



# Álgebra de Boole e Simplificação de Circuitos Lógicos



- Nesta apresentação serão vistos os postulados e propriedades e formas canônicas de expressões booleanas
- Além disso, serão vistas duas forma de simplificar circuitos
  - Fatoração
  - Diagramas de Veitch-Karnaugh

# Motivação

---

- ❑ Como visto, os circuitos lógicos correspondem (executam) expressões booleanas, as quais representam problemas no mundo real
- ❑ Porém, os circuitos gerados por tabelas verdade muitas vezes admitem simplificações, o que reduz o número de portas lógicas; essa redução diminui o grau de dificuldade na montagem e custo do sistema digital

# Motivação

---

- ❑ O estudo da simplificação de circuitos lógicos requer o conhecimento da álgebra de Boole, por meio de seus postulados, propriedades, equivalências, etc
- ❑ De fato, na álgebra de Boole encontram-se os fundamentos da eletrônica digital de circuitos

# Constantes, Variáveis e Expressões

---

- ❑ Existem apenas duas **constantes booleanas**
  - 0 (zero)
  - 1 (um)
- ❑ Uma **variável booleana** é representada por letra e pode assumir apenas dois valores (0 ou 1)
  - Exemplos: A, B, C
- ❑ Uma **expressão booleana** é uma expressão matemática envolvendo constantes e/ou variáveis booleanas e seu resultado assume apenas dois valores (0 ou 1)
  - Exemplos:
    - ❖  $S = A.B$
    - ❖  $S = A+B.C$

# Postulados & Propriedades

---

- ❑ Na álgebra booleana há postulados (axiomas) a partir dos quais são estabelecidas várias propriedades
- ❑ Existem várias propriedades da negação (complemento, inversor), adição (porta E) e soma (porta OU)
- ❑ Estas propriedades podem ser verificadas como equivalências lógicas
- ❑ Para demonstrar cada uma, basta utilizar as tabelas-verdade, constatando a equivalência

# Postulados

---

## □ Complemento

- Se  $A=0$  então  $\bar{A}=1$
- Se  $A=1$  então  $\bar{A}=0$

## □ Notações alternativas

- $\bar{A} = A'$
- $\bar{A} = \neg A$
- $\overline{B.C} = (B.C)'$

## □ Adição

- $0 + 0 = 0$
- $0 + 1 = 1$
- $1 + 0 = 1$
- $1 + 1 = 1$

## □ Multiplicação

- $0 . 0 = 0$
- $0 . 1 = 0$
- $1 . 0 = 0$
- $1 . 1 = 1$

# Propriedades

Propriedade	Complemento	Adição	Multiplicação
Identidade	$\overline{\overline{A}} = A$	$A + 0 = A$ $A + 1 = 1$ $A + A = A$ $A + \overline{A} = 1$	$A \cdot 0 = 0$ $A \cdot 1 = A$ $A \cdot A = A$ $A \cdot \overline{A} = 0$
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		$A + (B \cdot C)$ $=$ $(A + B) \cdot (A + C)$	$A \cdot (B + C)$ $=$ $A \cdot B + A \cdot C$

# Propriedades

---

## □ Absorção

- $A + (A.B) = A$
- $A . (A+B) = A$

## □ Outras Identidades

- $A + \bar{A}.B = A + B$
- $(A+B).(A+C) = A + B.C$

## □ De Morgan

- $(A.B)' = \bar{A} + \bar{B}$
- $(A+B)' = \bar{A} . \bar{B}$

## □ De Morgan se estende para $n$ variáveis

- $(A.B. \dots . n)' = \bar{A} + \bar{B} + \dots + \bar{n}$
- $(A+B+ \dots +n)' = \bar{A} . \bar{B} . \dots . \bar{n}$

# Exercício

---

- Mostre, usando simplificação por postulados e propriedades, ou seja, por transformações algébricas que:
  - $A + A.B = A$
  - $A.(A+B) = A$

# Solução

---

□  $A + A.B = A$

■  $A + A.B$

■  $= A.(1+B)$

■  $= A.(1)$

■  $= A$

distributiva

identidade da adição

identidade da multiplicação

□  $A.(A+B) = A$

■  $A.(A+B)$

■  $= (A.A) + (A.B)$

■  $= A + (A.B)$

■  $= A$

distributiva

identidade da multiplicação

pela prova do exercício acima

# Exercício

---

- Idem ao exercício anterior
  - $A + \bar{A}.B = A + B$
  - $(A+B).(A+C) = A + B.C$

# Solução

---

□  $A + \bar{A}.B = A + B$

■  $A + \bar{A}.B = (A + \bar{A}.B)''$

identidade do complemento

■  $= (\bar{A} . (\bar{A}.B)')' = (\bar{A} . (A + \bar{B}))'$

De Morgan

■  $= (\bar{A}.A + \bar{A}.\bar{B})'$

distributiva

■  $= (0 + \bar{A}.\bar{B})'$

identidade da multiplicação

■  $= (\bar{A}.\bar{B})'$

identidade da adição

■  $= A + B$

De Morgan

□  $A + \bar{A}.B = A + B$

■  $A + \bar{A}.B = (A + \bar{A}).(A + B)$  distributiva  $\alpha + \beta . \gamma = (\alpha + \beta) . (\alpha + \gamma)$

■  $= 1.(A + B)$  identidade da adição

■  $= A + B$  identidade da multiplicação

# Solução

---

- $(A+B).(A+C) = A + B.C$ 
  - $(A+B).(A+C)$
  - $= A.A + A.C + B.A + B.C$  distributiva
  - $= A.A + A.C + A.B + B.C$  comutativa
  - $= A + A.C + A.B + B.C$  identidade da multiplicação
  - $= A + A.(C+B) + B.C$  distributiva
  - $= A.(1 + (C+B)) + B.C$  distributiva
  - $= A.(1) + B.C$  identidade da adição
  - $= A + B.C$  identidade da multiplicação

# Simplificação de Expressões Booleanas

---

- ❑ Usando a álgebra booleana é possível simplificar expressões
- ❑ Como cada circuito corresponde a uma expressão, simplificações de expressões significam em simplificações de circuitos
- ❑ Há duas formas para simplificar expressões
  - Fatoração
  - Mapas de Veitch-Karnaugh
- ❑ Veremos, a seguir, o processo de fatoração

# Fatoração

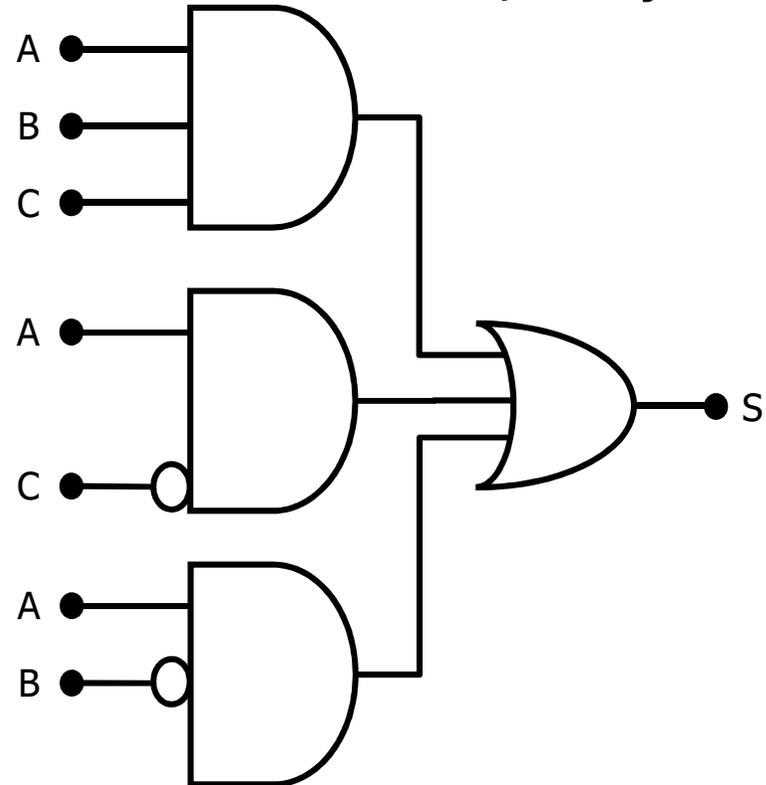
---

- ❑ Consiste na aplicação dos postulados e propriedades da álgebra booleana, com o objetivo de simplificar a expressão
- ❑ Por exemplo
  - $S = A.B.C + A.C' + A.B'$
  - $= A.(B.C + C' + B')$  distributiva
  - $= A.(B.C + (C' + B'))$  associativa
  - $= A.(B.C + ((C' + B')'))$  identidade do complemento
  - $= A.(B.C + (C.B)')$  De Morgan
  - $= A.(B.C + (B.C)')$  comutativa
  - $= A.(1)$  identidade da adição ( $D + \bar{D} = 1$ )
  - $= A$  identidade da multiplicação

# Fatoração

- Portanto,
  - $A.B.C + A.C' + A.B' = A$
- Essa expressão mostra a importância da simplificação de expressões e a consequente minimização do circuito, sendo o resultado final igual ao da variável A

- Circuito antes da simplificação



- Circuito após simplificação



# Exercício

---

- Simplifique as expressões
  - $S = A'.B'.C' + A'.B.C' + A.B'.C$
  - $S = \bar{A}.\bar{B} + \bar{A}.B$

# Solução

---

## □ Simplifique as expressões

- $S = A'.B'.C' + A'.B.C' + A.B'.C$

- ❖  $= A'.C'.B' + A'.C'.B + A.B'.C$

- ❖  $= A'.C'.(B' + B) + A.B'.C$

- ❖  $= A'.C'.(1) + A.B'.C$

- ❖  $= A'.C' + A.B'.C$

- $S = \bar{A}.\bar{B} + \bar{A}.B$

- ❖  $= \bar{A}.\bar{B} + \bar{A}.B$

- ❖  $= \bar{A}.\bar{B} + \bar{A}.B$

- ❖  $= \bar{A}.\bar{B} + \bar{A}.B$

# Exercício

---

## □ Simplifique as expressões

- $S = A'.B'.C' + A'.B.C + A'.B.C' + A.B'.C' + A.B.C'$
- $S = (A+B+C).(\bar{A}+\bar{B}+C)$



# Formas Normais (Canônicas)

---

- ❑ Toda expressão booleana pode ser escrita em uma forma padronizada, denominada **forma normal** ou **forma canônica**
- ❑ Duas formas normais são
  - Forma Normal Conjuntiva (FNC), Produto de Somas ou Produto de Maxtermos
  - Forma Normal Disjuntiva (FND), Soma de Produtos ou Soma de Mintermos

# Maxtermos e Mintermos

□ Maxtermos (ou maxitermos)

- Variável com valor 0 é deixada intacta
- Variável com valor 1 é alterada pela sua negação
- Variáveis de uma mesma linha são conectadas por + (adição)

□ Mintermos (ou minitermos)

- Variável com valor 1 é deixada intacta
- Variável com valor 0 é alterada pela sua negação
- Variáveis de uma mesma linha são conectadas por . (multiplicação)

A	B	C	Maxtermo	Mintermo
0	0	0	$A+B+C$	$\bar{A}.\bar{B}.\bar{C}$
0	0	1	$A+B+\bar{C}$	$\bar{A}.\bar{B}.C$
0	1	0	$A+\bar{B}+C$	$\bar{A}.B.\bar{C}$
0	1	1	$A+\bar{B}+\bar{C}$	$\bar{A}.B.C$
1	0	0	$\bar{A}+B+C$	$A.\bar{B}.\bar{C}$
1	0	1	$\bar{A}+B+\bar{C}$	$A.\bar{B}.C$
1	1	0	$\bar{A}+\bar{B}+C$	$A.B.\bar{C}$
1	1	1	$\bar{A}+\bar{B}+\bar{C}$	$A.B.C$

# Forma Normal Disjuntiva

---

- ❑ **Mintermo** (ou **minitermo**) é o **termo produto** associado à cada linha da tabela verdade, no qual todas as variáveis de entrada estão presentes
- ❑ Dado um dado mintermo, se substituirmos os valores das variáveis associadas, obteremos 1
- ❑ Porém, se substituirmos nesse mesmo mintermo quaisquer outras combinações de valores, obteremos 0
- ❑ Dessa forma, se quisermos encontrar a equação para uma função a partir de sua tabela verdade, basta montarmos um **OU** entre os mintermos associados aos **1s** da função

# FND: Exemplo

- ❑ S é uma função das variáveis de entrada A, B e C
- ❑ Os valores de (A,B,C) para os quais S=1 encontram-se nas situações 2, 3, 5 e 6
- ❑ Os mintermos associados a essas condições (ou seja, os mintermos 1) são mostrados na tabela ao lado
- ❑ Logo, a expressão em soma de produtos (FND) para S será o **OU** entre estes produtos
- ❑  $S = \bar{A}.B.\bar{C} + \bar{A}.B.C + A.\bar{B}.C + A.B.\bar{C}$

Situação	A	B	C	S	Mintermo
0	0	0	0	0	
1	0	0	1	0	
2	0	1	0	<b>1</b>	$\bar{A}.B.\bar{C}$
3	0	1	1	<b>1</b>	$\bar{A}.B.C$
4	1	0	0	0	
5	1	0	1	<b>1</b>	$A.\bar{B}.C$
6	1	1	0	<b>1</b>	$A.B.\bar{C}$
7	1	1	1	0	

# Forma Normal Conjuntiva

---

- ❑ **Maxtermo** (ou **maxitermo**) é o **termo soma** associado à cada linha da tabela verdade, no qual todas as variáveis de entrada estão presentes
- ❑ Dado um dado maxtermo, se substituirmos os valores das variáveis associadas, obteremos 0
- ❑ Porém, se substituirmos nesse mesmo maxtermo quaisquer outras combinações de valores, obteremos 1
- ❑ Dessa forma, se quisermos encontrar a equação para uma função a partir de sua tabela verdade, basta montarmos um **E** entre os maxtermos associados aos **0s** da função

# FNC: Exemplo

- ❑ S é uma função das variáveis de entrada A, B e C
- ❑ Os valores de (A,B,C) para os quais  $S=0$  encontram-se nas situações 0, 1, 4 e 7
- ❑ Os maxtermos associados a essas condições (ou seja, os maxtermos 0) são mostrados na tabela ao lado
- ❑ Logo, a expressão em produto de somas (FNC) para S será o **E** entre estas somas
- ❑  $S = (A+B+C) \cdot (A+B+\bar{C}) \cdot (\bar{A}+B+C) \cdot (\bar{A}+\bar{B}+\bar{C})$

Situação	A	B	C	S	Maxtermo
0	0	0	0	<b>0</b>	$A+B+C$
1	0	0	1	<b>0</b>	$A+B+\bar{C}$
2	0	1	0	1	
3	0	1	1	1	
4	1	0	0	<b>0</b>	$\bar{A}+B+C$
5	1	0	1	1	
6	1	1	0	1	
7	1	1	1	<b>0</b>	$\bar{A}+\bar{B}+\bar{C}$

# Simplificação a partir da Forma Normal

---

- Uma vez obtida a forma normal de uma função booleana, é possível simplificá-la por meio de manipulação algébrica, respeitando os postulados e propriedades da álgebra booleana, com visto anteriormente

# Mapas de Veitch-Karnaugh

---

- ❑ Alternativamente ao método de simplificação algébrico por fatoração, há outro método de simplificação baseado na identificação visual de grupos de mintermos que podem ser simplificados
- ❑ Para tanto, é necessário que os mintermos sejam dispostos de maneira conveniente, em tabelas conhecidas como **diagramas** ou **mapas de Veitch-Karnaugh**

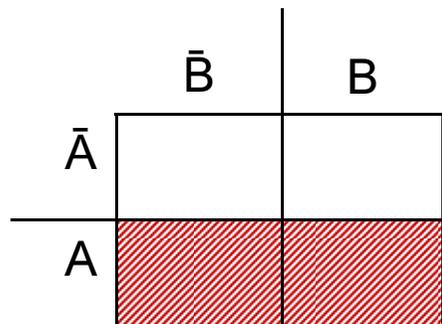
# Diagrama de Veitch-Karnaugh para 2 Variáveis

- ❑ Em um mapa de Veitch-Karnaugh, há uma região própria para cada linha da tabela verdade
- ❑ Essas regiões são os locais onde devem ser colocados os valores que a expressão  $S$  assume nas diferentes possibilidades
- ❑ Para obter a expressão simplificada por meio do diagrama
  - Agrupar as regiões onde  $S=1$  no menor número possível de **pares** (diagonais não são permitidas no agrupamento de pares)
  - As regiões onde  $S=1$  que não puderem ser agrupadas em pares são consideradas isoladamente

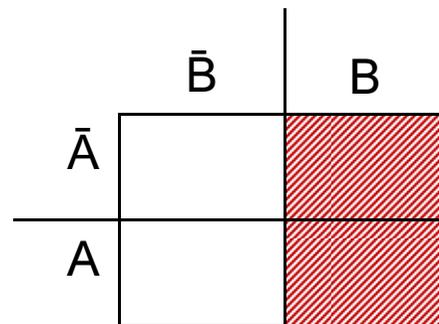
Situação	A	B	S
0	0	0	
1	0	1	
2	1	0	
3	1	1	

	$\bar{B}$	B
$\bar{A}$	$\bar{A}\bar{B}$ 0 0 Situação 0	$\bar{A}B$ 0 1 Situação 1
A	$A\bar{B}$ 1 0 Situação 2	$AB$ 1 1 Situação 3

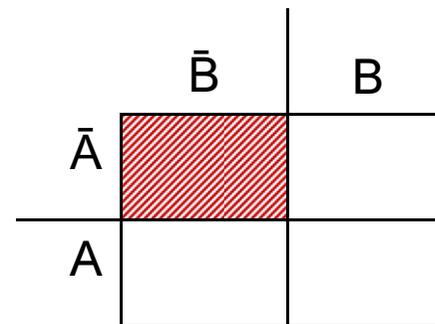
# Diagrama de Veitch-Karnaugh para 2 Variáveis



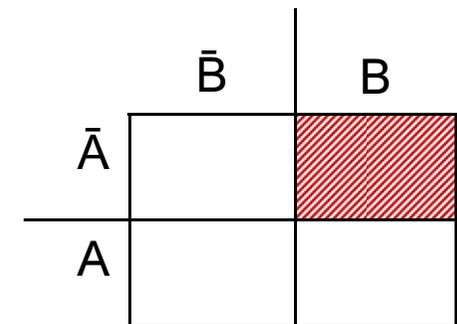
Região A ( $A=1$ )



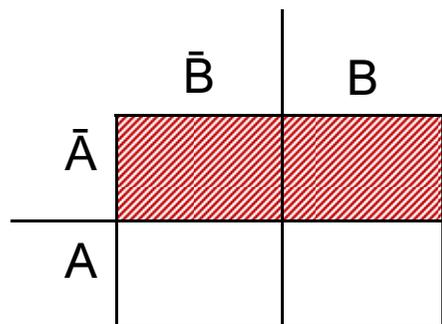
Região B ( $B=1$ )



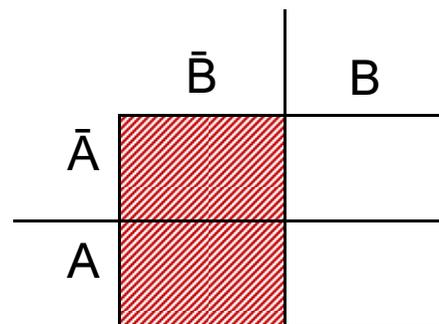
Região  $\bar{A}.\bar{B}$   
( $A=0$  e  $B=0$ )



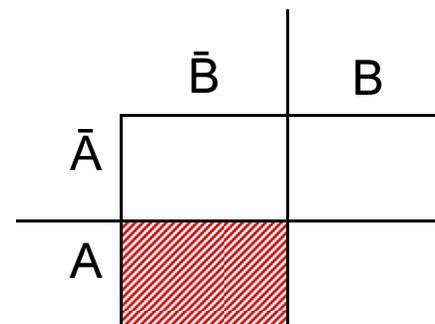
Região  $\bar{A}.B$   
( $A=0$  e  $B=1$ )



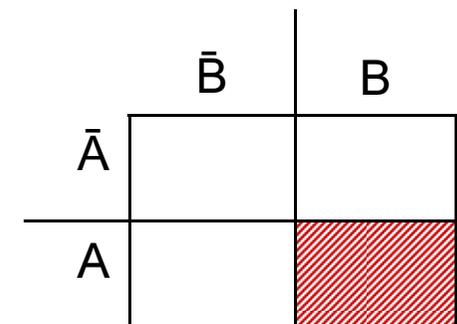
Região  $\bar{A}$  ( $A=0$ )



Região  $\bar{B}$  ( $B=0$ )



Região  $A.\bar{B}$   
( $A=1$  e  $B=0$ )



Região  $A.B$   
( $A=1$  e  $B=1$ )

# Exemplo

- ❑ A tabela verdade mostra o estudo de uma função
- ❑ A expressão booleana da função S obtida da tabela verdade usando mintermos é
  - $S = \bar{A}.B + A.\bar{B} + A.B$
- ❑ Obtenha uma expressão equivalente, simplificada usando mapa de Veitch-Karnaugh

Situação	A	B	S
0	0	0	0
1	0	1	1
2	1	0	1
3	1	1	1

	$\bar{B}$	B
$\bar{A}$		
A		

# Exemplo

---

- Inicialmente, o diagrama é preenchido com cada situação da tabela verdade

Situação	A	B	S
0	0	0	0
1	0	1	1
2	1	0	1
3	1	1	1

	$\bar{B}$	B
$\bar{A}$		
A		

# Exemplo

- Inicialmente, o diagrama é preenchido com cada situação da tabela verdade

Situação	A	B	S
0	0	0	<b>0</b>
1	0	1	1
2	1	0	1
3	1	1	1

	$\bar{B}$	B
$\bar{A}$	<b>0</b>	
A		

# Exemplo

- Inicialmente, o diagrama é preenchido com cada situação da tabela verdade

Situação	A	B	S
0	0	0	0
1	0	1	1
2	1	0	1
3	1	1	1

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

# Exemplo

- Inicialmente, o diagrama é preenchido com cada situação da tabela verdade

Situação	A	B	S
0	0	0	0
1	0	1	1
2	1	0	<b>1</b>
3	1	1	1

	$\bar{B}$	B
$\bar{A}$	0	1
A	<b>1</b>	

# Exemplo

- Inicialmente, o diagrama é preenchido com cada situação da tabela verdade

Situação	A	B	S
0	0	0	0
1	0	1	1
2	1	0	1
3	1	1	<b>1</b>

	$\bar{B}$	B
$\bar{A}$	0	1
A	1	<b>1</b>

# Exemplo

- ❑ Agora tentamos agrupar as regiões onde  $S=1$  no menor número possível de pares
- ❑ Um par é o conjunto de duas regiões onde  $S=1$  que tem um lado em comum, ou seja, são vizinhos

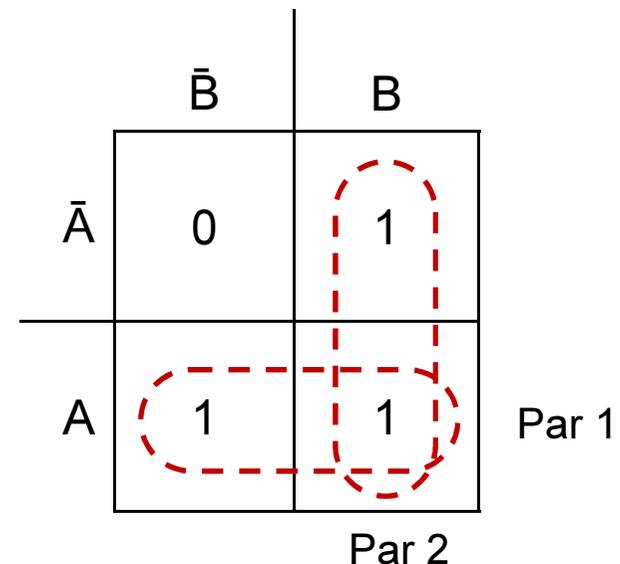
Situação	A	B	S
0	0	0	0
1	0	1	1
2	1	0	1
3	1	1	1

	$\bar{A}$	$\bar{B}$	B	
$\bar{A}$		0	1	
A		1	1	Par 1

# Exemplo

- ❑ Agora tentamos agrupar as regiões onde  $S=1$  no menor número possível de pares
- ❑ Um par é o conjunto de duas regiões onde  $S=1$  que tem um lado em comum, ou seja, são vizinhos
- ❑ Um mesmo valor 1 pode pertencer a mais de um par

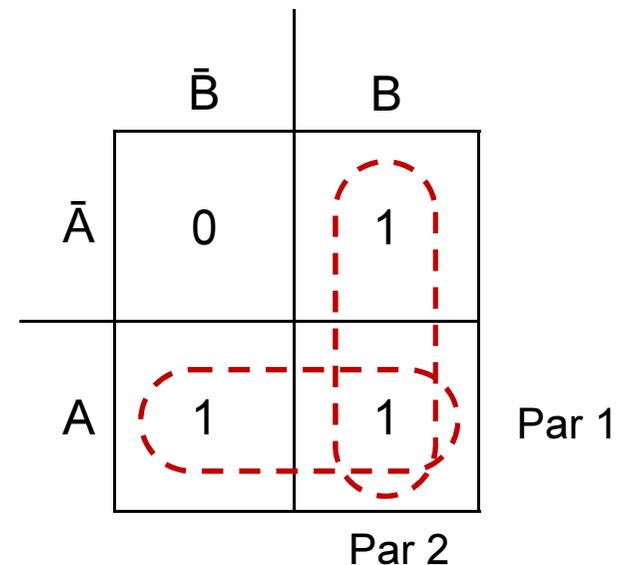
Situação	A	B	S
0	0	0	0
1	0	1	1
2	1	0	1
3	1	1	1



# Exemplo

- Então, escrevemos a expressão de cada par, ou seja, a região que o par ocupa no diagrama
- O par 1 ocupa a região  $A=1$ , então sua expressão é  $A$
- O par 2 ocupa a região onde  $B=1$ , sendo sua expressão  $B$
- Neste caso, nenhum 1 ficou isolado, ou seja, fora dos pares
- Basta então somar os resultados de cada par
  - $S = \text{Par 1} + \text{Par 2}$
  - $S = A + B$

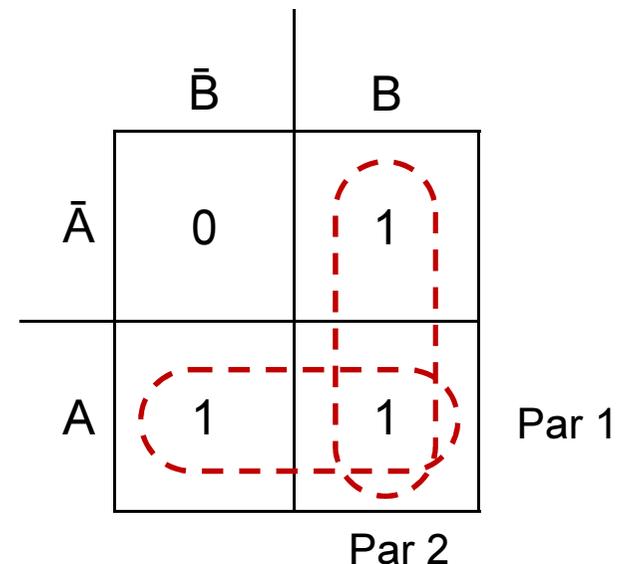
Situação	A	B	S
0	0	0	0
1	0	1	1
2	1	0	1
3	1	1	1



# Exemplo

- ❑ A expressão de S obtida por mapa de Veitch-Karnaugh é
  - $S = A + B$
- ❑ Como é possível notar, essa é a expressão de uma porta **OU**, pois a tabela verdade também é da porta **OU**
- ❑ Outro ponto importante é que a expressão obtida diretamente da tabela verdade
  - $S = \bar{A}.B + A.\bar{B} + A.B$
- ❑ é visivelmente maior que a expressão minimizada

Situação	A	B	S
0	0	0	0
1	0	1	1
2	1	0	1
3	1	1	1



# Exercício

- ❑ Dada a tabela ao lado, obtenha a expressão de  $S$  diretamente da tabela, usando mintermos
- ❑ A seguir, transporte a tabela para o diagrama de Veitch-Karnaugh e obtenha a expressão simplificada

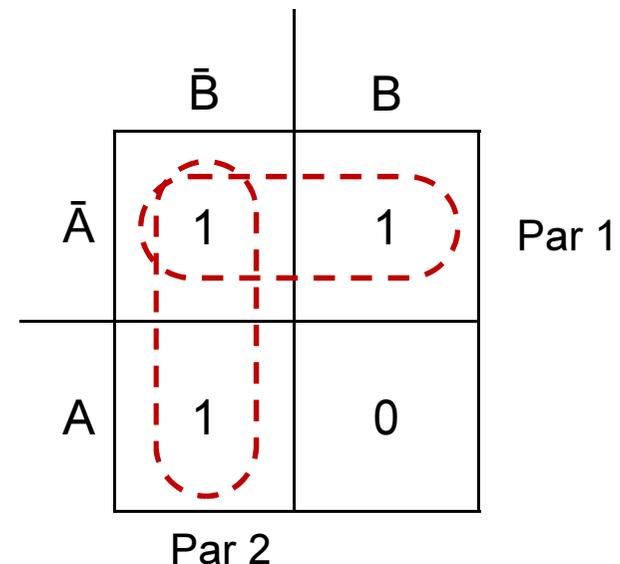
Situação	A	B	S
0	0	0	1
1	0	1	1
2	1	0	1
3	1	1	0

