

Teórico-prática n.º 10

Funções e Portas lógicas. Álgebra Booleana.

- Simplifique a expressão algébrica recorrendo aos teoremas/regras da álgebra booleana.

$$y = \bar{A} \cdot \bar{B} \cdot C + C \cdot B \cdot \bar{A} + B \cdot A \cdot C + A \cdot \bar{C} \cdot \bar{B} + A \cdot C \cdot \bar{B}$$

Res: $y = A \cdot \bar{B} + C$ (expressão simplificada)

- Considere a expressão lógica: $F = A \cdot B \cdot C + (B+C) \cdot (D+C)$. Desenhe o diagrama lógico que permite representar a expressão algébrica.

- Considere a expressão algébrica:

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

- Minimize (simplifique) a expressão.
- Desenhe o diagrama lógico que permite representar a expressão algébrica simplificada.

- Considere os circuitos lógicos das Fig. 1. Para cada circuito: i) Escreva a expressão algébrica para X (saída do circuito lógico). ii) Use os teoremas/regras da álgebra booleana para simplificar X (ver tabelas no final da ficha). iii) Construa a tabela de verdade do circuito.

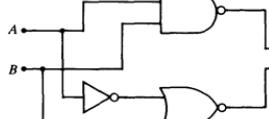


Fig. 1(a)

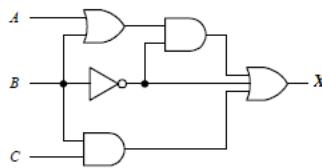


Fig. 1(b)

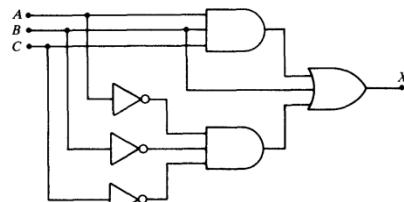


Fig. 1(c)

- Um procedimento comum no desenho de circuitos digitais é gerar uma afirmação ou função lógica que descreve o circuito sem estar preocupado com a sua complexidade, e depois manipular a função usando as regras e teoremas da lógica booleana até que se atingir um equivalente que requeira o número mínimo de portas lógicas. Considere um circuito que realize a seguinte função lógica:

- Se A, B, e C estão todos presentes (i.e são iguais a 1, verdadeiro), então o processo ocorre (saída é 1, $X=1$)
 - Se A, B, e C estão ausentes (i.e. São iguais a 0, falso), então o processo ocorre ($X=1$)
 - Se B está presente ($B=1$), então o processo ocorre ($X=1$)
 - Para qualquer outra combinação de A, B, e C, o processo não ocorre ($X=0$).
- Obtenha a expressão para a função lógica do circuito e desenhe o circuito correspondente.
 - Manipule a expressão lógica obtida de forma a simplificar o circuito (requerendo assim poucas portas lógicas), e desenho o novo circuito.

- Um processo sistemático de construir uma função lógica consiste em gerar uma tabela onde se identificam todas as interceções (combinações de E que são verdade), sendo a função lógica igual à união (combinação OU) de todas as interceções. A partir o enunciado do

problema anterior gere a tabela de verdade da função lógica do circuito e desenhe o diagrama do circuito lógico considerando (como limite prático) portas OR com 4 entradas no máximo.

7. Projete, da maneira que considerar mais simples, circuitos que implementem as tabelas de verdade das Fig. 8.2(a), (b) e (c).

A	B	C	X
0	0	0	1
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	1
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	0

Fig. 2(a)

A	B	C	Y
0	0	0	1
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	1
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	0

Fig. 2(b)

A	B	C	D	X
0	0	0	0	1
0	0	1	0	1
0	1	0	0	1
0	1	1	0	1
1	0	0	0	1
1	0	1	0	1
1	1	0	0	1
1	1	1	1	0

Fig. 2(c)

8. Construa a tabela de verdade para as funções lógicas:

$$a) F_1 = A \cdot \bar{B} + A \cdot B$$

$$b) F_2 = \bar{A} \cdot B \cdot C + \bar{A} \cdot \bar{B}$$

9. Implemente a função lógica $F = A \cdot B + \bar{A} \cdot B$: i) usando apenas porta lógicas NOR; ii) Implemente a função lógica $F = A \cdot B + \bar{A} \cdot B$ usando apenas porta lógicas NAND.
10. Mostre, para o caso de três variáveis, que portas NAND podem ser interligadas para formarem o equivalente a uma porta OU.
11. Indique a opção correta: Para a maioria dos trabalhos digitais, um osciloscópio deve ser usado no modo/acoplamento: a) DC; b) GND/Terra; c) AC; d) Nenhuma das anteriores.

