



Engenharia de Computação

COENC-AP

CONCEITOS BÁSICOS E NOÇÕES DE LÓGICA

Professora Dra. Tamara Angélica Baldo

BIBLIOGRAFIAS DA AULA:

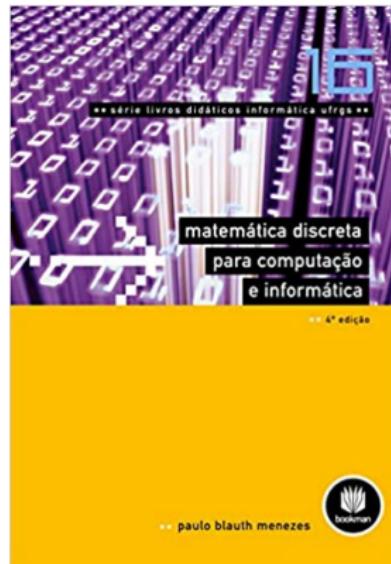


Figura: MENEZES, P. B. Matemática Discreta para Computação e Informática. 4 ed. Editora Bookman, 2013.

BIBLIOGRAFIAS DA AULA:

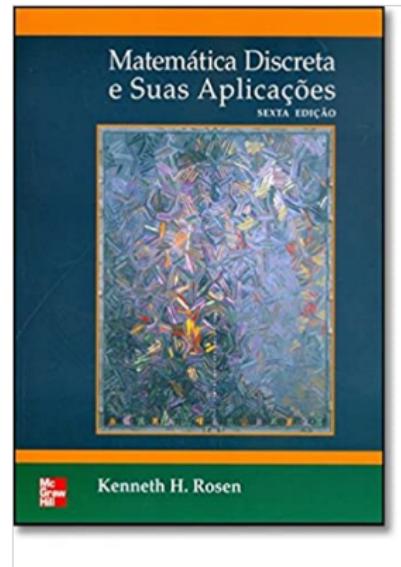


Figura: ROSEN, Kenneth. Matemática Discreta e suas Aplicações. 6 ed. Editora McGraw-Hill, 2011.



ORGANIZAÇÃO DA AULA:

- ▶ Conceitos Básicos:
 - ▶ Conjuntos
 - ▶ Pertinência
 - ▶ Conjuntos Finitos e Infinitos
 - ▶ Alfabetos, palavras e linguagens
 - ▶ Conjunto nas Linguagens de Programação
- ▶ Noções de Lógica
 - ▶ Proposições
 - ▶ Conectivos
 - ▶ Fórmulas e Linguagem Lógica
 - ▶ Tautologia e Contradição
 - ▶ Equivalência
 - ▶ Resumo da parte de Lógica Proposicional



ORGANIZAÇÃO DA AULA:

- Conceitos Básicos:
 - Conjuntos
 - Pertinência
 - Conjuntos Finitos e Infinitos
 - Alfabetos, palavras e linguagens
 - Conjunto nas Linguagens de Programação
- Noções de Lógica
 - Proposições
 - Conectivos
 - Fórmulas e Linguagem Lógica
 - Tautologia e Contradição
 - Equivalências
 - Resumo da Lógica Proposicional

CONJUNTOS

Definição: “Um conjunto é uma coleção de zero ou mais objetos distintos, chamados elementos do conjunto, os quais não possuem qualquer ordem associada.” [Menezes, 2013]

- *Vogais* = {a, e, i, o, u}
- *Pares* = {n | n é um número par}
- *Alunos* = {Maria, João, José, Moisés, Matheus}
- *Semana* = {Seg, Ter, Qua, Qui, Sex, Sáb, Dom}
- $X = \{x \mid x = y^2 \text{ e } y \in \mathbb{Z}\} = \{0, 1, 4, 9, 16, \dots\}$
- Conjunto vazio {} = \emptyset
- Conjunto unitário: contém um elemento (exemplo: $U = \{1000\}$ ou $K = \{a\}$)
- Conjunto dos números naturais: $\mathbb{N} = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$
- Conjunto dos números inteiros: $\mathbb{Z} = \{\dots, -3, -2, -1, 0, 1, 2, 3, \dots\}$
- Conjunto dos números racionais: $\mathbb{Q} = \{\frac{a}{b} \mid a \in \mathbb{Z} \text{ e } b \in \mathbb{Z}\}$
- Conjunto dos números irracionais: \mathbb{I}



