Aonde você quer chegar? Vai com a



#### Ficou da Aula Passada!

Encontrar a tabela-verdade da proposição composta

$$S = (p \lor \sim q) \to (p \land q \leftrightarrow r)$$



Página 26

$$S = (p \lor \sim q) \to (p \land q \leftrightarrow r)$$

p	q	r	(p	<b>V</b>	$\sim q)$	$\rightarrow$	(p	٨	q	$\leftrightarrow$	r)
V	V	V	V	V	F	$\mathbf{V}$	V	V	V	V	V
V	V	F	V	V	F	F	V	V	V	F	F
V	F	V	V	V	V	F	V	F	F	F	V
V	F	F	V	V	V	$\mathbf{V}$	V	F	F	V	F
F	V	V	F	F	F	$\mathbf{V}$	F	F	V	F	V
F	V	F	F	F	F	$\mathbf{V}$	F	F	V	V	F
F	F	V	F	V	V	F	F	F	F	F	V
F	F	F	F	V	V	V	F	F	F	V	F
1	1	1	1	3	2	6	1	4	1	5	1



## Exemplo página 26

Construir a tabela-verdade de  $(p \land q) \lor \sim (p \rightarrow q)$ .

(p	٨	q)	V	>	(p	$\rightarrow$	q)
V	V	V	$\mathbf{V}$	F	V	V	V
V	F	F	$\mathbf{V}$	V	V	F	F
F	F	V	$\mathbf{F}$	F	F	V	V
F	F	F	$\mathbf{F}$	F	F	V	F
1	2	1	5	4	1	3	1



### Equivalências Lógicas

Podemos observar que:

Associativa:  $(p \lor q) \lor r \equiv p \lor (q \lor r)$ 

Leis da Equivalência:  $(p \leftrightarrow q) \equiv (p \rightarrow q) \land (q \rightarrow p)$ 

Leis da Equivalência:  $\sim (p \leftrightarrow q) \equiv (p \leftrightarrow \sim q) \equiv (\sim p \leftrightarrow q)$ 

Distributiva:  $p \lor (q \land r) \equiv (p \lor q) \land (p \lor r)$ 



# Equivalências Lógicas

$p \wedge q \equiv q \wedge p$	$p \lor q \equiv q \lor p$
$(p \wedge q) \wedge r \equiv$	$(p \lor q) \lor r \equiv$
$p \wedge (q \wedge r)$	$p \lor (q \lor r)$
$p \wedge (q \vee r) \equiv$	$p \lor (q \land r) \equiv$
$(p \wedge q) \vee (p \wedge r)$	$(p \lor q) \land (p \lor r)$
$p \wedge t \equiv p$	$p \lor c \equiv p$
$p \lor \neg p \equiv t$	$p \land \neg p \equiv c$
	$(p \wedge q) \wedge r \equiv$ $p \wedge (q \wedge r)$ $p \wedge (q \vee r) \equiv$ $(p \wedge q) \vee (p \wedge r)$ $p \wedge t \equiv p$



# Equivalências Lógicas

Dupla negação	$\neg(\neg p) \equiv p$	
Idempotência	$p \wedge p \equiv p$	$p \lor p \equiv p$
De Morgan	$\neg (p \land q) \equiv \neg p \lor \neg q$	$\neg(p \lor q) \equiv \\ \neg p \land \neg q$
Limite universal	$p \lor t \equiv t$	$p \wedge c \equiv c$
Absorção	$p \lor (p \land q) \equiv p$	$p \wedge (p \vee q) \equiv p$
Negações	$\neg t \equiv c$	$\neg c \equiv t$



Exemplo 3: Prove através de equivalências lógicas, através de tabela verdade a equivalência da seguinte expressão  $A \land \sim (A \land B) \equiv (A \land \sim B)$ 

$$A \wedge \sim (A \wedge B) \equiv A \wedge (\sim A \vee \sim B)$$

De Morgan	$\neg(p \land q) \equiv$	$\neg (p \lor q) \equiv$
	$\neg p \lor \neg q$	$\neg p \land \neg q$

$$A \wedge \sim (A \wedge B) \equiv (A \wedge \sim A) \vee (A \wedge \sim B)$$

Distributividade

$$p \wedge (q \vee r) \equiv (p \wedge q) \vee (p \wedge r)$$

$$p \lor (q \land r) \equiv (p \lor q) \land (p \lor r)$$

$$A \wedge \sim (A \wedge B) \equiv F \vee (A \wedge \sim B)$$
 Contradição

$$A \wedge \sim (A \wedge B) \equiv (A \wedge \sim B) \vee F$$

Comutatividade
----------------

$$p \wedge q \equiv q \wedge p$$

$$p \lor q \equiv q \lor p$$

$$A \land \sim (A \land B) \equiv (A \land \sim B)$$

$$p \wedge t \equiv p$$





Exemplo 3: Prove através de equivalências lógicas, através de tabela verdade a equivalência da seguinte expressão  $A \land \sim (A \land B) \equiv (A \land \sim B)$ 

