <sub>10</sub>	f <sub>11</sub>	f <sub>12</sub>	f <sub>13</sub>	f <sub>14</sub>	f <sub>15</sub>
00	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
01	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
10	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
11	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1

$Y = A + B$  (points to f<sub>7</sub> in row 00)

$Y = A + \bar{B}$  (points to f<sub>11</sub> in row 00)

$Y = \bar{A} + B$  (points to f<sub>13</sub> in row 00)

$Y = \bar{A} + \bar{B}$  (points to f<sub>14</sub> in row 00)

# La forma POS

- Anche i maxtermini sono enumerati come i mintermini.

A	B	Y	maxterm	maxterm name
0	0	0	$A + B$	$M_0$
0	1	1	$A + \bar{B}$	$M_1$
1	0	0	$\bar{A} + B$	$M_2$
1	1	1	$\bar{A} + \bar{B}$	$M_3$

- La forma normale POS di una funzione booleana si ottiene come prodotto dei maxtermini per cui la funzione ritorna 0
  - $Y = (A + B) \cdot (\bar{A} + B)$
  - $Y = \prod(0,2)$

# La forma POS

- $Y = (A + B) \cdot (\bar{A} + B)$

AB	f <sub>0</sub>	f <sub>1</sub>	f <sub>2</sub>	f <sub>3</sub>	f <sub>4</sub>	f <sub>5</sub>	f <sub>6</sub>	f <sub>7</sub>	f <sub>8</sub>	f <sub>9</sub>	f <sub>10</sub>	f <sub>11</sub>	f <sub>12</sub>	f <sub>13</sub>	f <sub>14</sub>	f <sub>15</sub>
00	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
01	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
10	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
11	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1

$Y = (A + B) \cdot (\bar{A} + B)$        $Y = A + B$        $Y = \bar{A} + B$



# Boolean Equations Example

- You are going to the cafeteria for lunch

You won't eat lunch ( $\bar{E}$ )

– If it's not open ( $\bar{O}$ )

**OR**

– If they only serve corndogs ( $C$ )

- Write a truth table for determining if you will eat lunch ( $E$ ).

$O$	$C$	$E$
0	0	
0	1	
1	0	
1	1	

# Boolean Equations Example

- You are going to the cafeteria for lunch  
You won't eat lunch ( $\bar{E}$ )
  - If it's not open ( $\bar{O}$ )
- **OR**
- If they only serve corndogs ( $C$ )
- Write a truth table for determining if you will eat lunch ( $E$ ).

$O$	$C$	$E$
0	0	0
0	1	0
1	0	1
1	1	0

# SOP & POS Form

## SOP - sum-of-products

$O$	$C$	$E$	minterm
0	0		$\overline{O} \overline{C}$
0	1		$\overline{O} C$
1	0		$O \overline{C}$
1	1		$O C$

## POS - product-of-sums

$O$	$C$	$E$	maxterm
0	0		$O + C$
0	1		$O + \overline{C}$
1	0		$\overline{O} + C$
1	1		$\overline{O} + \overline{C}$

# SOP & POS Form

## SOP - sum-of-products

<i>O</i>	<i>C</i>	<i>E</i>	minterm
0	0	0	$\overline{O} \overline{C}$
0	1	0	$\overline{O} C$
1	0	1	$O \overline{C}$
1	1	0	$O C$

$$E = O\overline{C}$$
$$= \Sigma(2)$$

## POS - product-of-sums

<i>O</i>	<i>C</i>	<i>E</i>	maxterm
0	0	0	$O + C$
0	1	0	$O + \overline{C}$
1	0	1	$\overline{O} + C$
1	1	0	$\overline{O} + \overline{C}$

$$E = (O + C)(O + \overline{C})(\overline{O} + \overline{C})$$
$$= \Pi(0, 1, 3)$$

# Forme SOP & POS

Se la tabella di verità ha pochi 1 allora la forma SOP è più succinta della forma POS

Se la tabella di verità ha pochi 0 allora la forma POS è più succinta della forma SOP

Nel caso in cui il numero di 0 e 1 è pressappoco lo stesso le due forme si equivalgono

# Algebra di Boole

- Come abbiamo visto la medesima funzione può essere descritta da espressioni booleane distinte
- Alcune di queste possono essere più semplici di altre

A	B	Y	minterm	minterm name
0	0	0	$\bar{A} \bar{B}$	$m_0$
0	1	1	$\bar{A} B$	$m_1$
1	0	0	$A \bar{B}$	$m_2$
1	1	1	$A B$	$m_3$

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

$$Y = (A + B) \cdot (\bar{A} + B)$$

$$Y = B$$

- Come si fa con l'aritmetica, possiamo utilizzare un algebra per semplificare le espressioni

$$\frac{1}{x} (x + xy) \Rightarrow \frac{x}{x} (1 + y) \Rightarrow (1 + y)$$