ORGANIZAÇÃO DA AULA:

- Conceitos Básicos:
 - Conjuntos
 - Pertinência
 - Conjuntos Finitos e Infinitos
 - Alfabetos, palavras e linguagens
 - Conjunto nas Linguagens de Programação
- Noções de Lógica
 - Proposições
 - Conectivos
 - Fórmulas e Linguagem Lógica
 - Tautologia e Contradição
 - Equivalências
 - Resumo da Lógica Proposicional

PERTINÊNCIA

Definição: Se um determinado elemento a é um elemento de um conjunto A , tal fato é denotado por
 $a \in A$ (leia: a pertence ao conjunto A)

Caso contrário, afirma-se que a não pertence ao conjunto A
($a \notin A$) [adaptado de Menezes(2013)]

- conjunto $Vogais = \{a, e, i, o, u\}$, tem-se que:
 $a \in Vogais$, mas $h \notin Vogais$
- conjunto $B = \{x | x \text{ é brasileiro}\}$, tem-se que:
Pelé $\in B$ e Bill Gates $\notin B$



ORGANIZAÇÃO DA AULA:

- Conceitos Básicos:
 - Conjuntos
 - Pertinência
 - Conjuntos Finitos e Infinitos
 - Alfabetos, palavras e linguagens
 - Conjunto nas Linguagens de Programação
- Noções de Lógica
 - Proposições
 - Conectivos
 - Fórmulas e Linguagem Lógica
 - Tautologia e Contradição
 - Equivalências
 - Resumo da Lógica Proposicional

CONJUNTOS FINITOS E INFINITOS

Um conjunto pode possuir um número finito ou infinito de elementos. Informalmente, um conjunto é dito [Menezes, 2013]:

- ▶ Conjunto finito se pode ser denotado por extensão, ou seja, listando exaustivamente todos os seus elementos;
 - ▶ *Vogais* = {a, e, i, o, u}
 - ▶ *B* = {x | x é brasileiro}
- ▶ Conjunto infinito, caso contrário.
 - ▶ $\{x \in \mathbb{Z} | x \geq 0\}$
 - ▶ *Pares* = {y | y = 2x e x ∈ \mathbb{N} }
 - ▶ *Fibonacci* = {0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, 89, ...}



ORGANIZAÇÃO DA AULA:

- Conceitos Básicos:
 - Conjuntos
 - Pertinência
 - Conjuntos Finitos e Infinitos
 - Alfabetos, palavras e linguagens
 - Conjunto nas Linguagens de Programação
- Noções de Lógica
 - Proposições
 - Conectivos
 - Fórmulas e Linguagem Lógica
 - Tautologia e Contradição
 - Equivalências
 - Resumo da Lógica Proposicional

ALFABETOS, PALAVRAS E LINGUAGENS

Alfabeto: é um conjunto finito. Os elementos de um alfabeto são usualmente denominados de símbolos ou caracteres.

Exemplo: o conjunto vazio é um alfabeto e um conjunto infinito não é um alfabeto.

Palavra, cadeia de caracteres, sentença: é uma sequência finita de símbolos (do alfabeto) justapostos.

- ϵ denota a cadeia vazia, palavra vazia ou sentença vazia.
- Σ representa um alfabeto
- Σ^* denota o conjunto de todas as palavras possíveis sobre Σ

[adaptado de Menezes(2013)]

ALFABETOS, PALAVRAS E LINGUAGENS

Exemplos:

- Os conjuntos \emptyset , $\{1, 2, 3, 4, 5\}$ e $\{a, b, c\}$ são alfabetos;
- O conjunto \mathbb{N} não é um alfabeto;
- ε é uma palavra sobre o alfabeto a, b, c ;
- ε é uma palavra sobre o alfabeto \emptyset ;

Linguagem formal: Uma linguagem formal, ou simplesmente linguagem, é um conjunto de palavras sobre um alfabeto.

