

Progetto - Fondamenti d'Informatica

Enrico Piccin - IN0501089

Anno Accademico 2021/2022

Indice

1	Individuazione della funzione Booleana	2
1.1	Codifica dei termini minimi (<i>minterm</i>)	3
1.2	Codifica dei termini massimi (<i>maxterm</i>)	4
2	Semplificazione dell'espressione Booleana	5
2.1	Semplificazione per via algebrica	5
2.1.1	Semplificazione dei <i>minterm</i>	5

1 Individuazione della funzione Booleana

A partire dalla matricola IN0501089, si procede elidendo il prefisso IN ed individuando il numero di matricola associato: **0501089**.

Dividendo tale numero per $2^{2^4} = 65536$ si perviene al risultato seguente:

$$\frac{501089}{65536} = 7 + \mathbf{42337}$$

Avendo ricavato il resto 42337, si procede a codificarlo in binario, impiegando 16 bit, tramite successive divisioni del numero ottenuto per 2, come illustrato di seguito:

$$\begin{aligned} 42337 &= 21168 \cdot 2 + \boxed{1} \\ 21168 &= 10584 \cdot 2 + \boxed{0} \\ 10584 &= 5292 \cdot 2 + \boxed{0} \\ 5292 &= 2646 \cdot 2 + \boxed{0} \\ 2646 &= 1323 \cdot 2 + \boxed{0} \\ 1323 &= 661 \cdot 2 + \boxed{1} \\ 661 &= 330 \cdot 2 + \boxed{1} \\ 330 &= 165 \cdot 2 + \boxed{0} \\ 165 &= 82 \cdot 2 + \boxed{1} \\ 82 &= 41 \cdot 2 + \boxed{0} \\ 41 &= 20 \cdot 2 + \boxed{1} \\ 20 &= 10 \cdot 2 + \boxed{0} \\ 10 &= 5 \cdot 2 + \boxed{0} \\ 5 &= 2 \cdot 2 + \boxed{1} \\ 2 &= 1 \cdot 2 + \boxed{0} \\ 1 &= 0 \cdot 2 + \boxed{1} \end{aligned}$$

$$42337_{10} = \mathbf{1010010101100001_2}$$

Tabella 1: Rappresentazione del resto 42337 in binario

Pertanto, la funzione Booleana a 4 associata corrisponde alla stringa binaria di cui sopra, da cui si evincono i seguenti termini minimi (*minterm*) e massimi (*maxterm*):

		x	y	z	w	f			x	y	z	w	f		
m_0	\overline{xyzw}	0	0	0	0	1	μ_0	M_0	$x + y + z + w$	0	0	0	0	1	μ_0
m_1	$\overline{xyz}w$	0	0	0	1	0	μ_1	M_1	$x + y + z + \overline{w}$	0	0	0	1	0	μ_1
m_2	$\overline{xy}z\overline{w}$	0	0	1	0	1	μ_2	M_2	$x + y + \overline{z} + w$	0	0	1	0	1	μ_2
m_3	$\overline{xy}zw$	0	0	0	1	0	μ_3	M_3	$x + y + \overline{z} + \overline{w}$	0	0	0	1	0	μ_3
m_4	$\overline{x}y\overline{z}\overline{w}$	0	1	0	0	0	μ_4	M_4	$x + \overline{y} + z + w$	0	1	0	0	0	μ_4
m_5	$\overline{x}y\overline{z}w$	0	1	0	1	1	μ_5	M_5	$x + \overline{y} + z + \overline{w}$	0	1	0	1	1	μ_5
m_6	$\overline{x}yz\overline{w}$	0	1	1	0	0	μ_6	M_6	$x + \overline{y} + \overline{z} + w$	0	1	1	0	0	μ_6
m_7	$\overline{x}yzw$	0	1	1	1	1	μ_7	M_7	$x + \overline{y} + \overline{z} + \overline{w}$	0	1	1	1	1	μ_7
m_8	$x\overline{y}z\overline{w}$	1	0	0	0	0	μ_8	M_8	$\overline{x} + y + z + w$	1	0	0	0	0	μ_8
m_9	$x\overline{y}zw$	1	0	0	1	1	μ_9	M_9	$\overline{x} + y + z + \overline{w}$	1	0	0	1	1	μ_9
m_{10}	$x\overline{y}z\overline{w}$	1	0	1	0	1	μ_{10}	M_{10}	$\overline{x} + y + \overline{z} + w$	1	0	1	0	1	μ_{10}
m_{11}	$x\overline{y}zw$	1	0	1	1	0	μ_{11}	M_{11}	$\overline{x} + y + \overline{z} + \overline{w}$	1	0	1	1	0	μ_{11}
m_{12}	$xy\overline{z}\overline{w}$	1	1	0	0	0	μ_{12}	M_{12}	$\overline{x} + \overline{y} + z + w$	1	1	0	0	0	μ_{12}
m_{13}	$xy\overline{z}w$	1	1	0	1	0	μ_{13}	M_{13}	$\overline{x} + \overline{y} + z + \overline{w}$	1	1	0	1	0	μ_{13}
m_{14}	$xyz\overline{w}$	1	1	1	0	0	μ_{14}	M_{14}	$\overline{x} + \overline{y} + \overline{z} + w$	1	1	1	0	0	μ_{14}
m_{15}	$xyzw$	1	1	1	1	1	μ_{15}	M_{15}	$\overline{x} + \overline{y} + \overline{z} + \overline{w}$	1	1	1	1	1	μ_{15}