1. Vertical Controls

Position and Volts-Per-Division (Volts/Div)

- The vertical position control allows you to move the waveform up and down on the display.
- The volts-per-division (volts/div) setting varies the size of the waveform on the screen. The volts/div setting is a scale factor. If the volts/div setting is 5 volts, then each vertical division represents 5 volts and an entire screen of 8 divisions can display 40 volts from top to bottom.

Input Coupling

Determines which part of the signal presented to the oscilloscope's input is displayed on the screen.

- DC coupling shows all of an input signal.
- AC coupling blocks the DC component of a signal so that you see the waveform centered around zero volts.
- Ground coupling disconnects the input signal from the vertical system, which lets you see where zero volts is located on the screen.

2. Horizontal Controls

Position and Seconds-Per-Division (Sec/Div)

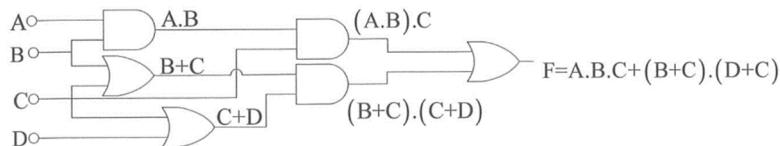
- The horizontal position control allows you to move the waveform left and right on the display.
- The seconds-per-division (sec/div) setting varies the rate at which the waveform is drawn across the screen (also known as the time base setting or sweep speed). The sec/div setting is a scale factor. If the setting is 1 ms, then each horizontal division represents 1 ms and the entire screen of 10 divisions represents 10 ms.

Soluções

(Soluções/Resoluções resumidas)

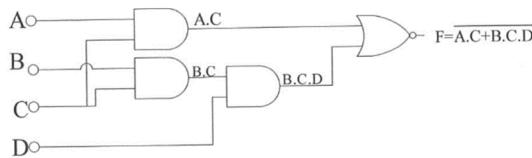
As soluções/resoluções apresentadas incluem, na maior parte dos casos, apenas algumas das componentes da resposta, e devem ser consideradas essencialmente como ajudas para obter a resposta completa.

Exercício 2:

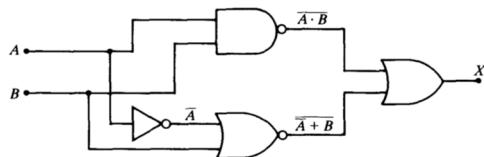


Exercício 3:

$$F = \overline{A \cdot C + B \cdot C \cdot D} = \overline{A} \cdot \overline{B} + \overline{A} \cdot \overline{D} + \overline{C} \quad (\text{expressão simplificada})$$



Ex. 4, Fig. 1(a): (i) Primeiro determinam-se as saídas nas portas lógicas intermédias, e obtém-se



a expressão algébrica para a saída X:

$$X = \overline{A} \cdot B + \overline{A} + B$$

(ii) Simplificação: usam-se os “teoremas” da álgebra booleana (ver tabela no fim da ficha), obtendo-se, $X = \overline{A} + (\overline{B} + \overline{A} \cdot \overline{B}) = \overline{A} + \overline{B}$

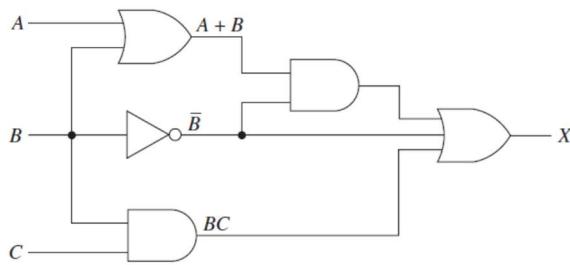
o que é equivalente a (ver tabela no fim da ficha): ou $X = \overline{A \cdot B}$.