Exemplo [Linguagens de Programação]: as linguagens de programação como Pascal, C e Java são linguagens sobre o alfabeto constituído por letras, dígitos e alguns símbolos especiais (como espaço, parênteses, pontuação, etc.). Nesse caso, cada programa na linguagem corresponde a uma palavra sobre o alfabeto. Ou seja, uma linguagem de programação é definida por todos os seus programas possíveis. Portanto, Pascal, Java, C, bem como qualquer linguagem de programação de propósitos gerais, são conjuntos infinitos



ORGANIZAÇÃO DA AULA:

- ▶ Conceitos Básicos:
 - ▶ Conjuntos
 - ▶ Pertinência
 - ▶ Conjuntos Finitos e Infinitos
 - ▶ Alfabetos, palavras e linguagens
 - ▶ Conjunto nas Linguagens de Programação
- ▶ Noções de Lógica
 - ▶ Proposições
 - ▶ Conectivos
 - ▶ Fórmulas e Linguagem Lógica
 - ▶ Tautologia e Contradição
 - ▶ Equivalências
 - ▶ Resumo da Lógica Proposicional



CONJUNTO NAS LINGUAGENS DE PROGRAMAÇÃO

A grande maioria das linguagens de programação possui alguns tipos de dados predefinidos como, por exemplo:

- ▶ Real ou Ponto Flutuante
- ▶ Inteiro
- ▶ Caractere
- ▶ Booleano ou Lógico

Considerando as limitações físicas de representação de conjuntos infinitos ou de precisão de valores em um sistema computador (esse assunto normalmente é detalhado em disciplinas como arquitetura de computadores), os tipos Real e Inteiro implementam um subconjunto próprio de \mathbb{R} e de \mathbb{Z} , respectivamente (bem como algumas operações

tradicionais como adição, multiplicação, etc.



ORGANIZAÇÃO DA AULA:

- ▶ Conceitos Básicos:
 - ▶ Conjuntos
 - ▶ Pertinência
 - ▶ Conjuntos Finitos e Infinitos
 - ▶ Alfabetos, palavras e linguagens
 - ▶ Conjunto nas Linguagens de Programação
- ▶ Noções de Lógica
 - ▶ Proposições
 - ▶ Conectivos
 - ▶ Fórmulas e Linguagem Lógica
 - ▶ Tautologia e Contradição
 - ▶ Equivalências
 - ▶ Resumo da Lógica Proposicional



PROPOSIÇÕES

Proposição: Uma proposição é uma construção (sentença, frase, pensamento) à qual se pode atribuir valor verdadeiro ou falso.

Exemplos de proposições:

p: Buenos aires é a capital do Brasil

q: Brasília é a capital do Brasil

r: $4 > 3$

s: $4 < 3$



PROPOSIÇÕES

Proposição: Uma proposição é uma construção (sentença, frase, pensamento) à qual se pode atribuir valor verdadeiro ou falso.

Exemplos de proposições:

p: Buenos aires é a capital do Brasil

q: Brasília é a capital do Brasil

r: $4 > 3$

s: $4 < 3$

$V(p)=0$, $V(q)=1$, $V(r)=1$ e $V(s)=0$ (ou ainda)



PROPOSIÇÕES

Proposição: Uma proposição é uma construção (sentença, frase, pensamento) à qual se pode atribuir valor verdadeiro ou falso.

Exemplos de proposições:

p: Buenos aires é a capital do Brasil

q: Brasília é a capital do Brasil

r: $4 > 3$

s: $4 < 3$

$V(p)=0$, $V(q)=1$, $V(r)=1$ e $V(s)=0$ (ou ainda)

$I(p)=F$, $I(q)=V$, $I(r)=V$ e $I(s)=F$



PROPOSIÇÕES

Proposição: Uma proposição é uma construção (sentença, frase, pensamento) à qual se pode atribuir valor verdadeiro ou falso.

Exemplos de NÃO proposições:

- Parabéns!
- Como está?
- Limpe a casa.



