Centro Federal de Educação Tecnológica de Minas Gerais ENGENHARIA DA COMPUTAÇÃO

Aula 05 Lógica Booleana e Simplificação de Circuitos Lógicos

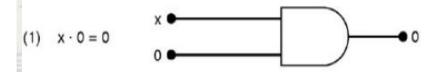
Teoremas Booleanos:

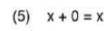
Teoremas Booleanos

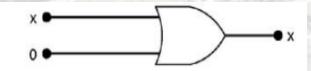
Vimos como a Álgebra Booleana pode ser usada para ajudar na análise de um circuito lógico e como expressar matematicamente a operação do circuito. Prosseguimos no uso da Álgebra Booleana investigando teoremas Booleanos, que poderão nos ajudar a simplificar expressões lógicas e circuitos lógicos.

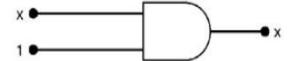
Começaremos com os teoremas para uma variável lógica, acompanhados de um circuito lógico para demonstrar sua validade.

Em seguida, serão apresentados os teoremas com mais de uma variável lógica.

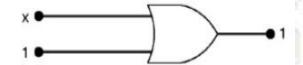




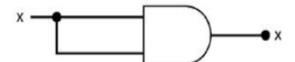




(6)
$$x + 1 = 1$$



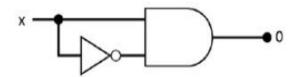
(3)
$$x \cdot x = x$$



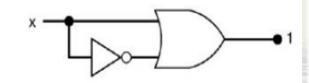
$$(7) x + x = x$$



(4)
$$x \cdot \overline{x} = 0$$



$$(8) \quad x + \overline{x} = 1$$



Teoremas com 1 variável lógica

Ressalta-se que a variável x em que se aplica os teoremas de (1) a (8) pode ser uma expressão que contenha mais de uma variável.

Teoremas com 1 variável lógica

Ressalta-se que a variável x em que se aplica os teoremas de (1) a (8) pode ser uma expressão que contenha mais de uma variável.

Por exemplo, se tivéssemos a expressão $A\overline{B}(\overline{AB})$, poderíamos considerar $x = A\overline{B}$ e aplicar o teorema (4):

Teorema (4):
$$x \cdot \overline{x} = 0$$

Assim:
$$A\bar{B}(\bar{A}\bar{B}) = 0$$

Teoremas com 1 variável lógica

Ressalta-se que a variável x em que se aplica os teoremas de (1) a (8) pode ser uma expressão que contenha mais de uma variável.

Por exemplo, se tivéssemos a expressão $A\overline{B}(\overline{AB})$, poderíamos considerar $x = A\overline{B}$ e aplicar o teorema (4):

Teorema (4):
$$x \cdot \overline{x} = 0$$

Assim:
$$A\bar{B}\left(\overline{A\bar{B}}\right) = 0$$

A mesma ideia pode ser aplicada no uso de qualquer um desses teoremas!

Leis ou Propriedades

Teoremas com mais de uma variável lógica

Leis Comutativas

$$(09) \quad x + y = y + x$$

$$(10) \quad x \cdot y = y \cdot x$$

Leis Associativas

(11)
$$x + (y + z) = (x + y) + z = x + y + z$$

(12)
$$x \cdot (y \cdot z) = (x \cdot y) \cdot z = x \cdot y \cdot z$$

Lei Distributiva

$$(13a) \quad x \cdot (y+z) = xy + xz$$

(13*b*)
$$(w+x)\cdot(y+z) = wy + xy + wz + xz$$

Os teoremas (09) a (13) têm equivalência na Álgebra convencional!

Identidades Auxiliares:

Teoremas (14) e (15)

$$(14) x + xy = x$$

$$(15a) \quad x + xy = x + y$$

$$(15b) \quad \overline{x} + xy = \overline{x} + y$$

Identidades Auxiliares:

Teoremas (14) e (15)

$$(14) x + xy = x$$

$$(15a) \quad x + xy = x + y$$

$$(15b) \quad x + xy = x + y$$

Provando o Teorema (14):

$$x + xy = x \cdot 1 + x \cdot y$$

$$=x\cdot(1+y)$$

$$=x\cdot 1$$

$$=x$$

Lei Distributiva

Postulado 6

Postulado 2

Identidades Auxiliares:

$$(15a) \quad x + \overline{xy} = x + y$$

Provando o Teorema (15a):

$$x + \overline{xy} = x \cdot (1+y) + \overline{xy}$$

$$= x + xy + \overline{xy}$$

$$= x + y \cdot (x + x)$$

$$= x + y \cdot (1)$$

$$= x + y$$

Postulado 6

Lei Distributiva

Lei Distributiva

Postulado 8

Postulado 2

Dois dos mais importantes teoremas da álgebra Booleana foram uma contribuição do matemático Augustus DeMorgan.