	$\bar{B}$	B
$\bar{A}$		
A		

# Solução

- ❑ Dada a tabela ao lado, obtenha a expressão de S diretamente da tabela, usando mintermos
  - $S = \bar{A}.\bar{B} + \bar{A}.B + A.\bar{B}$
- ❑ A seguir, transporte a tabela para o diagrama de Veitch-Karnaugh e obtenha a expressão simplificada
  - $S = \text{Par 1} + \text{Par 2}$
  - $S = \bar{A} + \bar{B}$
- ❑ Nota-se que a tabela verdade é a de uma porta **NAND**, cuja expressão é  $S = (A.B)'$
- ❑ Aplicando De Morgan na expressão encontrada, tem-se
  - $S = \bar{A} + \bar{B} = (A.B)'$

Situação	A	B	S
0	0	0	1
1	0	1	1
2	1	0	1
3	1	1	0



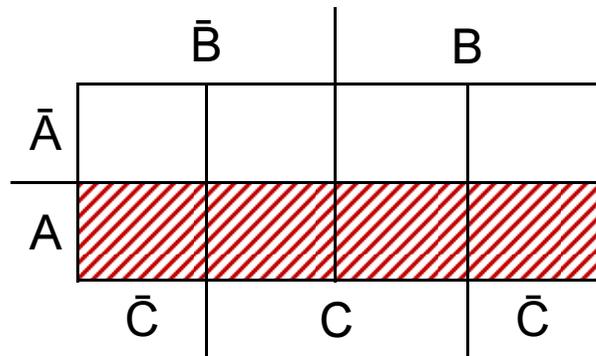
# Diagrama de Veitch-Karnaugh para 3 Variáveis

- ❑ De forma análoga para 2 variáveis, com 3 variáveis também há uma região própria para cada linha da tabela verdade em um mapa de Veitch-Karnaugh
- ❑ Para obter a expressão simplificada por meio do diagrama
  - Agrupar as regiões onde  $S=1$  no menor número possível de **quadras**
  - Em seguida, agrupar as regiões onde  $S=1$  no menor número possível de **pares**
  - As regiões onde  $S=1$  que não puderem ser agrupadas em quadras ou pares são consideradas isoladamente

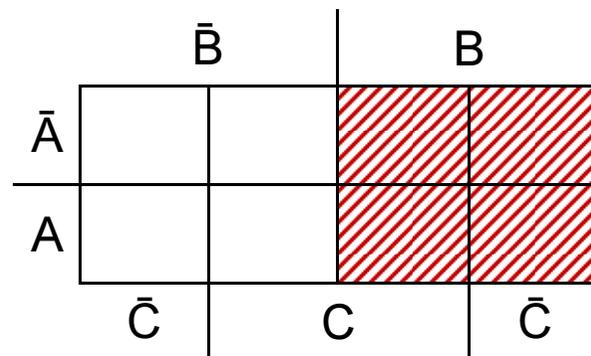
Situação	A	B	C	S
0	0	0	0	
1	0	0	1	
2	0	1	0	
3	0	1	1	
4	1	0	0	
5	1	0	1	
6	1	1	0	
7	1	1	1	

		$\bar{B}$		B	
$\bar{A}$	$\bar{A} \bar{B} \bar{C}$	$\bar{A} \bar{B} C$	$\bar{A} B \bar{C}$	$\bar{A} B C$	
	000 Situação 0	001 Situação 1	011 Situação 3	010 Situação 2	
A	$A \bar{B} \bar{C}$	$A \bar{B} C$	$A B \bar{C}$	$A B C$	
	100 Situação 4	101 Situação 5	111 Situação 7	110 Situação 6	
		$\bar{C}$	C	$\bar{C}$	

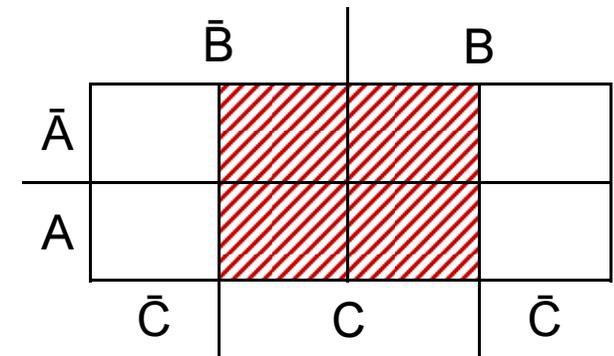
# Quadras



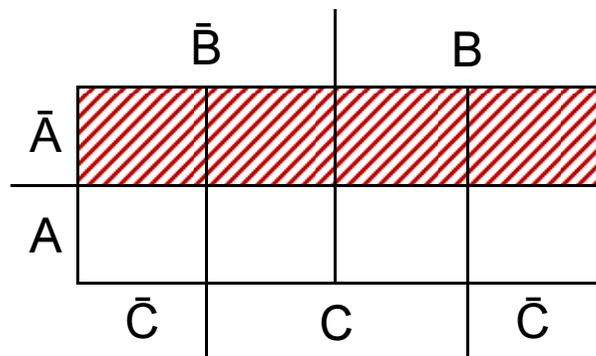
Região A=1 (Região A)



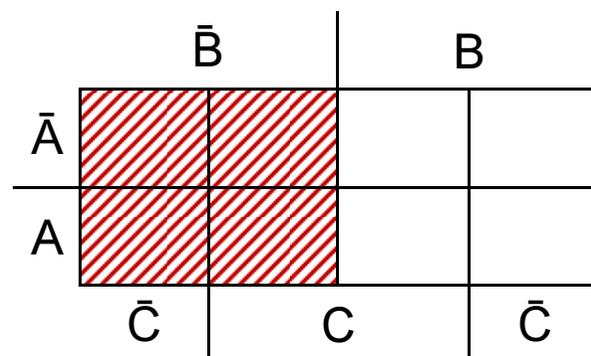
Região B=1 (Região B)



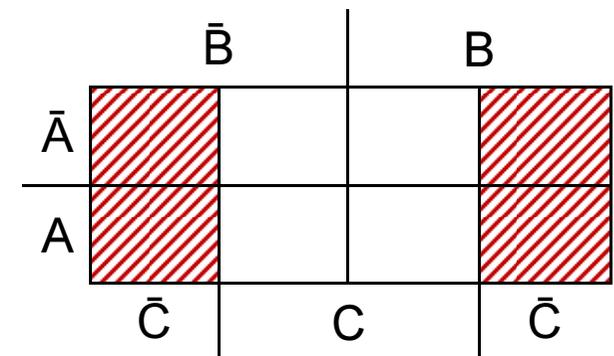
Região C=1 (Região C)



Região A=0 (Região  $\bar{A}$ )

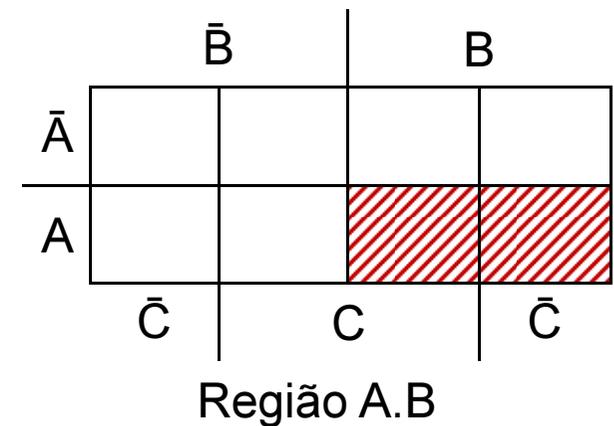
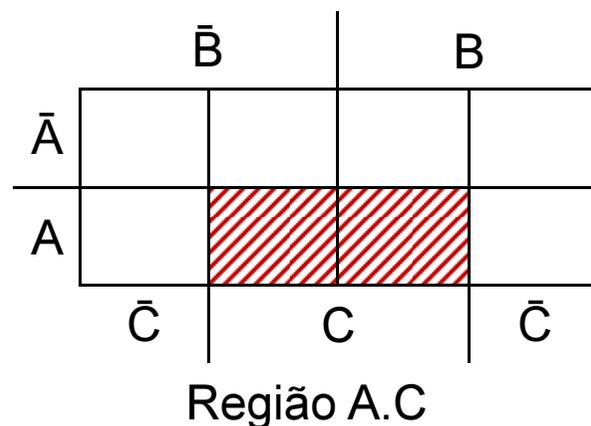
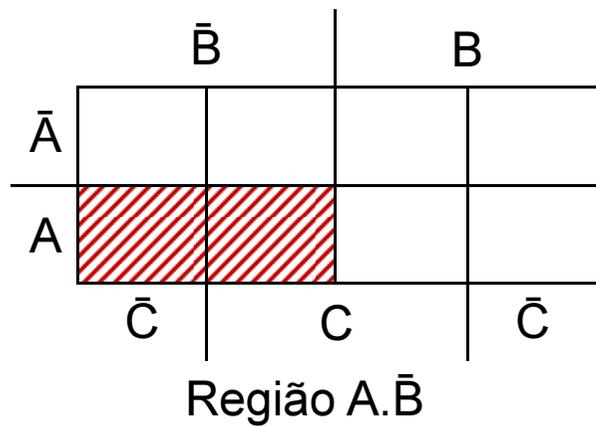
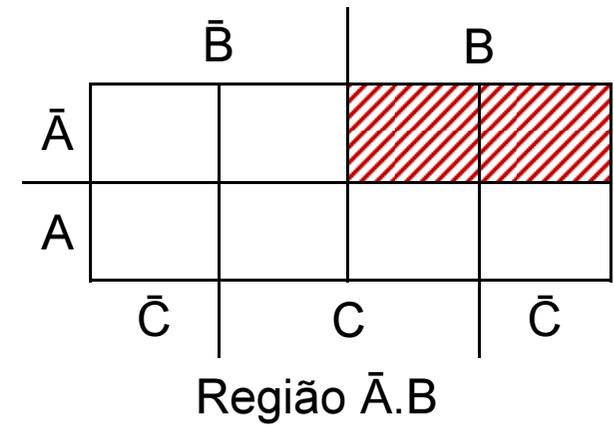
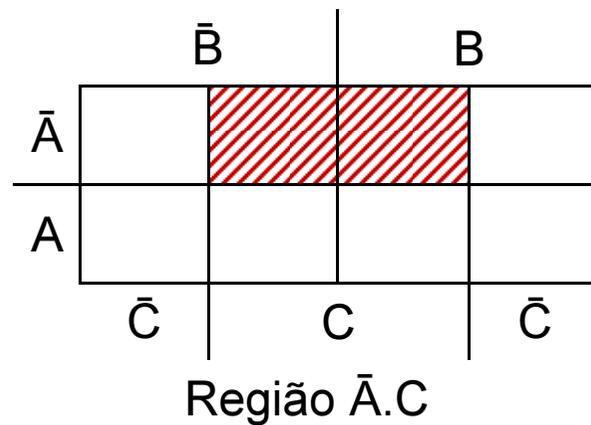
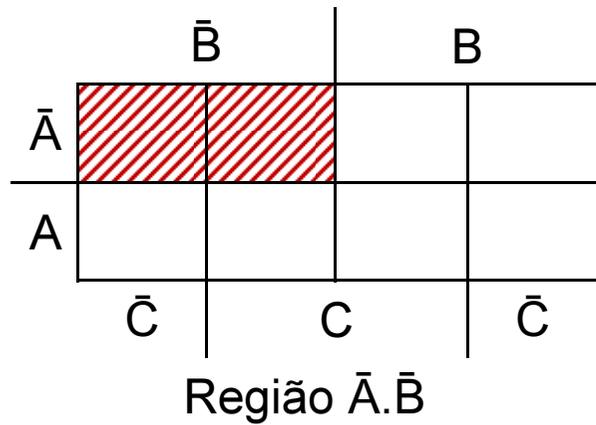


Região B=0 (Região  $\bar{B}$ )

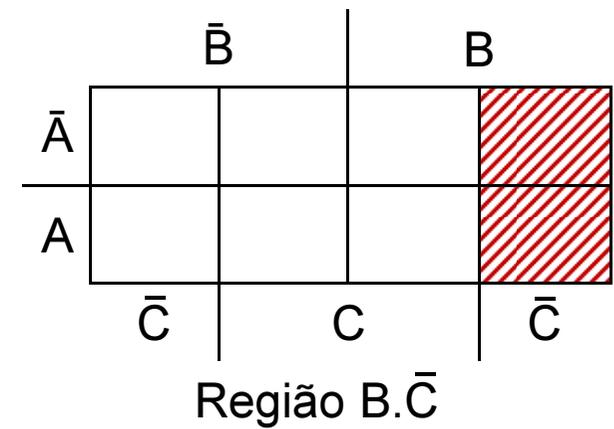
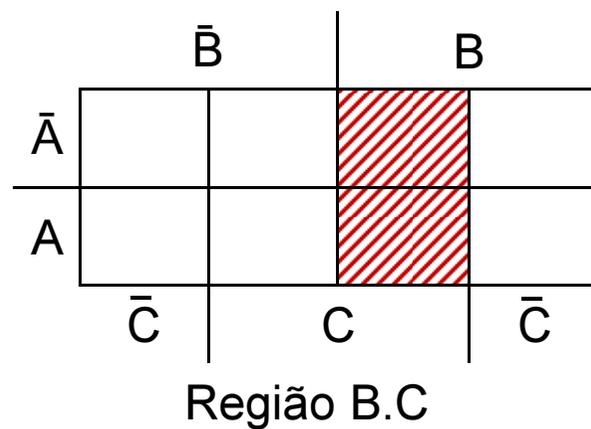
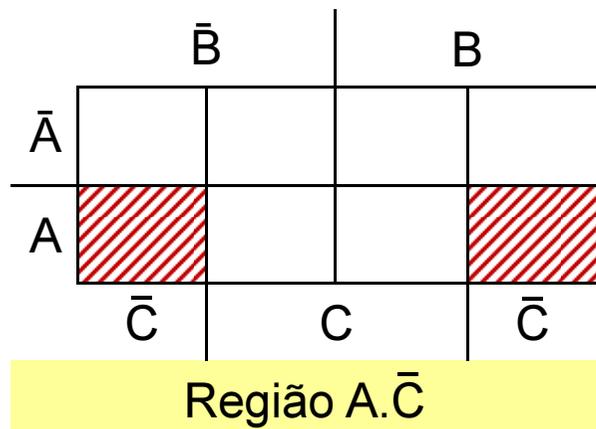
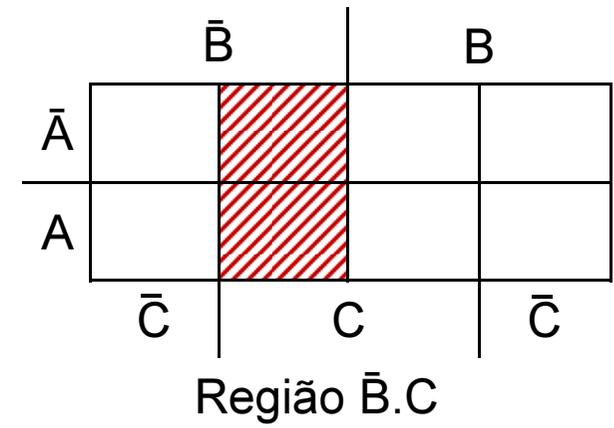
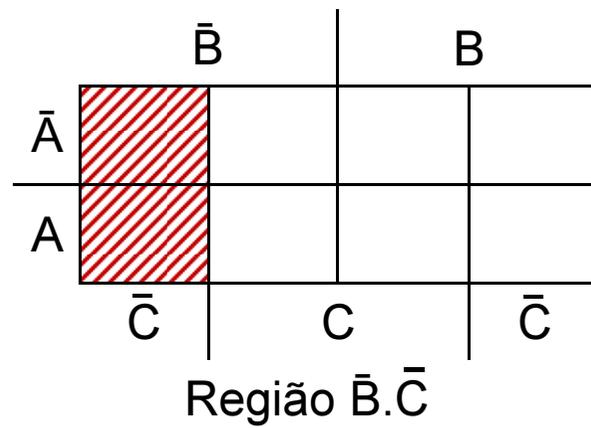
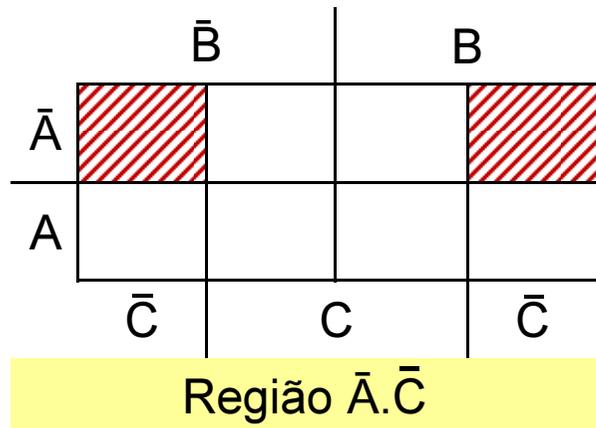


Região C=0 (Região  $\bar{C}$ )

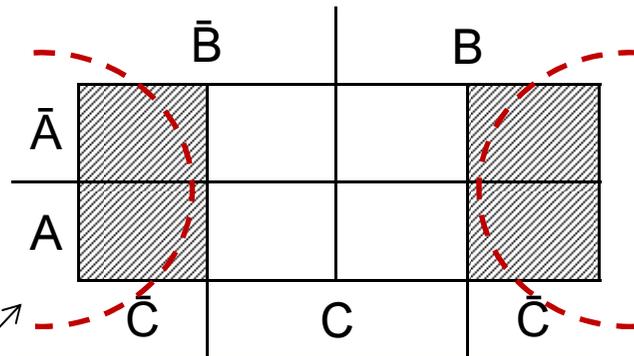
# Pares (1/2)



# Pares (2/2)

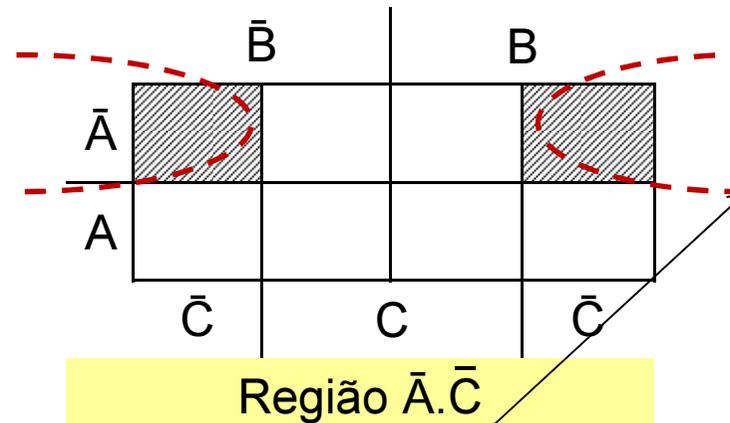


# Quadra e Pares nas Extremidades



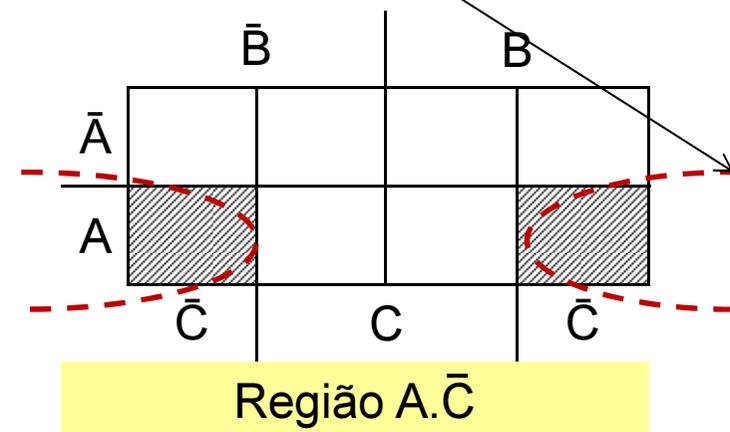
Região  $C=0$  (Região  $\bar{C}$ )

Note que a região marcada corresponde a uma quadra, mesmo não estando contígua no diagrama



Região  $\bar{A}.\bar{C}$

De forma análoga, estas regiões marcadas correspondem a pares

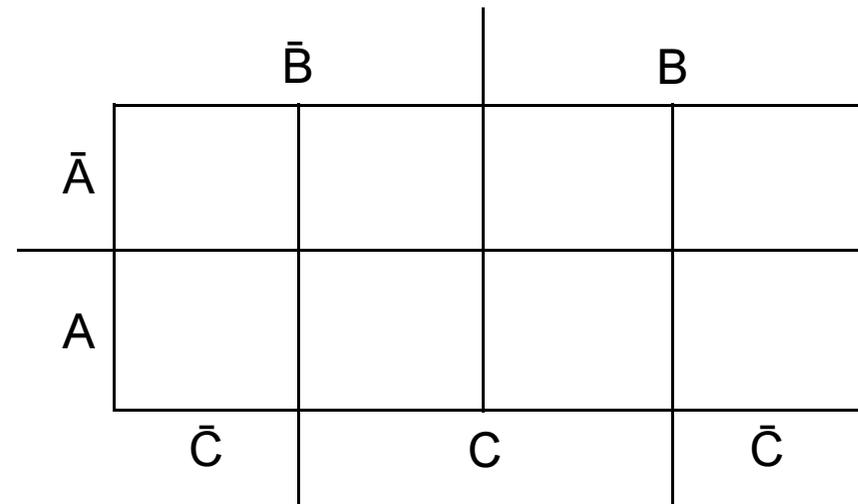


Região  $A.\bar{C}$

# Exemplo

- ❑ A expressão extraída diretamente da tabela verdade para  $S$  é
  - $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C} + \bar{A}.B.\bar{C} + \bar{A}.B.C + A.\bar{B}.\bar{C} + A.B.\bar{C}$
- ❑ Como antes, o diagrama é preenchido com cada situação da tabela verdade

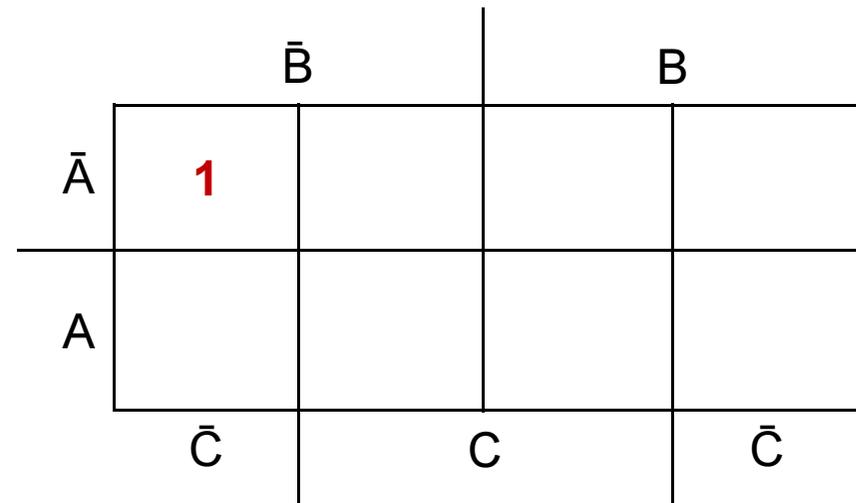
Situação	A	B	C	S
0	0	0	0	1
1	0	0	1	0
2	0	1	0	1
3	0	1	1	1
4	1	0	0	1
5	1	0	1	0
6	1	1	0	1
7	1	1	1	0



# Exemplo

- ❑ A expressão extraída diretamente da tabela verdade para  $S$  é
  - $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C} + \bar{A}.B.\bar{C} + \bar{A}.B.C + A.\bar{B}.\bar{C} + A.B.\bar{C}$
- ❑ Como antes, o diagrama é preenchido com cada situação da tabela verdade

Situação	A	B	C	S
0	0	0	0	1
1	0	0	1	0
2	0	1	0	1
3	0	1	1	1
4	1	0	0	1
5	1	0	1	0
6	1	1	0	1
7	1	1	1	0



# Exemplo

- ❑ A expressão extraída diretamente da tabela verdade para  $S$  é
  - $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C} + \bar{A}.B.\bar{C} + \bar{A}.B.C + A.\bar{B}.\bar{C} + A.B.\bar{C}$
- ❑ Como antes, o diagrama é preenchido com cada situação da tabela verdade

Situação	A	B	C	S
0	0	0	0	1
1	0	0	1	0
2	0	1	0	1
3	0	1	1	1
4	1	0	0	1
5	1	0	1	0
6	1	1	0	1
7	1	1	1	0

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

# Exemplo

- ❑ A expressão extraída diretamente da tabela verdade para S é
  - $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C} + \bar{A}.B.\bar{C} + \bar{A}.B.C + A.\bar{B}.\bar{C} + A.B.\bar{C}$
- ❑ Como antes, o diagrama é preenchido com cada situação da tabela verdade

Situação	A	B	C	S
0	0	0	0	1
1	0	0	1	0
2	0	1	0	1
3	0	1	1	1
4	1	0	0	1
5	1	0	1	0
6	1	1	0	1
7	1	1	1	0

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

# Exemplo

- ❑ A expressão extraída diretamente da tabela verdade para  $S$  é
  - $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C} + \bar{A}.B.\bar{C} + \bar{A}.B.C + A.\bar{B}.\bar{C} + A.B.\bar{C}$
- ❑ Como antes, o diagrama é preenchido com cada situação da tabela verdade

Situação	A	B	C	S
0	0	0	0	1
1	0	0	1	0
2	0	1	0	1
3	0	1	1	1
4	1	0	0	1
5	1	0	1	0
6	1	1	0	1
7	1	1	1	0

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

# Exemplo

- ❑ A expressão extraída diretamente da tabela verdade para  $S$  é
  - $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C} + \bar{A}.B.\bar{C} + \bar{A}.B.C + A.\bar{B}.\bar{C} + A.B.\bar{C}$
- ❑ Como antes, o diagrama é preenchido com cada situação da tabela verdade

Situação	A	B	C	S
0	0	0	0	1
1	0	0	1	0
2	0	1	0	1
3	0	1	1	1
4	1	0	0	1
5	1	0	1	0
6	1	1	0	1
7	1	1	1	0

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

# Exemplo

- ❑ A expressão extraída diretamente da tabela verdade para  $S$  é
  - $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C} + \bar{A}.B.\bar{C} + \bar{A}.B.C + A.\bar{B}.\bar{C} + A.B.\bar{C}$
- ❑ Como antes, o diagrama é preenchido com cada situação da tabela verdade

Situação	A	B	C	S
0	0	0	0	1
1	0	0	1	0
2	0	1	0	1
3	0	1	1	1
4	1	0	0	1
5	1	0	1	0
6	1	1	0	1
7	1	1	1	0

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

# Exemplo

- ❑ A expressão extraída diretamente da tabela verdade para  $S$  é
  - $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C} + \bar{A}.B.\bar{C} + \bar{A}.B.C + A.\bar{B}.\bar{C} + A.B.\bar{C}$
- ❑ Como antes, o diagrama é preenchido com cada situação da tabela verdade

Situação	A	B	C	S
0	0	0	0	1
1	0	0	1	0
2	0	1	0	1
3	0	1	1	1
4	1	0	0	1
5	1	0	1	0
6	1	1	0	1
7	1	1	1	0

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

# Exemplo

- ❑ A expressão extraída diretamente da tabela verdade para  $S$  é
  - $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C} + \bar{A}.B.\bar{C} + \bar{A}.B.C + A.\bar{B}.\bar{C} + A.B.\bar{C}$
- ❑ Como antes, o diagrama é preenchido com cada situação da tabela verdade

Situação	A	B	C	S
0	0	0	0	1
1	0	0	1	0
2	0	1	0	1
3	0	1	1	1
4	1	0	0	1
5	1	0	1	0
6	1	1	0	1
7	1	1	1	0

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

# Exemplo

- Agora tentamos agrupar as regiões onde  $S=1$  no menor número possível de quadras

Situação	A	B	C	S
0	0	0	0	1
1	0	0	1	0
2	0	1	0	1
3	0	1	1	1
4	1	0	0	1
5	1	0	1	0
6	1	1	0	1
7	1	1	1	0

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

# Exemplo

- Agora tentamos agrupar as regiões onde  $S=1$  no menor número possível de quadras
- No exemplo, tem-se a quadra  $\bar{C}$
- Como nenhuma quadra adicional pode ser encontrada, tentamos localizar agora o menor número de pares
  - Não devem ser considerados os pares já incluídos em quadras
  - Contudo, pode acontecer de um par ser composto por um 1 externo e outro interno a uma quadra

Situação	A	B	C	S
0	0	0	0	1
1	0	0	1	0
2	0	1	0	1
3	0	1	1	1
4	1	0	0	1
5	1	0	1	0
6	1	1	0	1
7	1	1	1	0

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

Detailed description: A 2x3 grid of cells. The top row is labeled  $\bar{A}$  and the bottom row is labeled A. The columns are labeled  $\bar{C}$ , C, and  $\bar{C}$  from left to right. The cells contain the following values:  $(\bar{A}, \bar{C})=1$ ,  $(\bar{A}, C)=0$ ,  $(\bar{A}, \bar{C})=1$ ,  $(A, \bar{C})=1$ ,  $(A, C)=0$ ,  $(A, \bar{C})=0$ . Two dashed red arcs are drawn: one connecting the 1s in the first and third columns of the top row, and another connecting the 1s in the first and third columns of the bottom row.

