# Simplificação de Expressões

Mapa de Karnaugh

#### 1. Introdução

• Nas aulas anteriores projetamos diversos circuitos sem a preocupação de simplificarmos de modo que utilizassem o menor número possível de portas lógicas.

 Agora vamos estudar algumas técnicas para simplificar circuitos, aumentando a eficiência e a economia.

• O primeiro passo para entender as técnicas de simplificação é analisar como funciona algumas propriedades e postulados da Álgebra de Boole.

#### 2. Postulado da Complementação

A imagem mostra algumas propriedade da complementação:

Este postulado, mostra como são as regras da complementação na álgebra de Boole. Chamaremos de A o complemento de A:

1º) Se 
$$A = 0 \rightarrow \overline{A} = 1$$

$$2^{\circ}$$
) Se A = 1  $\rightarrow \overline{A} = 0$ 

Através do postulado da complementação, podemos estabelecer a seguinte identidade:

$$\overline{A} = A$$

Se A = 1, temos: 
$$\overline{A} = 0$$
 e se  $\overline{A} = 0 \rightarrow \overline{A} = 1$ .

Se A = 0, temos: 
$$\overline{A} = 1$$
 e se  $\overline{A} = 1 \rightarrow \overline{A} = 0$ .

Assim sendo, podemos escrever:  $\overline{\overline{A}} = A$ .

O bloco lógico que executa o postulado da complementação é o Inversor.

#### 3. Postulado da Adição

A imagem mostra algumas propriedades da adição:

Este postulado, mostra como são as regras da adição dentro da Álgebra de Boole.

$$1^{\circ}$$
)  $0 + 0 = 0$ 

$$2^{\circ}$$
)  $0 + 1 = 1$ 

$$3^{\circ}$$
)  $1 + 0 = 1$ 

$$4^{2}$$
) 1 + 1 = 1

Através deste postulado, podemos estabelecer as seguintes identidades:

A+0 = A. A pode ser 0 ou 1, vejamos, então, todas as possibilidades:

$$A = 0 \to 0 + 0 = 0$$

$$A=1 \to 1 + 0 = 1$$

Notamos que o resultado será sempre igual à variável A.

#### 3. Postulado da Adição

• A imagem mostra outras propriedades da adição:

#### A + 1 = 1. Vejamos todas as possibilidades:

$$A = 0 \rightarrow 0 + 1 = 1$$

$$A = 1 \rightarrow 1 + 1 = 1$$

Notamos que se somarmos 1 a uma variável, o resultado será sempre 1.

#### A + A = A. Vejamos todas as possibilidades:

$$A = 0 \rightarrow 0 + 0 = 0$$

$$A = 1 \rightarrow 1 + 1 = 1$$

Notamos que se somarmos a mesma variável, o resultado será ela mesma.

#### $A + \overline{A} = 1$ . Vejamos todas as possibilidades:

$$A = 0 \rightarrow \overline{A} = 1 \rightarrow 0 + 1 = 1$$

$$A = 1 \rightarrow \overline{A} = 0 \rightarrow 1 + 0 = 1$$

Notamos que sempre que somarmos a uma variável o seu complemento, teremos como resultado 1.

O bloco lógico que executa o postulado da adição é o OU.

### 4. Postulado da Multiplicação

A imagem mostra algumas propriedades da multiplicação:

É o postulado que determina as regras da multiplicação booleana:

$$1^{\circ}$$
) 0 . 0 = 0

$$2^{\circ}$$
) 0 . 1 = 0

$$3^{\circ}$$
) 1.0 = 0

$$4^{\circ}$$
) 1 . 1 = 1

Através deste postulado, podemos estabelecer as seguintes identidades:

 $A \cdot 0 = 0$ . Podemos confirmar, verificando todas as possibilidades:

$$A = 0 \to 0 . 0 = 0$$

$$A = 1 \rightarrow 1.0 = 0$$

Notamos que todo número multiplicado por 0 é 0.

### 4. Postulado da Multiplicação

• A imagem mostra algumas propriedades da multiplicação:

A. 1 = A. Analisando todas as possibilidades, temos:

$$A = 0 \to 0 . 1 = 0$$

$$A = 1 \rightarrow 1 . 1 = 1$$

Notamos que o resultado destas expressões numéricas será sempre igual a A.

A.A = A. Esta identidade, à primeira vista estranha, é verdadeira, como podemos confirmar pela análise de todas as possibilidades:

$$A = 0 \rightarrow 0$$
,  $0 = 0$ 

$$A=1\rightarrow 1.1=1$$

Notamos que os resultados serão sempre iguais a A.