PROPOSIÇÕES

Exercício: Quais das sentenças abaixo são proposições

- (i) Manaus é um país.
- (ii) $3 + 7 = 10$.
- (iii) Beba água.
- (iv) Ceará é um estado do Brasil.
- (v) $3 + 10 = 10$.



ORGANIZAÇÃO DA AULA:

- Conceitos Básicos:
 - Conjuntos
 - Pertinência
 - Conjuntos Finitos e Infinitos
 - Alfabetos, palavras e linguagens
 - Conjunto nas Linguagens de Programação
- Noções de Lógica
 - Proposições
 - Conectivos
 - Fórmulas e Linguagem Lógica
 - Tautologia e Contradição
 - Equivalências
 - Resumo da Lógica Proposicional



CONECTIVOS

Na lógica podemos combinar proposições utilizando *conectivos* ou *operadores lógicos*. Temos como exemplo o operador lógico e:
as proposições

“Minha irmã é médica. Meu irmão é contador.”

podem ser combinadas na proposição

“Minha irmã é médica e meu irmão é contador.”



CONECTIVOS

► Unário:

(\neg) A negação de p é representada por $\neg p$ ou $\sim p$; esta notação é lida como “não p ”.

► Binários:

(\wedge) A conjunção de duas proposições $p \wedge q$ é lida como “ p e q ”.

(\vee) A disjunção de duas proposições $p \vee q$ é lida como “ p ou q ”.

(\rightarrow) A proposição “se p então q ” é chamada de *condição* ou *implicação*. É denotada por $p \rightarrow q$.

OBS: dizemos que p é *hipótese* ou *antecedente* e q é a *conclusão* ou *consequente*.



CONECTIVOS

Negação: A negação de uma proposição p é construída ao se introduzir “*Não é verdade que*” à frente da frase, ou alguma expressão equivalente. A negação de uma proposição p é representada por $\neg p$ ou $\sim p$; esta notação é lida como “não p ”.

- (i) Hoje é terça-feira.
- (ii) $2 + 2 = 5$.
- (iii) No mínimo 10mm de chuva caíram ontem em Curitiba.
- (iv) $5 > 4$

A negação:

- (i) Hoje não é terça-feira.
- (ii) $2 + 2 \neq 5$.
- (iii) Menos de 10mm de chuva caíram ontem em Curitiba.



CONECTIVOS

Negação: A negação de uma proposição p é construída ao se introduzir “*Não é verdade que*” à frente da frase, ou alguma expressão equivalente. A negação de uma proposição p é representada por $\neg p$ ou $\sim p$; esta notação é lida como “não p ”.

p	$\neg p$
1	0
0	1

CONECTIVOS

Conjunção: A conjunção de duas proposições p, q é escrita como $p \wedge q$ e é lida como “ p e q ”. A proposição resultante é dita composta pois é fruto da combinação de outras duas e reflete uma noção de simultaneidade: é necessário que ambas p e q sejam verdadeiras para que $p \wedge q$ seja verdadeira.

p	q	$p \wedge q$
1	1	1
1	0	0
0	1	0
0	0	0

Tabela: Tabela-verdade de uma conjunção.



CONECTIVOS

Conjunção (Exemplo):

- p. Buenos Aires é a capital da Argentina.
- q. Santiago é a capital do Chile.
- r. Rio de Janeiro é a capital do Brasil.

A conjunção $p \wedge q$ é dada por “*Buenos Aires é a capital da Argentina e Santiago é a capital do Chile*”.

Como ambas proposições são verdadeiras, a proposição $p \wedge q$ também é verdadeira.

CONECTIVOS

Disjunção: A disjunção de duas proposições $p \vee q$ é lida como “ p ou q ”. Para que $p \vee q$ seja verdade, é preciso que pelo menos uma das proposições seja verdadeira.

p	q	$p \vee q$
1	1	1
1	0	1
0	1	1
0	0	0

Tabela: Tabela-verdade de uma disjunção.

p	q	$p \oplus q$
1	1	0
1	0	1
0	1	1
0	0	0

Tabela: Tabela-verdade de uma disjunção exclusiva.