# Exemplo

- Agora tentamos agrupar as regiões onde  $S=1$  no menor número possível de quadras
- No exemplo, tem-se a quadra  $\bar{C}$
- Como nenhuma quadra adicional pode ser encontrada, tentamos localizar agora o menor número de pares
  - Não devem ser considerados os pares já incluídos em quadras
  - Contudo, pode acontecer de um par ser composto por um 1 externo e outro interno a uma quadra
- No exemplo, tem-se o par  $\bar{A}.B$

Situação	A	B	C	S
0	0	0	0	1
1	0	0	1	0
2	0	1	0	1
3	0	1	1	1
4	1	0	0	1
5	1	0	1	0
6	1	1	0	1
7	1	1	1	0

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

# Exemplo

- ❑ Agora tentamos agrupar as regiões onde  $S=1$  no menor número possível de quadras
- ❑ No exemplo, tem-se a quadra  $\bar{C}$
- ❑ Como nenhuma quadra adicional pode ser encontrada, tentamos localizar agora o menor número de pares
  - Não devem ser considerados os pares já incluídos em quadras
  - Contudo, pode acontecer de um par ser composto por um 1 externo e outro interno a uma quadra
- ❑ No exemplo, tem-se o par  $\bar{A}.B$
- ❑ Por último, resta considerar termos isolados, que não foram agrupados nem em quadras, nem em pares
- ❑ No exemplo, não temos nenhum termo isolado

Situação	A	B	C	S
0	0	0	0	1
1	0	0	1	0
2	0	1	0	1
3	0	1	1	1
4	1	0	0	1
5	1	0	1	0
6	1	1	0	1
7	1	1	1	0

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

# Exemplo

- ❑ Agora, basta somar as expressões referentes às quadras, pares e termos isolados
- ❑ No exemplo, temos
  - Quadra  $\bar{C}$
  - Par  $\bar{A}.B$
- ❑ A expressão final minimizada é
  - $S = \bar{C} + \bar{A}.B$
- ❑ Comparando com a expressão antes da minimização, é possível notar a redução do número de portas e operações necessárias para obter-se o mesmo resultado
  - $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C} + \bar{A}.B.\bar{C} + \bar{A}.B.C + A.\bar{B}.\bar{C} + A.B.\bar{C}$

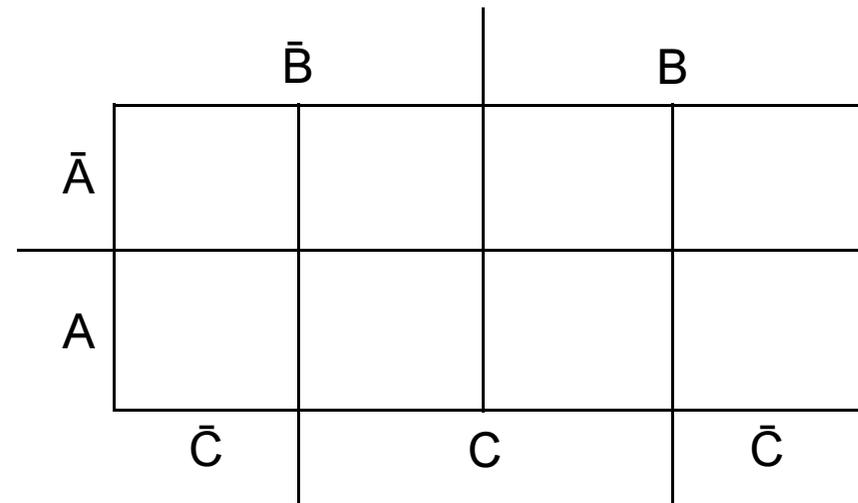
Situação	A	B	C	S
0	0	0	0	1
1	0	0	1	0
2	0	1	0	1
3	0	1	1	1
4	1	0	0	1
5	1	0	1	0
6	1	1	0	1
7	1	1	1	0

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

# Exercício

- Minimizar o circuito que executa a tabela verdade ao lado

Situação	A	B	C	S
0	0	0	0	0
1	0	0	1	1
2	0	1	0	0
3	0	1	1	1
4	1	0	0	1
5	1	0	1	1
6	1	1	0	1
7	1	1	1	0



# Exercício

- ❑ Minimizar o circuito que executa a tabela verdade ao lado
- ❑ Lembrar de agrupar as quadras, depois os pares e por últimos os termos isolados

Situação	A	B	C	S
0	0	0	0	0
1	0	0	1	1
2	0	1	0	0
3	0	1	1	1
4	1	0	0	1
5	1	0	1	1
6	1	1	0	1
7	1	1	1	0

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

# Solução

- ❑ Minimizar o circuito que executa a tabela verdade ao lado
- ❑ Lembrar de agrupar as quadras, depois os pares e por últimos os termos isolados
- ❑ Nesse caso, há apenas 3 pares
  - $\bar{A}.C$
  - $A.\bar{B}$
  - $A.\bar{C}$
- ❑ Portanto, a expressão minimizada é
  - $S = \bar{A}.C + A.\bar{B} + A.\bar{C}$

Situação	A	B	C	S
0	0	0	0	0
1	0	0	1	1
2	0	1	0	0
3	0	1	1	1
4	1	0	0	1
5	1	0	1	1
6	1	1	0	1
7	1	1	1	0

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

# Solução

- Minimizar o circuito que executa a tabela verdade ao lado
- Lembrar de agrupar as quadras, depois os pares e por últimos os termos isolados
- Nesse caso, há apenas 3 pares
  - $\bar{A}.C$
  - $A.\bar{B}$
  - $A.\bar{C}$
- Portanto, a expressão minimizada é
  - $S = \bar{A}.C + A.\bar{B} + A.\bar{C}$
- Poderíamos também ter agrupado da seguinte maneira, gerando a expressão
  - $S = \bar{A}.C + \bar{B}.C + A.\bar{C}$
- Essas duas expressões, sintaticamente diferentes, são semanticamente equivalentes, pois possuem o mesmo comportamento em cada situação da tabela verdade

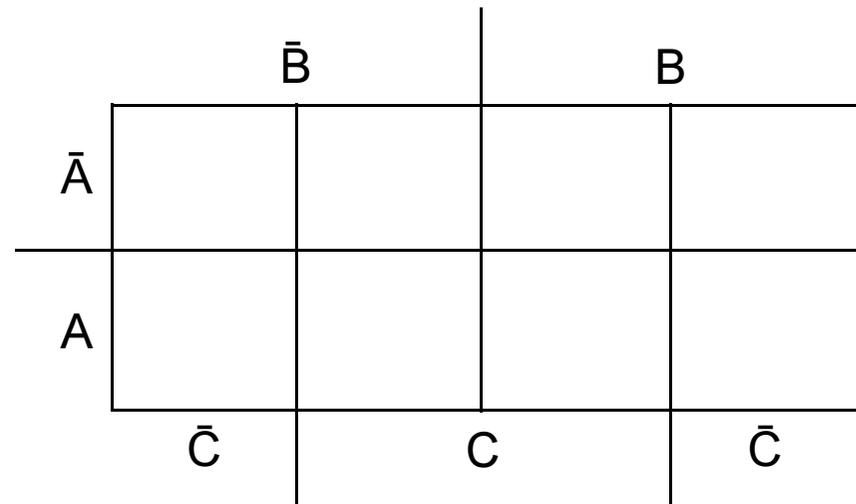
Situação	A	B	C	S
0	0	0	0	0
1	0	0	1	1
2	0	1	0	0
3	0	1	1	1
4	1	0	0	1
5	1	0	1	1
6	1	1	0	1
7	1	1	1	0

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

# Exercício

---

- Simplifique a expressão, utilizando diagrama de Veitch-Karnaugh
  - $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C} + \bar{A}.\bar{B}.C + \bar{A}.B.C + A.\bar{B}.C + A.B.C$



# Solução

- Simplifique a expressão, utilizando diagrama de Veitch-Karnaugh
  - $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C} + \bar{A}.\bar{B}.C + \bar{A}.B.C + A.\bar{B}.C + A.B.C$
- Após a minimização, obtém-se
  - $S = C + \bar{A}.\bar{B}$

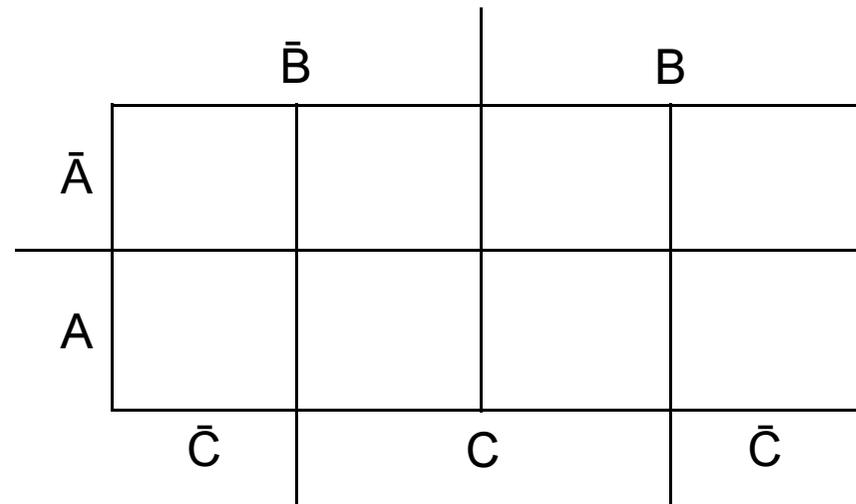
Situação	A	B	C	S
0	0	0	0	1
1	0	0	1	1
2	0	1	0	0
3	0	1	1	1
4	1	0	0	0
5	1	0	1	1
6	1	1	0	0
7	1	1	1	1

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

# Exercício

---

- ❑ Simplifique a expressão, utilizando diagrama de Veitch-Karnaugh
- ❑ Tente montar o diagrama sem escrever a tabela verdade
  - $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C} + \bar{A}.B.\bar{C} + \bar{A}.B.C + A.B.C$



# Exercício

- ❑ Simplifique a expressão, utilizando diagrama de Veitch-Karnaugh
- ❑ Tente montar o diagrama sem escrever a tabela verdade
  - $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C} + \bar{A}.B.\bar{C} + \bar{A}.B.C + A.B.C$

		$\bar{B}$		$B$	
$\bar{A}$	$\bar{A}.\bar{B}.\bar{C}$			$\bar{A}.B.C$	$\bar{A}.B.\bar{C}$
$A$				$A.B.C$	
		$\bar{C}$		$C$	
					$\bar{C}$

# Solução

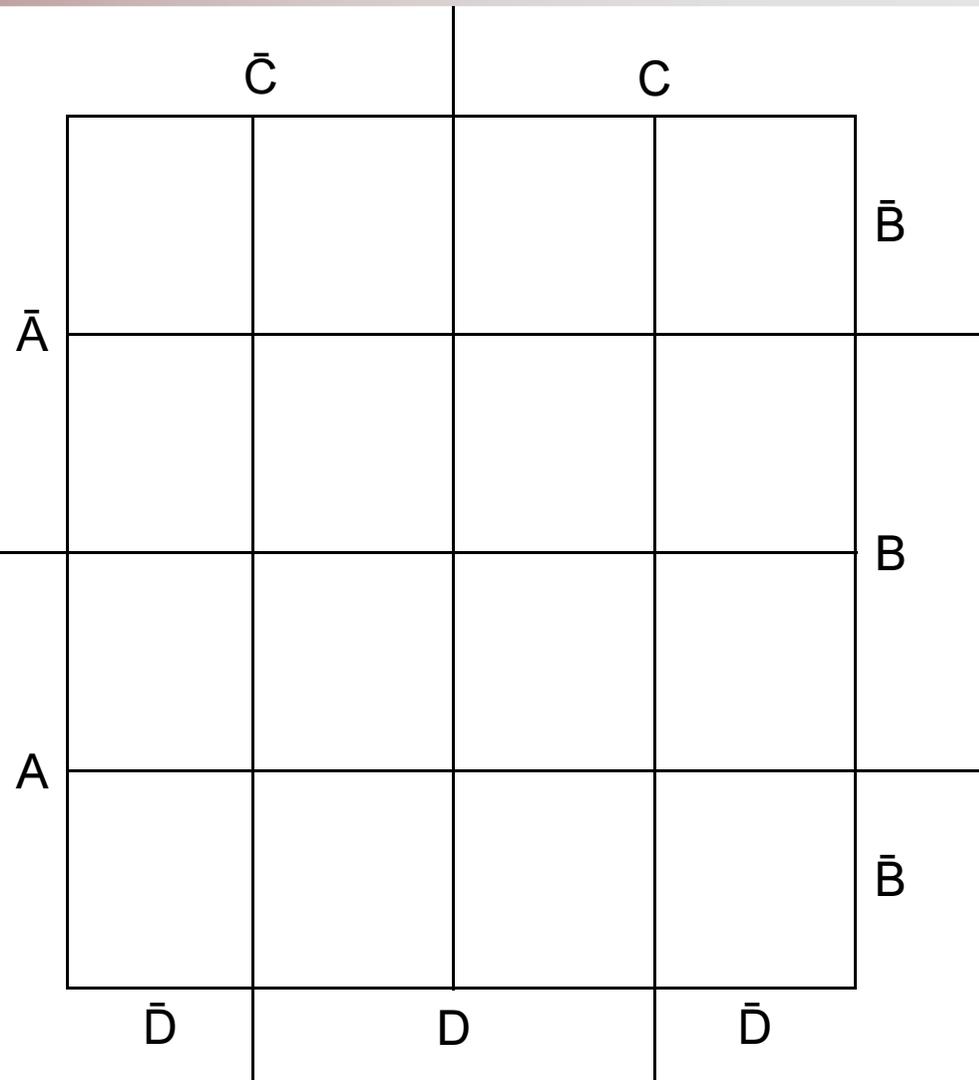
- Simplifique a expressão, utilizando diagrama de Veitch-Karnaugh
  - $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C} + \bar{A}.B.\bar{C} + \bar{A}.B.C + A.B.C$
- Após a minimização, obtém-se
  - $S = \bar{A}.\bar{C} + B.C$

Situação	A	B	C	S
0	0	0	0	1
1	0	0	1	0
2	0	1	0	1
3	0	1	1	1
4	1	0	0	0
5	1	0	1	0
6	1	1	0	0
7	1	1	1	1

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

# Diagrama de Veitch-Karnaugh para 4 Variáveis

- Nesse caso, para obter a expressão simplificada por meio do diagrama
  - Agrupar as regiões onde  $S=1$  no menor número possível de **oitavas**
  - Em seguida, agrupar as regiões onde  $S=1$  no menor número possível de **quadras**
  - Em seguida, agrupar as regiões onde  $S=1$  no menor número possível de **pares**
  - As regiões onde  $S=1$  que não puderem ser agrupadas em oitavas, quadras ou pares são consideradas isoladamente
- No diagrama, os lados **extremos opostos se comunicam**, podendo formar oitavas, quadras ou pares



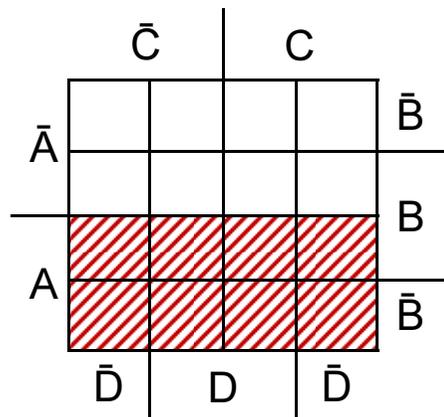
# Diagrama de Veitch-Karnaugh para 4 Variáveis

- Como antes, há uma região para cada linha na tabela verdade

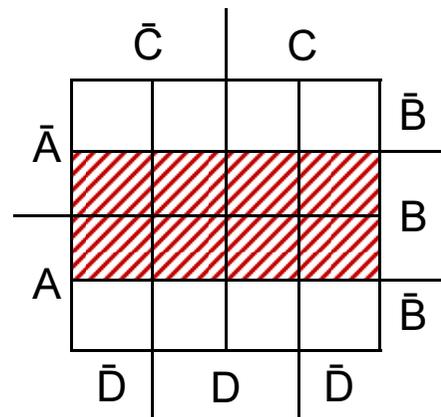
Situação	A	B	C	D	S
0	0	0	0	0	
1	0	0	0	1	
2	0	0	1	0	
3	0	0	1	1	
4	0	1	0	0	
5	0	1	0	1	
6	0	1	1	0	
7	0	1	1	1	
8	1	0	0	0	
9	1	0	0	1	
10	1	0	1	0	
11	1	0	1	1	
12	1	1	0	0	
13	1	1	0	1	
14	1	1	1	0	
15	1	1	1	1	

		$\bar{C}$		C		
$\bar{A}$	$\bar{B}$	$\bar{A}\bar{B}\bar{C}\bar{D}$ 0000 Situação 0	$\bar{A}\bar{B}\bar{C}D$ 0001 Situação 1	$\bar{A}\bar{B}C\bar{D}$ 0011 Situação 3	$\bar{A}\bar{B}CD$ 0010 Situação 2	$\bar{B}$
	B	$\bar{A}B\bar{C}\bar{D}$ 0100 Situação 4	$\bar{A}B\bar{C}D$ 0101 Situação 5	$\bar{A}BC\bar{D}$ 0111 Situação 7	$\bar{A}BCD$ 0110 Situação 6	B
A	$\bar{B}$	$AB\bar{C}\bar{D}$ 1100 Situação 12	$AB\bar{C}D$ 1101 Situação 13	$ABCD$ 1111 Situação 15	$ABC\bar{D}$ 1110 Situação 14	$\bar{B}$
	B	$A\bar{B}\bar{C}\bar{D}$ 1000 Situação 8	$A\bar{B}\bar{C}D$ 1001 Situação 9	$A\bar{B}C\bar{D}$ 1011 Situação 11	$A\bar{B}CD$ 1010 Situação 10	B
		$\bar{D}$	D	$\bar{D}$		

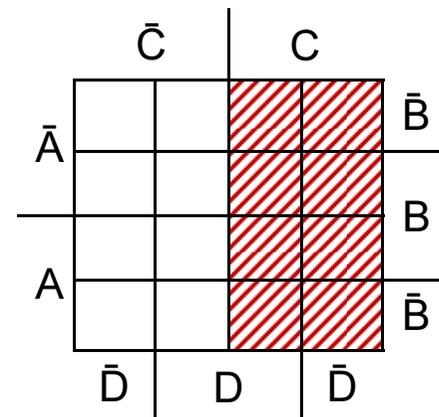
# Oitavas



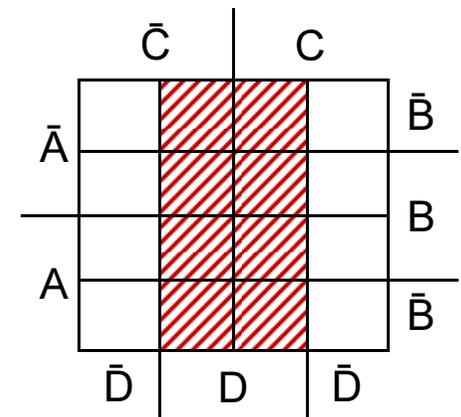
Região A=1 (Região A)



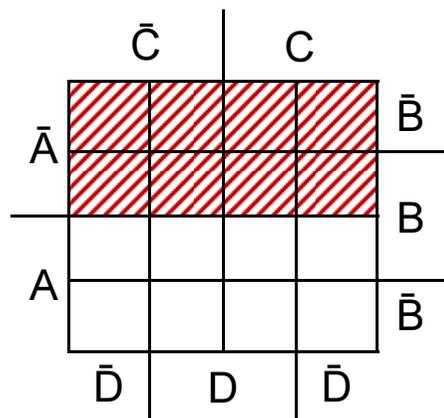
Região B=1 (Região B)



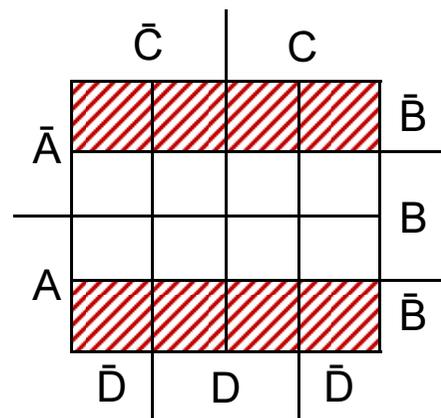
Região C=1 (Região C)



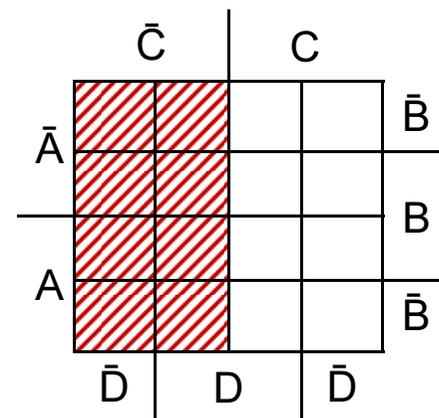
Região D=1 (Região D)



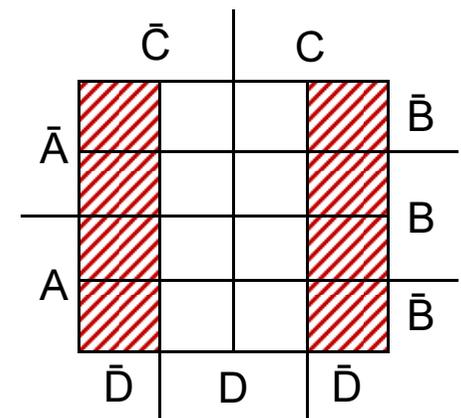
Região A=0 (Região  $\bar{A}$ )



Região B=0 (Região  $\bar{B}$ )

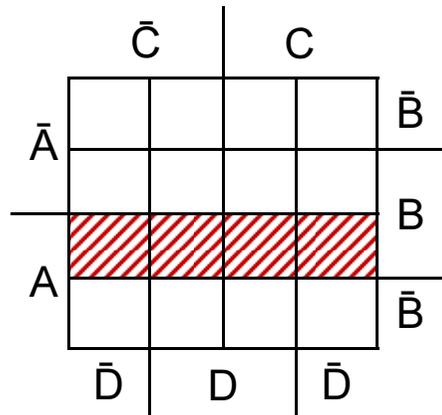


Região C=0 (Região  $\bar{C}$ )

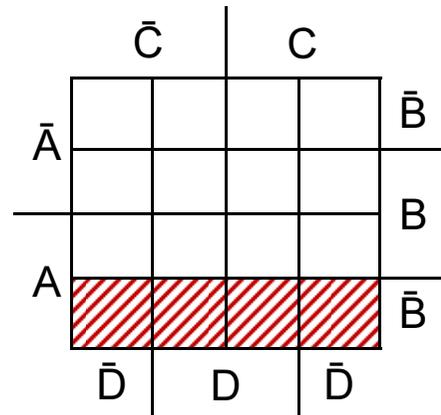


Região D=0 (Região  $\bar{D}$ )

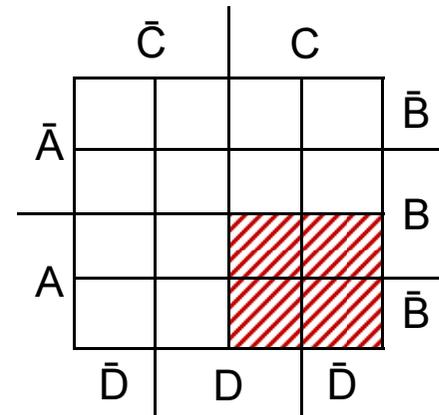
# Quadras (1/3)



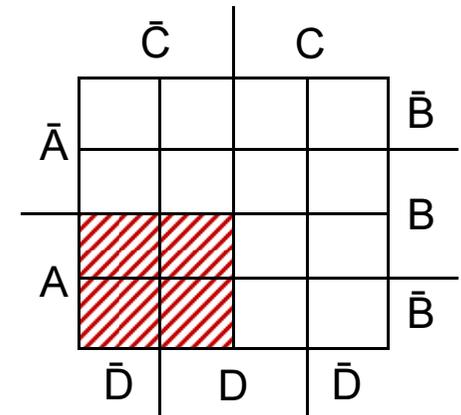
Região A.B



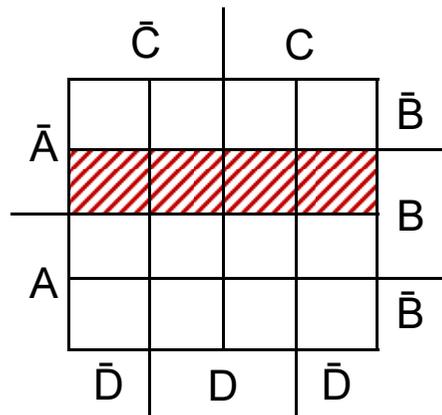
Região A. $\bar{B}$



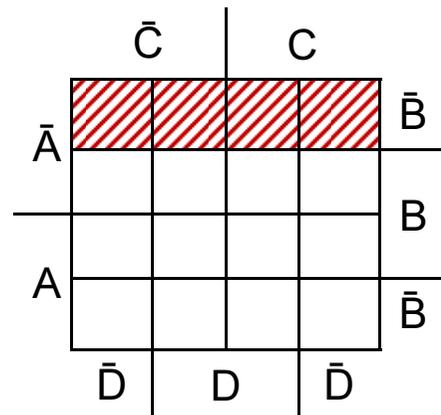
Região A.C



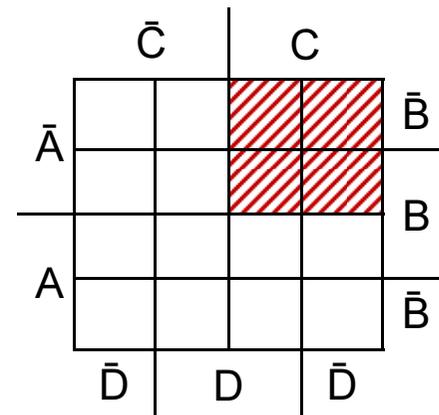
Região A. $\bar{C}$



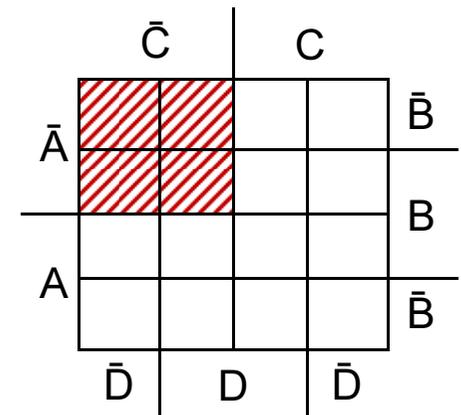
Região  $\bar{A}$ .B



Região  $\bar{A}$ . $\bar{B}$

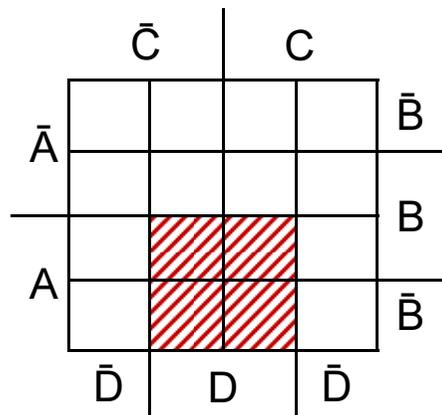


Região  $\bar{A}$ .C

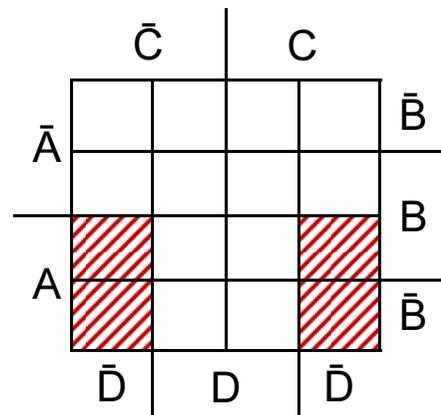


Região  $\bar{A}$ . $\bar{C}$

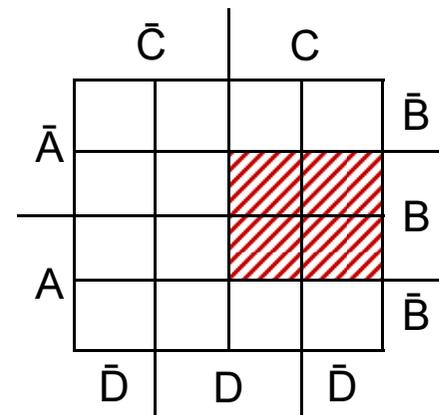
# Quadras (2/3)