 $A \cdot \overline{A} = 0$ . Vamos analisar todas as possibilidades:

$$A = 0 \rightarrow 0 \cdot 1 = 0$$

$$A = 1 \rightarrow 1 \cdot 0 = 0$$

Notamos que para ambos os valores possíveis que a variável pode assumir, o resultado da expressão será sempre 0.

O bloco lógico que executa o postulado da multiplicação é o E.

#### 5. Propriedades Algébricas

A imagem mostra as propriedades comutativas, distributivas e associativas:

#### 3.4.1 Propriedade Comutativa

Esta propriedade é válida tanto na adição, bem como na multiplicação:

#### 3.4.2 Propriedade Associativa

Da mesma forma que na anterior, temos a propriedade associativa válida na adição e na multiplicação:

Adição: 
$$A + (B + C) = (A + B) + C = A + B + C$$

Multiplicação: A . 
$$(B.C) = (A.B)$$
 .  $C = A.B.C$ 

#### 3.4.3 Propriedade Distributiva

$$A \cdot (B+C) = A.B + A.C$$

### 6. Teorema de Morgan

• Os dois Teorema de Morgan são muito utilizados para simplificação de expressões booleanas:

#### 3.5.1 1º Teorema de De Morgan

O complemento do produto é igual à soma dos complementos:

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

Para provar este teorema, vamos montar a tabela da verdade de cada membro e comparar os resultados:

Λ	В	A.B	A+B
0	0	1	1
0	1	1	1 -
1	0	1	1
1	1	0 .	0

O teorema pode ser estendido para mais de duas variáveis:

$$(\overline{A.B.C} \dots \overline{N}) = \overline{A} + \overline{B} + \overline{C} + \dots + \overline{N}$$

#### 6. Teorema de Morgan

O segundo Teorema de Morgan:

$$\overline{A} \cdot \overline{B} = (\overline{A + B}) \leftarrow 2^{\circ} \text{ Teorema}$$

Da mesma forma que no anterior, o teorema pode ser estendido para mais de duas variáveis:

$$(\overline{A+B+C+\ldots+N}) = \overline{A}.\overline{B}.\overline{C}\ldots\overline{N}$$

#### 7. Identidades Auxiliares

• Existem diversas propriedades auxiliares que ajudam na simplificação de expressões, mas vamos destacar as 3 que são as mais utilizadas:

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

# 8. Quadro de Resumos

	POSTULADOS	
Complementação	Adição	Multiplicação
$A = 0 \xrightarrow{\cdot} \overline{A} = 1$ $A = 1 \xrightarrow{\cdot} \overline{A} = 0$	0 + 0 = 0 0 + 1 = 1 1 + 0 = 1 1 + 1 = 1	0.0 = 0 $0.1 = 0$ $1.0 = 0$ $1.1 = 1$
	IDENTIDADES	1.1=1
Complementação	Adição A + 0 = A	Multiplicação

# 8. Quadro de Resumos

	PROPRIEDADES
Comutativa:	A + B = B + A
	$A \cdot B = B \cdot A$
Associativa:	A + (B + C) = (A + B) + C = A + B + C
	$A \cdot (B \cdot C) = (A \cdot B) \cdot C = A \cdot B \cdot C$
Distributiva:	$A \cdot (B + C) = A \cdot B + A \cdot C$
	TEOREMAS DE MORGAN
	$(\overline{A \cdot B}) = \overline{A} + \overline{B}$
	$(\overline{A} + \overline{B}) = \overline{A} \cdot \overline{B}$
	IDENTIDADES AUXILIARES
	$A + A \cdot B = A$
5	$A + \overline{A} \cdot B = A + B$
	$(A + B) \cdot (A + C) = A + B \cdot C$

• Uma das formas de simplificar as expressões (e os circuitos por consequência) é utilizar as propriedades algébricas vistas anteriormente, por exemplo:

$$S = ABC + A\overline{C} + A\overline{B}$$

Vamos simplificá-la, utilizando a Álgebra de Boole. Primeiramente, vamos evidenciar o termo A:

$$S = A \left( BC + \overline{C} + \overline{B} \right)$$

Agora, aplicando a propriedade associativa, temos:

$$S = A \left[ BC + (\overline{C} + \overline{B}) \right]$$

Aplicando a identidade  $\overline{\overline{X}} = X$ , temos:

$$S = A \left[BC + (\overline{\overline{C} + \overline{B}})\right]$$

Aplicando o teorema de De Morgan, temos:

$$S = \left[BC + (\overline{BC})\right]A$$

Chamando BC de Y, logo  $(\overline{BC}) = \overline{Y}$ , temos então:

$$S = A(Y + \overline{Y})$$

Como 
$$Y + \overline{Y} = 1$$
, logo:  $S = A \cdot 1 = A$  :  $S = A$ 

Analisando um novo exemplo:

$$S = \overline{A} \overline{B} \overline{C} + \overline{A} \overline{B} \overline{C} + A \overline{B} \overline{C}$$

Tirando A. C em evidência nos dois primeiros termos, temos:

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

Aplicando a identidade:  $B + \overline{B} = 1$ , temos:

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

• Exercício: Simplifique a expressão:

$$S = \overline{A} \, \overline{B} \, \overline{C} + \overline{A} B C + \overline{A} B \overline{C} + A \overline{B} \overline{C} + A \overline{B} \overline{C}$$
 para  $S = \overline{A} B C + \overline{C}$ .