Os teoremas de DeMorgan são extremamente úteis na simplificação de expressões nas quais um produto, ou uma soma, de variáveis aparece negado (barrado).

1º Teorema – O complemento da soma é igual ao produto dos complementos.

$$(16) \quad \left(\overline{\mathbf{x} + \mathbf{y}}\right) = \overline{x} \cdot \overline{y}$$

1º Teorema – O complemento da soma é igual ao produto dos complementos.

$$(16) \quad \left(\overline{\mathbf{x} + \mathbf{y}}\right) = \overline{x} \cdot \overline{y}$$

2º Teorema – O complemento do produto é igual a soma dos complementos.

$$(17) \quad \left(\overline{x \cdot y}\right) = \overline{x} + \overline{y}$$

1º Teorema – O complemento da soma é igual ao produto dos complementos.

$$(16) \quad \left(\overline{\mathbf{x} + \mathbf{y}}\right) = \overline{x} \cdot \overline{y}$$

2º Teorema – O complemento do produto é igual a soma dos complementos.

$$(17) \quad \left(\overline{x \cdot y}\right) = \overline{x} + \overline{y}$$

Para provar esses teoremas basta montar a tabela verdade!

Teorema DeMorgan para mais de 2 variáveis!

Considere o complemento da soma lógica para três variáveis lógicas:

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

Teorema DeMorgan para mais de 2 variáveis!

Considere o complemento da soma lógica para três variáveis lógicas:

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

$$= \overline{x \cdot y \cdot z} \leftarrow Expressão semelhante ao teorema para 2 variáveis !!$$

Teorema DeMorgan para mais de 2 variáveis!

Considere o complemento da soma lógica para três variáveis lógicas:

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

$$= \overline{x \cdot y \cdot z} \leftarrow Expressão semelhante ao teorema para 2 variáveis !!$$

De forma semelhante, temos que:

$$\overline{x \cdot y \cdot z} = \overline{x} + \overline{y} + \overline{z}$$

Postulados Complementação

Finalmente, o postulado da complementação é dado por:

1°)
$$A = 0 \Rightarrow \overline{A} = 1$$

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

Deste postulado chega-se a:

$$\overline{\overline{A}} = A$$

Assim,

$$A=1, \overline{A}=0, \overline{\overline{A}}=1$$

Utilizando os conceitos da Álgebra de Boole, podemos simplificar expressões e circuitos lógicos.

Exemplo: Simplifique a expressão abaixo.

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

Utilizando os conceitos da Álgebra de Boole, podemos simplificar expressões e circuitos lógicos.

Exemplo: Simplifique a expressão abaixo.

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

Utilizando os conceitos da Álgebra de Boole, podemos simplificar expressões e circuitos lógicos.

Exemplo: Simplifique a expressão abaixo.

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

Evidenciar A

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

Propriedade Associativa

Utilizando os conceitos da Álgebra de Boole, podemos simplificar expressões e circuitos lógicos.

Exemplo: Simplifique a expressão abaixo.

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

Evidenciar A

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

Propriedade Associativa

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

Postulado da Complementação

Utilizando os conceitos da Álgebra de Boole, podemos simplificar expressões e circuitos lógicos.

Exemplo: Simplifique a expressão abaixo.

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

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

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

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

Evidenciar A

Propriedade Associativa

Postulado da Complementação

Teorema de DeMorgan

Utilizando os conceitos da Álgebra de Boole, podemos simplificar expressões e circuitos lógicos.

Exemplo: Simplifique a expressão abaixo.

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

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

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

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

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

Evidenciar A

Propriedade Associativa

Postulado da Complementação

Teorema de DeMorgan

Postulado da Adição

Utilizando os conceitos da Álgebra de Boole, podemos simplificar expressões e circuitos lógicos.

Exemplo: Simplifique a expressão abaixo.

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

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

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

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

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

$$S = A(1)$$

Evidenciar A

Propriedade Associativa

Postulado da Complementação

Teorema de DeMorgan

Postulado da Adição

Postulado da Multiplicação

Utilizando os conceitos da Álgebra de Boole, podemos simplificar expressões e circuitos lógicos.