Tabella 2: Funzione Booleana a 4 variabili associata alla stringa 1010010101100001₂

1.1 Codifica dei termini minimi (*minterm*)

Se nella tavola di verità della funzione f considerata si pone in evidenza la codifica dei termini minimi si ottiene:

		x	y	z	w	f	
m_0	\overline{xyzw}	0	0	0	0	1	μ_0
m_1	$\overline{xyz}w$	0	0	0	1	0	μ_1
m_2	$\overline{xy}z\overline{w}$	0	0	1	0	1	μ_2
m_3	$\overline{xy}zw$	0	0	0	1	0	μ_3
m_4	$\overline{x}y\overline{z}\overline{w}$	0	1	0	0	0	μ_4
m_5	$\overline{x}y\overline{z}w$	0	1	0	1	1	μ_5
m_6	$\overline{x}yz\overline{w}$	0	1	1	0	0	μ_6
m_7	$\overline{x}yzw$	0	1	1	1	1	μ_7
m_8	$x\overline{y}z\overline{w}$	1	0	0	0	0	μ_8
m_9	$x\overline{y}zw$	1	0	0	1	1	μ_9
m_{10}	$x\overline{y}z\overline{w}$	1	0	1	0	1	μ_{10}
m_{11}	$x\overline{y}zw$	1	0	1	1	0	μ_{11}
m_{12}	$xy\overline{z}\overline{w}$	1	1	0	0	0	μ_{12}
m_{13}	$xy\overline{z}w$	1	1	0	1	0	μ_{13}
m_{14}	$xyz\overline{w}$	1	1	1	0	0	μ_{14}
m_{15}	$xyzw$	1	1	1	1	1	μ_{15}

Tabella 3: Codifica dei termini minimi

Pertanto, se si codificano le quaterne d'ingresso associate a ciascun termine minimo con il corrispondente intero rappresentato in notazione posizionale in base 2, è possibile indicare i termini minimi che compongono la sommatoria di prodotti usando gli interi compresi tra 0 e $2^4 - 1$, come illustrato di seguito:

$$f(x, y, z, w) = \sum_{i=0}^{2^4-1} \mu_i \cdot m_i = \sum_{i: \mu_i=1} m_i$$

dove μ_i è il valore assunto dalla funzione in corrispondenza del termine minimo m_i e $0 \leq i \leq 2^n - 1$. Nel caso analizzato, si ha $m_0 = \overline{xyzw}, m_2 = \overline{xy}z\overline{w}, m_5 = \overline{x}y\overline{z}w, m_7 = \overline{x}yzw, m_9 = x\overline{y}zw, m_{10} = x\overline{y}z\overline{w}, m_{15} = xyzw, \mu_0 = \mu_2 = \mu_5 = \mu_7 = \mu_9 = \mu_{10} = \mu_{15} = 1, \mu_1 = \mu_3 = \mu_4 = \mu_6 = \mu_8 = \mu_{11} =$

$$\mu_{12} = \mu_{13} = \mu_{14} = 0.$$

Per cui si perviene al risultato seguente

$$f(x, y, z, w) = \sum_{i \in \{0, 2, 5, 7, 9, 10, 15\}} m_i = m_0 + m_2 + m_5 + m_7 + m_9 + m_{10} + m_{15}$$

Quindi l'espressione dei *minterm* è:

$$f(x, y, z, w) = \overline{xyzw} + \overline{xyz}\overline{w} + \overline{xyz}w + \overline{xyz}\overline{w} + x\overline{yz}w + x\overline{yz}\overline{w} + xyzw$$

poiché 0, 2, 5, 7, 9, 10 e 15 sono le codifiche in base 2 di 0000, 0010, 0101, 0111, 1001, 1010 e 1111.