• Resposta:

$$S = \overline{A} \overline{B} \overline{C} + \overline{A}BC + \overline{A}B\overline{C} + A\overline{B}\overline{C} + AB\overline{C}$$

Evidenciando C, temos:

$$S = \overline{ABC} + \overline{C}(\overline{A}\overline{B} + \overline{AB} + \overline{AB} + \overline{AB})$$

Evidenciando A e A, temos:

$$S = \overline{A}BC + \overline{C}[\overline{A}(\overline{B} + B) + A(\overline{B} + B)]$$

$$S = \overline{A}BC + \overline{C}(\overline{A}.1 + A.1) \rightarrow identidade \overline{X} + X = 1$$

$$S = \overline{A}BC + \overline{C}(\overline{A} + A)$$

$$S = \overline{A}BC + \overline{C}.1 \rightarrow identidade \overline{X} + X = 1$$

$$S = \overline{A}BC + \overline{C}$$
.

• Exercício: Simplifique a expressão:

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

Resposta:

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

Aplicando a propriedade distributiva, temos:

$$S = A\overline{A} + A\overline{B} + AC + \overline{AB} + B\overline{B} + BC + \overline{AC} + \overline{BC} + CC$$

Vamos usar as identidades  $X.\overline{X} = 0$  e X.X = X e reescrever:

$$S = A\overline{B} + AC + \overline{A}B + BC + \overline{A}C + \overline{B}C + C$$

Colocando C em evidência, temos:

$$S = A\overline{B} + C(A + B + \overline{A} + \overline{B} + 1) + \overline{A}B$$

Usando as identidades: X+1=1 e X.1=X, obtemos o resultado final:

$$S = A\overline{B} + \overline{A}B + C$$

• Exercício: Simplifique a expressão:

$$S = \left[ (\overline{\overline{AC}}) + \overline{B} + \overline{D} \right] + C(\overline{ACD}) \quad \text{para} \quad . \quad S = C\overline{D} + \overline{AC}$$

Resposta:

$$S = \left[ (\overline{AC}) + B + D \right] + C(\overline{ACD})$$

Aplicando o teorema de De Morgan ao 1º e 2º termos, obtemos:

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

Agora, aplicando o teorema de De Morgan ao 1º termo e a propriedade distributiva ao 2º termo, temos:

$$S = AC\overline{D}\overline{B} + \overline{A}C + C\overline{C} + C\overline{D}$$

Reescrevendo, aplicando a identidade  $X.\overline{X} = 0$ , temos:

$$S = A\overline{B}C\overline{D} + \overline{A}C + C\overline{D}$$

Evidenciando o termo CD, vamos ter:

$$S = C\overline{D}(A\overline{B}+1) + \overline{A}C$$

$$S = C\overline{D}.1 + \overline{AC} \rightarrow identidade X+1=1$$

$$\therefore$$
 S =  $\overline{CD} + \overline{AC}$ 

#### 10. Mapa de Veitch-Karnaugh

- Simplificar expressões e circuitos utilizando as propriedades algébricas é uma atividade complexa, pois nem sempre será possível obter uma simplificação eficiente.
- Algumas expressões maiores (com maior número de varáveis) são complexas de serem simplificadas, e o tempo gasto pode tornar inviável.
- Neste contexto, o **mapa de Karnaugh** pode ser uma ferramenta interessante, pois é uma técnica mais padronizada de simplificação.

A imagem abaixo mostra as regiões do mapa:

No mapa, encontramos todas as possibilidades assumidas entre as variáveis A e B. A figura 3.3 mostra todas as regiões do mapa.

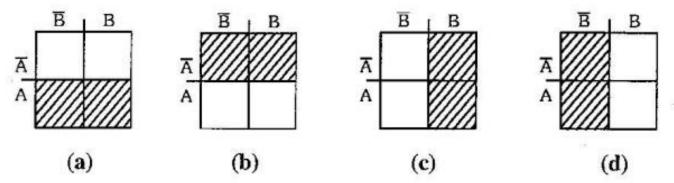


Figura 3.3 - Regiões do mapa de Veitch-Karnaugh:

- (a) região onde A = 1.
- (b) região onde A = 0 ( $\overline{A} = 1$ ).
- (c) região onde B = 1.
- (d) região onde B = 0 ( $\overline{B} = 1$ ).