Exemplo: Simplifique a expressão abaixo.

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

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

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

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

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

$$S = A(1)$$

$$S = A$$

Evidenciar A

Propriedade Associativa

Postulado da Complementação

Teorema de DeMorgan

Postulado da Adição

Postulado da Multiplicação



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

Exercícios 1 – Simplifique a expressão:

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

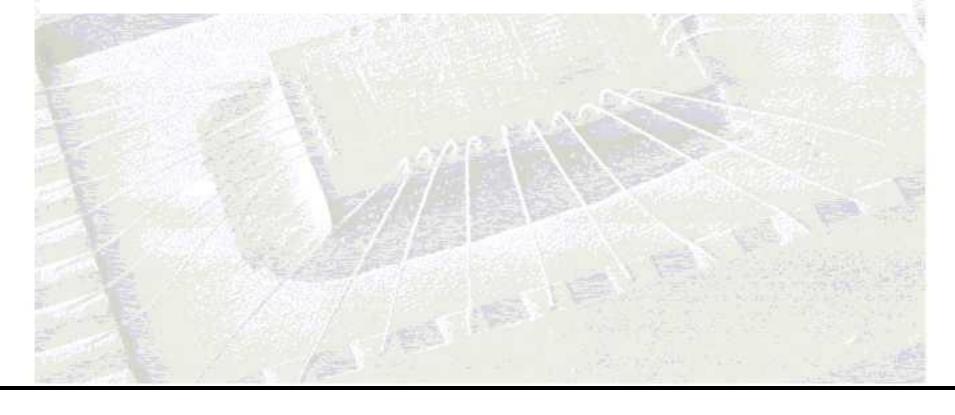
Neste caso, podemos colocar duas variáveis em evidências:

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

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

Exercícios 2 – Prove que:

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



Exercícios 2 – Prove que:

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

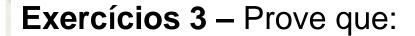
1) Qual é a variável mais comum entre os termos?



Exercícios 2 – Prove que:

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

- 1) Qual é a variável mais comum entre os termos?
- 2) Novamente! Qual é a variável mais comum?



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

Mapas de Veitch-Karnaugh

O mapa de Karnaugh é um método gráfico usado para simplificar uma equação lógica ou para converter uma tabela-verdade no seu circuito lógico correspondente, de uma forma simples e metódica.

Tabela-Verdade

Α	В	X
0	0	$1 \rightarrow \overline{AB}$
0	1	0
1	0	0
1	1	1 → AB

Expressão

$$\left\{ X = \overline{A}\overline{B} + AB \right\}$$

Mapa de Karnaugh

	B	В		
Ā	1	0		
Α	0	1		

Mapas de Veitch-Karnaugh

Exemplos com mais variáveis:

Tabela-Verdade

Α	В	С	X
0	0	0	1 → ĀBC
0	0	1	1 → ĀBC
0	1	0	1 → ĀBĒ
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	0 _
1	1	0	1 → ABC
1	1	1	0

Expressão

$$\left\{ \begin{aligned} X &= \overline{A} \overline{B} \overline{C} + \overline{A} \overline{B} C \\ &+ \overline{A} B \overline{C} + A B \overline{C} \end{aligned} \right\}$$

Mapa de Karnaugh

	Ē	С
ĀB	1	1
ĀВ	1	0
AB	1	0
ΑB	0	0

Mapas de Veitch-Karnaugh

Exemplos com mais variáveis:

Tabela-Verdade

Expressão

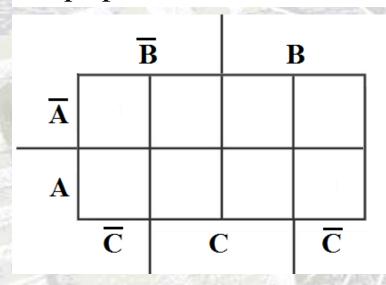
Mapa de Karnaugh

Α	В	C	D	X
0	0	0	0	0
0	0	0	1	1 → ĀBCD
0	0	1	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	0	0 .
0	1	0	1	$1 \rightarrow \overline{A}B\overline{C}D$ $X = \overline{A}\overline{B}\overline{C}D + \overline{A}B\overline{C}D$
0	1	1	0	0 1 + ABCD + ABCD
0	1	1	1	0
1	0	0	0	0
1	0	0	1	0
1	0	1	0	0
1	0	1	1	0
1	1	0	0	0
1	1	0	1	1 → ABCD
1	1	1	0	0
1	1	1	1	1 → ABCD