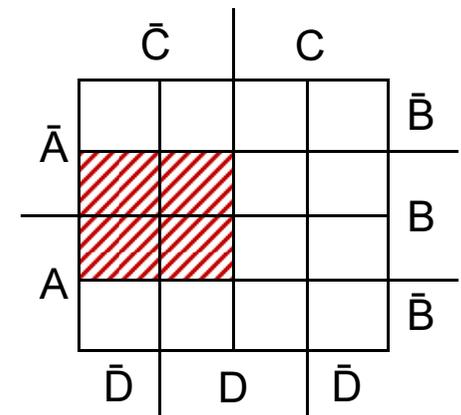
Região A.D



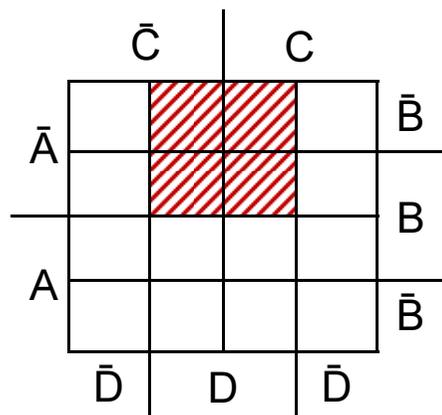
Região A. $\bar{D}$



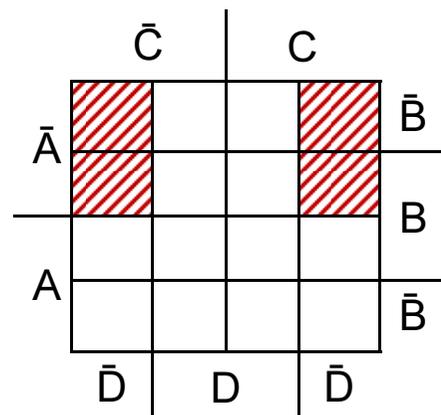
Região B.C



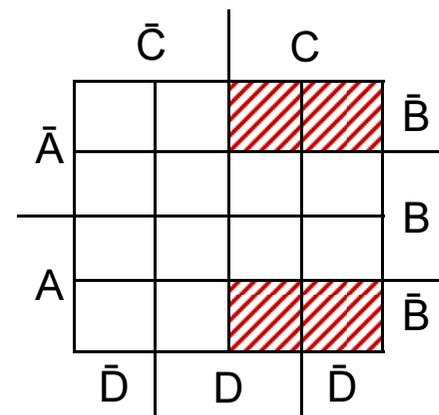
Região B. $\bar{C}$



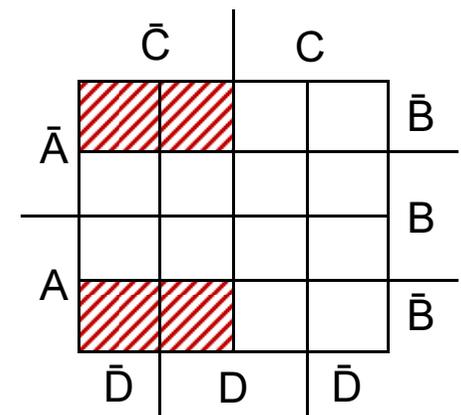
Região  $\bar{A}$ .D



Região  $\bar{A}$ . $\bar{D}$

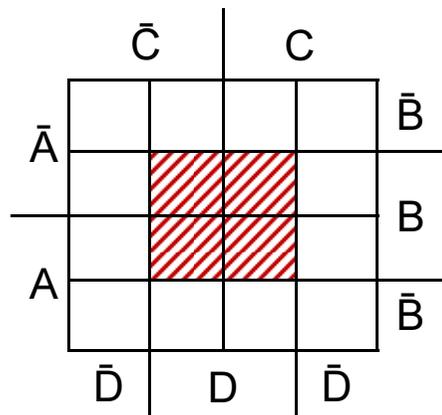


Região  $\bar{B}$ .C

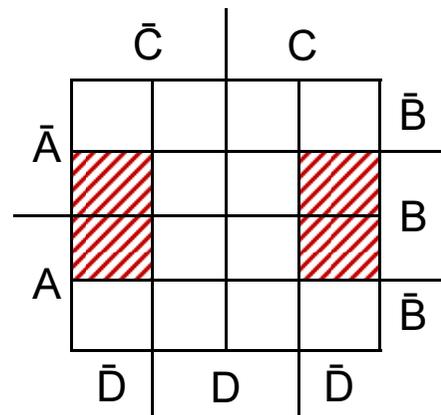


Região  $\bar{B}$ . $\bar{C}$

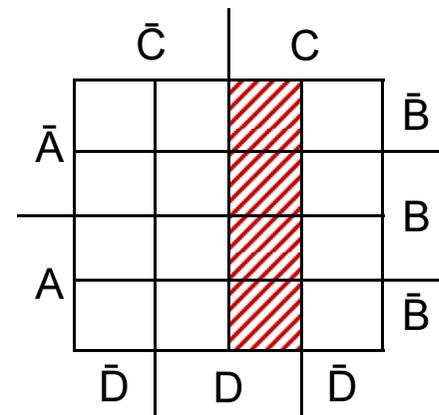
# Quadras (3/3)



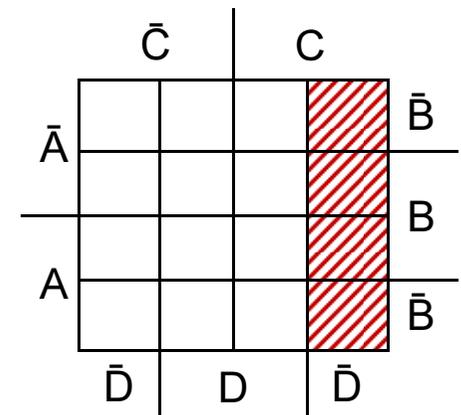
Região B.D



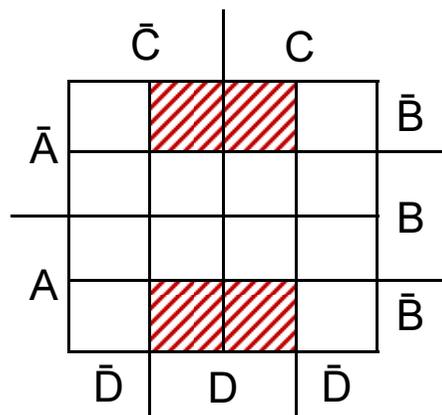
Região B. $\bar{D}$



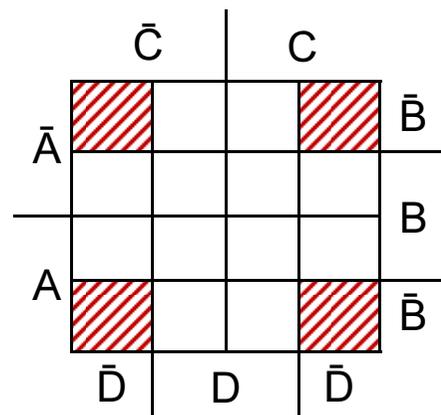
Região C.D



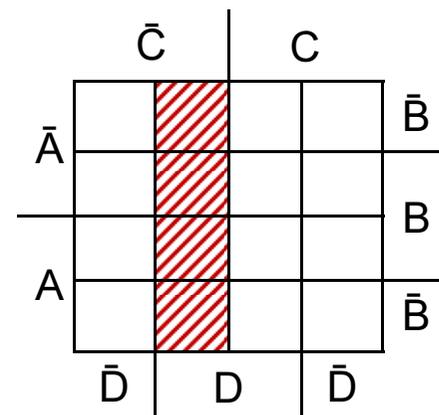
Região C. $\bar{D}$



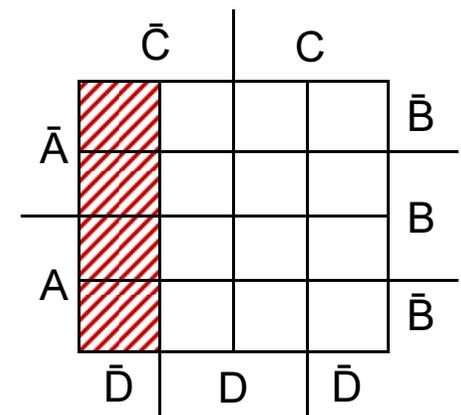
Região  $\bar{B}$ .D



Região  $\bar{B}$ . $\bar{D}$

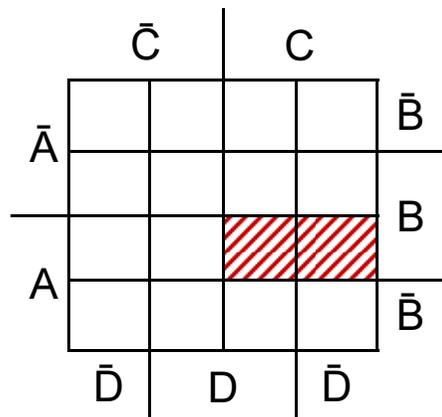


Região  $\bar{C}$ .D

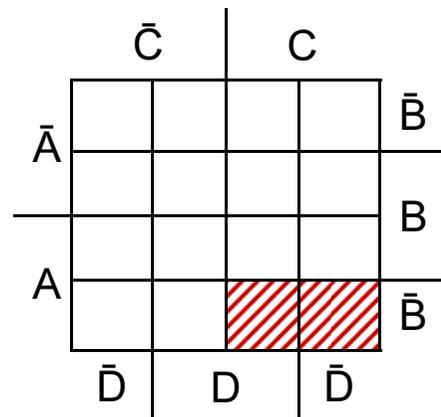


Região  $\bar{C}$ . $\bar{D}$

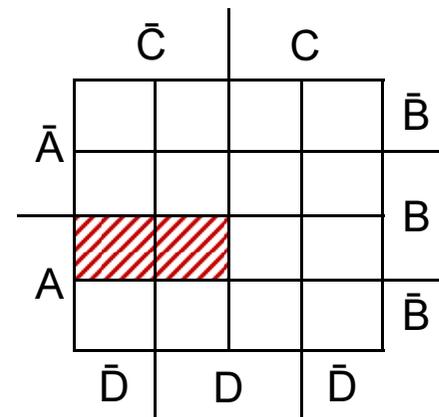
# Pares (1/4)



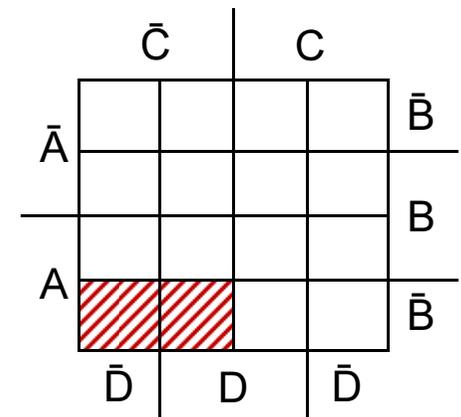
Região A.B.C



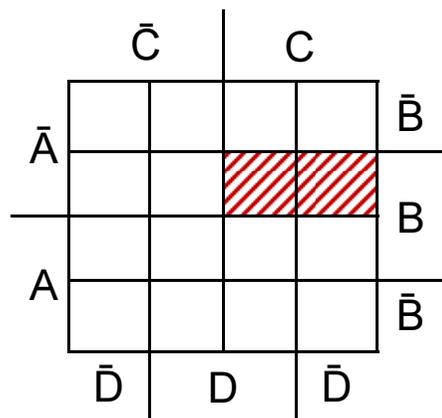
Região A. $\bar{B}$ .C



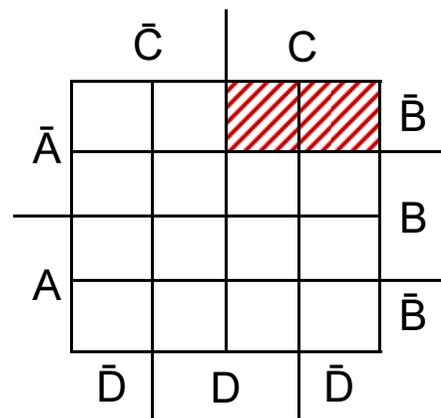
Região A.B. $\bar{C}$



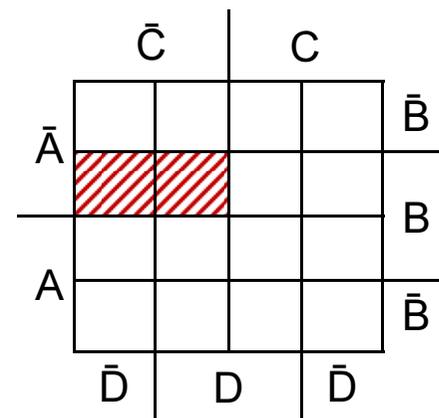
Região A. $\bar{B}$ . $\bar{C}$



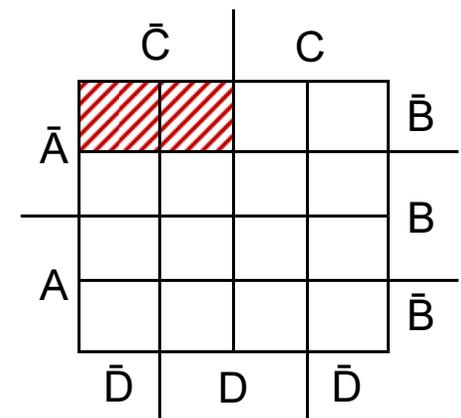
Região  $\bar{A}$ .B.C



Região  $\bar{A}$ . $\bar{B}$ .C

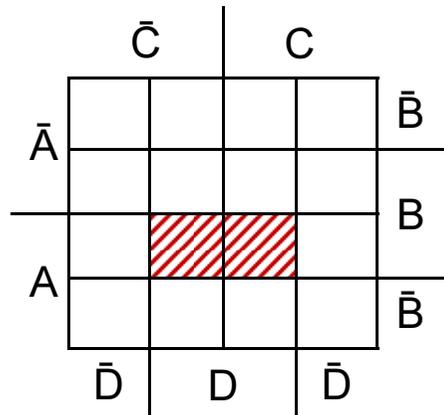


Região  $\bar{A}$ .B. $\bar{C}$

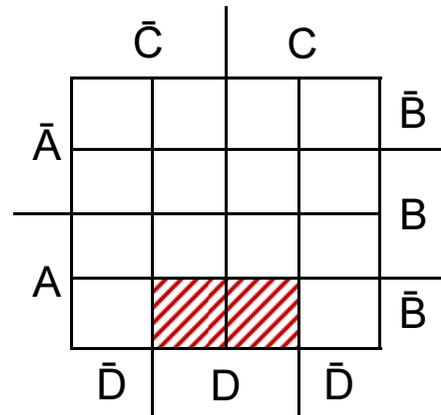


Região  $\bar{A}$ . $\bar{B}$ . $\bar{C}$

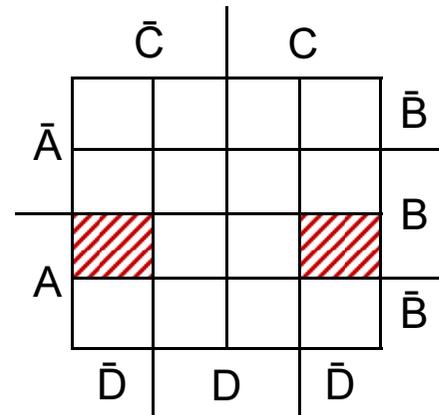
# Pares (2/4)



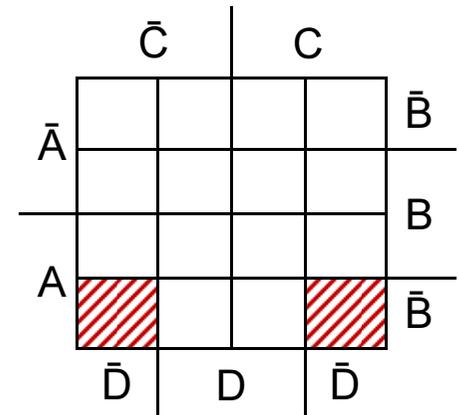
Região A.B.D



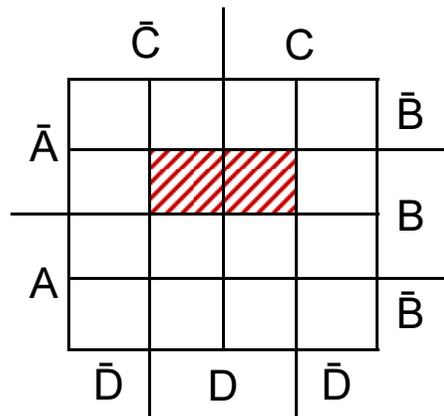
Região A. $\bar{B}$ .D



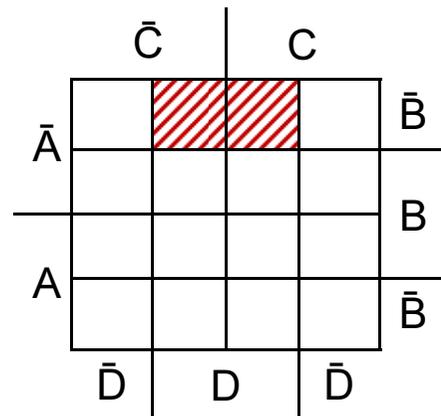
Região A.B. $\bar{D}$



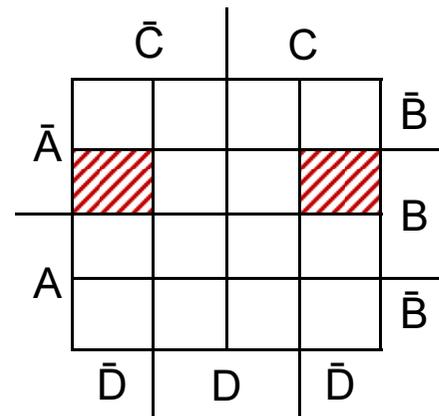
Região A. $\bar{B}$ . $\bar{D}$



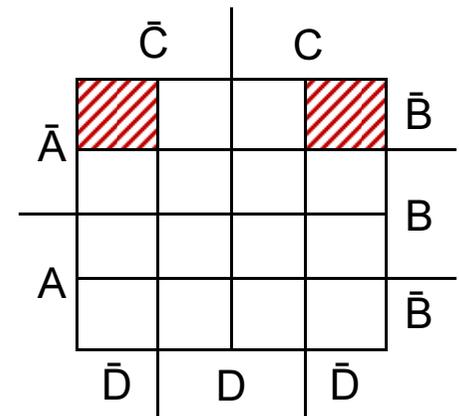
Região  $\bar{A}$ .B.D



Região  $\bar{A}$ . $\bar{B}$ .D

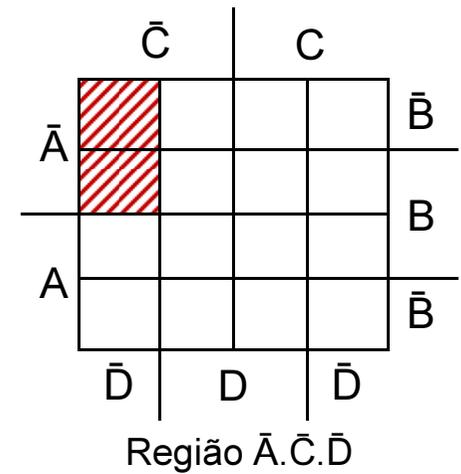
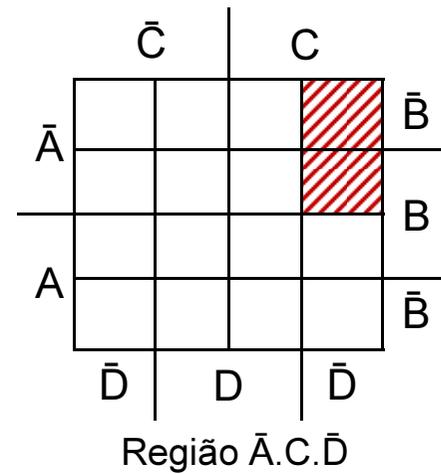
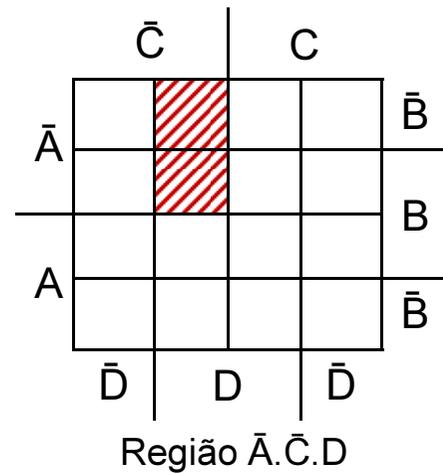
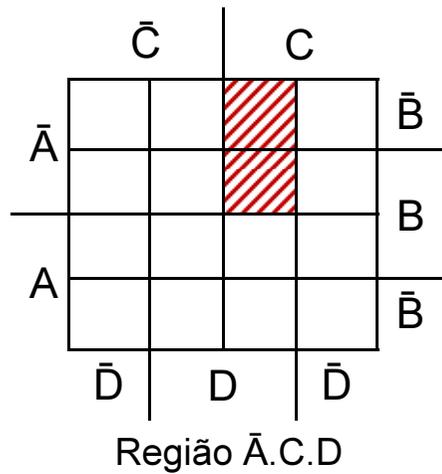
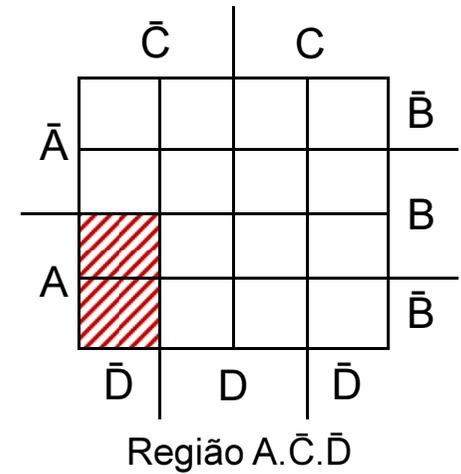
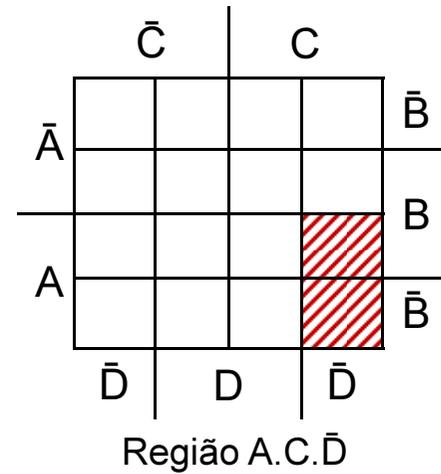
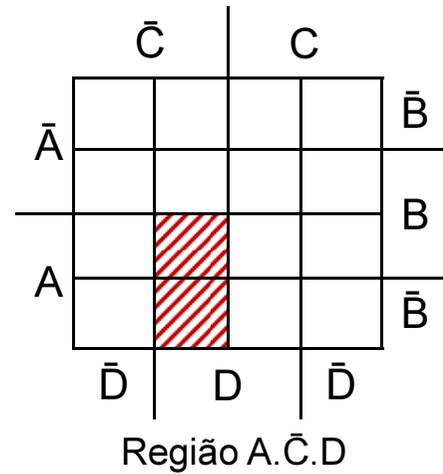
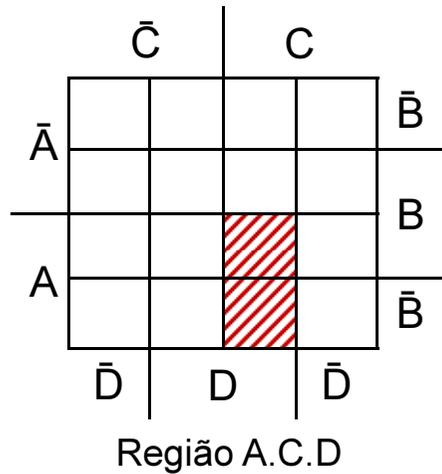


Região  $\bar{A}$ .B. $\bar{D}$

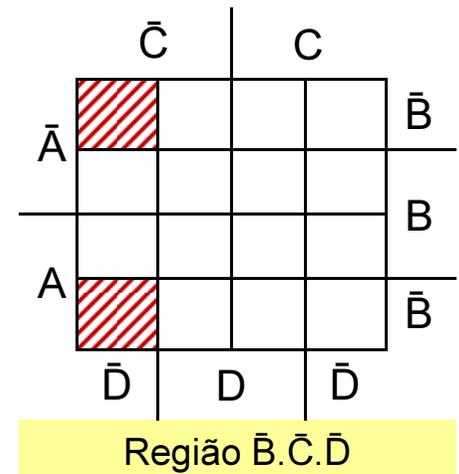
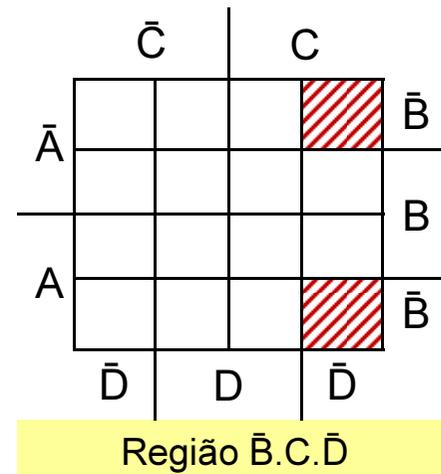
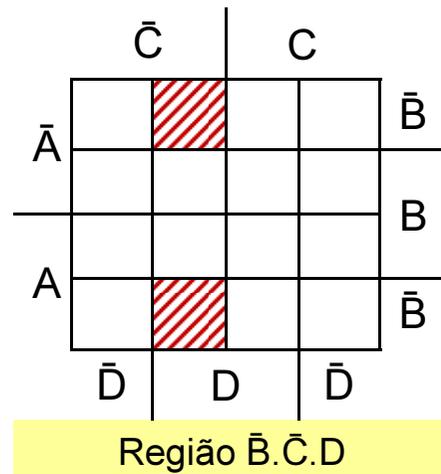
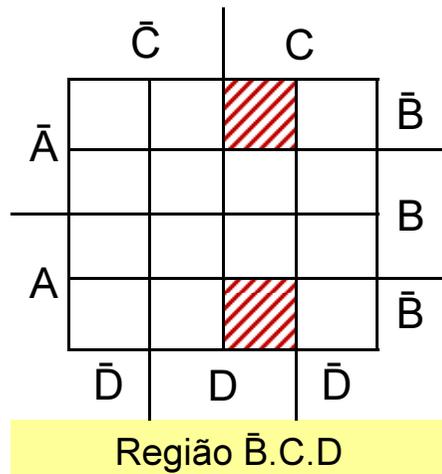
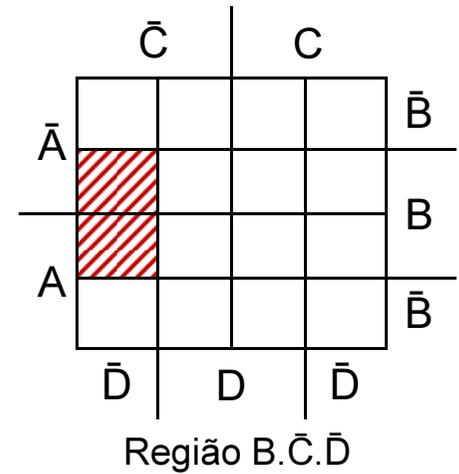
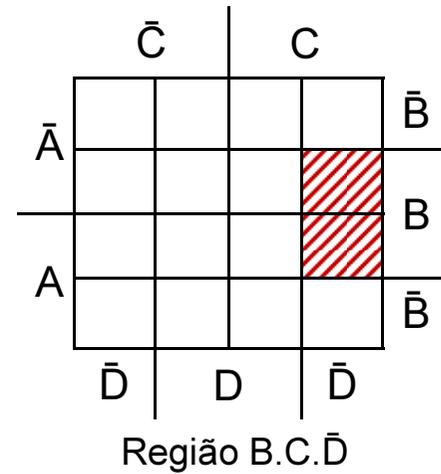
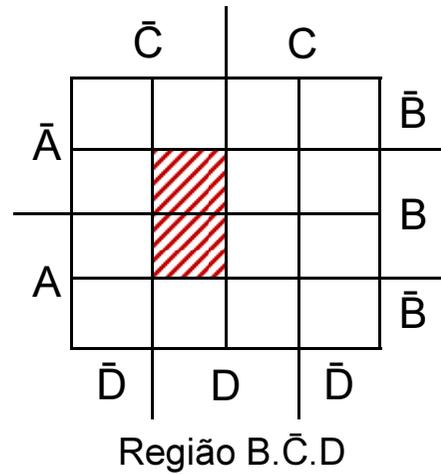
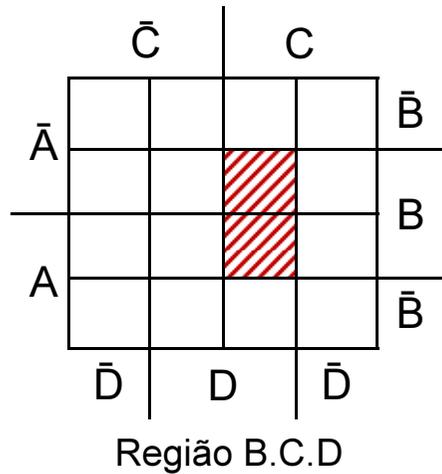


