

Algebra di Boole

Forme normali P ed S

Prof. Roberto Canonico



Università degli Studi di Napoli Federico II
Dipartimento di Ingegneria Elettrica
e delle Tecnologie dell'Informazione
Corso di Laurea in Ingegneria Informatica (allievi A-DA)
Corso di Laurea in Ingegneria dell'Automazione

Variabili e funzioni booleane

- 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

Tabelle di verità

- Se l'algebra è finita, qualsiasi funzione può in linea di principio essere rappresentata mediante una tabella, definita **tabella di verità**
-

Tabelle di verità

- Funzione algebrica
 - Funzione definita in maniera tabellare per cui alla variabile dipendente sono associate tutte le possibili combinazioni delle n variabili indipendenti

$$N = k^n$$

numero delle ripetizioni di k valori su n posti

$$M = k^N = k^{k^n}$$

numero delle ripetizioni di k valori su N posti

ove:

- n =numero delle variabili indipendenti
 - k =numero dei valori dell'algebra ($k=2$)
 - N =numero totale di punti della funzione
 - M =numero totale delle funzioni di n variabili
-

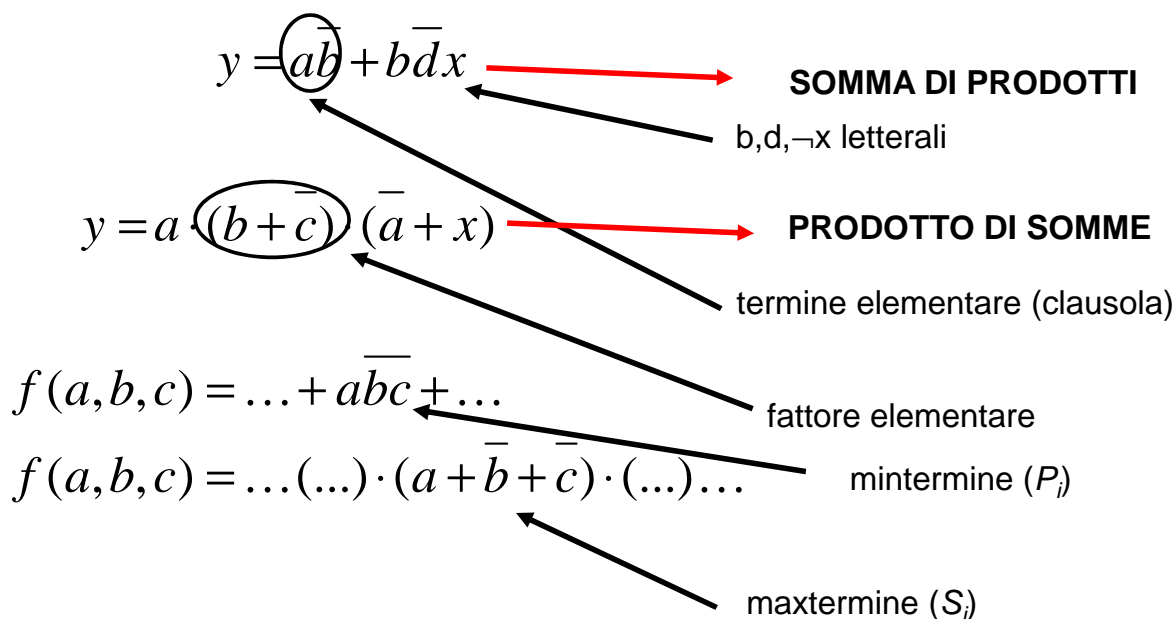
Funzioni di due variabili

f	algebraica	nome	simb-	f	algebraica	nome	simb-
f_0	0	contraddizione		f_8	$\bar{x} \cdot \bar{y} = \overline{x + y}$	NOR	$x \downarrow y$
f_1	$x \cdot y$	congiunzione-AND	$x \cdot y$	f_9	$\bar{x} \cdot \bar{y} + x \cdot y$	equivalenza	$x \equiv y$
f_2	$x \cdot \bar{y}$	and-not-y		f_{10}	\bar{y}	<u>nony</u>	\bar{y}
f_3	x	x		f_{11}	$x + \bar{y}$	implicazione	$y \rightarrow x$
f_4	$\bar{x} \cdot y$	and-not-x		f_{12}	\bar{x}	<u>nonx</u>	\bar{x}
f_5	y	y		f_{13}	$\bar{x} + y$	implicazione	$x \rightarrow y$
f_6	$\bar{x} \cdot y + x \cdot \bar{y}$	<u>oresclusivo</u>	$x \oplus y$	f_{14}	$\bar{x} + \bar{y} = \overline{x \cdot y}$	<u>nand</u>	$x \uparrow y$
f_7	$x + y$	disgiunzione. OR	$x + y$	f_{15}	1	tautologia	

Forme Algebriche

- L'importanza della forma
 - La corrispondenza biunivoca è tra FORMA e CIRCUITO (e non tra una funzione e un circuito)
 - Le eguaglianze notevoli e quelle derivate fra espressioni equivalgono a equivalenza funzionale fra CIRCUITI

Ancora definizioni...