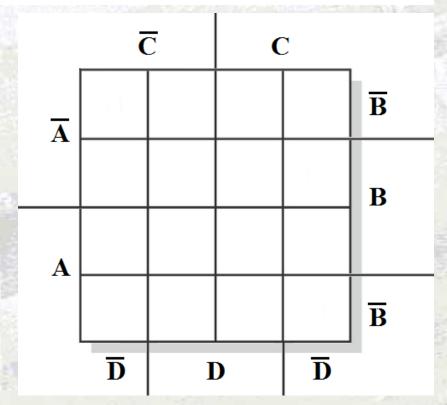
	Ζ̄̄̄̄̄	ĒD	CD	СĎ
ĀB	0	1	0	0
ĀB	0	1	0	0
АВ	0	1	1	0
AB	0	0	0	0

Outras Formas de Apresentação

Mapa para 3 variáveis:

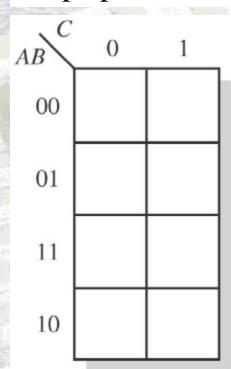


Mapa para 4 variáveis:



Outras Formas de Apresentação

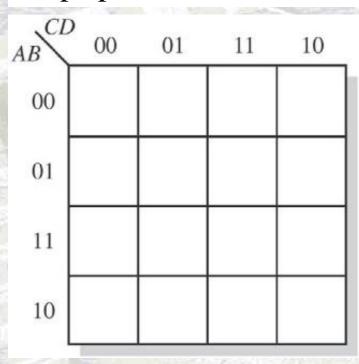
Mapa para 3 variáveis:



AB C	0	1
00	$\bar{A}\bar{B}\bar{C}$	$\bar{A}\bar{B}C$
01	ĀBĒ	ĀBC
11	$AB\overline{C}$	ABC
10	$Aar{B}ar{C}$	$A\overline{B}C$

Outras Formas de Apresentação

Mapa para 4 variáveis:

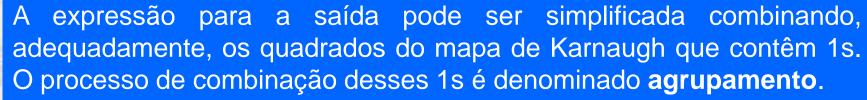


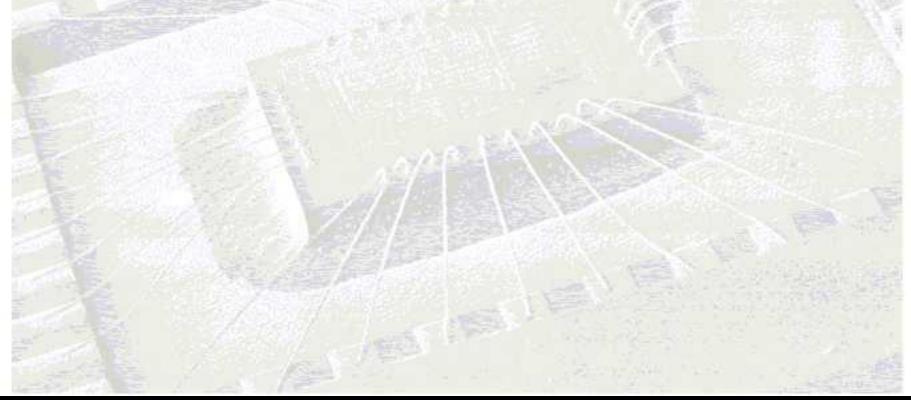
AB CI	00	01	11	10
00	ĀĒCD	ĀĒĒD	$\bar{A}\bar{B}CD$	$\bar{A}\bar{B}C\bar{D}$
01	ĀBCD	ĀBĒD	ĀBCD	$\overline{A}BC\overline{D}$
11	ABCD	ABCD	ABCD	$ABC\bar{D}$
10	$Aar{B}ar{C}ar{D}$	ABCD	$A\overline{B}CD$	$A\overline{B}C\overline{D}$

Pontos mais importantes do Mapa de Karnaugh:

- 1. A tabela-verdade fornece o valor da saída X para cada combinação de valores de entrada. O mapa fornece a mesma informação em um formato diferente. Assim, cada linha na tabela-verdade corresponde a um quadrado no mapa.
- 2. Os quadrados no mapa são organizados de forma que quadrados adjacentes horizontalmente, ou verticalmente, diferem em apenas uma variável.
- 3. Uma vez que um mapa tenha sido preenchido com 0s e 1s, a expressão na forma de soma-de-produtos para uma saída qualquer, pode ser obtida fazendo-se a operação OR dos quadrados que contêm 1.







