

Introdução

Conforme referido anteriormente, a maioria dos circuitos digitais opera em modo binário, ou seja, os dados de entrada e de saída são **0**s ou **1**s.

Esta característica dos circuitos digitais, permite a utilização da **álgebra de Boole** como uma ferramenta de análise e projecto de sistemas digitais.

Trata-se de uma ferramenta matemática relativamente simples, que permite descrever as relações entre as entradas e saídas dos referidos circuitos, na forma de equações algébricas.



Variáveis e funções lógicas

Variável lógica - tem por domínio 2 valores lógicos distintos: 0 e 1.

Função lógica - função de variáveis lógicas, que tem como contradomínio o conjunto lógico {0,1}.

Funções lógicas elementares

Negação ou Inversão



Α	A	
0	1	
1	0	





Intersecção ou Produto Lógico

$$F(A,B) = A.B$$

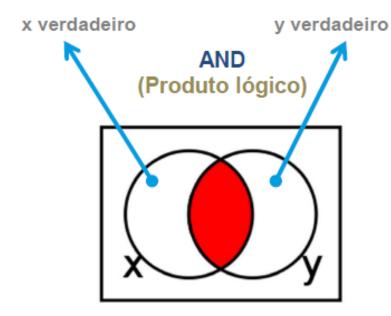
Α	В	A.B	
0	0	0	
0	1	0	
1	0	0	
1	1	1	

Reunião ou Soma Lógica

Α	В	A+B	
0	0	0	
0	1	1	
1	0	1	
1	1	1	

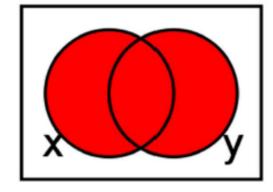


Funções lógicas elementares



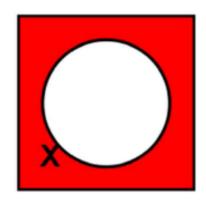
O resultado é verdadeiro se X for verdadeiro **E** (AND) Y for verdadeiro

OR (Soma lógica)



O resultado é verdadeiro se X for verdadeiro OU (OR) Y for verdadeiro

NOT (Complemento)



Negação (NOT) da afirmação.



Descrição das funções lógicas

As funções lógicas podem ser descritas por:

- Expressões lógicas
- Tabelas de verdade
- Mapas de Karnaugh

Expressões lógicas

As expressões lógicas ligam variáveis e constantes lógicas através das funções elementares, como por exemplo:

$$F(A,B,C) = \overline{A}.B + C$$

$$F(A,B,C) = \overline{A}.B + 0 + \overline{B.C}$$



Formas de expressões lógicas

Soma de produtos: Quando a expressão é composta por somas lógicas de produtos lógicos.

$$A.B.C + \overline{A.}D + B.D$$

Produto de somas: Quando a expressão é composta por produtos lógicos de somas lógicas.

$$(A+B+C).(\overline{A}+D).(B+D)$$



Há quatro formas particulares:

Forma canónica soma de produtos: Quando a expressão é composta por somas lógicas de produtos lógicos <u>que contêm todas as variáveis da função</u>.

$$F(A,B,C) = A.B.C + \overline{A.B.C} + A.B.\overline{C}$$
Mintermos

Forma canónica produto de somas: Quando a expressão é composta por produtos lógicos de somas lógicas <u>que contêm todas as variáveis da função</u>.

$$F(A,B,C) = (A+B+C).(\overline{A}+B+C).(A+B+\overline{C})$$
Maxtermos

Sistemas Digitais 2023/2024

Forma mínima soma de produtos: Quando a expressão é composta por somas de produtos em que o número de termos e de variáveis é mínimo.

$$F(A, B, C, D) = \overline{A}.\overline{B}.C.D + B.\overline{C}$$

Forma mínima produto de somas: Quando a expressão é composta por produtos de somas em que o número de factores e de variáveis é mínimo.

$$F(A,B,C,D) = (\overline{B} + \overline{C}).(B+C).(\overline{A} + \overline{C})$$



Geralmente, a implementação de circuitos digitais faz-se a partir de **formas mínimas**:

- Não são necessariamente únicas
- Não implicam necessariamente a realização lógica mais simples em termos de *hardware*

Postulados da álgebra de Boole

P1	X = 0 ou X = 1		
P2	0.0=0	1 . 1 = 1	
P3	0.1=1.0 = 0	0 + 1 = 1 + 0 = 1	
P4	1 + 1 = 1	0 + 0 = 0	
P5	$\overline{f 0}={f 1}$	$\bar{1} = 0$	



Teoremas da álgebra de Boole

T1	A.0=0	A+1=1		
T2	A.1=A	A+0=A		
Т3	A.A=A	A+A=A		
T4	$A.\overline{A}=0$	$A + \overline{A} = 1$		
T5	$\overline{\overline{A}} = A$			
T6	A.B=B.A	A+B=B+A		

Identidade

Idempotência

Comutatividade

Sistemas Digitais 2023/2024

Т7	A.B.C=A.(B.C)=(A.B).C	A+B+C=A+(B+C)=(A+B)+C	Associatividade
Т8	A.(B+C)=A.B+A.C	A+B.C=(A+B).(A+C)	Distributividade
Т9	$\overline{A.B} = \overline{A} + \overline{B}$	$\overline{A} + \overline{B} = \overline{A}.\overline{B}$	De Morgan
T10	A+A.B=A	A.(A+B)=A	Absorção
T11	$A + \overline{A}.B = A + B$	$A.(\overline{A}+B)=A.B$	Termo/Factor Menor
T12	$A.B + A.\overline{B} = A$	$(A+B).(A+\overline{B})=A$	Adjacência Lógica
T13	$A.B + \overline{A}.C + B.C = A.B + \overline{A}.C$	$(A+B).(\overline{A}+C).(B+C) = (A+B).(\overline{A}+C)$	Termo/Factor Incluído



Demonstração das leis de DeMorgan

Verificação por Tabelas da Verdade

$$\frac{x+y=x.y}{\overline{x.y}} = \overline{x} + \overline{y}$$

x	y	x + y	$\overline{x+y}$
0	0	0	1
0	1	1	0
1	0	1	0
1	1	1	0

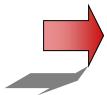
x	y	\overline{x}	\overline{y}	$\overline{x}\cdot \overline{y}$
0	0	1	1	1
0	1	1	0	0
1	0	0	1	0
1	1	0	0	0

Generalização para n variáveis:

$$\frac{\overline{x_1 + x_2 + \dots + x_n}}{\overline{x_1 \cdot x_2 \dots x_n}} = \overline{x_1} \cdot \overline{x_2} \dots \overline{x_n}$$

Simplificação de expressões pelos teoremas

A simplificação de expressões lógicas pelos teoremas é um processo heurístico:



Progredimos no sentido que parece melhor mas não há a certeza de ser atingida a melhor solução (expressão mais simples)

Exemplos:



Aplicação do Teorema T10

$$X + X.Y = X$$

Se um termo ou expressão (X) ocorre num termo "maior" (XY), o termo "maior" é redundante!



$$F = C.D + A.\overline{B}.\overline{C} + B.C.D \Leftrightarrow$$

Considerando X=C.D e Y=B, pode-se aplicar o teorema T10, obtendo-se:

$$\Leftrightarrow$$
 F = C.D + A. \overline{B} . \overline{C}

Aplicação do Teorema T11

$$X + \overline{X}.Y = X + Y$$

Se uma variável ou expressão (X) ocorre num termo "maior" (XY) mas na forma negada, essa variável ou expressão na forma negada é redundante!