Mintermini e Maxtermini

$$P_0 = \overline{\overline{a}\overline{b}\overline{c}} \quad P_5 = \overline{abc}$$

$$S_0 = a+b+c \quad S_5 = \overline{a+b+c}$$

$$\overline{P_i} = S_i \quad (\text{da de Morgan})$$

$$\forall i \neq j \quad P_i \cdot P_j = 0, \quad S_i + S_j = 1$$

$$\sum P_i = 1, \quad \prod S_i = 0$$

Forma normale di tipo P

$$\begin{aligned} f(x_1, \dots, x_n) &= \overline{x_1} f(0, x_2, \dots, x_n) + x_1 f(1, x_2, \dots, x_n) = \\ &= \overline{x_1} [\overline{x_2} f(0, 0, x_3, \dots, x_n) + x_2 f(0, 1, x_3, \dots, x_n)] + \\ &\quad x_1 [\overline{x_2} f(1, 0, x_3, \dots, x_n) + x_2 f(1, 1, x_3, \dots, x_n)] \end{aligned}$$

.....

$$= f(0, 0, \dots, 0) \overline{x_1} \overline{x_2} \dots \overline{x_n} + \dots + f(1, 1, \dots, 1) x_1 x_2 \dots x_n = \sum_{i=0}^{2^n-1} \alpha_i P_i$$

dove

$$\alpha_0 = f(0, 0, \dots, 0), \alpha_1 = f(0, 0, \dots, 1), \dots, \alpha_{2^n-1} = f(1, 1, \dots, 1),$$

“valori” della funzione: sono gli ‘1’ e ‘0’ della tabella di verità, non sono variabili!

Forma normale di tipo P

- Da quanto visto prima si deduce che una funzione di n variabili, assegnata mediante una tabella di verità, può essere espressa da una forma disgiuntiva di congiunzioni o, algebricamente, da una somma di prodotti.
 - Ciascun termine della somma è associato ad un "1" presente nella colonna della tabella ed è un prodotto delle n variabili, ciascuna delle quali nella forma negata o non a seconda che nelle colonne corrispondenti sia presente uno "0" o un "1".
 - Qualsiasi funzione è pertanto “algebraica”.
-

Forma Normale di Tipo P

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

$$y = \overline{a}\overline{b}\overline{c} + \overline{a}\overline{b}c + \overline{a}b\overline{c} + \overline{a}bc + abc$$

Forma normale di tipo P

- Viceversa, qualsiasi funzione algebrica può essere posta in forma normale P “aggiungendo” i letterali mancanti
 - Basta sviluppare tutte le operazioni fino ad ottenere una somma di prodotti
 - Le clausole che non siano mintermini (ovvero che non contengano tutte le variabili della funzione) possono essere moltiplicate per la somma di tutte le possibili clausole ottenibili con le variabili assenti
-

Il solito esempio

- Partendo da

$$y(a,b,c,d) = \bar{a}b + bc + bd$$

Forma normale di tipo S

$$f(x_1 \dots x_n) = \prod_{i=0}^{2^n - 1} (\alpha_i + S_i)$$

- ◆ Si può ottenere con il procedimento duale di quello usato per la forma di tipo P
 - ◆ In alternativa, si può negare la forma di tipo P e poi applicare de Morgan
-

Forma normale di tipo S

- Una funzione di n variabili può essere espressa da una forma congiuntiva di disgiunzioni o, algebricamente, da un prodotto di somme.
 - Ciascun fattore del prodotto è associato ad uno 0 presente nella colonna della tabella ed è una somma delle n variabili, ciascuna delle quali nella forma negata o non a seconda che nelle colonne corrispondenti sia presente un 1 o uno 0.
-

Forma Normale di Tipo S

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

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

Numero caratteristico

- E' la stringa ordinata di valori, tipica di ciascuna funzione, di lunghezza 2^n per funzioni di n variabili e coincidente con la colonna di "0" e "1" nella tabella di verità
 - L'insieme dei numeri caratteristici delle funzioni di n variabili, costituisce ancora un'algebra di Boole (con le operazioni effettuate "bit a bit")
-

Numero caratteristico

$$(1) \quad f = a + \underline{bc} + \bar{a}b$$
$$\begin{aligned} \#a &= 00001111 \\ \#b &= 00110011 \\ \#c &= 01010101 \\ \#bc &= 00010001 \\ \#a + bc &= 00011111 \\ \#\bar{a}b &= 00110000 \\ \#f &= 00111111 \end{aligned}$$

- ◆ Per provare che è vero, partire dalla (1) e ricavare la forma P. Dopodiché controllare gli 1 della tabella.