A expressão para a saída pode ser simplificada combinando, adequadamente, os quadrados do mapa de Karnaugh que contêm 1s. O processo de combinação desses 1s é denominado **agrupamento**.

Agrupamento de dois quadrados: Agrupando um par de 1s adjacentes, elimina-se **a variável (uma variável)** que aparece nas formas complementada e não-complementada, ou seja, aquela que apresenta um variação.

A expressão para a saída pode ser simplificada combinando, adequadamente, os quadrados do mapa de Karnaugh que contêm 1s. O processo de combinação desses 1s é denominado **agrupamento**.

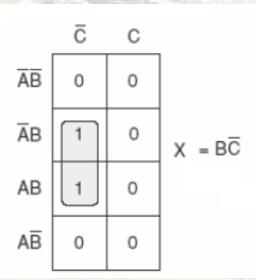
Agrupamento de dois quadrados: Agrupando um par de 1s adjacentes, elimina-se **a variável (uma variável)** que aparece nas formas complementada e não-complementada, ou seja, aquela que apresenta um variação.

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

A expressão para a saída pode ser simplificada combinando, adequadamente, os quadrados do mapa de Karnaugh que contêm 1s. O processo de combinação desses 1s é denominado **agrupamento**.

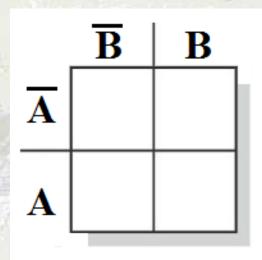
Agrupamento de dois quadrados: Agrupando um par de 1s adjacentes, elimina-se **a variável (uma variável)** que aparece nas formas complementada e não-complementada, ou seja, aquela que apresenta um variação.

$$X = \overline{ABC} + AB\overline{C}$$



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

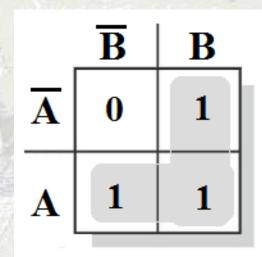
$$S = \overline{AB} + A\overline{B} + AB$$



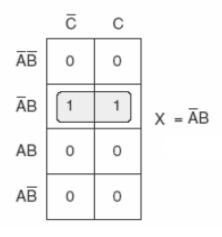
$$S = \overline{AB} + A\overline{B} + AB$$

	$\overline{\mathbf{B}}$	B
Ā	0	1
A	1	1

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



$$S = A + B$$

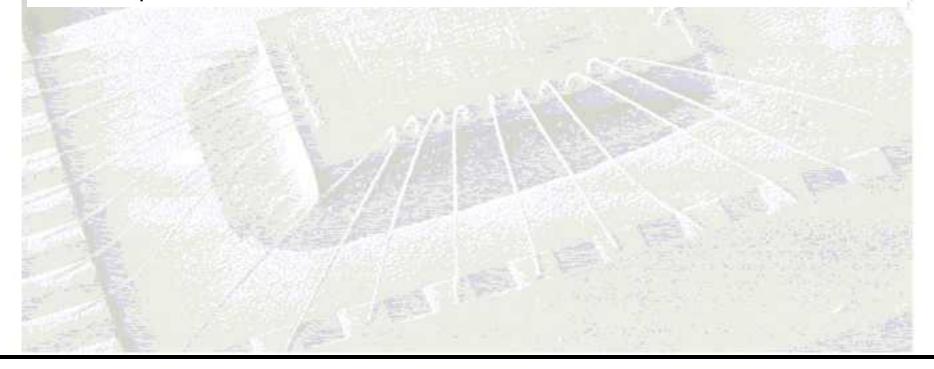


	ĊΒ	СD	CD	CD	_ ĀBC
ĀB	0	0	1	1	ABC ABC
ĀB	0	0	0	0	$X = \overline{ABC} + A\overline{BC}$
AB	0	0	0	0	
ΑĒ	1)	0	0	1	>
					AĒŌ

	Ē	С	
$\overline{A}\overline{B}$	1	0	
ĀB	0	0	X = BC
AB	0	0	X = BC
$A\overline{B}$	1	0	
	,	I	

Agrupamento de quatro quadros (quartetos ou quadras)

Agrupando um quarteto de 1s adjacentes em um mapa de Karnaugh, elimina-se duas variáveis que aparecem nas formas complementada e não complementada.



