

# Corso di Calcolatori Elettronici

Algebra di Boole:  
funzioni e forme normali di tipo P ed S

Roberto Canonico

Università degli Studi di Napoli Federico II

A.A. 2022-2023





- Elementi del sostegno dell'algebra  $K \rightarrow$  **valori booleani**
- Variabili che possono assumere valori booleani  $\rightarrow$  **variabili booleane**
- Funzioni di variabili booleane in  $K \rightarrow$  **funzioni booleane**

$$y = f(x_1, x_2, \dots, x_n)$$

- Le variabili possono essere a loro volta funzioni booleane
- Un insieme  $F$  di funzioni sul sostegno di un'algebra si dice **funzionalmente completo** se qualsiasi funzione dell'algebra può essere ottenuta come composizione di funzioni appartenenti ad  $F$



- Se il supporto  $K$  dell'algebra ha cardinalità finita  $k$ , qualsiasi funzione  $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$  può essere rappresentata mediante una tabella, chiamata **tabella di verità**
- La tabella rappresenta su ogni riga il valore di  $f$  in un punto del dominio  $(x_1, x_2, \dots, x_n)$
- La tabella ha  $N = k^n$  righe
  - quante sono le disposizioni con ripetizione di  $k$  simboli su  $n$  posti
- In ogni punto del dominio, una funzione può assumere uno tra  $k$  distinti valori
- Esistono  $M = k^N = k^{(k^n)}$  distinte funzioni di  $n$  variabili
  - Le funzioni dell'algebra di Boole a due valori ( $k = 2$ ) di  $n = 2$  variabili sono  $M = 2^{(2^2)} = 2^{(4)} = 16$
- Da ora in avanti considereremo l'algebra di Boole a due valori

# Funzioni booleane di 2 variabili



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

# Un esempio di funzione di 3 variabili



<b>a</b>	<b>b</b>	<b>c</b>	<b>y</b>
0	0	0	1
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	1



- Data una funzione  $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ , ci si pone il problema di trovarne una rappresentazione *algebrica*
- In una rappresentazione algebrica di una funzione  $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ , diremo *letterali* i simboli che rappresentano il valore di una variabile indipendente  $x_i$  od il suo complemento  $\bar{x}_i$ 
  - Esempio: in  $y = \bar{a} \cdot b + \bar{b} \cdot c$ ,  $\bar{a}$ ,  $b$ ,  $\bar{b}$  e  $c$  sono letterali
- Una espressione nella forma  $y = \sum \gamma_i$  con  $\gamma_i$  prodotto di letterali (o letterale singolo) si dice una *somma di prodotti*
  - Esempio:  $y = \bar{a} \cdot b + \bar{b} \cdot c + \bar{c}$
- Una espressione nella forma  $y = \prod \sigma_i$  con  $\sigma_i$  somma di letterali (o letterale singolo) si dice un *prodotto di somme*
  - Esempio: in  $y = (\bar{a} + \bar{b}) \cdot (b + \bar{c}) \cdot a$
- Le rappresentazioni algebriche del tipo *somma di prodotti* e *prodotto di somme* si dicono *forme elementari*



Nel contesto delle funzioni di  $n$  variabili booleane  $x_1, x_2, \dots, x_n$ , diremo:

- **mintermini**: le funzioni che si esprimono come prodotto dei letterali di TUTTE le variabili indipendenti
- **maxtermini**: le funzioni che si esprimono come somma dei letterali di TUTTE le variabili indipendenti
- Esempio: nel contesto delle funzioni di 4 variabili  $a, b, c$  e  $d$ 
  - $a \cdot \bar{b} \cdot \bar{c} \cdot d$  è un mintermine, mentre  $a \cdot \bar{b} \cdot d$  non lo è
  - $a + \bar{b} + c + \bar{d}$  è un maxtermine, mentre  $a + \bar{b} + \bar{d}$  non lo è
- Un mintermine vale 1 se e solo se tutti i letterali che in esso compaiono valgono 1
  - Un mintermine di  $n$  variabili ha una tabella di verità con un solo 1 e  $2^n - 1$  zero
- Un maxtermine vale 0 se e solo se tutti i letterali che in esso compaiono valgono 0
  - Un maxtermine di  $n$  variabili ha una tabella di verità con un solo 0 e  $2^n - 1$  uno



Nel contesto delle funzioni di  $n$  variabili booleane  $x_1, x_2, \dots, x_n$  (avendo stabilito per convenzione un ordine con il quale sono elencate le variabili)

- identificheremo un mintermine con la lettera  $P$  e pedice intero corrispondente al numero intero la cui rappresentazione binaria si ottiene costruendo una stringa con 1 al posto delle variabili che compaiono affermate nel mintermine, e 0 per le variabili negate
- Esempio: per 3 variabili ( $a, b, c$ )

$$P_0 = \bar{a} \cdot \bar{b} \cdot \bar{c}$$

$$P_1 = \bar{a} \cdot \bar{b} \cdot c$$

$$P_2 = \bar{a} \cdot b \cdot \bar{c}$$

...