(iii) Tabela de verdade com valores intermédios:

A	B	$\overline{A} \cdot B$	$\overline{A} + B$	X
0	0	1	0	1
0	1	1	0	1
1	0	1	1	1
1	1	0	0	0

Como se pode ver pela tabela de verdade ou pela solução acima, o circuito lógico da Fig. 1(a) pode ser substituído por uma única porta NAND.

Fig. 1(b): Mesmo procedimento ...



Solution: The Boolean equation for X is

$$X = (A + B)\bar{B} + \bar{B} + BC$$

To simplify, first apply Law 3 [$(A + B)\bar{B} = A\bar{B} + B\bar{B}$]:

$$X = A\bar{B} + B\bar{B} + \bar{B} + BC$$

Apply Rule 7 ($B\bar{B} = 0$):

$$X = A\bar{B} + 0 + \bar{B} + BC$$

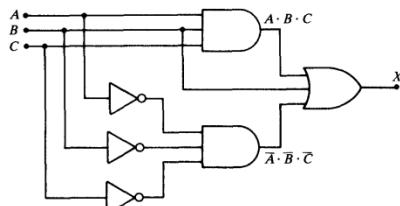
Apply Rule 3 ($A\bar{B} + 0 = A\bar{B}$):

$$X = A\bar{B} + \bar{B} + BC$$

Factor a \bar{B} from terms 1 and 2:

$$X = \bar{B}(A + 1) + BC$$

Fig. 1(c):



$$X = A \cdot B \cdot C + \bar{A} \cdot \bar{B} \cdot \bar{C} + B$$

Ex. 5: A expressão que comporta todas as combinações que levam à execução do processo (saída igual a 1) é:

$$X = A \cdot B \cdot C + \bar{A} \cdot \bar{B} \cdot \bar{C} + B$$

Círculo lógico: ver círculo lógico da Fig. 1(c).

Simplificação da expressão anterior:

$$X = A \cdot B \cdot C + \bar{A} \cdot \bar{B} \cdot \bar{C} + B$$

$$X = A \cdot B \cdot C + \overline{A + B + C} + B$$

$$X = (B + A \cdot B \cdot C) + \overline{A + B + C} = B + \overline{A + B + C}$$

Apply Rule 4 ($A + 1 = 1$):

$$X = \bar{B} \cdot 1 + BC$$

Apply Rule 2 ($\bar{B} \cdot 1 = \bar{B}$):

$$X = \bar{B} + BC$$

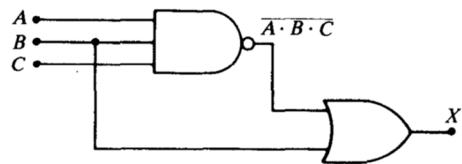
Apply Rule 10(b) ($\bar{B} + BC = \bar{B} + C$):

$$X = \bar{B} + C \quad \leftarrow \text{simplified equation}$$

The logic level at A has no effect on the output.

A — Not used

$$B \xrightarrow{\text{NOT}} \bar{B} \xrightarrow{\text{AND}} X = \bar{B} + C$$



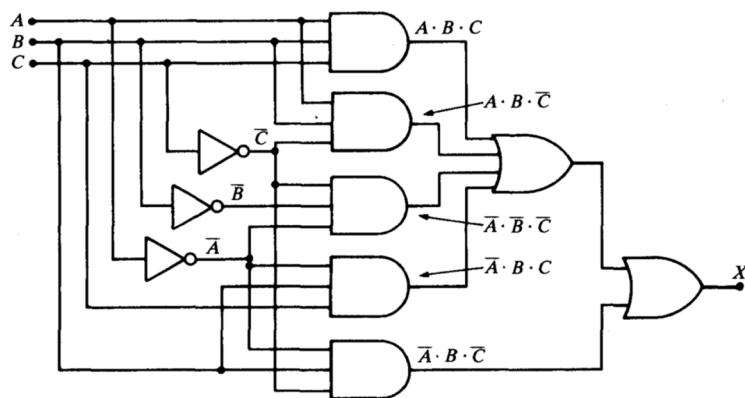
Conclui-se que o circuito da direita é equivalente ao circuito da esquerda, sendo muito mais simples.

Ex. 6: A tabela abaixo mostra todas as combinações das variáveis de entrada, bem como todas as interseções que satisfazem as condições a-d do problema 6.