Α	В	A^B	~(A^B)	A^~(A^B)	~B	(A^~B)



Exercício: Determinar a tabela verdade da expressão  $(p \leftrightarrow q) \equiv (p \rightarrow q) \land (q \rightarrow p)$ 

р	q	$(p \leftrightarrow q)$

р	q	$(p \to q)$	$(q \rightarrow p)$	$(p \to q) \land (q \to p)$



#### Quantificadores e Predicados

Argumento: é uma sequencia de enunciados, juntamente com a conclusão e as demais premissas, os quais servem para provar ou, pelo menos, fornecer alguma evidência para conclusão.

Premissas + Conclusão = argumento

\* As premissas e a conclusão de um argumento são sempre enunciados ou proposições.



#### Quantificadores e Predicados

a) Ele é Leão, pois nasceu na primeira semana de agosto.

Premissa: Ele nasceu na primeira semana de agosto.

Conclusão: Ele é leão.

b) Como a economia pode ser melhorada? O déficit comercial está crescendo todo dia. (Não é um argumento)

Premissa: O déficit comercial está crescendo todo dia.

Conclusão: A economia não pode ser melhorada.



#### Indicadores de Conclusão

- Portanto
- Por conseguinte
- Assim
- Dessa maneira
- Neste caso
- Daí
- Logo
- De modo que
- Então
- Consequentemente
- Assim sendo

### Indicadores de premissa

- Pois
- Desde que
- Como
- Porque
- Assumindo que
- Visto que
- Admitindo que
- Isto é verdade porque
- A razão é que
- Em vista que
- Como consequência de



Composto ouro argônio, provavelmente, não é produzido no laboratório, muito menos na natureza desde que é difícil fazer o argônio reagir com qualquer outra coisa e desde que o ouro também, forma poucos composto.



- Composto ouro argônio, provavelmente, não é produzido no laboratório, muito menos na natureza (Conclusão)
- 2 desde que é difícil fazer o argônio reagir com qualquer outra coisa e desde que
- 3 o ouro também, forma poucos composto.



- a) y + 2 é maior que 5.
- b) x é um número ímpar.
- c) O computador x do Laboratório 1 está funcionando adequadamente.
- d) O quadrado de y é 81.



Expressão	Símbolo	Diagrama de Venn	Expressão Algébrica		Tabela Verda	
				Α	В	Output
				0	0	0
AND	$\Box$		$A \cdot B$	0	1	0
			TO A STATE OF THE	1	0	0
				0 0 0 0 1 1 1 0 1 1 1 A B 0 0 0 0 1 1 1 0 0 1 1 1 0 0 1 1 1 0 0 1 1 1 0 0 0 0 0 1 1 1 0 0 0 0 1 1 1 0 0 0 0 0 1 1 1 0 0 0 0 0 0 1 1 1 0	1	
				A	В	Output
	<b>⇒</b> >		VIPOC SAAS	0	0	0
OR			A + B	0	1	1
				1	0	1
				1	1	1
		-10		A	В	Output
	1			20,000,000	0	0
XOR	<b> </b>		$A \oplus B$	0	1	1
			1172-2-71	1	0	1
				1	1	0
				A		Output
NOT	——> <del>-</del>		$\overline{A}$	0		1
51.6 HTV/1.1						0