1.2 Codifica dei termini massimi (*maxterm*)

Analogamente, procedendo per dualità, se nella tavola di verità della funzione f considerata si pone in evidenza la codifica dei termini massimi si ottiene:

		x	y	z	w	f	
M_0	$x + y + z + w$	0	0	0	0	1	μ_0
M_1	$x + y + z + \overline{w}$	0	0	0	1	0	μ_1
M_2	$x + y + \overline{z} + w$	0	0	1	0	1	μ_2
M_3	$x + y + \overline{z} + \overline{w}$	0	0	0	1	0	μ_3
M_4	$x + \overline{y} + z + w$	0	1	0	0	0	μ_4
M_5	$x + \overline{y} + z + \overline{w}$	0	1	0	1	1	μ_5
M_6	$x + \overline{y} + \overline{z} + w$	0	1	1	0	0	μ_6
M_7	$x + \overline{y} + \overline{z} + \overline{w}$	0	1	1	1	1	μ_7
M_8	$\overline{x} + y + z + w$	1	0	0	0	0	μ_8
M_9	$\overline{x} + y + z + \overline{w}$	1	0	0	1	1	μ_9
M_{10}	$\overline{x} + y + \overline{z} + w$	1	0	1	0	1	μ_{10}
M_{11}	$\overline{x} + y + \overline{z} + \overline{w}$	1	0	1	1	0	μ_{11}
M_{12}	$\overline{x} + \overline{y} + z + w$	1	1	0	0	0	μ_{12}
M_{13}	$\overline{x} + \overline{y} + z + \overline{w}$	1	1	0	1	0	μ_{13}
M_{14}	$\overline{x} + \overline{y} + \overline{z} + w$	1	1	1	0	0	μ_{14}
M_{15}	$\overline{x} + \overline{y} + \overline{z} + \overline{w}$	1	1	1	1	1	μ_{15}

Tabella 4: Codifica dei termini massimi

Analogamente a quanto già esposto, se ora si codificano le quaterne d'ingresso associate a ciascun termine massimo con il corrispondente intero rappresentato in notazione posizionale in base 2, è possibile indicare i termini massimi che compongono il prodotto di somme usando gli interi compresi tra 0 e $2^4 - 1$, come illustrato di seguito:

$$f(x, y, z, w) = \prod_{i=0}^{2^4-1} \mu_i \cdot M_i = \prod_{i:\mu_i=1} M_i$$

dove μ_i è il valore assunto dalla funzione in corrispondenza del termine massimo M_i e $0 \leq i \leq 2^n - 1$. Nel caso analizzato, si ha $M_1 = x + y + z + \overline{w}$, $M_3 = x + y + \overline{z} + \overline{w}$, $M_4 = x + \overline{y} + z + w$, $M_6 = x + \overline{y} + \overline{z} + w$, $M_8 = \overline{x} + y + z + w$, $M_{11} = \overline{x} + y + \overline{z} + \overline{w}$, $M_{12} = \overline{x} + \overline{y} + z + w$, $M_{13} = \overline{x} + \overline{y} + z + \overline{w}$, $M_{14} = \overline{x} + \overline{y} + \overline{z} + w$, $\mu_0 = \mu_2 = \mu_5 = \mu_7 = \mu_9 = \mu_{10} = \mu_{15} = 1$, $\mu_1 = \mu_3 = \mu_4 = \mu_6 = \mu_8 = \mu_{11} = \mu_{12} = \mu_{13} = \mu_{14} = 0$.

Per cui si perviene al risultato seguente

$$f(x, y, z, w) = \prod_{i \in \{1, 3, 4, 6, 8, 11, 12, 13, 14\}} M_i = M_1 \cdot M_3 \cdot M_4 \cdot M_8 \cdot M_{11} \cdot M_{12} \cdot M_{13} \cdot M_{14}$$

Quindi l'espressione dei *maxterm* è:

$$f(x, y, z, w) = (x + y + z + \overline{w}) \cdot (x + y + \overline{z} + \overline{w}) \cdot (x + \overline{y} + z + w) \cdot (x + \overline{y} + \overline{z} + w) \cdot (\overline{x} + y + z + w) \cdot (\overline{x} + y + \overline{z} + \overline{w}) \cdot (\overline{x} + \overline{y} + z + w) \cdot (\overline{x} + \overline{y} + \overline{z} + w)$$

poiché 1, 3, 4, 6, 8, 11, 12, 13 e 14 sono le codifiche in base 2 di 0001, 0011, 0100, 0110, 1000, 1011, 1100, 1101 e 1110.

2 Semplificazione dell'espressione Booleana

Di seguito si espongono i 3 diversi procedimenti di semplificazione dell'espressione Booleana precedentemente ottenuta, ricondotta alla forma minima tramite l'*applicazione delle relazioni fondamentali dell'Algebra Booleana* (assiomi e teoremi), tramite le *mappe di Karnaugh* e attraverso il *metodo tabellare di Quine - Mc Cluskey*.

2.1 Semplificazione per via algebrica

Si procede, ora, alla semplificazione delle espressioni ottenute per via diretta, facendo uso degli assiomi A1-A7 e dei teoremi T1-T10 dell'Algebra Booleana.

2.1.1 Semplificazione dei *minterm*

$$f(x, y, z, w) = \overline{xyzw} + \overline{xyz\bar{w}} + \overline{xy\bar{z}w} + \overline{xyzw} + \overline{xy\bar{z}w} + \overline{xyz\bar{w}} + xyzw$$