$$P_7 = a \cdot b \cdot c$$



Nel contesto delle funzioni di  $n$  variabili booleane  $x_1, x_2, \dots, x_n$  (avendo stabilito per convenzione un ordine con il quale sono elencate le variabili)

- identificheremo un maxtermine con la lettera  $S$  e pedice intero corrispondente al numero intero la cui rappresentazione binaria si ottiene costruendo una stringa con 0 al posto delle variabili che compaiono affermate nel maxtermine, e 1 per le variabili negate
- Esempio: per 3 variabili ( $a, b, c$ )

$$S_0 = a + b + c$$

$$S_1 = a + b + \bar{c}$$

$$S_2 = a + \bar{b} + c$$

...

$$S_7 = \bar{a} + \bar{b} + \bar{c}$$



- $P_i = \overline{S_i}, \forall i$
- $S_i = \overline{P_i}, \forall i$
- $P_i \cdot P_j = 0, \forall i \neq j$
- $S_i + S_j = 1, \forall i \neq j$
- $\sum_{i=0}^{2^n-1} P_i = 1$
- $\prod_{i=0}^{2^n-1} S_i = 0$



- Premessa: la somma di  $\ell$  mintermini è una funzione la cui tabella di verità ha  $\ell$  uno e  $2^n - \ell$  zero
- Assegnata una funzione  $f$  di  $n$  variabili booleane  $x_1, x_2, \dots, x_n$ , dalla tabella di verità è possibile derivare una particolare espressione algebrica nella forma *somma di prodotti*
  - ciascun 1 della tabella di verità corrisponde ad un mintermine
  - la funzione  $f$  si può esprimere come somma dei mintermini corrispondenti ai singoli punti del dominio in cui  $f$  vale 1
- L'espressione algebrica che si ottiene in questo modo viene detta *la forma normale di tipo P* o *prima forma canonica* di  $f$



- Ci poniamo nel contesto dell'algebra di Boole a due valori:  $K = \{0, 1\}$
- Assegnata una funzione  $f$  di  $n$  variabili booleane  $x_1, x_2, \dots, x_n$ , dalla tabella di verità si ricava il valore  $\alpha_i$  di  $f$  in ciascun punto del dominio

$$\alpha_0 = f(0, 0, \dots, 0, 0)$$

$$\alpha_1 = f(0, 0, \dots, 0, 1)$$

$$\alpha_2 = f(0, 0, \dots, 1, 0)$$

$$\alpha_3 = f(0, 0, \dots, 1, 1)$$

...

$$\alpha_{2^n-1} = f(1, 1, \dots, 1, 1)$$

$$\begin{aligned} f(x_1, x_2, \dots, x_n) &= \bar{x}_1 \cdot f(0, x_2, \dots, x_n) + x_1 \cdot f(1, x_2, \dots, x_n) = \\ &= \bar{x}_1 \cdot [\bar{x}_2 \cdot f(0, 0, x_3, \dots, x_n) + x_2 \cdot f(0, 1, x_3, \dots, x_n)] + \\ &+ x_1 \cdot [\bar{x}_2 \cdot f(1, 0, x_3, \dots, x_n) + x_2 \cdot f(1, 1, x_3, \dots, x_n)] = \dots = \\ &= f(0, 0, \dots, 0) \cdot \bar{x}_1 \cdot \bar{x}_2 \cdot \dots \cdot \bar{x}_n + \dots + f(1, 1, \dots, 1) \cdot x_1 x_2 \dots x_n = \\ &= \sum_{i=0}^{2^n-1} \alpha_i \cdot P_i \end{aligned}$$



a	b	c	y
0	0	0	1
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	1

$$y = \bar{a} \cdot \bar{b} \cdot \bar{c} + \bar{a} \cdot \bar{b} \cdot c + \bar{a} \cdot b \cdot \bar{c} + \bar{a} \cdot b \cdot c + a \cdot b \cdot c = P_0 + P_1 + P_2 + P_3 + P_7$$



- Premessa: il prodotto di  $\ell$  maxtermini è una funzione la cui tabella di verità ha  $\ell$  zero e  $2^n - \ell$  uno
- Assegnata una funzione  $f$  di  $n$  variabili booleane  $x_1, x_2, \dots, x_n$ , dalla tabella di verità è possibile derivare una particolare espressione algebrica nella forma *prodotto di somme*
  - ciascuno 0 della tabella di verità corrisponde ad un maxtermine
  - la funzione  $f$  si può esprimere come prodotto dei maxtermini corrispondenti ai singoli punti del dominio in cui  $f$  vale 0
- L'espressione algebrica che si ottiene in questo modo viene detta *la forma normale di tipo S* o *seconda forma canonica* di  $f$

# Esempio: forma normale di tipo S di una funzione



a	b	c	y
0	0	0	1
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	1

$$y = (\bar{a} + b + c) \cdot (\bar{a} + b + \bar{c}) \cdot (\bar{a} + \bar{b} + c) = S_4 \cdot S_5 \cdot S_6$$