Agrupamento de quatro quadros (quartetos ou quadras)

Agrupando um quarteto de 1s adjacentes em um mapa de Karnaugh, elimina-se duas variáveis que aparecem nas formas complementada e não complementada.

$$X = \overline{ABC} + \overline{ABC} + ABC + A\overline{BC}$$

$$= \overline{AC}(\overline{B} + B) + AC(B + \overline{B})$$

$$= \overline{AC} + AC$$

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

$$= C$$

Agrupamento de quatro quadros (quartetos ou quadras)

Agrupando um quarteto de 1s adjacentes em um mapa de Karnaugh, elimina-se duas variáveis que aparecem nas formas complementada e não complementada.

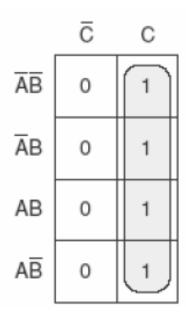
$$X = \overline{ABC} + \overline{ABC} + ABC + A\overline{BC}$$

$$= \overline{AC}(\overline{B} + B) + AC(B + \overline{B})$$

$$= \overline{AC} + AC$$

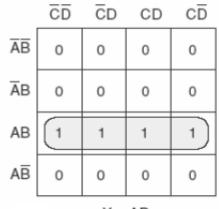
$$= C(\overline{A} + A)$$

$$= C$$

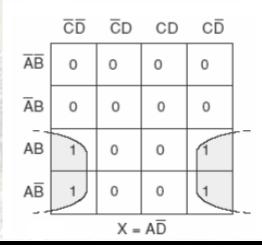


$$X = C$$

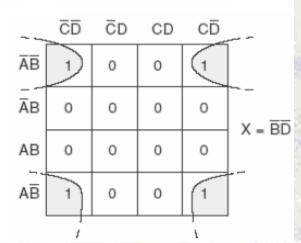
Exemplos:



X = AB

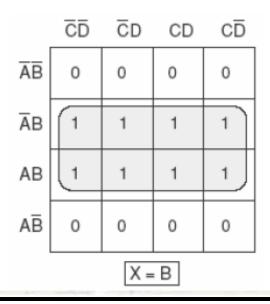


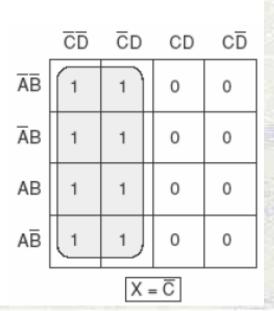
	ΖD	СD	CD	CD
ĀB	0	0	0	0
ĀВ	0	1	1	0
AB	0	1	1	0
ΑB	0	0	0	0
	X = BD			



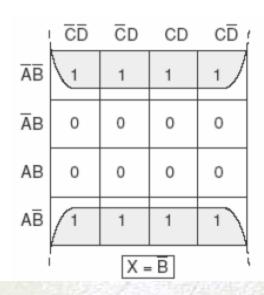
Agrupamento de oito quadrados (octetos)

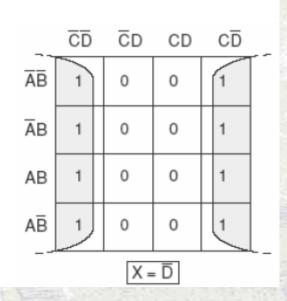
Agrupando-se um octeto de 1s adjacentes em um mapa de Karnaugh, elimina-se três variáveis que aparecem nas formas complementada e não-complementada.





Outras possibilidades:





Processo Completo de Simplificação:

Quando uma variável aparece nas formas complementada e nãocomplementada em um agrupamento, tal variável é eliminada da expressão. As variáveis que não se alteram para todos os quadros do agrupamento têm de permanecer na expressão final.

Deve ficar claro que um grupo maior de 1s elimina mais variáveis (simplifica mais a saída). Para ser exato, um grupo de dois 1s elimina uma variável, um grupo de quatro 1s elimina duas variáveis, um grupo de oito 1s elimina três variáveis, um grupo de dezesseis 1s elimina 4 variáveis. Esse princípio será usado para se obter a expressão lógica simplificada a partir do mapa de Karnaugh que contém qualquer combinação de 1s e 0s.