CONECTIVOS

Disjunção

É importante ressaltar que existe, assim como na língua portuguesa, o *ou inclusivo*, como no exemplo a seguir: “Para prestar este concurso é necessário ser graduado em Ciência da Computação ou Engenharia da Computação”; um indivíduo que é graduado em um destes cursos ou em ambos pode prestar o concurso.

Em contraste, o *ou exclusivo* não admite a possibilidade de verdade simultânea: a frase “*Cristiano Ronaldo será vendido para a Juventus ou para o Flamengo*” não admite que o jogador seja vendido para ambos os clubes.

A *disjunção exclusiva* de duas proposições $p \oplus q$ é lida como “*p ou q (mas não ambas)*”.

CONECTIVOS

Implicação ou condição: Sejam p e q proposições. A proposição “se p então q ” é chamada de *condição* ou *implicação* e é escrita como $p \rightarrow q$. Neste caso dizemos que p é *hipótese* ou *antecedente* e q é chamada de *conclusão* ou *consequente*.

p	q	$p \rightarrow q$
1	1	1
1	0	0
0	1	1
0	0	1

Tabela: Tabela-verdade de uma implicação.



CONECTIVOS

Implicação ou condição

Podemos interpretar a condicional utilizando a analogia da promessa de um político. Exemplo: p e q representam as proposições “*Eu for eleito*” e “*diminuirei os impostos*”. A implicação:

“*Se eu for eleito, então diminuirei os impostos.*”

A implicação $p \rightarrow q$ é falsa no caso em que o eleitor se sente lesado e verdadeira caso contrário. O ELEITOR SE SENTIRÁ LESADO SE O POLÍTICO FOR ELEITO MAS NÃO DIMINUIR OS IMPOSTOS.

Se o político for eleito e diminuir os impostos então a implicação acima é verdadeira, isto é, o político disse a verdade. No caso em que p é falso, isto é, se o político não for eleito, então a implicação é considerada verdadeira em qualquer caso: não podemos afirmar que o político mentiu no caso em que ele não foi eleito, então dizemos que seu discurso foi verdadeiro “por falta de provas”.



CONECTIVOS

Implicação ou condição

Reescreva as proposições a seguir na forma se-então e identifique a hipótese e a conclusão em cada um dos casos.

- (i) Se a chuva continuar, o rio vai transbordar.
- (ii) Os abacates só estão maduros quando estão escuros e macios.
- (iii) Uma boa dieta é uma condição necessária para um gato saudável.
- (iv) Uma condição suficiente para a falha de uma rede é que a chave geral pare de funcionar.

CONECTIVOS

Bicondição: Sejam p e q proposições. A proposição bicondicional $p \leftrightarrow q$, lida como “ p se e somente se q ”, é verdadeira sempre que p, q têm o mesmo valor-verdade, e é falsa caso contrário. Bicondicionais também são chamadas de bi-implicações.

p	q	$p \leftrightarrow q$
1	1	1
1	0	0
0	1	0
0	0	1

Tabela: Tabela-verdade de uma bicondicional.



CONECTIVOS

Bicondição

Considere as proposições p e q definidas por “Você pode embarcar no avião” e “Você comprou uma passagem”. A bicondicional $p \leftrightarrow q$ é dada por “Você pode embarcar no avião se e somente se você comprou uma passagem.”

p : Pode embarcar no avião	q : Comprou uma passagem	$p \leftrightarrow q$
1	1	1
1	0	0
0	1	0
0	0	1

Tabela: Tabela-verdade de uma bicondicional.