• A imagem abaixo mostra como montar o mapa:

Com 2 variáveis, podemos obter 4 possibilidades:

	Α	В		
Г	0	0	$\longrightarrow$	caso 0
	0	1		caso 1
	1	0	$\longrightarrow$	caso 2
9	1	1	$\longrightarrow$	caso 3

Podemos distribuir, então, as 4 possibilidades neste diagrama, da seguinte forma:

	B		L J	В
Ā	Ca A 0	50 0 B 0	Cal A O	80 1 B
Α	Cas A 1	0 B 0	Cas A 1	80 3 B 1

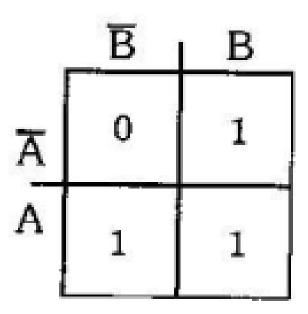
• Exemplo: Vamos simplificar a expressão:

A	В	S		
0	0	0	$\longrightarrow$	caso 0
0	1	1		caso 1
1	0	1	$\longrightarrow$	caso 2
1	1	1		caso 3

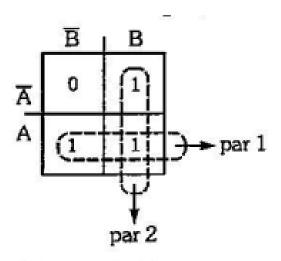
$$S = \overline{AB} + A\overline{B} + AB$$

Colocando os valores da tabela no mapa:

A	В	S		
0	0	0	<b>→</b>	caso 0
0	1	1		caso 1
1	0	1	$\longrightarrow$	caso 2
1	1	1		caso 3



- Para simplificar, precisamos agrupar as regiões onde o valor é 1, no menor número possível de agrupamento. Nas regiões onde 1 não puder ser agrupado, serão consideradas isoladamente.
- Neste exemplo, conseguimos agrupar os valores 1 em dois casos: Caso 1 (linha A) e Caso 2 (linha B). Após o agrupamento, basta somar os valores dos dois casos, e teremos uma simplificação:



$$S = Par 1 + Par 2$$
 :  $S = A + B$ 

• Exercício: Simplifique a expressão

$$S = \overline{A} \overline{B} + \overline{A}B + A\overline{B}$$

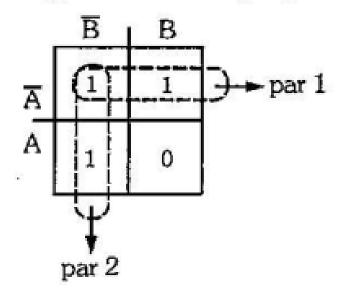
Resposta:

$$S = \overline{A}\overline{B} + \overline{A}B + A\overline{B}$$

A	В	S
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

	B	В
Ā	1	1
A	1	0

• Resposta: Agora basta agrupar os pares e fazer a soma:



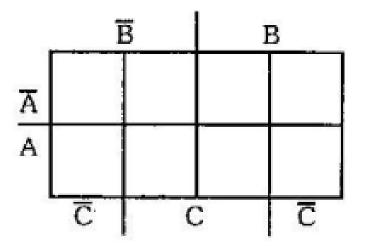
Somando as expressões dos pares, temos a expressão simplificada:

$$S = \overline{A} + \overline{B}$$

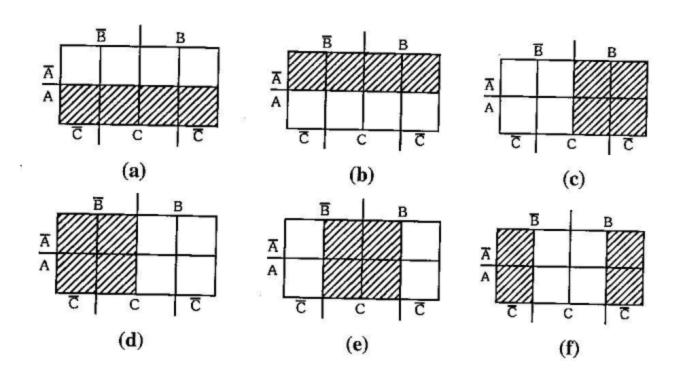
Notamos que a tabela da verdade é a de uma porta NE. Aplicando o teorema de De Morgan à expressão, após a simplificação, encontramos a expressão de uma porta NE:

$$S = \overline{AB}$$

• A imagem abaixo mostra o mapa com 3 variáveis:



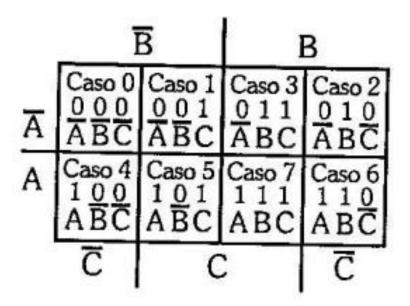
• A imagem abaixo mostra o mapa com 3 variáveis:



- (a) Região na qual A = 1.
- (b) Região na qual  $\overline{A} = 1(A = 0)$ .
- (c) Região na qual B = 1.
- (d) Região na qual  $\overline{B} = 1(B = 0)$ .
- (e) Região na qual C = 1.
- (f) Região na qual  $\overline{C} = 1(C = 0)$ .

A imagem mostra como montar o mapa:

Caso	٠٨.	B	С
0	0	0	0
1	0	0	1
2	0	1	0
3	0	1	1
4	1	0	0
5	1	0	1
6	1	1	0
7	1	1	1



• Para simplificar, basta encontrar os grupos. Com 3 variáveis são mais opções de agrupamento:

#### a) Oitava:

Agrupamento máximo, onde todas as localidades valem 1. A figura 3.22 apresenta esta situação:

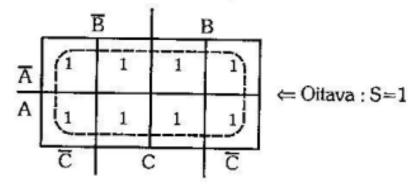


Figura 3.22

#### b) Quadras:

Quadras são agrupamentos de 4 regiões, onde S é igual a 1, adjancentes ou em sequência. Vamos agora formar algumas quadras possíveis num diagrama de 3 variáveis, a título de exemplo:

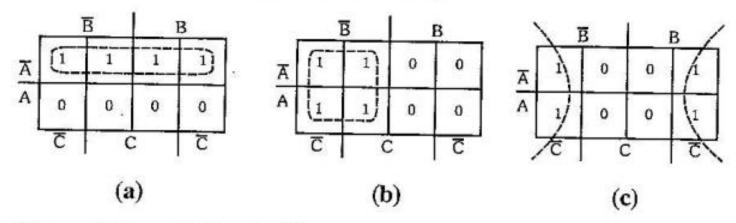
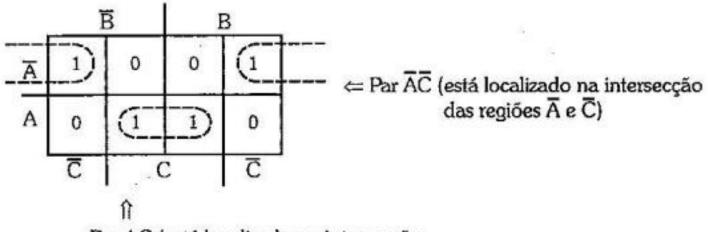


Figura 3.23 - (a) Quadra A.

- (b) Quadra B.
- (c) Quadra C.

#### c) Pares:

A figura 3.24 apresenta, como exemplo, 2 pares entre os 12 possíveis em um diagrama de 3 variáveis:



Par AC (está localizado na intersecção das regiões A e C)

Figura 3.24

#### d) Termos isolados:

Vejamos na figura 3.25, alguns exemplos de termos isolados, que, como já dissemos, são os casos de entrada sem simplificação.

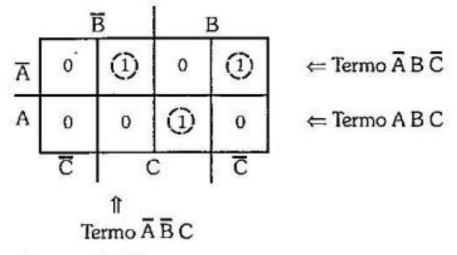


Figura 3.25

• Exemplo: Simplifique a expressão

$$S = \overline{A}\overline{B}\overline{C} + \overline{A}B\overline{C} + \overline{A}BC + A\overline{B}\overline{C} + AB\overline{C}$$

A	В	C	-S
0	0	0	1
0	0	1	0
0	1	0	1
.0	1	1	1
1	0	0	1
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	0

	157.00			
	Ĭ		3	
	Caso 0	Caso 1	Caso 3	Caso 2
Ā	1	0	1	1
A	Caso 4	Caso 5 0	Caso 7	Caso 6
	Ĉ	C	-	C

• Exemplo: Fazendo o agrupamento

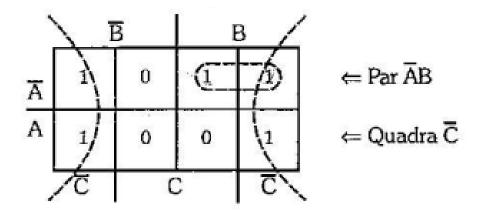


Figura 3.26

Notamos que esse par não depende de C, pois está localizado tanto em C como em  $\overline{C}$ , resultando sua expressão independente de C, ou seja, o termo  $\overline{AB}$ .