A	B	C	Intersections
0	0	0	$\bar{A} \cdot \bar{B} \cdot \bar{C}$
0	0	1	
0	1	0	$\bar{A} \cdot B \cdot \bar{C}$
0	1	1	$\bar{A} \cdot B \cdot C$
1	0	0	
1	0	1	
1	1	0	$A \cdot B \cdot \bar{C}$
1	1	1	$A \cdot B \cdot C$

A união das interseções é: $X = \bar{A} \cdot \bar{B} \cdot \bar{C} + \bar{A} \cdot B \cdot \bar{C} + \bar{A} \cdot B \cdot C + A \cdot B \cdot \bar{C} + A \cdot B \cdot C$

O circuito lógico correspondente à expressão acima, usando portas lógicas com apenas 4 entradas, é:



Ex. 9: (a) $F_1 = A \cdot \bar{B} + A \cdot B,$

(b) $F_2 = \bar{A} \cdot B \cdot C + \bar{A} \cdot \bar{B}$

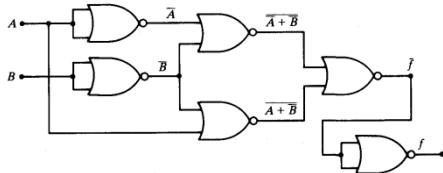
A	B	$A \cdot \bar{B}$	$A \cdot B$	f_1
0	0	0	0	0
0	1	0	0	0
1	0	1	0	1
1	1	0	1	1

A	B	C	$\bar{A} \cdot B \cdot C$	$\bar{A} \cdot \bar{B}$	f_2
0	0	0	0	1	1
0	0	1	0	1	1
0	1	0	0	0	0
0	1	1	1	0	1
1	0	0	0	0	0
1	0	1	0	0	0
1	1	0	0	0	0
1	1	1	0	0	0

Ex. 9: Implemente a função lógica $F = A \cdot B + \bar{A} \cdot B$ usando apenas portas lógicas NOR.

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

$$f = \bar{\bar{f}} = \overline{\bar{f} + \bar{f}}$$



Comentário: ter presente que $A \cdot B + \bar{A} \cdot B = B$. Portanto, F pode ser realizada sem qualquer porta NOR (ou qualquer outra porta), tomando diretamente o sinal B.

Table 12-1 Boolean Algebra Theorems

Number	Theorem	Name
1	$A + B = B + A$ $A \cdot B = B \cdot A$	commutative law
2	$(A + B) + C = A + (B + C)$ $(A \cdot B) \cdot C = A \cdot (B \cdot C)$	associative law
3	$A \cdot (B + C) = A \cdot B + A \cdot C$ $A + (B \cdot C) = (A + B) \cdot (A + C)$	distributive law
4	$A + A = A$ $A \cdot A = A$	identity law
5	$\bar{\bar{A}} = A$	negation law
6	$A + A \cdot B = A$ $A \cdot (A + B) = A$	redundancy law
7	$0 + A = A$ $1 \cdot A = A$ $1 + A = 1$ $0 \cdot A = 0$	Boolean postulates
8	$\bar{A} + A = 1$ $\bar{A} \cdot A = 0$	
9	$A + \bar{A} \cdot B = A + B$ $A \cdot (\bar{A} + B) = A \cdot B$	
10	$\overline{A + B} = \bar{A} \cdot \bar{B}$ $\overline{A \cdot B} = \bar{A} + \bar{B}$	DeMorgan's laws

TABLE 5-2 Boolean Laws and Rules for the Reduction of Combinational Logic Circuits

Laws

- 1 $A + B = B + A$
 $AB = BA$
- 2 $A + (B + C) = (A + B) + C$
 $A(BC) = (AB)C$
- 3 $A(B + C) = AB + AC$
 $(A + B)(C + D) = AC + AD + BC + BD$

Rules

- 1 $A \cdot 0 = 0$
- 2 $A \cdot 1 = A$
- 3 $A + 0 = A$
- 4 $A + 1 = 1$
- 5 $A \cdot A = A$
- 6 $A + A = A$
- 7 $A \cdot \bar{A} = 0$
- 8 $A + \bar{A} = 1$
- 9 $\bar{A} = A$
- 10 (a) $A + \bar{A}B = A + B$
(b) $\bar{A} + AB = \bar{A} + B$