Sistemas Digitais 2023/2024

$$F = A.B + B.E.F + \overline{A.C.D} + \overline{B.C.D} \Leftrightarrow$$

Pelo teorema da Distributividade (T8), coloca-se o termo C.D em evidência:

$$\Leftrightarrow$$
 F = A.B + B.E.F + C.D. $(\overline{A} + \overline{B}) \Leftrightarrow$

Aplicando o teorema de De Morgan (T9), transforma-se o termo A+B em $\overline{A.B}$:

$$\Leftrightarrow$$
 F = A.B + B.E.F + C.D.(A.B) \Leftrightarrow

Considerando X=A.B, Y=C.D e X = A.B, pode-se aplicar o teorema T11, obtendo-se finalmente:

$$\Leftrightarrow$$
 F = A.B + B.E.F + C.D



Aplicação do Teorema T12

$$X.Y + X.\overline{Y} = X$$

Se dois termos de uma expressão só diferem numa variável, que num dos termos ocorre na forma directa e no outro na forma negada, essa variável é redundante em ambos!

$$F = A.B.C + A.B.C + \overline{A}.\overline{B}.C + \overline{A}.\overline{B}.C \Leftrightarrow$$

Aplicando o Teorema T12, duas vezes, obtém-se:

$$\Leftrightarrow$$
 $F = A.B + \overline{A}.\overline{B}$



Situações que podem ocorrer

Na expressão seguinte, o teorema T12 seria provavelmente aplicado da seguinte forma:

$$F = A.\overline{B}.\overline{C} + A.\overline{B}.\overline{C} + \overline{A}.\overline{B}.\overline{C} + \overline{A}.\overline{B}.\overline{C} \Leftrightarrow F = A.\overline{B} + \overline{A}.\overline{C}$$

Mas, se a mesma expressão fosse apresentada por outra ordem, aparentemente só se poderia aplicar uma única vez esse teorema:

$$F = \overrightarrow{A}.\overrightarrow{B}.\overrightarrow{C} + \overrightarrow{A}.\overrightarrow{B}.\overrightarrow{C} + \overrightarrow{A}.\overrightarrow{B}.\overrightarrow{C} + \overrightarrow{A}.\overrightarrow{B}.\overrightarrow{C} + \overrightarrow{A}.\overrightarrow{B}.\overrightarrow{C}$$

$$\Leftrightarrow F = \overrightarrow{B}.\overrightarrow{C} + \overrightarrow{A}.\overrightarrow{B}.\overrightarrow{C} + \overrightarrow{A}.\overrightarrow{B}.\overrightarrow{C}$$

Esta não é a expressão mais simples, no entanto, nenhum teorema lhe pode ser aplicado de forma imediata!





Aplicação sucessiva das leis de DeMorgan

$$\overline{a \cdot (b+z \cdot (x+\overline{a}))} = \overline{a} + \overline{(b+z \cdot (x+\overline{a}))}$$

$$= \overline{a} + (\overline{b} \cdot \overline{(z \cdot (x+\overline{a}))})$$

$$= \overline{a} + (\overline{b} \cdot \overline{(z+(x+\overline{a}))})$$

$$= \overline{a} + (\overline{b} \cdot \overline{(z+(x+\overline{a}))})$$

$$= \overline{a} + \overline{b} \cdot \overline{(z+x \cdot a)}$$



Função Booleana (exemplo):

$$f = \overline{a}b + c$$

 \bar{a} b e c são os <u>termos</u> da função. \bar{a} , b e c são os <u>literais</u>.

Circuito Lógico:

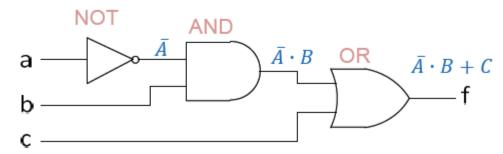


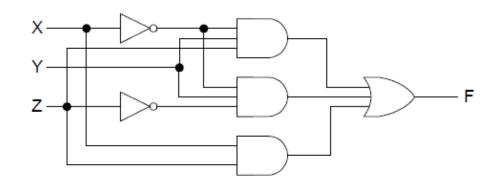
Tabela da Verdade

а	b	С	āb	f
0	0	0	0	0
0	0	1	0	1
0	1	0	1	1
0	1	1	1	1
1	0	0	0	0
1	0	1	0	1
1	1	0	0	0
1	1	1	0	1



Simplificação algébrica

$$f = \overline{X}yZ + \overline{X}y\overline{Z} + XZ$$



$$f = \overline{x}yz + \overline{x}y\overline{z} + xz$$

$$= \overline{x}y(z + \overline{z}) + xz$$

$$= \overline{x}y.1 + xz$$

$$= \overline{x}y + xz$$