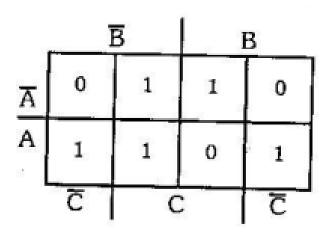
O passo final é somarmos as expressões referentes aos agrupamentos. A expressão final minimizada será:  $S = \overline{A}B + \overline{C}$ .

• Exercício: Minimize o circuito que representa a tabela

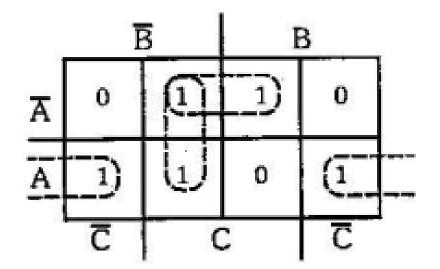
A	В	C.	S
0	0	0	0
0	Q	1	1
0	1	ō	0
0	1	1	1
1	0	0	1
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	0

Resposta: Montando o mapa

-A	В	ı C	S.
0	0	0	0
0	Q	1	1
0	1	ō .	0
0	1	1	1
1	0	0	1
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	0

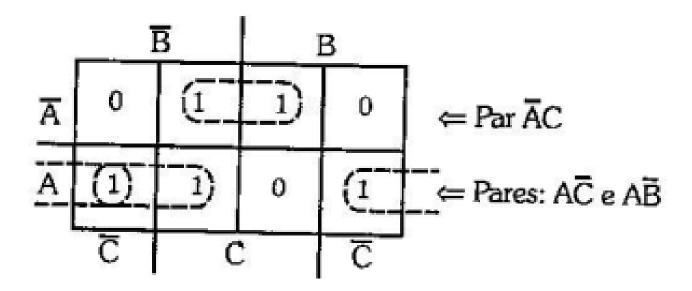


Resposta: Fazendo o agrupamento



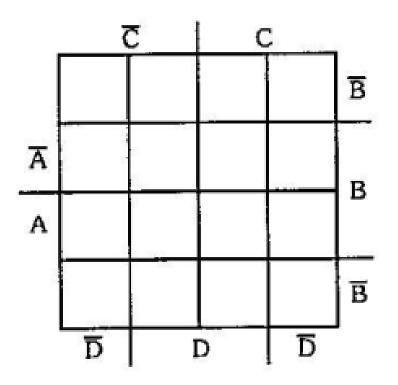
$$S = \overline{AC} + A\overline{C} + \overline{BC}.$$

Resposta: Outra forma de fazer o agrupamento

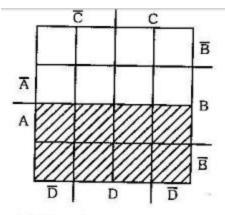


$$S = \overline{AC} + A\overline{B} + A\overline{C}$$

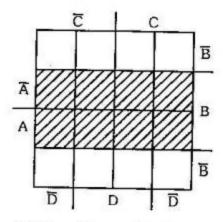
• A imagem mostra o diagrama para 4 variáveis



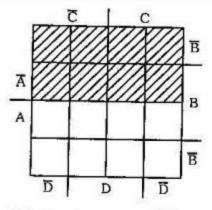
A imagem mostra as regiões de cada variável no mapa:



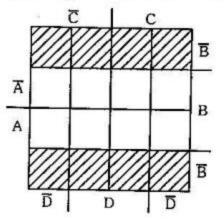
(a) Região onde A = 1.



(c) Região onde B = 1.

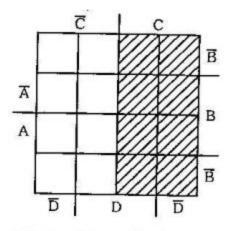


(b) Região onde  $\overline{A} = 1 (A = 0)$ .

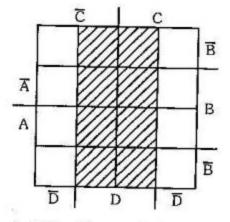


(d) Região onde  $\overline{B} = 1$  (B = 0).