Região  $\bar{A}$ . $\bar{B}$ . $\bar{D}$

# Pares (3/4)



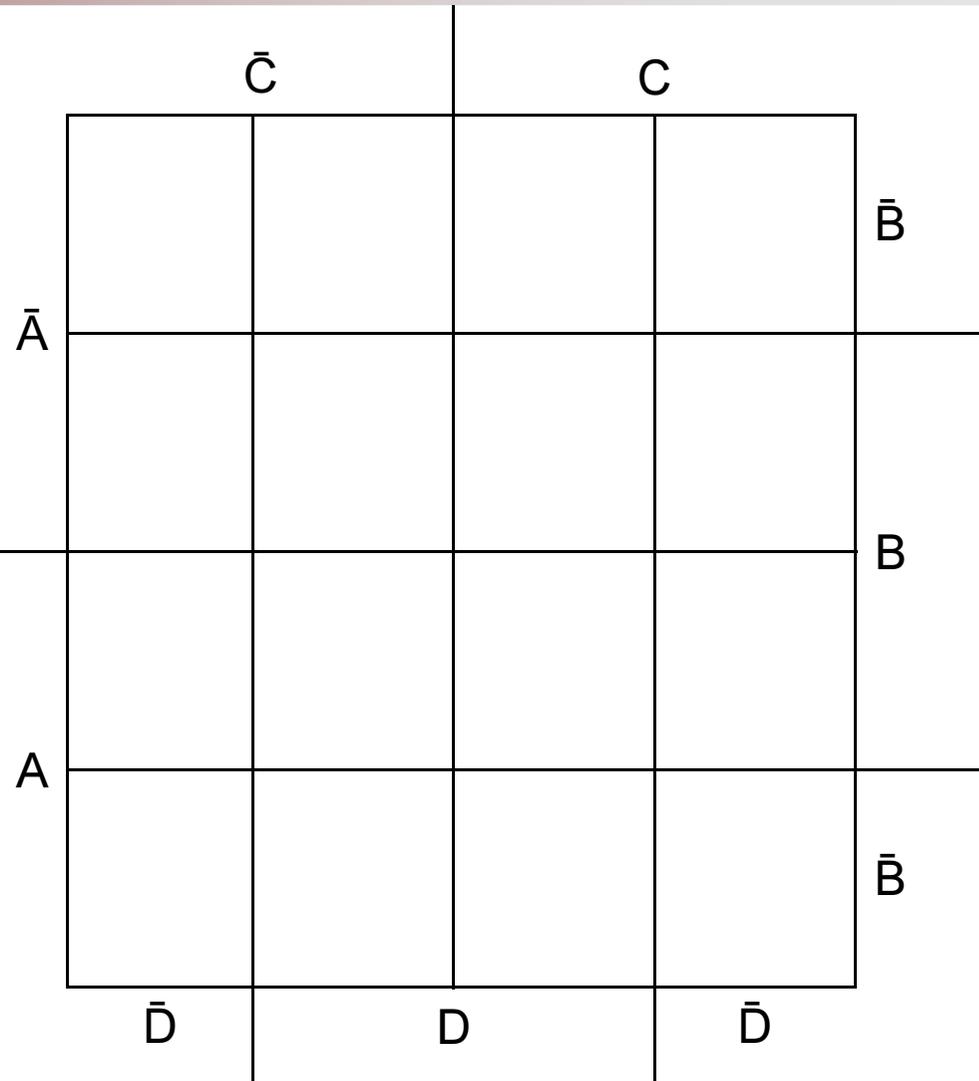
# Pares (4/4)



# Exemplo

- Simplifique a expressão usando mapa de Veitch-Karnaugh

- $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C}.D + \bar{A}.\bar{B}.C.\bar{D} + \bar{A}.B.C.D + \bar{A}.B.\bar{C}.\bar{D} + \bar{A}.B.C.D + A.\bar{B}.\bar{C}.\bar{D} + A.\bar{B}.C.D + A.B.\bar{C}.\bar{D} + A.B.\bar{C}.D + A.B.C.D$



# Exemplo

- Simplifique a expressão usando mapa de Veitch-Karnaugh

- $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C}.D + \bar{A}.\bar{B}.C.\bar{D} + \bar{A}.B.C.D + \bar{A}.B.\bar{C}.\bar{D} + A.\bar{B}.C.D + A.\bar{B}.\bar{C}.\bar{D} + A.B.\bar{C}.\bar{D} + A.B.\bar{C}.D + A.B.C.D$

- Transpondo para o diagrama, temos o diagrama ao lado

		$\bar{C}$	$C$	
		0	1	$\bar{B}$
$\bar{A}$		1	1	
		0	1	0
		1	1	0
		1	1	0
$A$		1	1	0
		$\bar{D}$	$D$	$\bar{D}$
				$B$

# Exemplo

- Simplifique a expressão usando mapa de Veitch-Karnaugh

- $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C}.D + \bar{A}.\bar{B}.C.\bar{D}$   
 $\bar{A}.\bar{B}.C.D + \bar{A}.B.\bar{C}.\bar{D} + \bar{A}.B.C.D +$   
 $A.\bar{B}.\bar{C}.\bar{D} + A.\bar{B}.\bar{C}.D + A.\bar{B}.C.D +$   
 $A.B.\bar{C}.\bar{D} + A.B.\bar{C}.D + A.B.C.D$

- Transpondo para o diagrama, temos o diagrama ao lado
- Localizando oitavas

		$\bar{C}$	$C$	
	0	1	1	$\bar{B}$
	0	1	1	0
	1	1	1	0
A	1	1	1	0
	$\bar{D}$	$D$	$\bar{D}$	$\bar{B}$

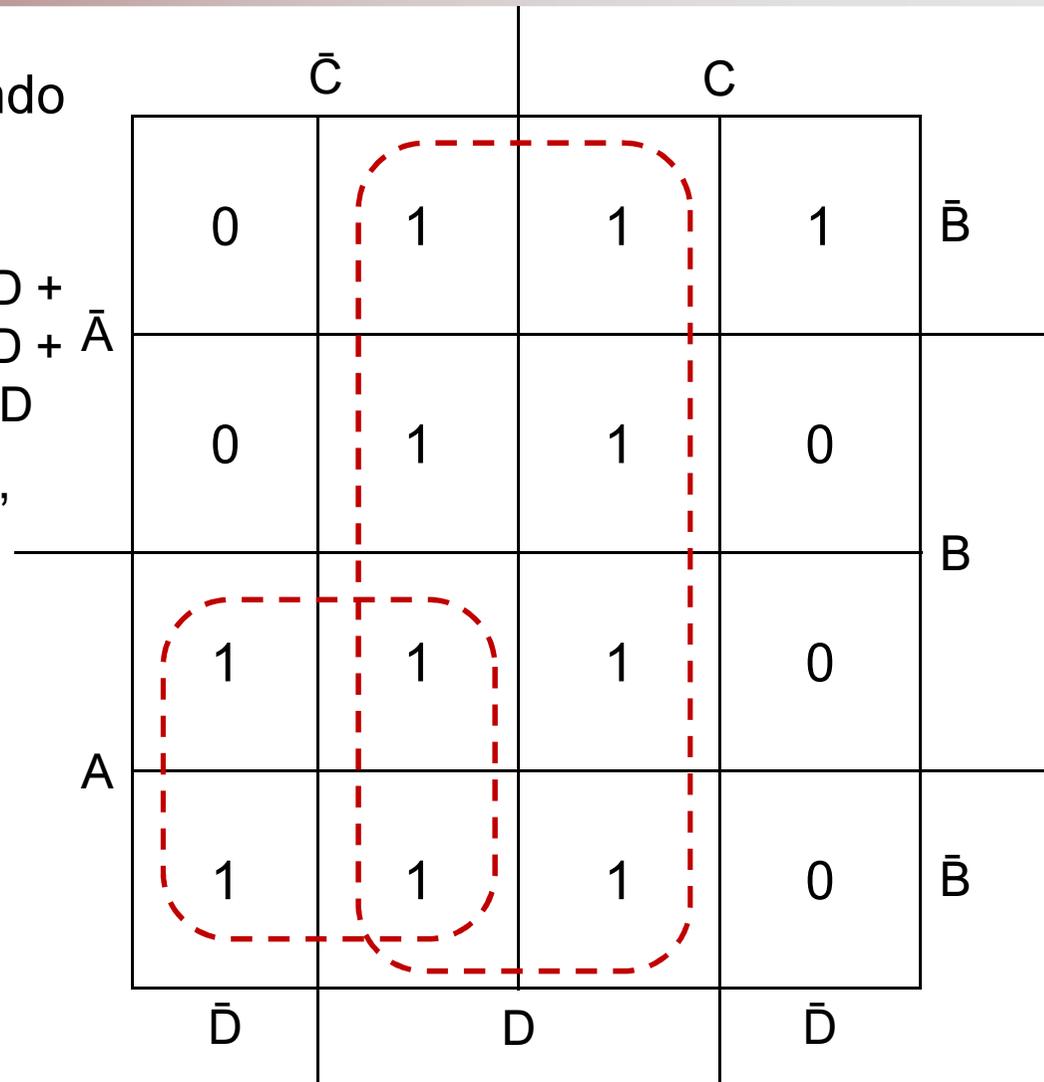
A red dashed oval highlights the 1s in the middle two columns (C-bar and C) across all four rows (B-bar and B), representing the simplified expression  $\bar{A}.\bar{B}$ .

# Exemplo

- Simplifique a expressão usando mapa de Veitch-Karnaugh

- $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C}.D + \bar{A}.\bar{B}.C.\bar{D}$   
 $\bar{A}.\bar{B}.C.D + \bar{A}.B.\bar{C}.\bar{D} + \bar{A}.B.C.D +$   
 $A.\bar{B}.\bar{C}.\bar{D} + A.\bar{B}.\bar{C}.D + A.\bar{B}.C.D +$   
 $A.B.\bar{C}.\bar{D} + A.B.\bar{C}.D + A.B.C.D$

- Transpondo para o diagrama, temos o diagrama ao lado
- Localizando oitavas, quadras



# Exemplo

- Simplifique a expressão usando mapa de Veitch-Karnaugh

- $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C}.D + \bar{A}.\bar{B}.C.\bar{D}$   
 $\bar{A}.\bar{B}.C.D + \bar{A}.B.\bar{C}.\bar{D} + \bar{A}.B.C.D +$   
 $A.\bar{B}.\bar{C}.\bar{D} + A.\bar{B}.\bar{C}.D + A.\bar{B}.C.D +$   
 $A.B.\bar{C}.\bar{D} + A.B.\bar{C}.D + A.B.C.D$

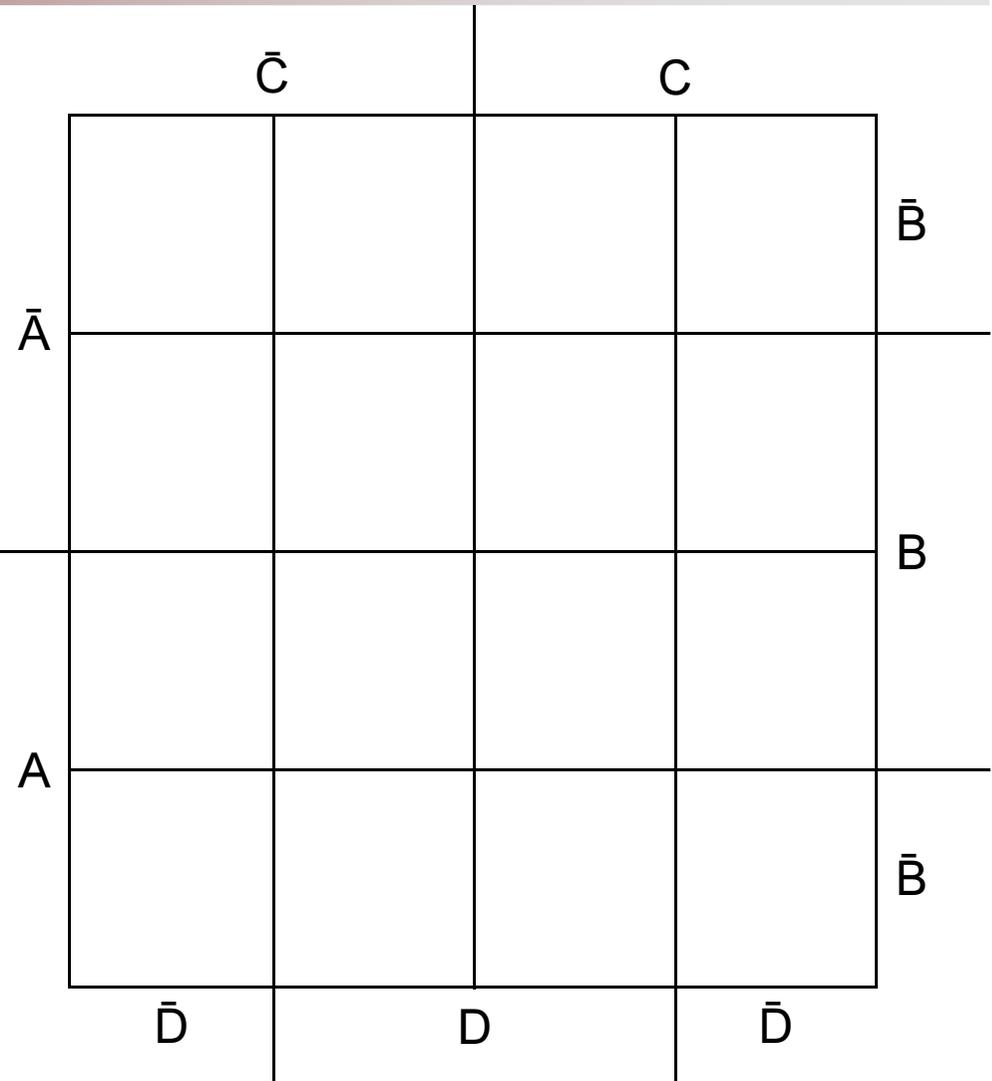
- Transpondo para o diagrama, temos o diagrama ao lado
- Localizando oitavas, quadras e pares
- Observe que não existem elementos isolados neste exemplo
- A expressão simplificada é
  - $S = D + A.\bar{C} + \bar{A}.\bar{B}.C$

		$\bar{C}$	$C$	
		0	1	$\bar{B}$
		1	0	$B$
	$\bar{A}$	1	1	
	$A$	1	1	
		$\bar{D}$	$D$	$\bar{D}$

# Exercício

- Simplifique a expressão usando mapa de Veitch-Karnaugh

- $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C}.D + \bar{A}.\bar{B}.C.D + \bar{A}.B.\bar{C}.\bar{D} + \bar{A}.B.\bar{C}.D + \bar{A}.B.C.D + \bar{A}.B.C.\bar{D} + A.B.C.D + A.\bar{B}.C.\bar{D}$



# Exercício

- Simplifique a expressão usando mapa de Veitch-Karnaugh

- $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C}.D + \bar{A}.\bar{B}.C.D + \bar{A}.B.\bar{C}.\bar{D} + \bar{A}.B.\bar{C}.D + \bar{A}.B.C.D + \bar{A}.B.C.\bar{D} + A.B.C.D + A.\bar{B}.C.\bar{D}$

		$\bar{C}$	$C$		
				$\bar{B}$	
$\bar{A}$		$\bar{A}.\bar{B}.\bar{C}.D$	$\bar{A}.\bar{B}.C.D$		
	$\bar{A}$	$\bar{A}.B.\bar{C}.\bar{D}$	$\bar{A}.B.\bar{C}.D$	$\bar{A}.B.C.D$	$\bar{A}.B.C.\bar{D}$
				$B$	
$A$			$A.B.C.D$		
				$\bar{B}$	
		$\bar{D}$	$D$	$\bar{D}$	

# Solução

- ❑ Simplifique a expressão usando mapa de Veitch-Karnaugh
  - $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C}.D + \bar{A}.\bar{B}.C.D + \bar{A}.B.\bar{C}.\bar{D} + \bar{A}.B.C.D + \bar{A}.B.C.\bar{D} + A.B.C.D + A.\bar{B}.C.\bar{D}$
- ❑ Não há oitavas possíveis
- ❑ Há duas quadras

	$\bar{C}$	C			
$\bar{A}$	0	1	1	$\bar{B}$	
A	1	1	1	1	B
$\bar{A}$	0	0	1	0	
A	0	0	0	1	$\bar{B}$
	$\bar{D}$	D	$\bar{D}$		

# Solução

- ❑ Simplifique a expressão usando mapa de Veitch-Karnaugh
  - $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C}.D + \bar{A}.\bar{B}.C.D + \bar{A}.B.\bar{C}.\bar{D} + \bar{A}.B.C.D + \bar{A}.B.C.\bar{D} + A.B.C.D + A.\bar{B}.C.\bar{D}$
- ❑ Não há oitavas possíveis
- ❑ Há duas quadras, um par

		$\bar{C}$		$C$			
		$\bar{D}$	$D$	$\bar{D}$	$D$		
$\bar{A}$	$\bar{B}$	0	1	1	0		
	$B$	1	1	1	1		
$A$	$\bar{B}$	0	0	1	0		
	$B$	0	0	0	1		

# Solução

- Simplifique a expressão usando mapa de Veitch-Karnaugh

- $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C}.D + \bar{A}.\bar{B}.C.D + \bar{A}.B.\bar{C}.\bar{D} + \bar{A}.B.C.D + \bar{A}.B.C.\bar{D} + A.B.C.D + A.\bar{B}.C.\bar{D}$

- Não há oitavas possíveis
- Há duas quadras, um par e um elemento isolado
- Portanto, a expressão minimizada é

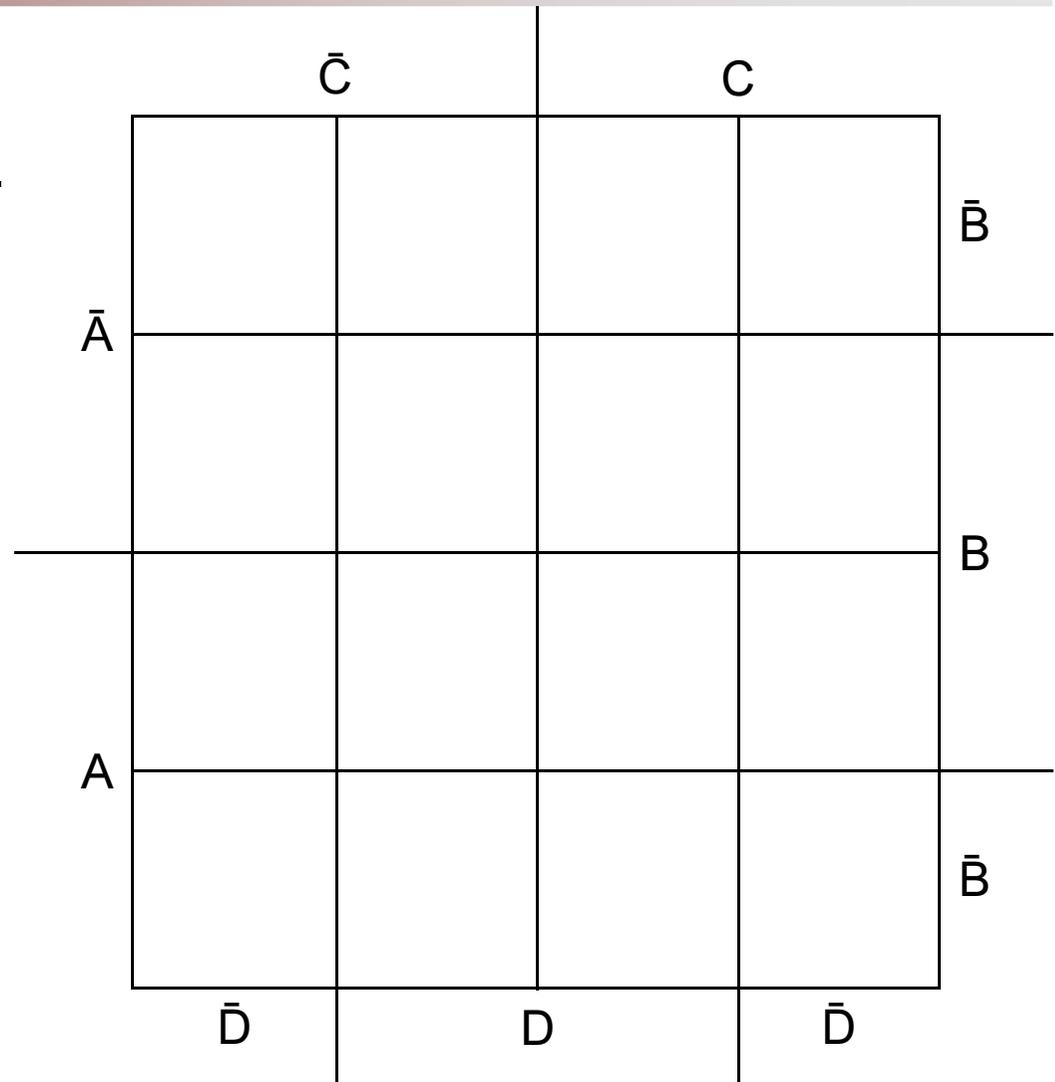
- $S = \bar{A}.D + \bar{A}.B + B.C.D + A.\bar{B}.C.\bar{D}$

		$\bar{C}$	$C$			
	$\bar{A}$	0	1	1	0	$\bar{B}$
	$A$	1	1	1	1	$B$
	$\bar{A}$	0	0	1	0	$B$
	$A$	0	0	0	1	$\bar{B}$
		$\bar{D}$	$D$	$\bar{D}$		

# Exercício

- Simplifique a expressão usando mapa de Veitch-Karnaugh

- $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C}.\bar{D} + \bar{A}.\bar{B}.\bar{C}.D + \bar{A}.\bar{B}.C.\bar{D} + \bar{A}.\bar{B}.C.D + A.\bar{B}.\bar{C}.\bar{D} + A.\bar{B}.\bar{C}.D + A.\bar{B}.C.\bar{D} + A.\bar{B}.C.D + A.B.C.\bar{D} + A.B.C.D$



# Exercício

- Simplifique a expressão usando mapa de Veitch-Karnaugh

- $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C}.\bar{D} + \bar{A}.\bar{B}.\bar{C}.D + \bar{A}.\bar{B}.C.\bar{D} + \bar{A}.\bar{B}.C.D + A.\bar{B}.\bar{C}.\bar{D} + A.\bar{B}.\bar{C}.D + A.\bar{B}.C.\bar{D} + A.\bar{B}.C.D + A.B.C.\bar{D} + A.B.C.D$

		$\bar{C}$		$C$		
		$\bar{A}.\bar{B}.\bar{C}.\bar{D}$	$\bar{A}.\bar{B}.\bar{C}.D$		$\bar{A}.\bar{B}.C.\bar{D}$	$\bar{B}$
$\bar{A}$			$\bar{A}.\bar{B}.\bar{C}.D$			
			$A.B.\bar{C}.D$	$A.B.C.D$		$B$
$A$		$A.\bar{B}.\bar{C}.\bar{D}$	$A.\bar{B}.\bar{C}.D$		$A.\bar{B}.C.\bar{D}$	$\bar{B}$
		$\bar{D}$	$D$	$\bar{D}$		

# Exercício

- Simplifique a expressão usando mapa de Veitch-Karnaugh

- $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C}.\bar{D} + \bar{A}.\bar{B}.\bar{C}.D + \bar{A}.\bar{B}.C.\bar{D} + \bar{A}.\bar{B}.C.D + A.\bar{B}.\bar{C}.\bar{D} + A.\bar{B}.\bar{C}.D + A.\bar{B}.C.\bar{D} + A.\bar{B}.C.D + A.B.C.\bar{D} + A.B.C.D$

		$\bar{C}$	$C$	
		1	1	$\bar{B}$
$\bar{A}$				
			1	
				$B$
		1	1	
$A$				
		1	1	$\bar{B}$
		$\bar{D}$	$D$	$\bar{D}$

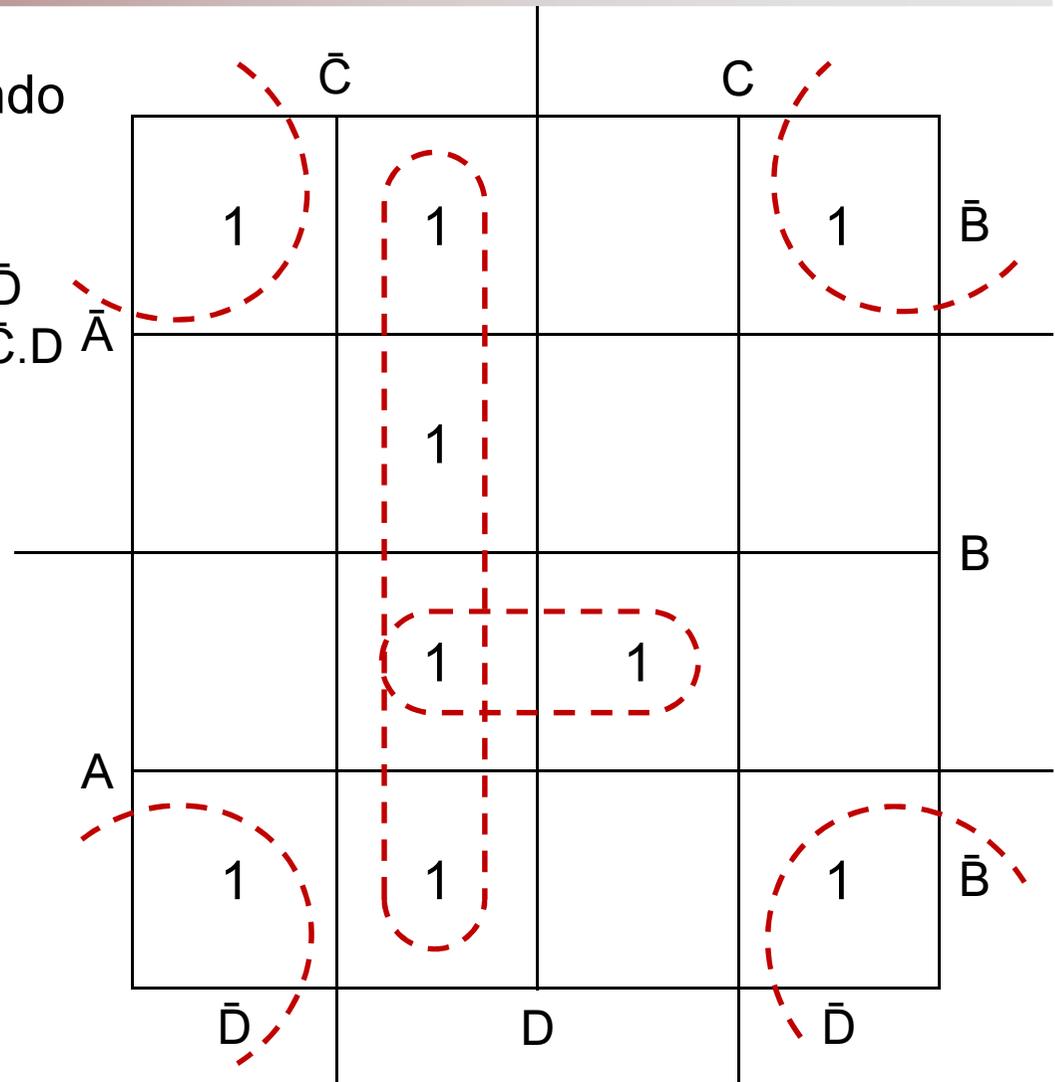
# Solução

- Simplifique a expressão usando mapa de Veitch-Karnaugh

- $S = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C}.\bar{D} + \bar{A}.\bar{B}.\bar{C}.D + \bar{A}.\bar{B}.C.\bar{D} + \bar{A}.\bar{B}.C.D + A.\bar{B}.\bar{C}.\bar{D} + A.\bar{B}.\bar{C}.D + A.\bar{B}.C.\bar{D} + A.\bar{B}.C.D$

- Não há oitavas possíveis
- Há duas quadras e um par
- Portanto, a expressão minimizada é

- $S = \bar{C}.D + \bar{B}.\bar{D} + A.B.D$



# Diagrama de Veitch-Karnaugh para 5 Variáveis

---

- ❑ Nesse caso, para obter a expressão simplificada por meio do diagrama
  - Agrupar as regiões onde  $S=1$  no menor número possível de **hexas**
  - Em seguida, agrupar as regiões onde  $S=1$  no menor número possível de **oitavas**
  - Em seguida, agrupar as regiões onde  $S=1$  no menor número possível de **quadras**
  - Em seguida, agrupar as regiões onde  $S=1$  no menor número possível de **pares**
  - As regiões onde  $S=1$  que não puderem ser agrupadas em oitavas, quadras ou pares são consideradas isoladamente
- ❑ No diagrama, os lados **extremos opostos se comunicam**, assim como um diagrama se sobrepõe ao outro