ORGANIZAÇÃO DA AULA:

- Conceitos Básicos:
 - Conjuntos
 - Pertinência
 - Conjuntos Finitos e Infinitos
 - Alfabetos, palavras e linguagens
 - Conjunto nas Linguagens de Programação
- Noções de Lógica
 - Proposições
 - Conectivos
 - Fórmulas e Linguagem Lógica
 - Tautologia e Contradição
 - Equivalências
 - Resumo da Lógica Proposicional

FÓRMULAS E LINGUAGEM LÓGICA

Alfabeto da Lógica Proposicional:

- ▶ Símbolos proposicionais (ou átomos): $P = \{p_1, p_2, \dots\}$
- ▶ Conectivo unário: \neg
- ▶ Conectivos binários: $\wedge, \vee, \rightarrow$
- ▶ Elementos de Pontuação: (,)

FÓRMULAS E LINGUAGEM LÓGICA

- Fórmula: elementos da linguagem.
 - Caso básico: átomos
 - Caso 1: Se A pertence a linguagem, então $\neg A$ também
 - Caso 2: Se A e B pertencem a linguagem, então $A \wedge B$, $A \vee B$, $A \rightarrow B$ também

Exemplo: Sejam os átomos p e q , exemplos de fórmulas p , q , $p \vee \neg q \rightarrow q$

Sugestão Montar Tabela Verdade para $p \vee \neg q \rightarrow q$
(lembrar da precedência dos conectivos)



ORGANIZAÇÃO DA AULA:

- ▶ Conceitos Básicos:
 - ▶ Conjuntos
 - ▶ Pertinência
 - ▶ Conjuntos Finitos e Infinitos
 - ▶ Alfabetos, palavras e linguagens
 - ▶ Conjunto nas Linguagens de Programação
- ▶ Noções de Lógica
 - ▶ Proposições
 - ▶ Conectivos
 - ▶ Fórmulas e Linguagem Lógica
 - ▶ Tautologia e Contradição
 - ▶ Equivalências
 - ▶ Resumo da Lógica Proposicional

UTP TAUTOLOGIA E CONTRADIÇÃO

Seja W uma fórmula lógica.

- (i) Dizemos que W é uma *tautologia* se W é verdadeira, isto é, se W é verdadeira para todas as combinações possíveis de valores-verdade de suas variáveis proposicionais.
- (ii) Dizemos que W é uma *contradição* (ou W é *insatisfazível*) se W é falsa, isto é, se W é falsa para todas as combinações possíveis de valores-verdade de suas variáveis proposicionais.
- (iii) Uma proposição que não é uma tautologia nem uma contradição é dita uma *contingência*.

TAUTOLOGIA E CONTRADIÇÃO

p	q	r	$q \wedge r$	$p \vee (q \wedge r)$	$p \vee q$	$p \vee r$	$(p \vee q) \wedge (p \vee r)$
1	1	1	1	1	1	1	1
1	1	0	0	1	1	1	1
1	0	1	0	1	1	1	1
1	0	0	0	1	1	1	1
0	1	1	1	1	1	1	1
0	1	0	0	0	1	0	0
0	0	1	0	0	0	1	0
0	0	0	0	0	0	0	0

Tabela: Possíveis valores-verdade para as fórmulas $p \vee (q \wedge r)$ e $(p \vee q) \wedge (p \vee r)$.

TAUTOLOGIA E CONTRADIÇÃO

$$A = p \vee (q \wedge r) \leftrightarrow (p \vee q) \wedge (p \vee r)$$

p	q	r	$p \vee (q \wedge r)$	$(p \vee q) \wedge (p \vee r)$	A
1	1	1	1	1	1
1	1	0	1	1	1
1	0	1	1	1	1
1	0	0	1	1	1
0	1	1	1	1	1
0	1	0	0	0	1
0	0	1	0	0	1
0	0	0	0	0	1

Tabela: Possíveis valores-verdade para $p \vee (q \wedge r) \leftrightarrow (p \vee q) \wedge (p \vee r)$.



ORGANIZAÇÃO DA AULA:

- ▶ Conceitos Básicos:
 - ▶ Conjuntos
 - ▶ Pertinência
 - ▶ Conjuntos Finitos e Infinitos
 - ▶ Alfabetos, palavras e linguagens
 - ▶ Conjunto nas Linguagens de Programação
- ▶ Noções de Lógica
 - ▶ Proposições
 - ▶ Conectivos
 - ▶ Fórmulas e Linguagem Lógica
 - ▶ Tautologia e Contradição
 - ▶ Equivalências
 - ▶ Resumo da Lógica Proposicional

EQUIVALÊNCIAS

Sejam p, q proposições compostas. Dizemos que p, q são *logicamente equivalentes* se $p \leftrightarrow q$ é uma tautologia. Escrevemos nesse caso $p \equiv q$ ou $p \iff q$.