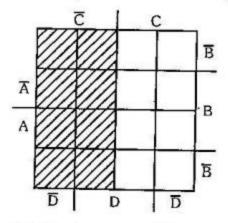
A imagem mostra as regiões de cada variável no mapa:



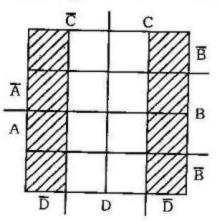
(e) Região onde C = 1.



(g) Região onde D = 1.



(f) Região onde  $\overline{C} = 1$  (C = 0).



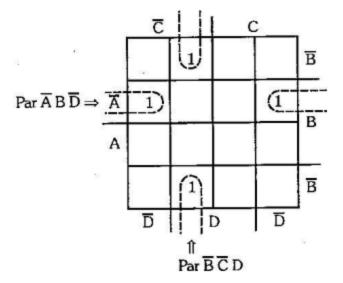
(h) Região onde  $\overline{D} = 1$  (D = 0).

• Exemplos de pares possíveis:

Devemos ressaltar aqui, que no diagrama, os lados extremos opostos se comunicam, ou seja, podemos formar oitavas, quadras e pares com os termos localizados nos lados extremos opostos.

Vamos, como exemplo, verificar alguns desses casos no diagrama:

a) Exemplos de Pares:



• Exemplos de pares possíveis:

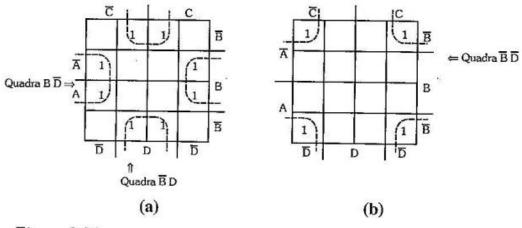
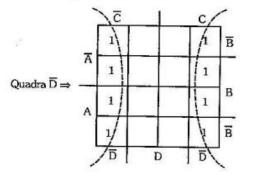
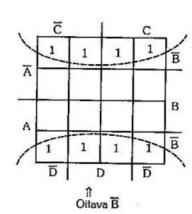


Figura 3.36

c) Exemplos de Oitavas:





• A imagem mostra como o mapa pode ser montado com base na tabela verdade:

Casos	Α	В	C.	D
0	0	0	0	0
1	0	0	0	1
1 2 3 4 5	0	0	1	0
3	0	0	1	1
4	0	1	0	0
5	0	1	0	1
6 7	0	1	1	0
7	0	1	1	1
8 9	1	0	0	0
9	1	0	0	1
10	1	0	1	0
11	1	0	1	1
12	1	1	0	0
13	1	1	0	1
14	1	1	1	0
15	1	1	1	1

		ਰ		С		
*	$\begin{array}{c} \text{Caso 0} \\ \underline{0} \ \underline{0} \ \underline{0} \ \underline{0} \\ \overline{A} \ \overline{B} \ \overline{C} \ \overline{D} \end{array}$	Caso 1 0 0 0 1 A B C D	Caso 3 ( 0 0 1 1 A B C D	Caso 2 0 0 1 0 A B C D	В	
Ā		Caso 5 0 1 0 1 A B C D	Caso 7 0 1 1 1 A B C D	Caso 6 0 1 1 0 A B C D	В	
	1100	A CANCELL STREET, CASE OF	Caso 15 1 1 1 1 A B C D	Caso 14, 1 1 1 0 A B C D	Ь	
A	Caso 8 1 0 0 0 A B C D		Caso 11 1 0 1 1 A B C D	1010	B	
	D	1	D	D		

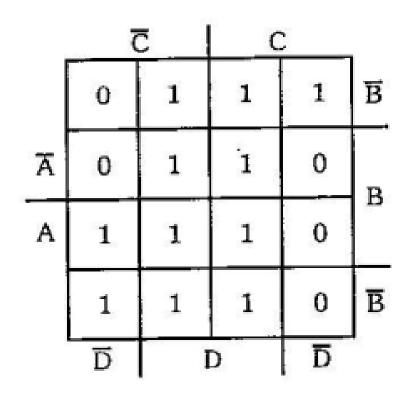
• Exemplo: Simplifique a expressão

A	В	$+\mathbf{c}_{\pm}$	D -	$-\mathbf{S}$
0	0	0	0	0
0-	0	0	1	1
0	0	1	0	1
0	0	1	1	1
0	1	0	0.	0
0 1	10	0 =	10,	1
0	1	1	0	0
0	1	1	1	1
1	0	0	0	1
1	0	0	1	1
1	0	1	0	0
1	0	1	1	1
1	1	0	0	1
1	1	0	1	1
1	1	1	.0	0
1	1	1	1	1