# Diagrama de Veitch-Karnaugh para 5 Variáveis

---

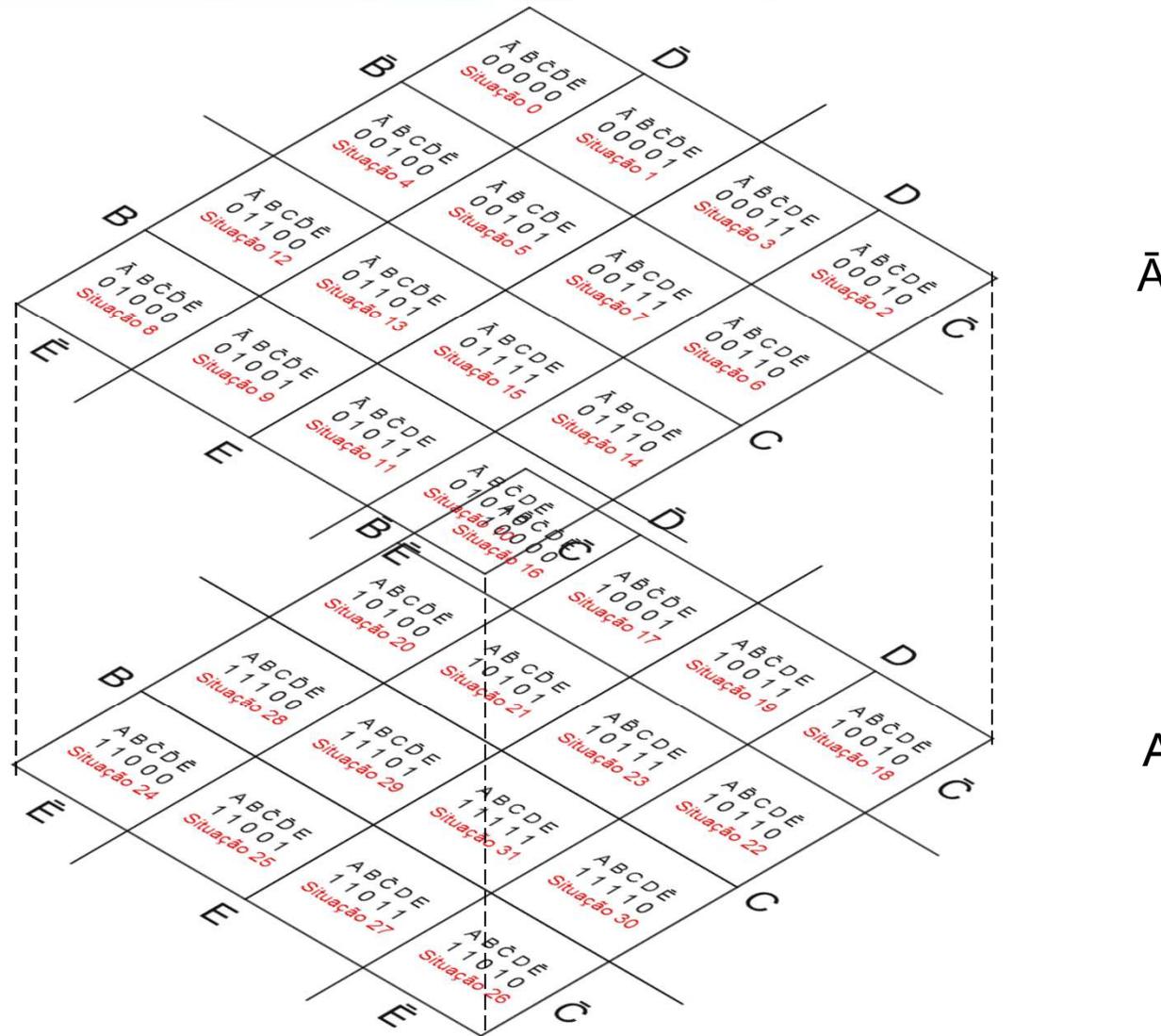
Situação	A	B	C	D	E	S
0	0	0	0	0	0	
1	0	0	0	0	1	
2	0	0	0	1	0	
3	0	0	0	1	1	
4	0	0	1	0	0	
5	0	0	1	0	1	
6	0	0	1	1	0	
7	0	0	1	1	1	
8	0	1	0	0	0	
9	0	1	0	0	1	
10	0	1	0	1	0	
11	0	1	0	1	1	
12	0	1	1	0	0	
13	0	1	1	0	1	
14	0	1	1	1	0	
15	0	1	1	1	1	

Situação	A	B	C	D	E	S
16	1	0	0	0	0	
17	1	0	0	0	1	
18	1	0	0	1	0	
19	1	0	0	1	1	
20	1	0	1	0	0	
21	1	0	1	0	1	
22	1	0	1	1	0	
23	1	0	1	1	1	
24	1	1	0	0	0	
25	1	1	0	0	1	
26	1	1	0	1	0	
27	1	1	0	1	1	
28	1	1	1	0	0	
29	1	1	1	0	1	
30	1	1	1	1	0	
31	1	1	1	1	1	

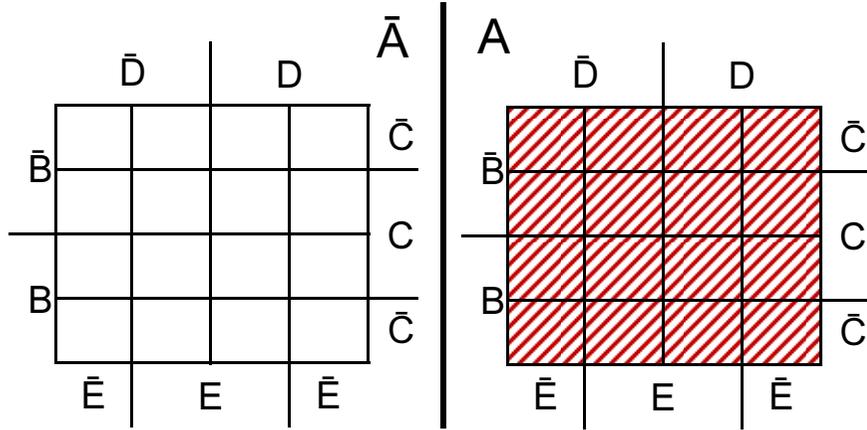
# Diagrama de Veitch-Karnaugh para 5 Variáveis

		$\bar{D}$		$D$		$\bar{A}$	$A$					
$\bar{B}$	$\bar{A} \bar{B} \bar{C} \bar{D} \bar{E}$ 00000 Situação 0	$\bar{A} \bar{B} \bar{C} \bar{D} E$ 00001 Situação 1	$\bar{A} \bar{B} \bar{C} D \bar{E}$ 00011 Situação 3	$\bar{A} \bar{B} \bar{C} D E$ 00010 Situação 2	$\bar{C}$		$\bar{B}$	$A \bar{B} \bar{C} \bar{D} \bar{E}$ 10000 Situação 16	$A \bar{B} \bar{C} \bar{D} E$ 10001 Situação 17	$A \bar{B} \bar{C} D \bar{E}$ 10011 Situação 19	$A \bar{B} \bar{C} D E$ 10010 Situação 18	$\bar{C}$
	$\bar{A} \bar{B} C \bar{D} \bar{E}$ 00100 Situação 4	$\bar{A} \bar{B} C \bar{D} E$ 00101 Situação 5	$\bar{A} \bar{B} C D \bar{E}$ 00111 Situação 7	$\bar{A} \bar{B} C D E$ 00110 Situação 6				$A \bar{B} C \bar{D} \bar{E}$ 10100 Situação 20	$A \bar{B} C \bar{D} E$ 10101 Situação 21	$A \bar{B} C D \bar{E}$ 10111 Situação 23	$A \bar{B} C D E$ 10110 Situação 22	
	$\bar{A} B C \bar{D} \bar{E}$ 01100 Situação 12	$\bar{A} B C \bar{D} E$ 01101 Situação 13	$\bar{A} B C D \bar{E}$ 01111 Situação 15	$\bar{A} B C D E$ 01110 Situação 14				$A B C \bar{D} \bar{E}$ 11100 Situação 28	$A B C \bar{D} E$ 11101 Situação 29	$A B C D \bar{E}$ 11111 Situação 31	$A B C D E$ 11110 Situação 30	
	$\bar{A} B C \bar{D} E$ 01000 Situação 8	$\bar{A} B C \bar{D} \bar{E}$ 01001 Situação 9	$\bar{A} B C D \bar{E}$ 01011 Situação 11	$\bar{A} B C D E$ 01010 Situação 10				$A B C \bar{D} \bar{E}$ 11000 Situação 24	$A B C \bar{D} E$ 11001 Situação 25	$A B C D \bar{E}$ 11011 Situação 27	$A B C D E$ 11010 Situação 26	
	$\bar{E}$	$E$	$\bar{E}$					$\bar{E}$	$E$	$\bar{E}$		

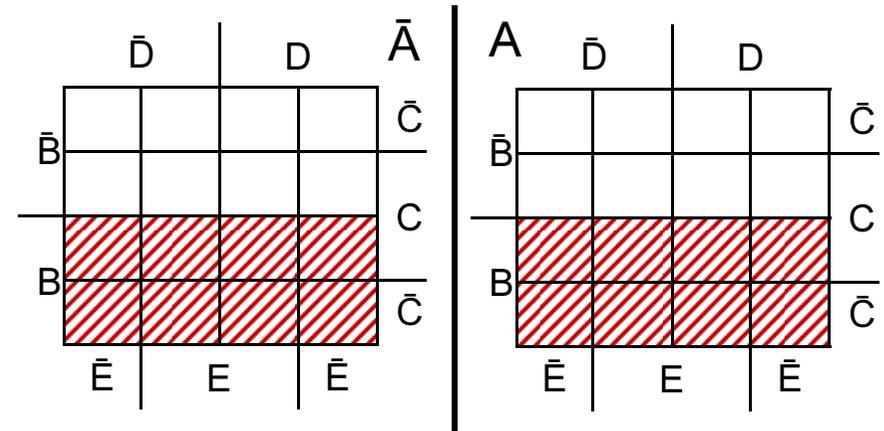
# Diagrama de Veitch-Karnaugh para 5 Variáveis



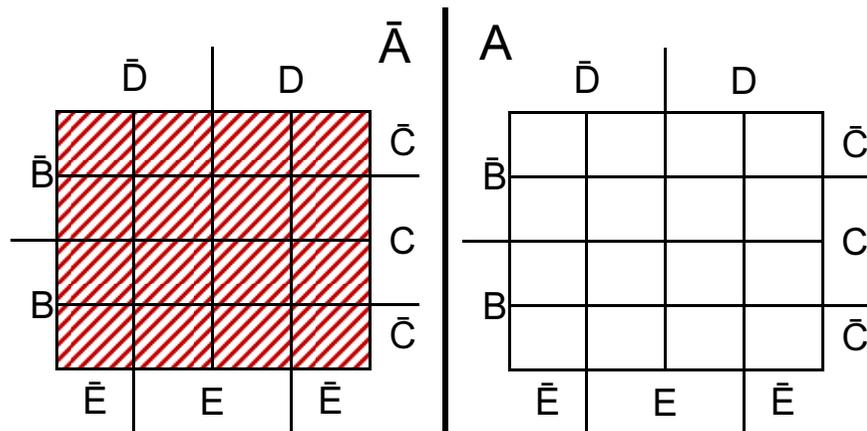
# Hexas (1)



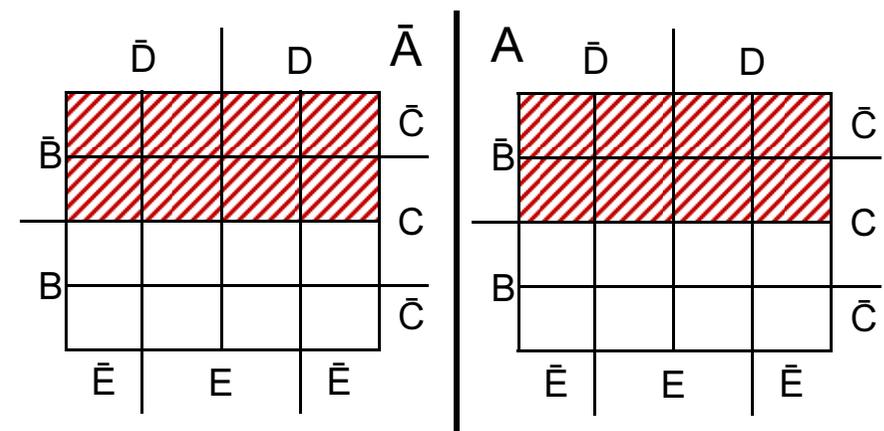
Região A



Região B

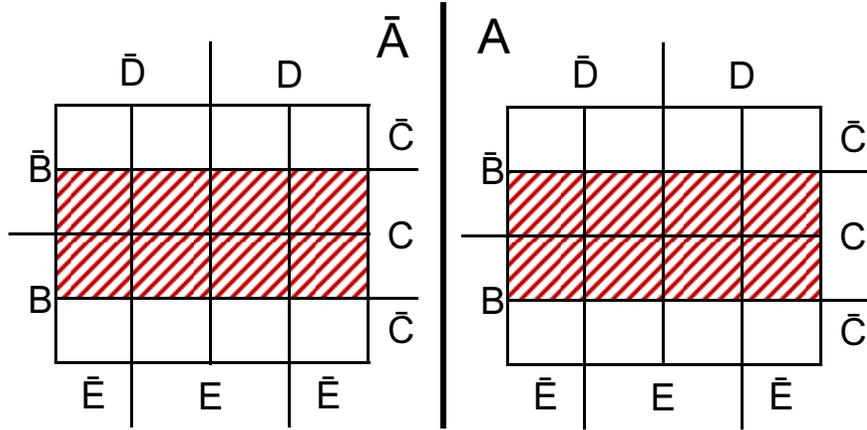


Região  $\bar{A}$

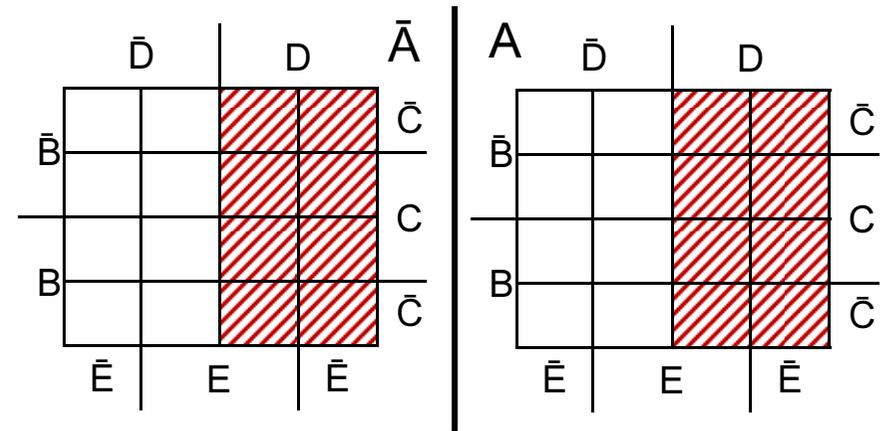


Região  $\bar{B}$

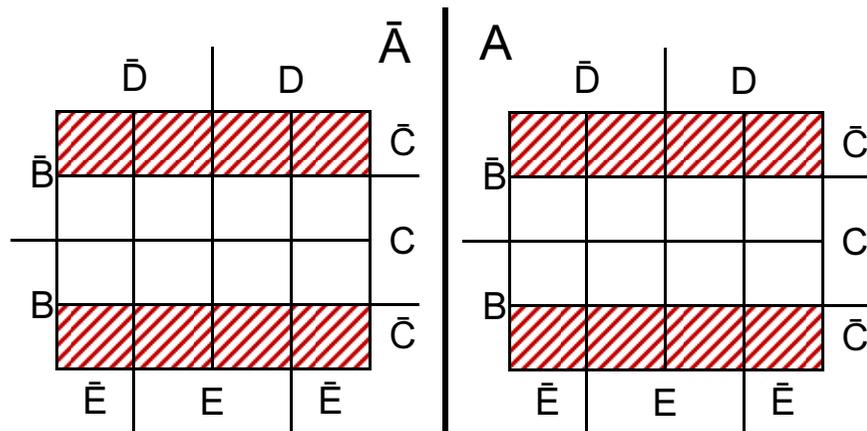
# Hexas (2)



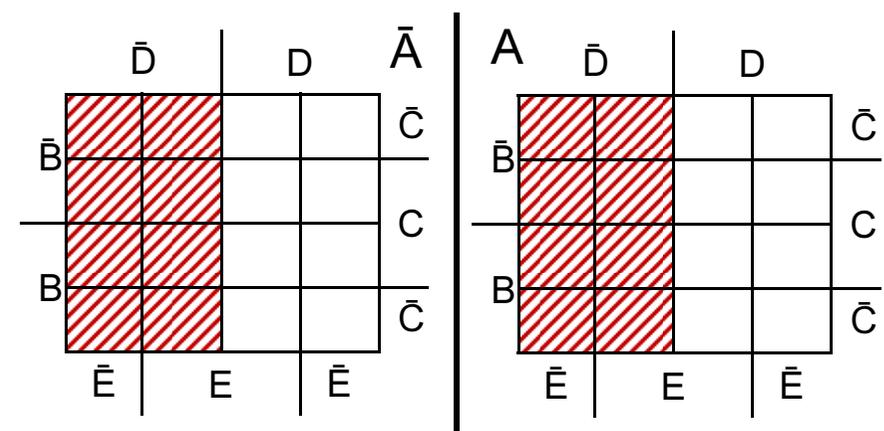
Região C



Região D

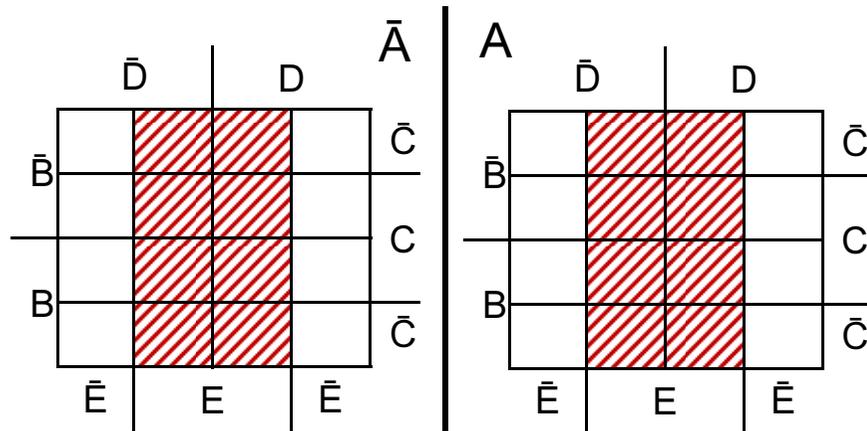


Região C̄

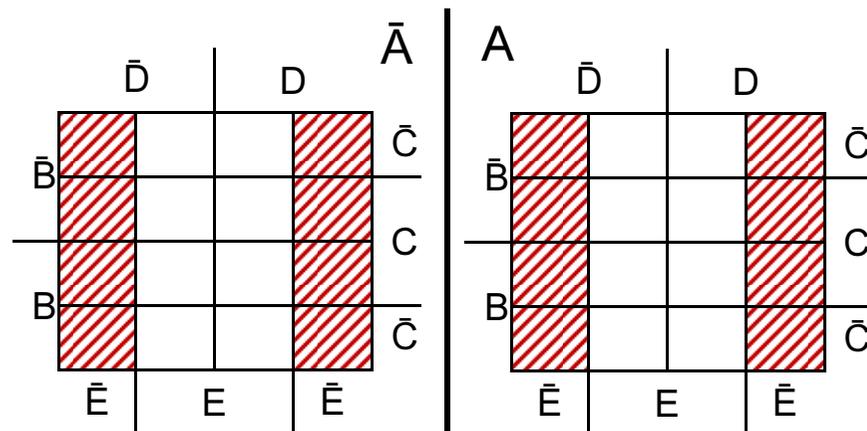


Região D̄

# Hexas (3)

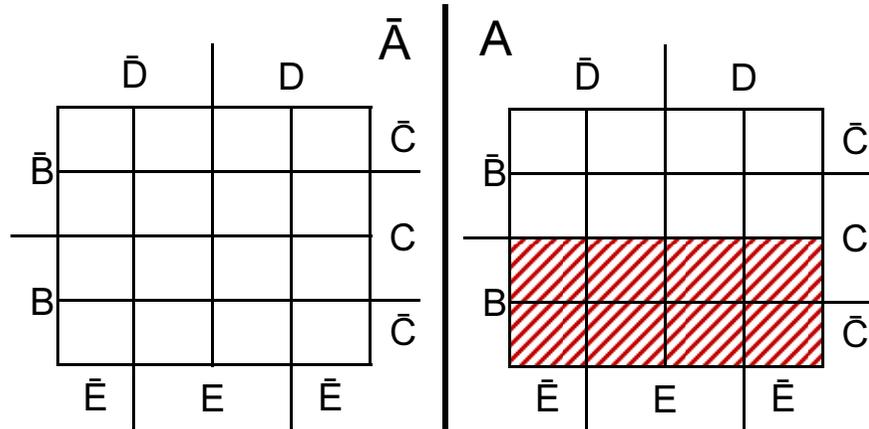


Região E

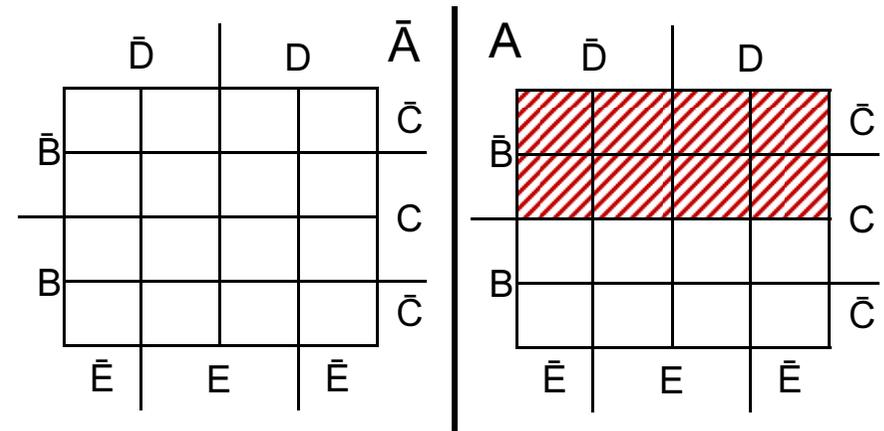


Região  $\bar{E}$

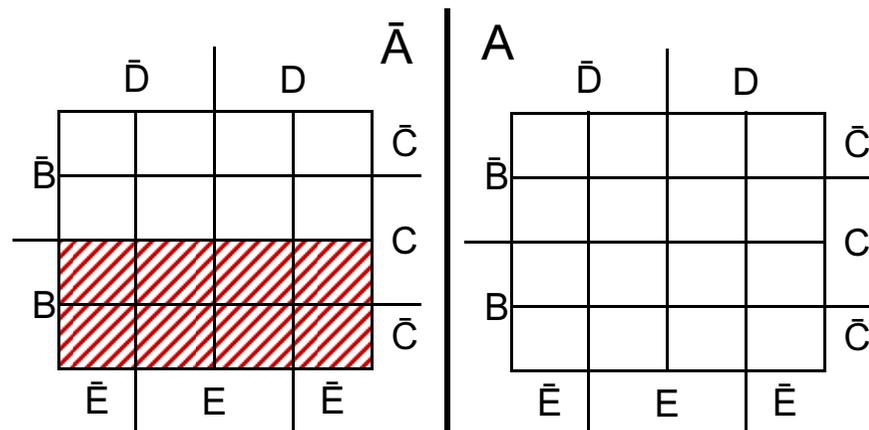
# Oitavas (1/10)



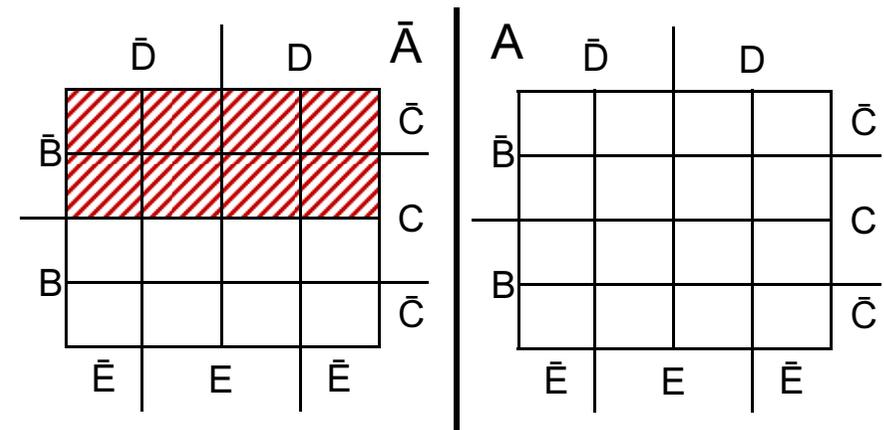
Região  $A.B$



Região  $A.\bar{B}$

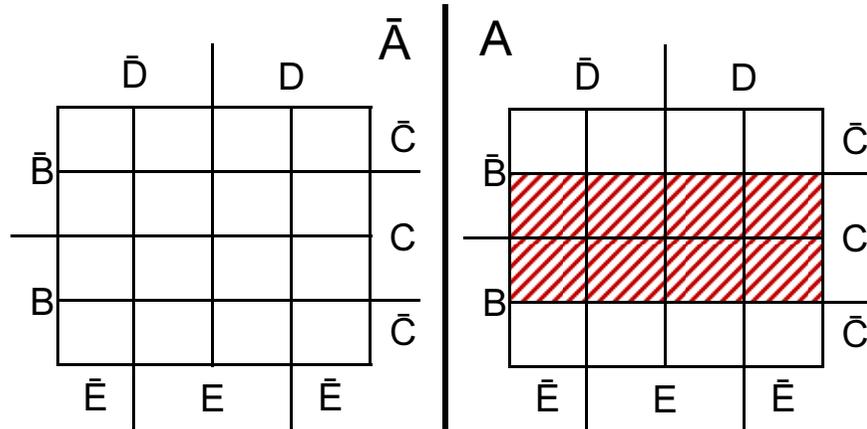


Região  $\bar{A}.B$

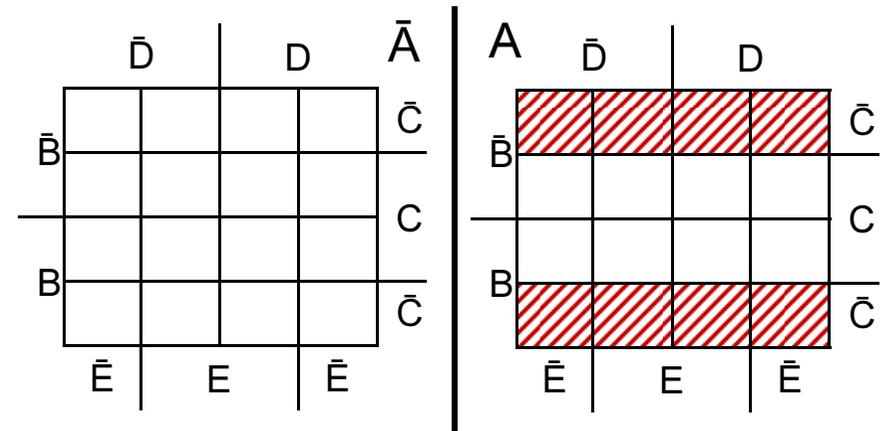


Região  $\bar{A}.\bar{B}$

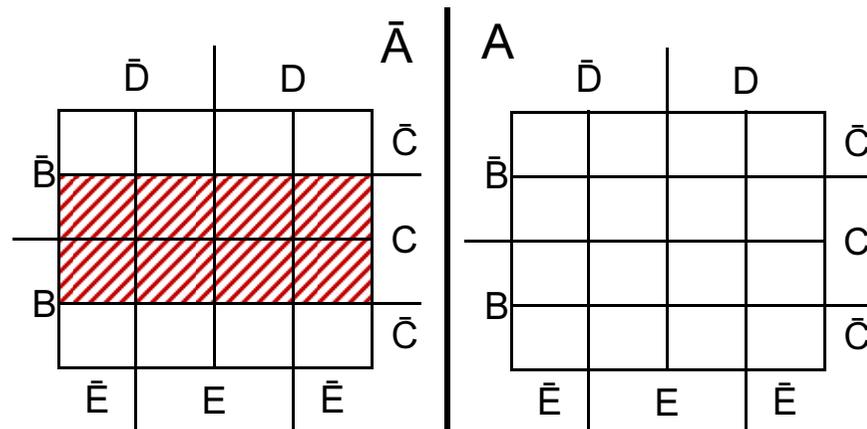
# Oitavas (2/10)