Processo Completo de Simplificação:

- 1. Construa o mapa e coloque os 1s nos quadros que correspondem aos 1s na tabela-verdade (ou aos termos da expressão). Coloque 0s nos demais quadrados;
- 2. Agrupe os termos isolados;
- 3. Agrupe os pares;
- 4. Agrupe as quadras, octetos, etc...;
- 5. Busque usar o menor número de agrupamentos, certificando-se de que nenhum 1 ficou de fora.
- 6. Forme a soma (OR) de todos os termos gerados por cada agrupamento.

	CD	CD	CD	CD
ĀB	0	0	0	1
ĀB	0	1	1	0
АВ	0	1	1	0
ΑB	0	0	1	0

	CD	CD	CD	CD
ĀB	0	0	0	1
ĀB	0	1	1	0
АВ	0	1	1	0
AB	0	0	1	0

	CD	CD	CD	CD
ĀB	0	0	0	1
ĀB	0	1	1	0
АВ	0	1	1	0
ΑB	0	0	1	0

	CD	CD	CD	CD
ĀB	0	0	0	1
ĀB	0	1	1	0
АВ	0	1	1	0
ΑB	0	0	1	0

	CD	CD	CD	CD
ĀB	0	0	0	1
ĀB	0	1	1	0
АВ	0	1	1	0
AB	0	0	1	0

$X = \bar{A}\bar{B}C\bar{D}$ +	ACD	+	BD
Termo isolado	Par		Quadra
250 25			

Preenchendo o Mapa de Karnaugh a partir da expressão da saída:

$$Y = \overline{C} \left(\overline{A} \, \overline{B} \, \overline{D} + D \right) + A \overline{B} C + \overline{D}$$

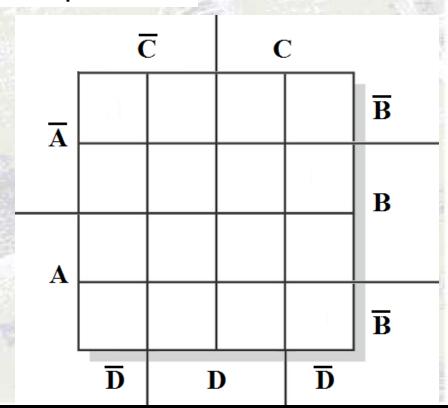
Preenchendo o Mapa de Karnaugh a partir da expressão da saída:

$$Y = \overline{C} \left(\overline{A} \, \overline{B} \, \overline{D} + D \right) + A \overline{B} C + \overline{D}$$

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

Preenchendo o Mapa de Karnaugh a partir da expressão da saída:

$$Y = \overline{C} \left(\overline{A} \overline{B} \overline{D} + D \right) + A \overline{B} C + \overline{D}$$
$$Y = \overline{A} \overline{B} \overline{C} \overline{D} + \overline{C} D + A \overline{B} C + \overline{D}$$



Preenchendo o Mapa de Karnaugh a partir da expressão da saída:

$$Y = \overline{C} \left(\overline{A} \overline{B} \overline{D} + D \right) + A \overline{B} C + \overline{D}$$

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

	Ī	7	(
Ā	1	1		1	$\overline{\mathbf{B}}$
A	1	1		1	В
A	1	1		1	
A	1	1	1	1	B
	D	I)	D	

Preenchendo o Mapa de Karnaugh a partir da expressão da saída:

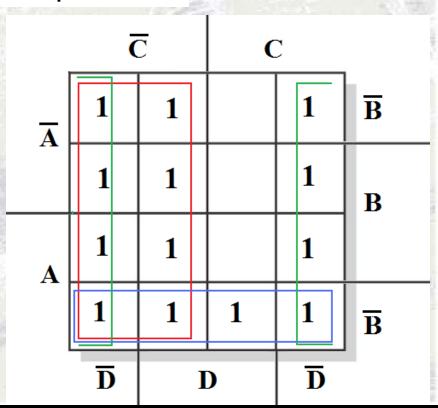
Use o mapa K para simplificar a expressão:

$$Y = \overline{C} \left(\overline{A} \overline{B} \overline{D} + D \right) + A \overline{B} C + \overline{D}$$

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

Expressão simplificada:

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



Condições de "don't-care":

Alguns circuitos lógicos podem ser projetados de forma que existam certas condições de entrada para as quais não existem níveis de saída especificada – normalmente essas condições de entrada nunca ocorrerão.

Condições de "don't-care":

Alguns circuitos lógicos podem ser projetados de forma que existam certas condições de entrada para as quais não existem níveis de saída especificada – normalmente essas condições de entrada nunca ocorrerão.