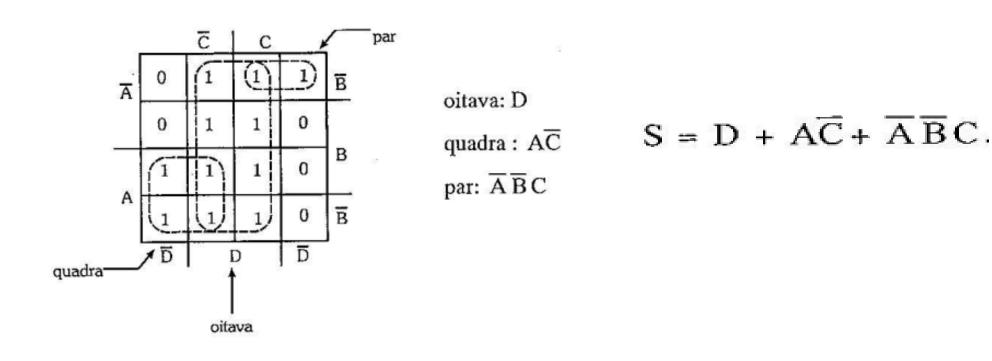
$$S = \overline{A} \, \overline{B} \, \overline{C} \, D + \overline{A} \, \overline{B} \, C \, \overline{D} + \overline{A} \, \overline{B} \, C \, D + \overline{A} \, \overline{B} \, \overline{C} \, D + \overline{A} \, \overline{B} \, \overline{C} \, D + \overline{A} \, \overline{B} \, \overline{C} \, \overline{D} + \overline{A} \, \overline{B} \, \overline{C} \, \overline{D} + \overline{A} \, \overline{B} \, \overline{C} \, D + \overline{A} \, \overline{B} \, \overline{C} \, \overline{D} + \overline{A} \, \overline{B} \, \overline{C} \, D + \overline{A} \, \overline{B} \, \overline{C} \, D + \overline{A} \, \overline{B} \, \overline{C} \, \overline{D} + \overline{A} \, \overline{B} \, \overline{C} \, D$$

Resposta: Montando o mapa

$+\mathbf{A}^{*}$	В	$+\mathbf{C}+$	D -	$-\mathbf{S}$
0	0	0	0	0
0-	0	0	1	1
0	0	1	0	1
0	0	1	1	1
0	1	0	0	0
0 7	16	0 E	$\mathbf{I}_{\ell_j}$	1
0	1	1	0	0
0	1	1	1	1
1	0	0	0	1
1	0	0	1	1
1	0	1	0	0
1	0	1	1	1
1	1	0	0	1
1	1	0	1	1
1	1	1	.0	0
1	1	1	1	1



Resposta: Fazendo o agrupamento

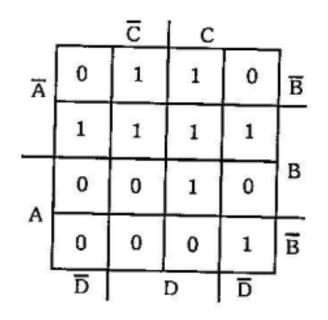


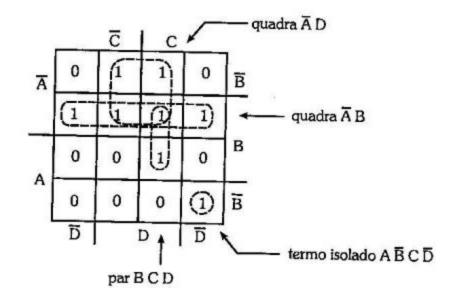
• Exercício: Mostre a expressão minimizada da tabela

-A	B.	-C-	_ <b>D</b>	<b>S</b> —
0	0	0	0	0
0	0	0	1	1
0	0	1	0	1 0
0	0	1	1	1
0	. 1	0	1 0	1
0	1	. 0	1	1
0	1	1	0	1
0	1	$\frac{1}{0}$	1	1
1.	0	0	0	0
1.	0	0	1	0
1	0	1	1 0	1
1	0	1	1	0
1	1	0	1 0	0
1	1	0	1	0
1	1	1	0	0
1	1	1	1	1

#### Resposta:

A	and B	$-\mathbf{C}$	D	S
0	0	0	0	0
0	O	0	1	
0	0	1	1 0	1 0
0	0	1	1	1
0	. 1	0	0	1
0	1	. 0	1	1
0	1	1	0	1
0	1	$\frac{1}{1}$	1 0 1 0 1	1 1 1 1 0
1	0	0	0	0
1,	0	0	1	0
1	0	1 1	0	1
1	O	1	1	0
1	1	0	0	0
1	1	0	1 0 1 0 1 0	1 0 0 0
1	1	1		0
1	1	1	1	1





$$S = A \overline{B}C\overline{D} + BCD + \overline{A}B + \overline{A}D$$