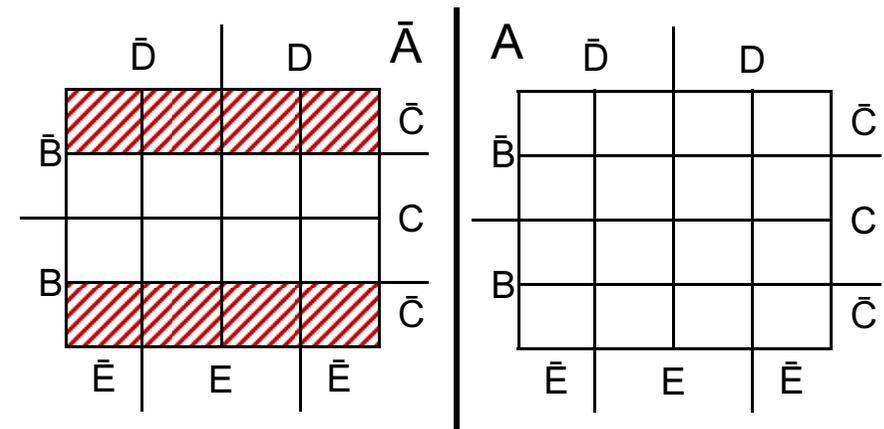
Região A.C



Região A. $\bar{C}$

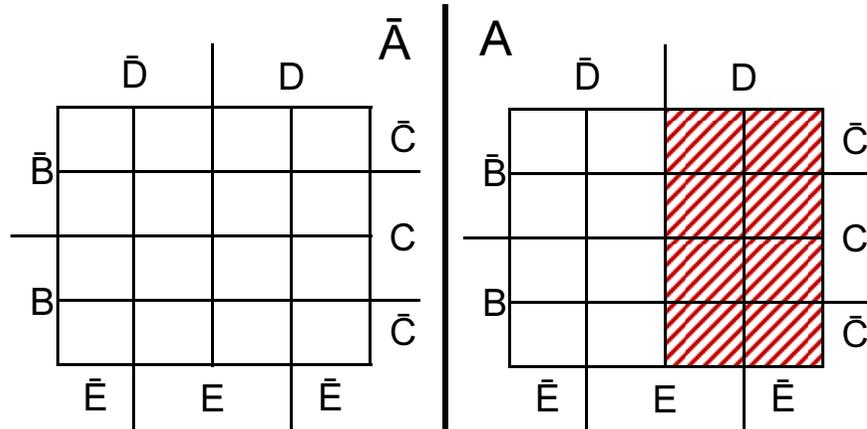


Região  $\bar{A}.C$

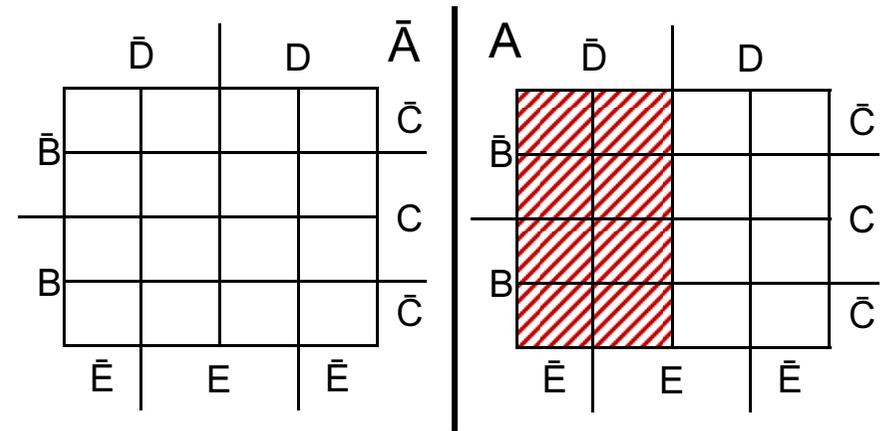


Região  $\bar{A}.\bar{C}$

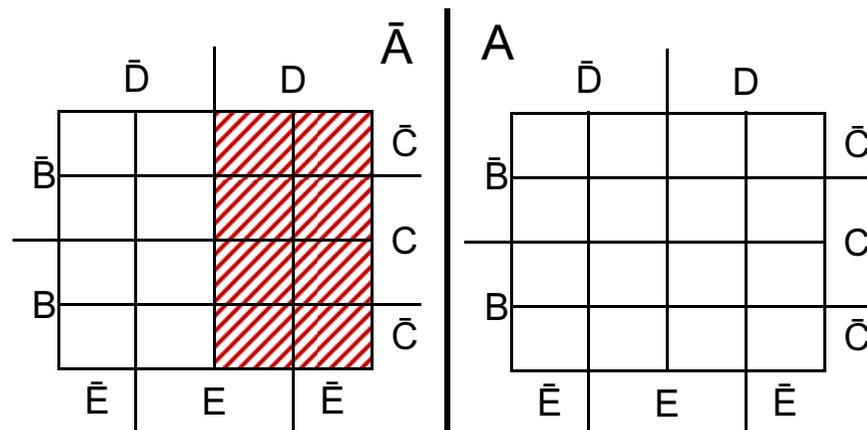
# Oitavas (3/10)



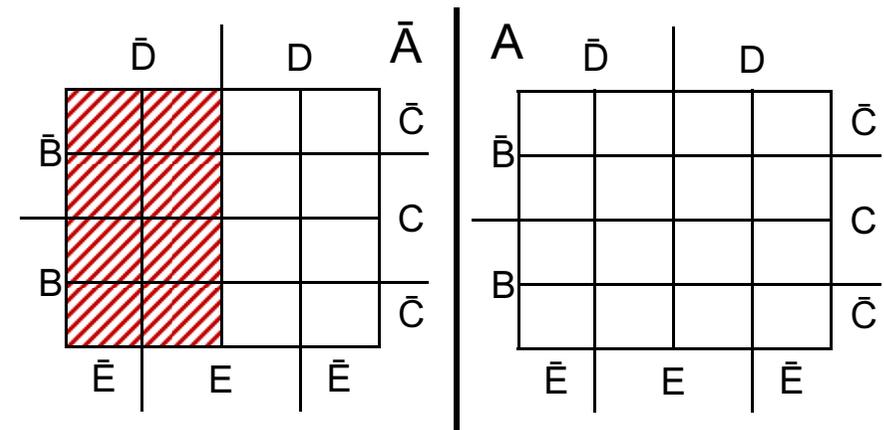
Região A.D



Região A.D̄

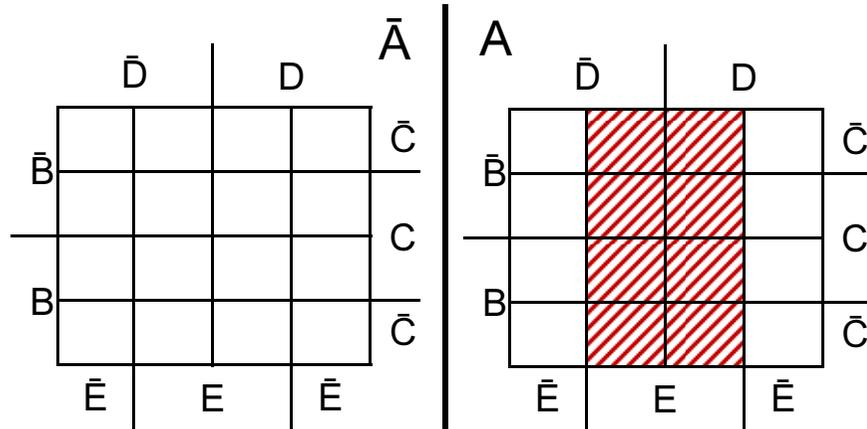


Região Ā.D

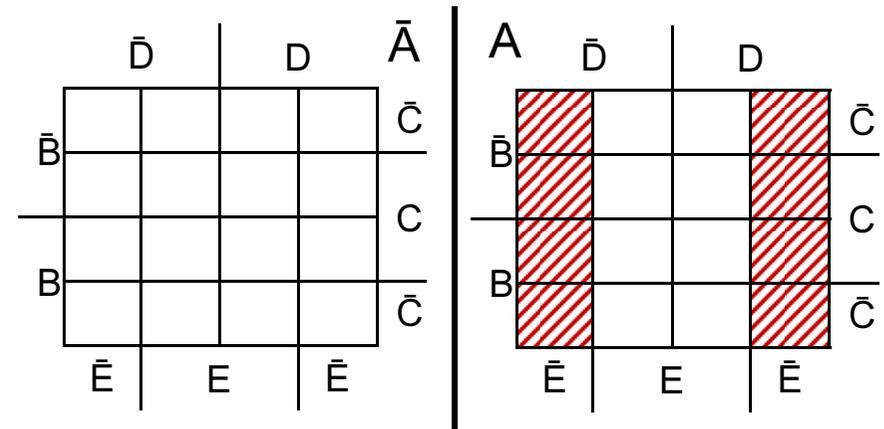


Região Ā.D̄

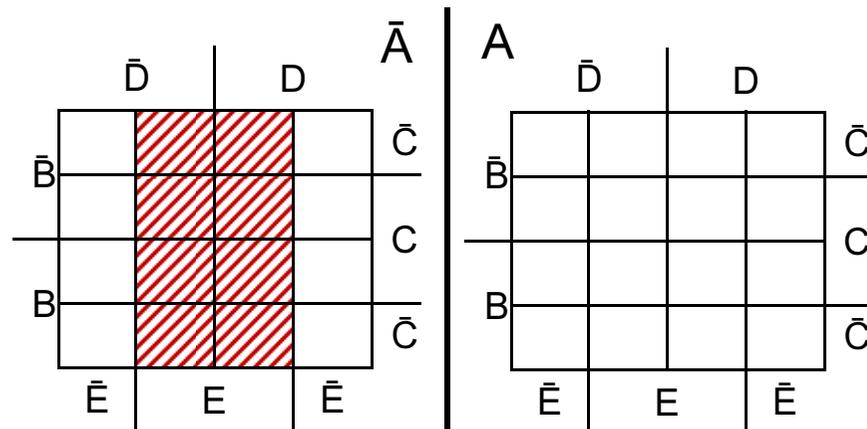
# Oitavas (4/10)



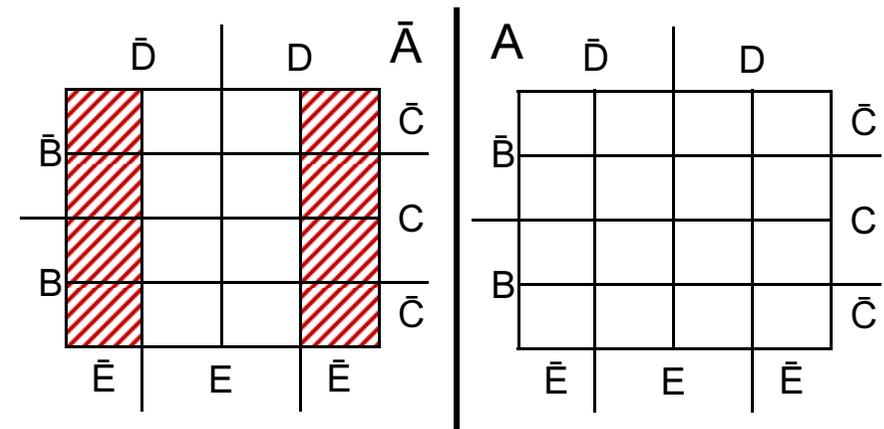
Região A.E



Região A.E̅

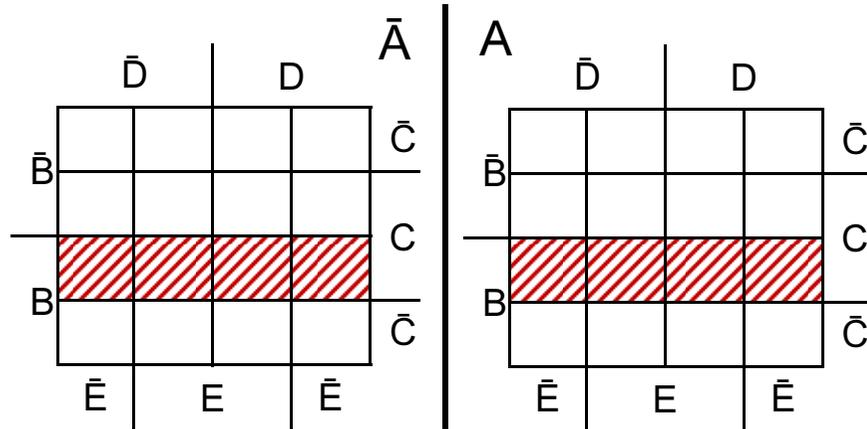


Região A̅.E

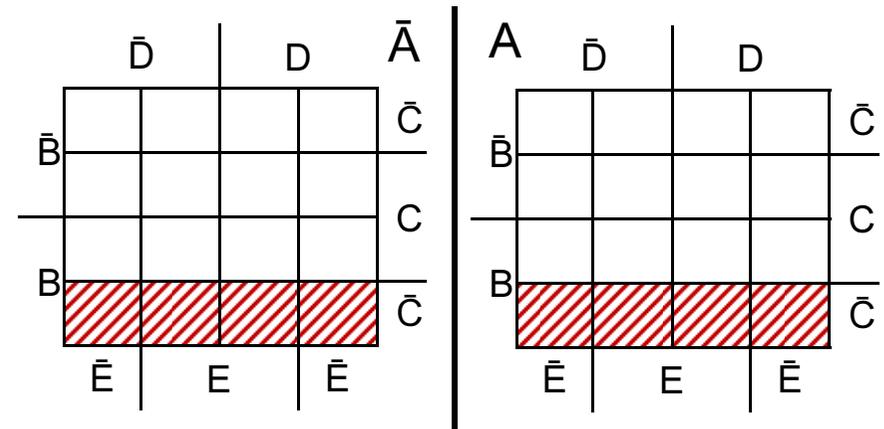


Região A̅.E̅

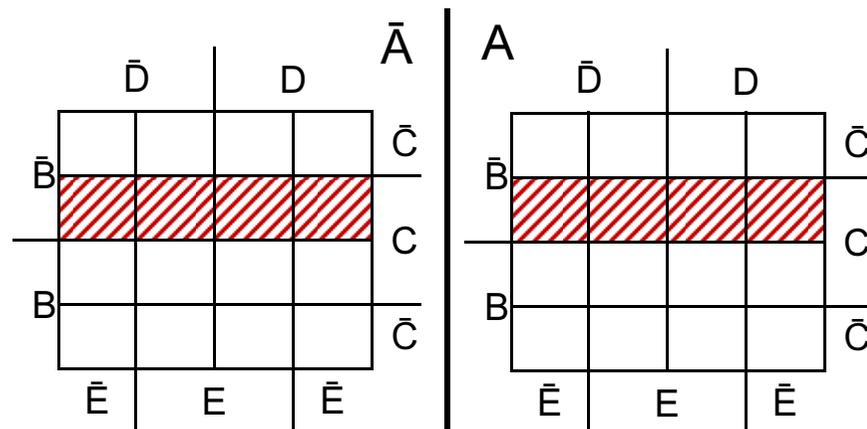
# Oitavas (5/10)



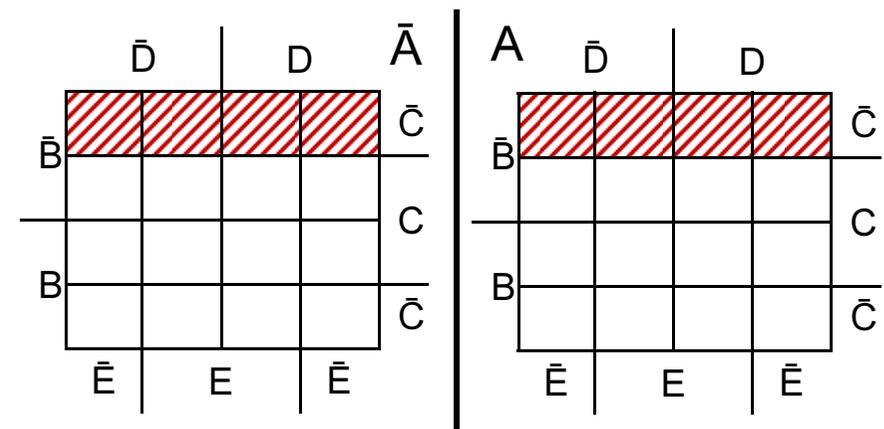
Região B.C



Região B. $\bar{C}$

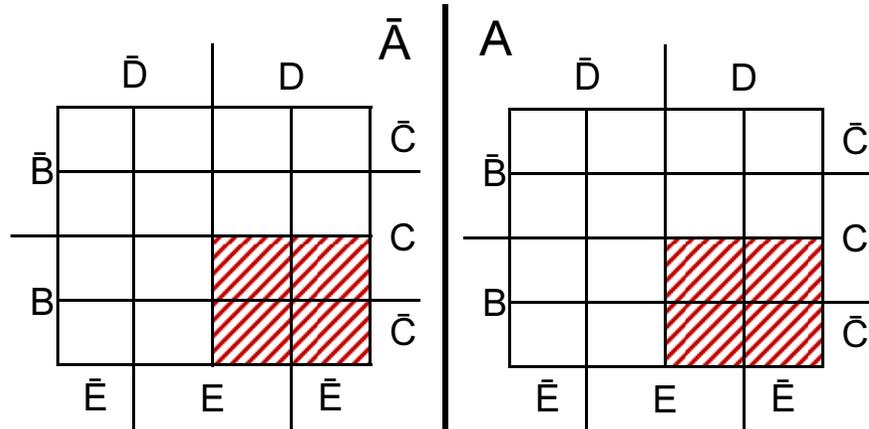


Região  $\bar{B}$ .C

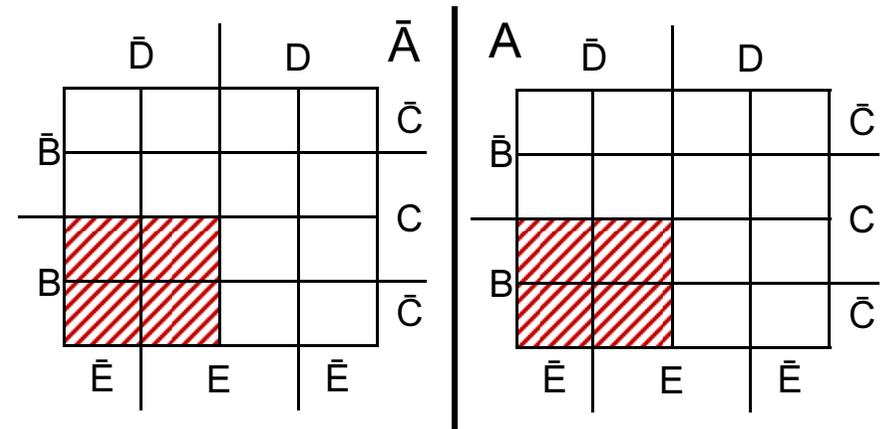


Região  $\bar{B}$ . $\bar{C}$

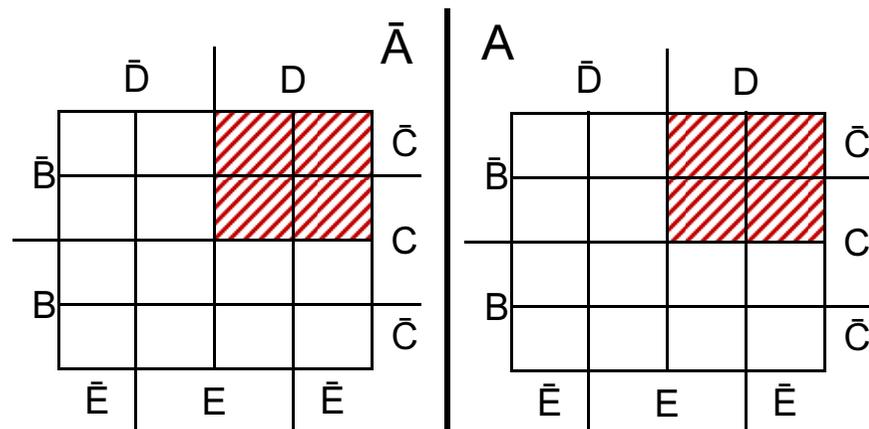
# Oitavas (6/10)



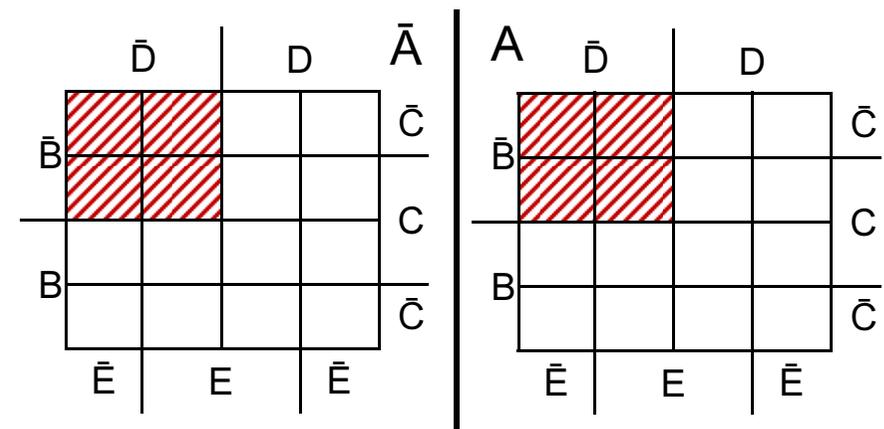
Região B.D



Região B. $\bar{D}$

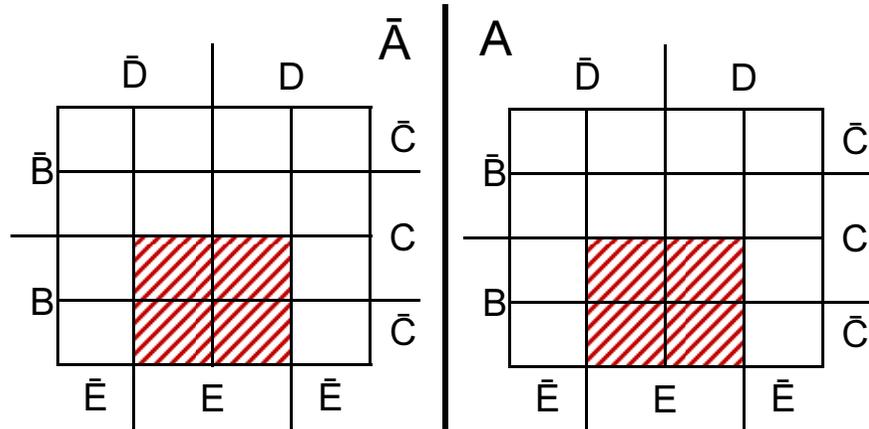


Região  $\bar{B}$ .D

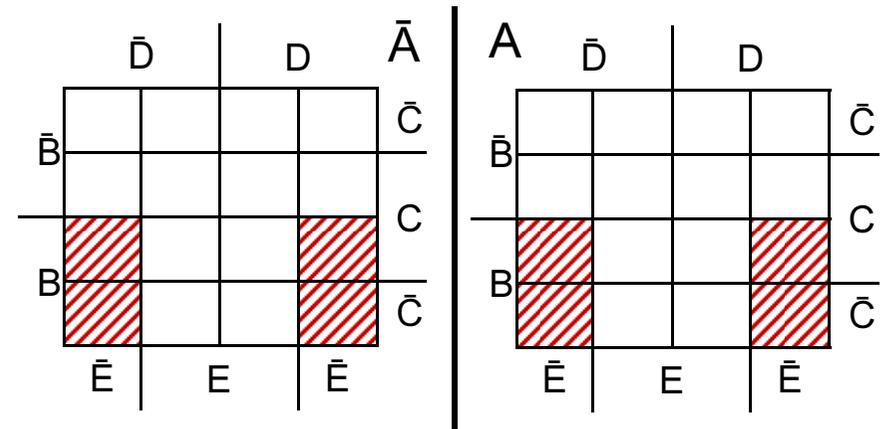


Região  $\bar{B}$ . $\bar{D}$

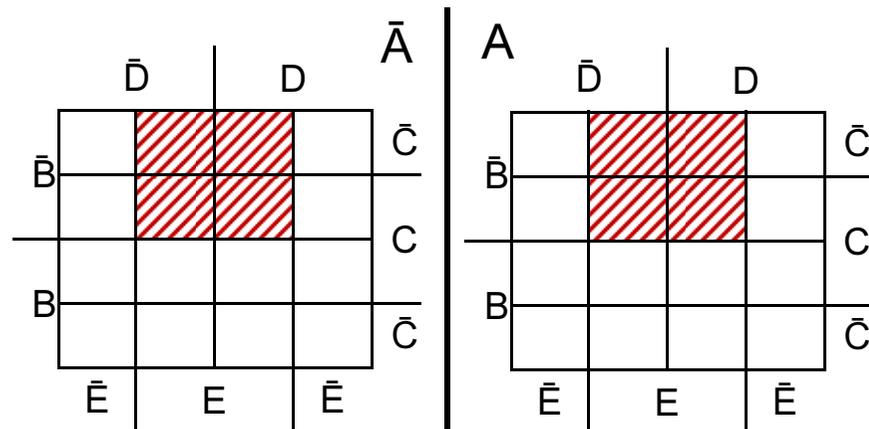
# Oitavas (7/10)



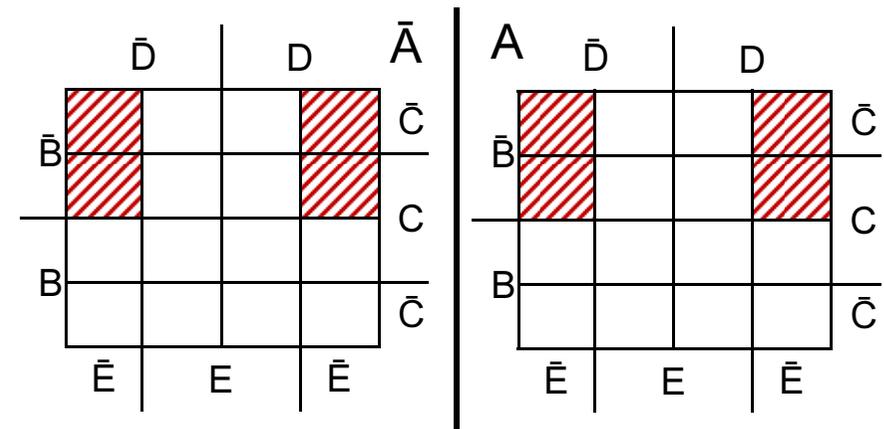
Região B.E



Região B.E̅

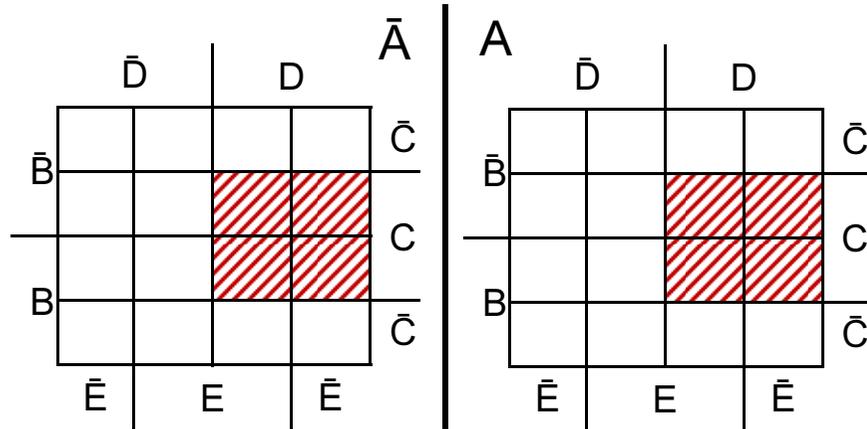


Região B̅.E

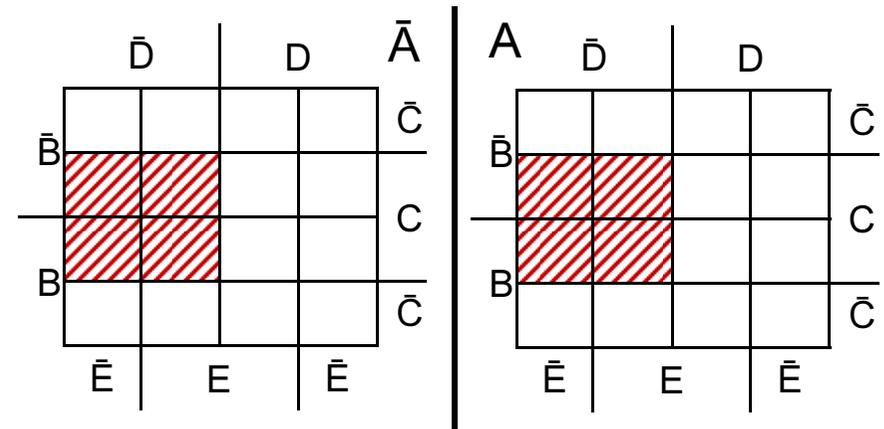


Região B̅.E̅

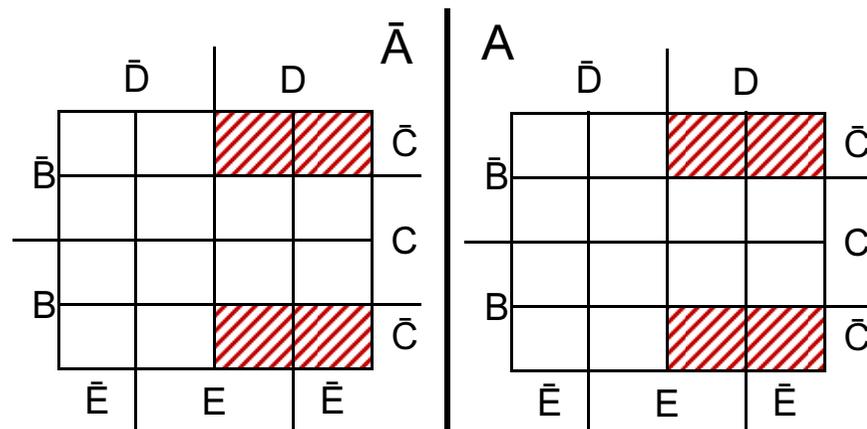
# Oitavas (8/10)