Para estas condições de entrada, a saída não é especificada nem como 0 nem como 1, e sim por um *X* que indica que aquela condição não importa (don't-care).

Condições de "don't-care":

Exemplo:

Α	В	С	z
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	× ∖ "don't
1	0	0	x∫ care"
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

Neste caso, o projetista está livre para fazer a saída ser 0 ou 1, como melhor lhe convir, de forma a obter a expressão mais simples.

Condições de "don't-care":

Α	В	С	Z
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	X } irrelevante
1	0	0	x J melevante
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

Condições de "don't-care":

						C	C
Α	В	С	Z		ĀB	0	0
0	0	0	0		AD	U	0
0	0	1	0		_		
0	1	0	0		ĀΒ	0	Χ
0	1	1	ΧŢ	irrelevante			
1	0	0	χĴ	inclovante	AB	1	1
1	0	1	1			-	
1	1	0	1		4 =		
1	1	1	1		ΑB	Χ	1

Condições de "don't-care":

A B C Z 0 0 0 0 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 0 1 0 0 0 1 0 0 0 1 0 0 0 1 0 0 0 1 0 0 0 1 0 0 0 1 0 0 0 1 0 0 0 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 </th <th>i i</th> <th></th> <th></th> <th></th> <th></th> <th>C</th> <th>C</th> <th></th> <th></th> <th>C</th> <th>С</th> <th></th>	i i					C	C			C	С	
0 1 0 0	A 0			2 0	ĀB	0	0		ĀB	0	0	
1 0 0 x	0	0	0	0 0	ĀВ	0	х	<	ĀВ	0	0	
1 1 0 1 1 AB X 1 AB 1 1	1		0) lifelevarile	AB	1	1		AB	1	1	► Z = A
	1	1	0	1	ΑB	Х	1		ΑB	1	1	

Casos que não admitem simplificação:

A expressão das funções OU Exclusivo e Coincidência são:

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

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

	$\overline{\mathbf{B}}$	B
Ā	0	1
A	1	0

	$\overline{\mathbf{B}}$	B
Ā	1	0
A	0	1

Casos que não admitem simplificação:

A expressão das funções OU Exclusivo e Coincidência são:

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

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

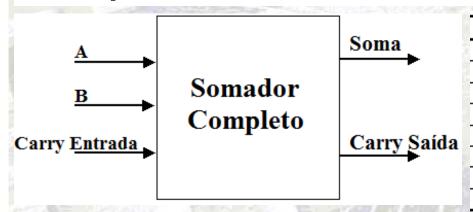
	$\overline{\mathbf{B}}$	B	
$\overline{\mathbf{A}}$	0	1	
A	1	0	

	$\overline{\mathbf{B}}$	В
Ā	1	0
A	0	1

Através dos Mapas de Karnaugh, notamos que as expressões encontram-se na forma de máxima simplificação, não havendo outra possibilidade.

Casos que não admitem simplificação:

Exemplo: Circuito somador completo (Full Adder)



Α	В	Te	Soma	Ts
0	0	0	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	1
1	1	0	0	1
1	1	1	1	1

$$Soma = \overline{A} \, \overline{B} \, T_E + \overline{A} \, \overline{B} \, \overline{T_E} + A \, \overline{B} \, \overline{T_E} + A \, \overline{B} \, \overline{T_E} + A \, \overline{B} \, T_E$$

$$T_s = \overline{A} \, \overline{B} \, T_E + A \, \overline{B} \, T_E + A \, \overline{B} \, \overline{T_E} + A \, \overline{B} \, T_E$$

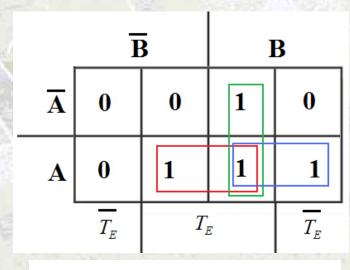
Casos que não admitem simplificação:

Exemplo: Circuito somador completo (Full Adder)

Simplificando, chega-se a:

	$\overline{\mathbf{B}}$			В
$\overline{\mathbf{A}}$	0	1	0	1
A	1	0	1	0
·	$\overline{T_{\scriptscriptstyle E}}$	T	E	$\overline{T_E}$

$$Soma = A \oplus B \oplus T_E$$



$$T_{\rm s} = B T_{\rm E} + A T_{\rm E} + A B$$