Sejam p, q, r proposições. As proposições abaixo são logicamente equivalentes.

- Propriedades dos elementos neutros: $p \wedge V \equiv p$, $p \vee F \equiv p$.
- Propriedades de dominação: $p \vee V \equiv V$, $p \wedge F \equiv F$.
- Propriedades idempotentes: $p \vee p \equiv p$, $p \wedge p \equiv p$.
- Propriedade da dupla negação: $\neg(\neg p) \equiv p$.
- Propriedades comutativas: $p \vee q \equiv q \vee p$, $p \wedge q \equiv q \wedge p$.



EQUIVALÊNCIAS

- Propriedade associativas:

$$(p \vee q) \vee r \equiv p \vee (q \vee r), \quad (p \wedge q) \wedge r \equiv p \wedge (q \wedge r).$$

- Propriedade distributivas:

$$p \vee (q \wedge r) \equiv (p \vee q) \wedge (p \vee r), \quad p \wedge (q \vee r) \equiv (p \wedge q) \vee (p \wedge r).$$

- Leis de Morgan: $\neg(p \vee q) \equiv \neg p \wedge \neg q, \quad \neg(p \wedge q) \equiv \neg p \vee \neg q.$

- Propriedades de absorção: $p \vee (p \wedge q) \equiv p, \quad p \wedge (p \vee q) \equiv p.$

- Propriedades de negação: $p \vee \neg p \equiv V, \quad p \wedge \neg p \equiv F.$

EQUIVALÊNCIAS

Sejam p, q, r proposições. As proposições abaixo são logicamente equivalentes.

- $p \rightarrow q \equiv \neg p \vee q$.
- $p \rightarrow q \equiv \neg q \rightarrow \neg p$.
- $p \vee q \equiv \neg p \rightarrow q$.
- $p \wedge q \equiv \neg(p \rightarrow \neg q)$.
- $\neg(p \rightarrow q) \equiv p \wedge \neg q$.
- $(p \rightarrow q) \wedge (p \rightarrow r) \equiv p \rightarrow (q \wedge r)$.
- $(p \rightarrow r) \wedge (q \rightarrow r) \equiv (p \vee q) \rightarrow r$.
- $(p \rightarrow q) \vee (p \rightarrow r) \equiv p \rightarrow (q \vee r)$.
- $(p \rightarrow r) \vee (q \rightarrow r) \equiv (p \wedge q) \rightarrow r$.



EQUIVALÊNCIAS

Sejam p, q, r proposições. As proposições abaixo são logicamente equivalentes.

- $p \leftrightarrow q \equiv (p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p)$.
- $p \leftrightarrow q \equiv \neg p \leftrightarrow \neg q$.
- $p \leftrightarrow q \equiv (p \wedge q) \vee (\neg p \wedge \neg q)$.
- $\neg(p \leftrightarrow q) \equiv p \leftrightarrow \neg q$.



ORGANIZAÇÃO DA AULA:

- Conceitos Básicos:
 - Conjuntos
 - Pertinência
 - Conjuntos Finitos e Infinitos
 - Alfabetos, palavras e linguagens
 - Conjunto nas Linguagens de Programação
- Noções de Lógica
 - Proposições
 - Conectivos
 - Fórmulas e Linguagem Lógica
 - Tautologia e Contradição
 - Equivalências
 - Resumo da Lógica Proposicional



RESUMO DA LÓGICA PROPOSICIONAL

- ▶ Estudo da Lógica Matemática e Computacional utiliza linguagem formal
- ▶ Linguagem formal são objetos matemáticos com regras precisamente definidas (sem ambiguidade)
- ▶ Proposição: é um enunciado ao qual pode-se atribuir valor verdade (verdadeiro ou falso)
- ▶ Operações na Lógica: permitem compor proposições complexas a partir de proposições mais simples
- ▶ A lógica proposicional não usa quantificadores: “todos”, “algum” ou “nenhum”.