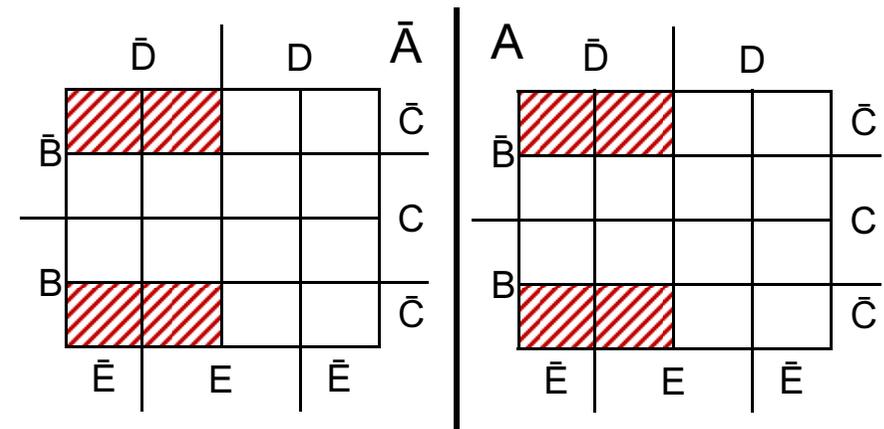
Região C.D



Região C.D̄

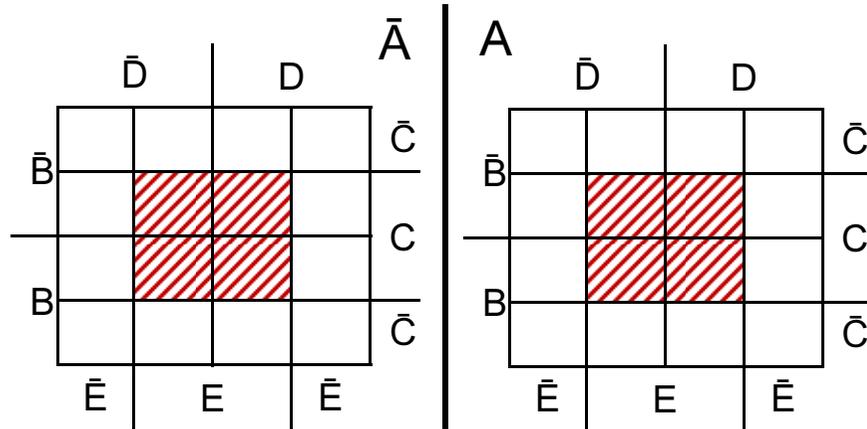


Região C̄.D

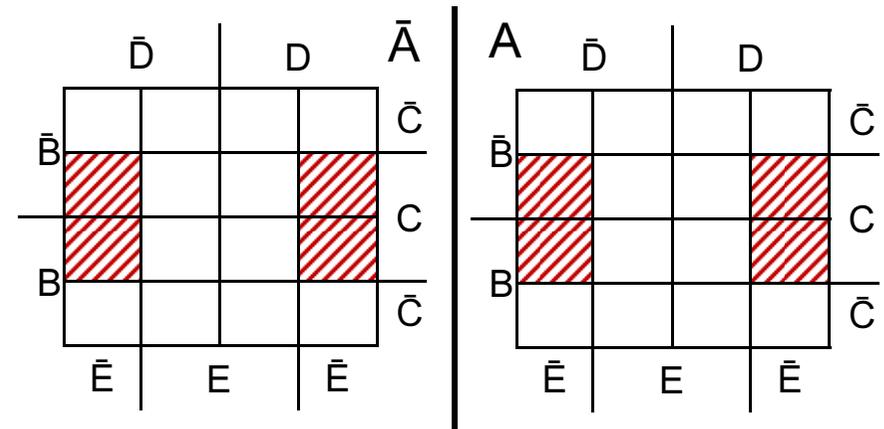


Região C̄.D̄

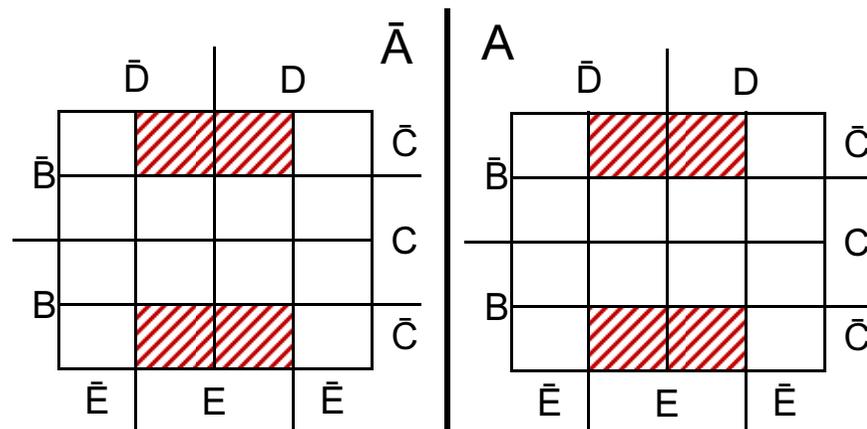
# Oitavas (9/10)



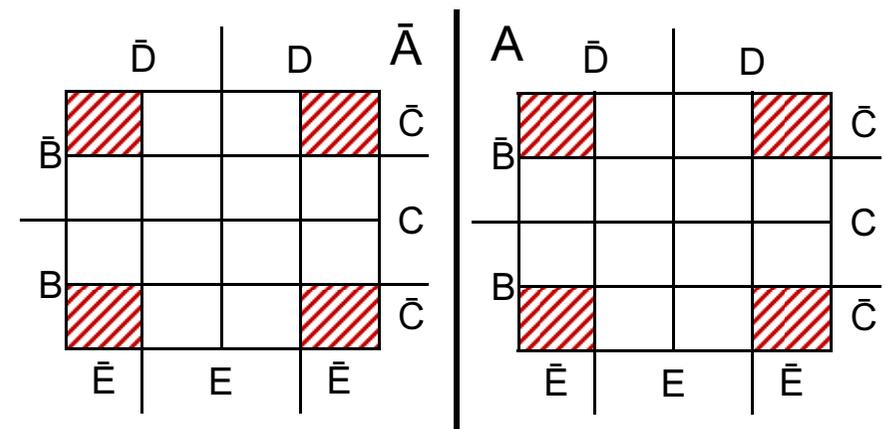
Região C.E



Região C.E̅

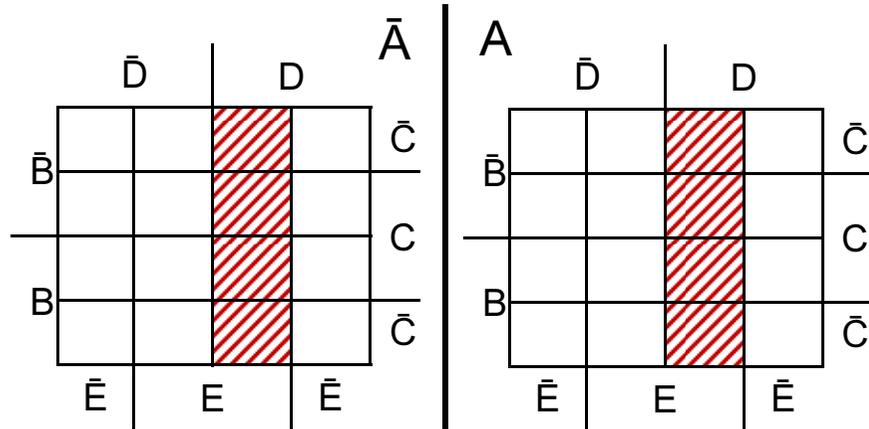


Região C̅.E

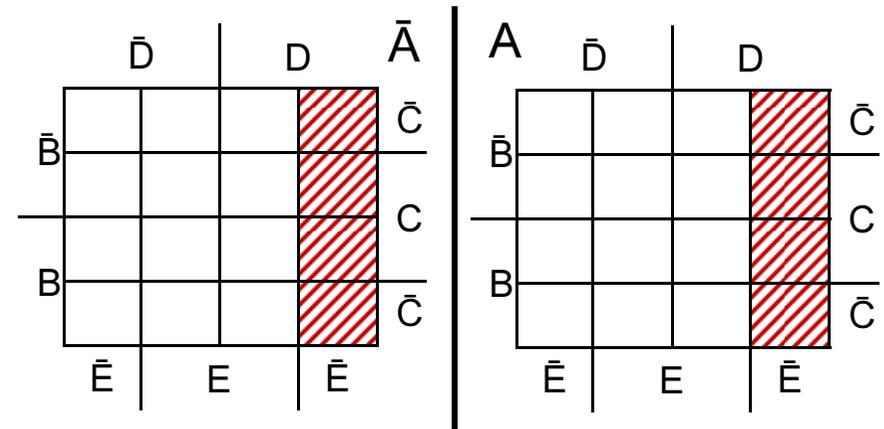


Região C̅.E̅

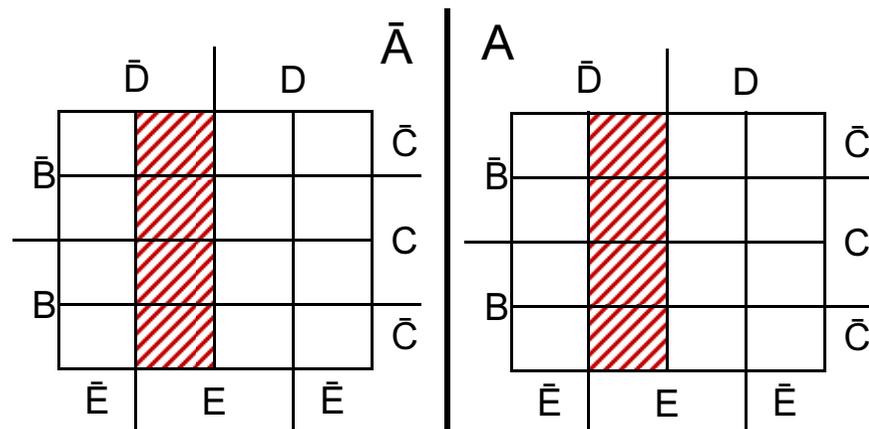
# Oitavas (10/10)



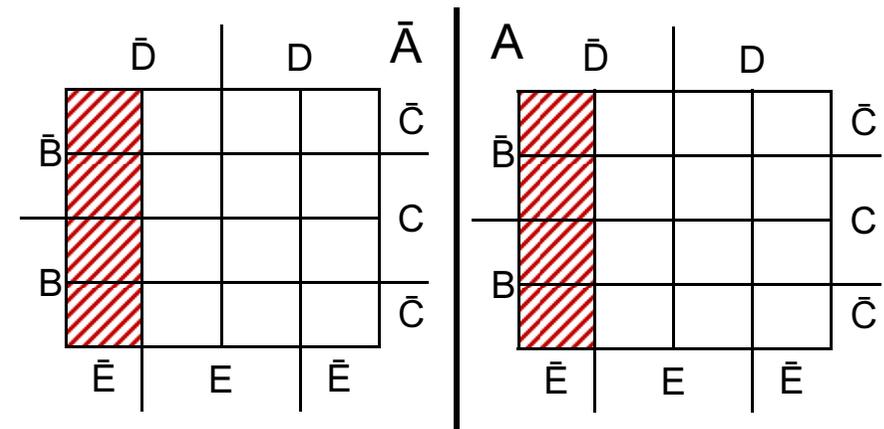
Região D.E



Região D.Ē

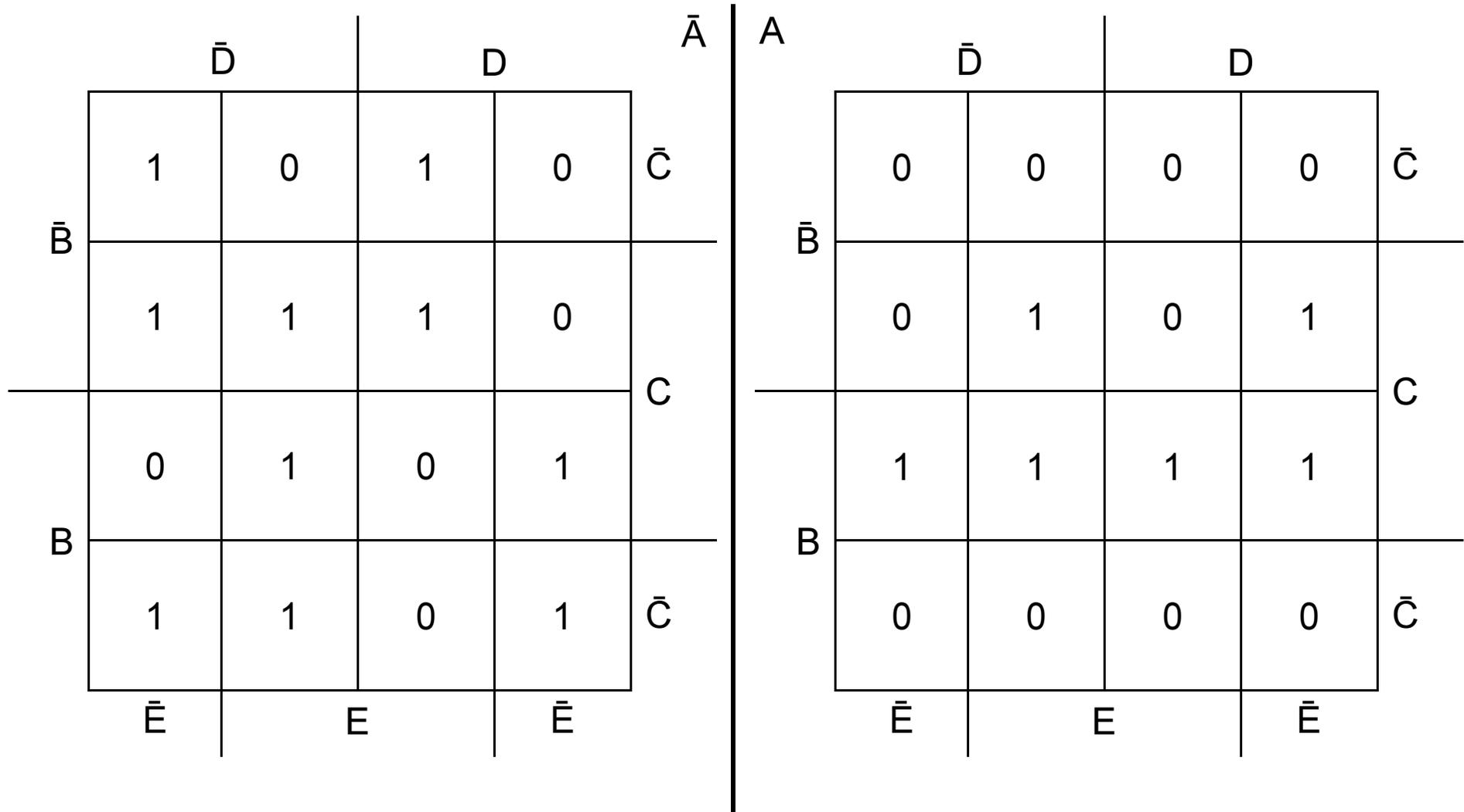


Região D̄.E



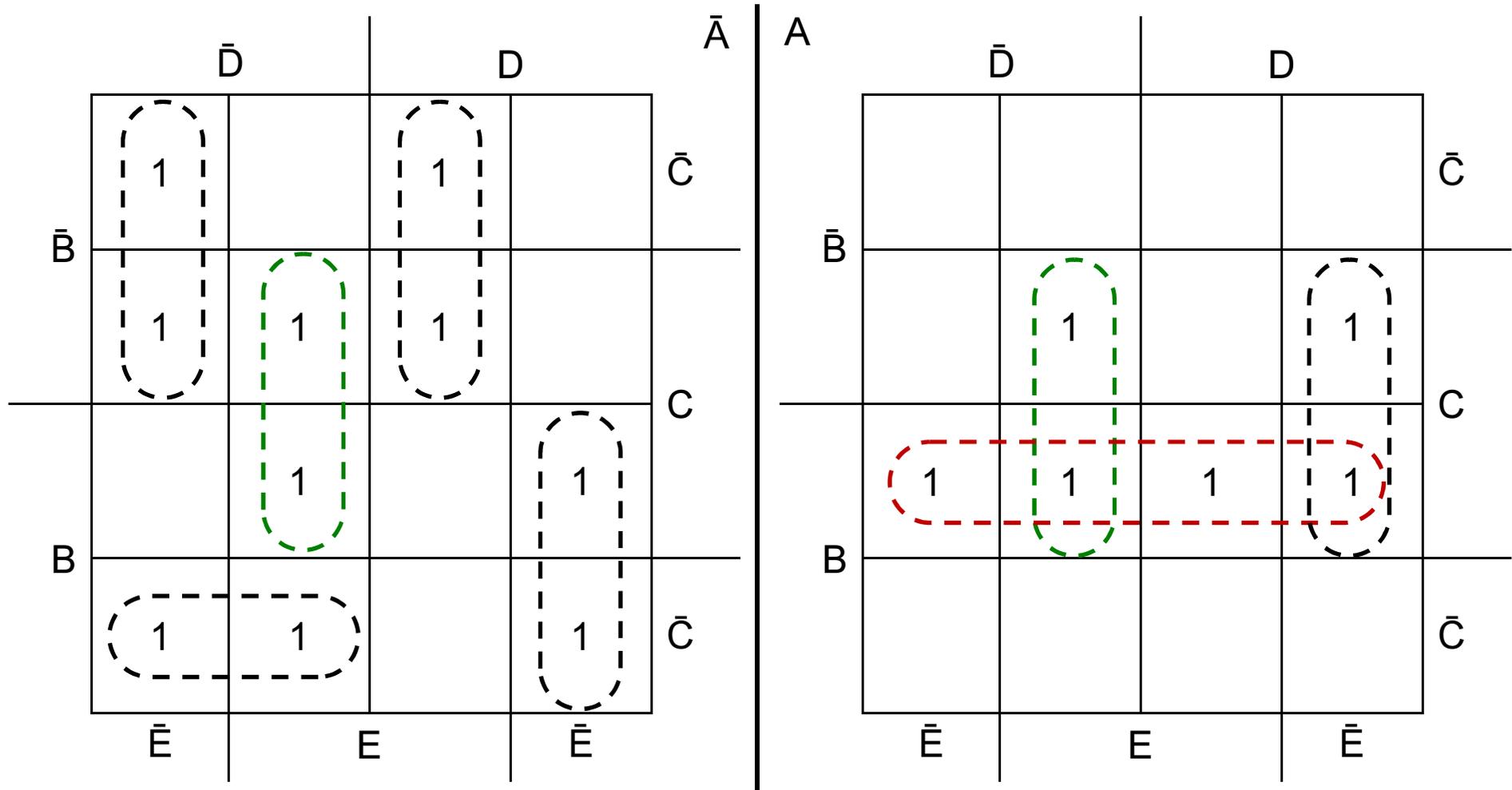
Região D̄.Ē

# Exemplo: Simplifique o Circuito representado pelo diagrama





# Exemplo: 2 Quadras, 5 Pares



$$S = A.B.C + C.\bar{D}.E + \bar{A}.\bar{B}.\bar{D}.\bar{E} + \bar{A}.\bar{B}.D.E + \bar{A}.B.\bar{C}.\bar{D} + \bar{A}.B.D.\bar{E} + A.C.D.\bar{E}$$

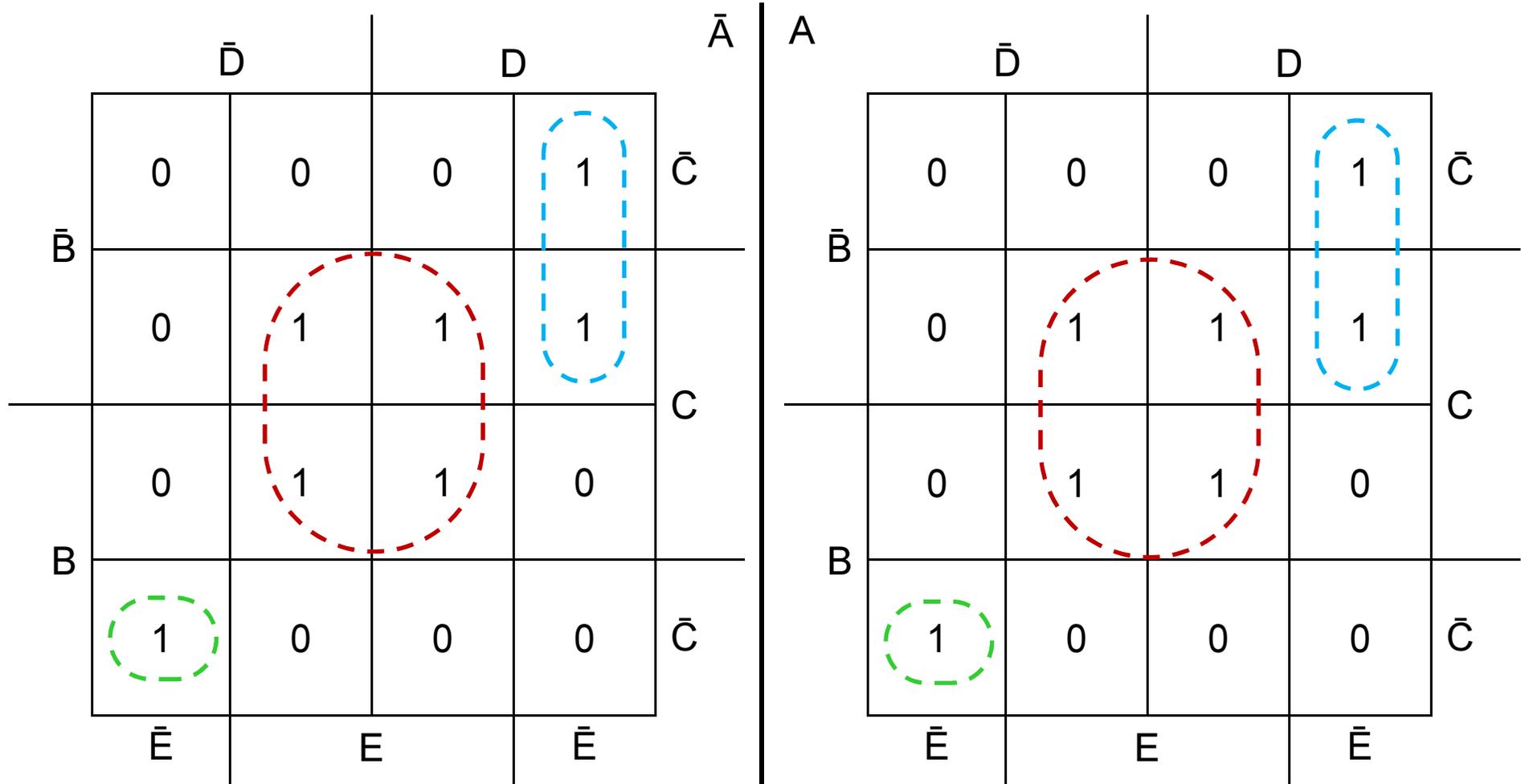
# Exercício

		$\bar{D}$		D		$\bar{A}$
$\bar{B}$	$\bar{C}$	0	0	0	1	
	C	0	1	1	1	
B	C	0	1	1	0	
	$\bar{C}$	1	0	0	0	
		$\bar{E}$	E	$\bar{E}$		

		$\bar{D}$		D		A
$\bar{B}$	$\bar{C}$	0	0	0	1	
	C	0	1	1	1	
B	C	0	1	1	0	
	$\bar{C}$	1	0	0	0	
		$\bar{E}$	E	$\bar{E}$		

# Solução



$$S = C.E + \bar{B}.D.\bar{E} + B.\bar{C}.\bar{D}.\bar{E}$$

# Casos Sem Simplificação

- Seja a expressão
    - $S = \bar{A}.B + A.B$
  - Ao tentar simplificar a expressão pelo diagrama de Veitch-Karnaugh, nota-se que não é possível agrupar termos
  - Nesse caso, a expressão dada já se encontra minimizada
- O mesmo ocorre com a expressão
    - $S = A.B + \bar{A}.\bar{B}$
  - Que também se encontra minimizada

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

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

# Casos Sem Simplificação

- ❑ O mesmo ocorre nas duas situações seguintes, que também não admitem simplificação
- ❑ Estes casos também ocorrem para 4 ou mais variáveis de entrada

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

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

# Outra Maneira de Utilização

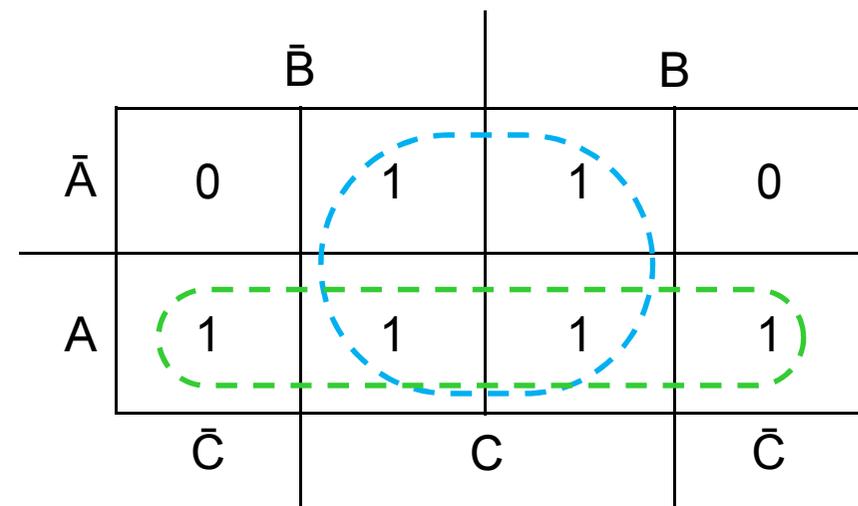
---

- ❑ Outra maneira de utilizar um diagrama Veitch-Karnaugh consiste em utilizar o complemento da expressão
- ❑ Assim, somente são considerados os casos onde a expressão  $S=0$ 
  - Com isso, têm-se o complemento da função, que precisa, portanto, ser invertida
  - Isso corresponde a utilizar De Morgan

# Diagrama de Veitch-Karnaugh pelo Complemento

- Usando o diagrama pelo método convencional, obtém-se
  - $S = A + C$

Situação	A	B	C	S
0	0	0	0	0
1	0	0	1	1
2	0	1	0	0
3	0	1	1	1
4	1	0	0	1
5	1	0	1	1
6	1	1	0	1
7	1	1	1	1



# Diagrama de Veitch-Karnaugh pelo Complemento

- ❑ Usando o diagrama pelo método convencional, obtém-se
  - $S = A + C$
- ❑ Usando o complemento, tem-se
  - $\bar{S} = \bar{A} \cdot \bar{C}$
- ❑ Portanto,
  - $S = (\bar{A} \cdot \bar{C})'$
- ❑ Aplicando-se De Morgan na expressão acima, tem-se
  - $S = (\bar{A} \cdot \bar{C})' = A + C$

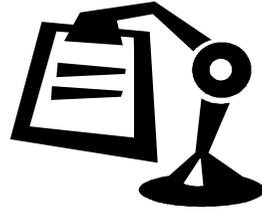
Situação	A	B	C	S
0	0	0	0	0
1	0	0	1	1
2	0	1	0	0
3	0	1	1	1
4	1	0	0	1
5	1	0	1	1
6	1	1	0	1
7	1	1	1	1

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

# Resumo

---

- ❑ Neste apresentação foram vistos os postulados e propriedades da álgebra de Boole
- ❑ É importante lembrar que qualquer expressão booleana pode ser escrita de forma padronizada, obtida a partir da tabela verdade
  - Produto de Maxtermos
  - Soma de Mintermos
- ❑ Uma vez obtida a expressão booleana de um circuito, é possível realizar simplificações que visam reduzir redução de custo de fabricação dos circuitos
  - Fatoração (simplificação algébrica)
  - Diagrama de Veitch-Karnaugh (simplificação visual)



---

Copyright© Apresentação 2012 por  
José Augusto Baranauskas  
Universidade de São Paulo



Professores são convidados a utilizarem esta apresentação da maneira que lhes for conveniente, desde que esta nota de *copyright* permaneça intacta.

Slides baseados em:

- ❑ Idoeta, I.V. & Capuano, F.G.; Elementos de Eletrônica Digital, 12<sup>a</sup>. edição, Érica, 1987.
- ❑ E. Mendelson; Álgebra booleana e circuitos de chaveamento, McGraw-Hill, 1977.