Conjunção

Disjunção

Disjunção Exclusiva

Negação



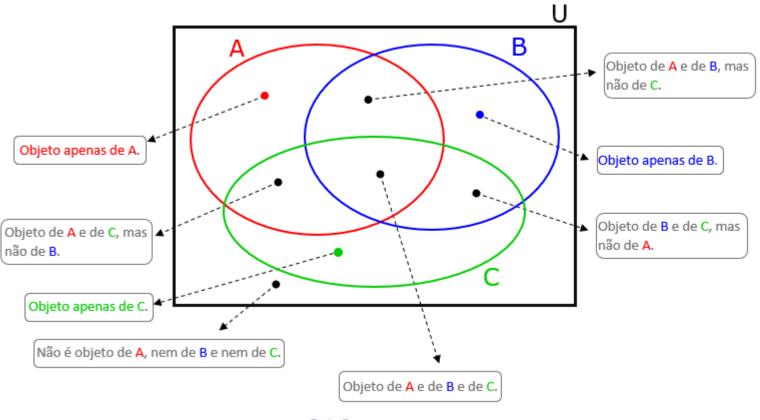
				A	В	Output
				0	0	1
NAND	)o		$\overline{A \cdot B}$	0	1	1
				1	0	1 1 0
				1	1	0
				Α	В	Output
				0	0	1
NOR			$\overline{A} + \overline{B}$	0	1	0
				1	0	0 0
				1	1	0
		0	$\overline{A} \oplus \overline{B}$	A	В	Output
	7			0	0	1
XNOR	) >o-			0	1	0
				1	0	0 0 1
				1	1	1
				11	V	Output
BUF	$\rightarrow$		A	0	)	0
				1		1

Não E

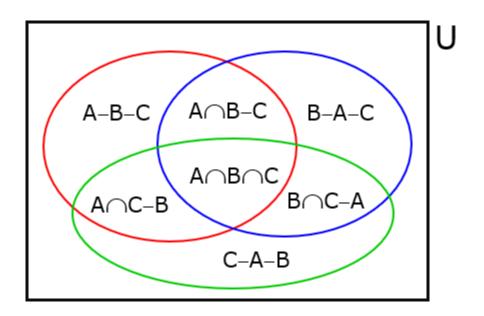
Não OU

Não (A e B, mas não ambos)





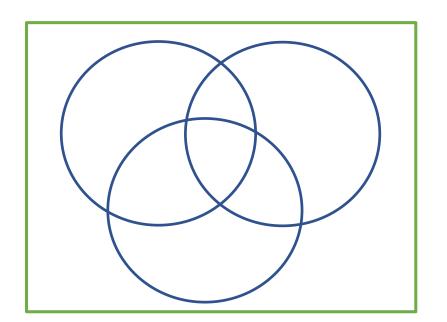






	Entr	adas			Saída	
Α	В	$ar{A}$	$\bar{B}$	$\bar{A}$ . $B$	$A.ar{B}$	S
0	0	1	1	0	0	0
0	1	1	0	1	0	1
1	0	0	1	0	1	1
1	1	0	0	0	0	0





	Entr	adas			Saída	
Α	В	$\bar{A}$	$\bar{B}$	$\bar{A}.B$	$A.ar{B}$	S
0	0	1	1	0	0	0
0	1	1	0	1	0	1
1	0	0	1	0	1	1
1	1	0	0	0	0	0





Uma das aplicações da Lógica é em circuitos elétricos e eletrônicos simulados por meio de chaves. Os circuitos de chaveamento são representados por meio de chaves que ligam e desligam conforme o estado binário "Verdadeiro (1) ou Falso (0)" da sentença Lógica. Considerando a expressão de um circuito dada por  $A \rightarrow (B \land C)$  determine quando a saída do circuito será 1 (ou V).



 $A \longrightarrow (B \land C)$ 

Α	В	С	$(B \wedge C)$	$\mathbf{A} \to (\mathbf{B} \wedge \mathbf{C})$
V	٧	٧	V	V
V	٧	F	F	F
V	F	٧	F	F
V	F	F	F	F
F	٧	٧	V	V
F	٧	F	F	V
F	F	٧	F	V
F	F	F	F	V



Em uma competição de natação, os atletas em questão estão concorrendo por medalhas ao primeiro, segundo e terceiro colocado:

a) Primeiro lugar: Ouro

b) Segundo lugar: Prata

c) Terceiro lugar: Bronze

Cada atleta passará por chaves que determinarão a competição final. Cada atleta só passará para a próxima fase se na fase anterior tiver vencido. Pensando nessa situação elabore uma equação lógica e uma tabela que simule as possibilidades dessa competição



Α	В	С	$A \wedge B$	$A \wedge C$	$B \wedge C$	$A \wedge B \wedge C$
V	V	V	V	V	V	V
V	V	F	V	F	F	F
V	F	V	F	V	F	F
V	F	F	F	F	F	F
F	V	V	F	F	V	F
F	V	F	F	F	F	F
F	F	V	F	F	F	F
F	F	F	F	F	F	F



