

Universidade Federal da Fronteira Sul - UFFS

# Matemática Discreta

Lucia Menoncini

Chapecó, SC

## NOÇÕES DE LÓGICA E TÉCNICAS DE DEMONSTRAÇÕES

Os objetos matemáticos não são reais (DUVAL, 2004), mas podem ser definidos por meio de condições específicas e precisas. Assim, estamos diante de uma **Definição**.

**Definição:** Um número inteiro  $a$  é chamado Par se for divisível por 2, ou seja,  $2|a$ . Da mesma forma, existe inteiro  $x$  tal que  $a = 2x$ .

**Definição:** Um número inteiro  $a$  é chamado Ímpar desde que haja um inteiro  $x$  tal que  $a = 2x + 1$ .

Um **Teorema** é uma afirmação declarativa (sentença que expressa uma ideia) sobre matemática para a qual existe uma **prova**.

Uma **prova** é uma dissertação que mostra, de maneira irrefutável, que uma afirmação é verdadeira.

Para os matemáticos, existem as seguintes afirmações:

- a) afirmações que sabemos serem verdadeiras porque sabemos prová-las: teoremas;
- b) afirmações cuja veracidade não podemos garantir: conjecturas;
- c) afirmações falsas: erros.

Uma afirmação também é conhecida como **proposição**, ou seja, uma construção (ideia, pensamentos, sentença) à qual se pode atribuir juízo. No caso da lógica matemática, o tipo de juízo é o verdadeiro (V) ou falso (F), ou seja, o interesse é na verdade das proposições.

Para uma proposição  $p$  qualquer, denota-se

$$V(p)$$

o valor-verdade de  $p$ .

Ex: Dadas as proposições abaixo, encontre o seu valor-verdade:

- a)  $p$ : o Brasil é um país.
- b)  $p$ :  $3 + 2 = 10$

## CONECTIVOS

A **álgebra de Boole** (álgebra booleana) fornece uma estrutura para lidarmos com afirmações, sejam elas afirmações simples, como "x é par", ou afirmações compostas que aparecem combinadas por meio de **conectivos**.

Para construir proposições compostas a partir de proposições simples, usamos conectivos lógicos: e, ou, não, se...então, se e somente se.

O valor lógico (verdadeiro ou falso) de uma proposição deste tipo depende do valor lógico das proposições simples que a compõem, e da maneira como elas são combinadas pelos conectivos.

A lógica proposicional, ou cálculo proposicional, é um formalismo que nos permite determinar o valor lógico de proposições compostas, se soubermos os valores lógicos das proposições simples que a compõem.

Os conectivos lógicos serão representados por sinais algébricos especiais (operadores) aplicados a essas variáveis. Os mais importantes são:

- conjunção:  $p \wedge q$ , significando "p e q".
- disjunção:  $p \vee q$ , significando "p ou q".
- negação:  $\neg p$ , significando "não p".
- implicação:  $p \rightarrow q$ , significando "se p, então q".
- equivalência:  $p \longleftrightarrow q$ , significando "p se, e somente se, q".

## OPERADOR DE NEGAÇÃO

A negação de uma proposição é construída por meio da palavra "não". Se  $p$  denota uma proposição, então  $\sim p$  ou  $\neg p$ .

Ex: Encontre a negação da proposição  $p$ : O Brasil é um país.

### Tabela-verdade da Negação

$p$	$\neg p$
V	F
F	V

### OPERADOR DE CONJUNÇÃO

A conjunção de duas proposições é construída por meio da palavra "e". Se  $p$  e  $q$  denotam proposições, então a conjunção é  $p \wedge q$ .

Ex: A frase "O Brasil é um país e Santa Catarina é um município" é uma conjunção de duas proposições " $(\text{O Brasil é um país}) \wedge (\text{Santa Catarina é um município})$ ".

### Tabela-verdade da Conjunção

$p$	$q$	$p \wedge q$
V	V	V
V	F	F
F	V	F
F	F	F

### OPERADOR DE DISJUNÇÃO

A conjunção de duas proposições é construída por meio da palavra "ou". Se  $p$  e  $q$  denotam proposições, então a disjunção é  $p \vee q$ .

Ex: A frase "O Brasil é um país ou Santa Catarina é um município" é uma disjunção de duas proposições " $(\text{O Brasil é um país}) \vee (\text{Santa Catarina é um município})$ ".

Este conectivo também pode ser chamado de “ou inclusivo”, pois permite que as duas frases sejam verdadeiras. A frase do exemplo acima é verdadeira se apenas o Brasil for um país, se apenas Santa Catarina for um município, ou se o Brasil for um país e Santa Catarina for um município.

### Tabela-verdade da Disjunção

$p$	$q$	$p \vee q$
V	V	V
V	F	V
F	V	V
F	F	F

### OPERADOR DE DISJUNÇÃO EXCLUSIVA

Se  $p$ ,  $q$  são duas proposições, denotamos por  $p \oplus q$  a proposição “ou  $p$  ou  $q$ , mas não ambos.” Este conectivo é chamado de disjunção exclusiva de  $p$  e  $q$ . O valor lógico de  $p \oplus q$  é verdadeiro se  $p$  e  $q$  têm valores lógicos opostos, ou seja, exatamente um deles é verdadeiro.

### Tabela-verdade da Disjunção Exclusiva

$p$	$q$	$p \oplus q$
V	V	F
V	F	V
F	V	V
F	F	F

O conectivo “ou” pode significar tanto a disjunção inclusiva ( $\vee$ ) quanto a disjunção exclusiva ( $\oplus$ ). Por exemplo, na frase “Ana viajou ontem para Bahia ou para o Rio Grande do Sul,” entende-se que o “ou” é exclusivo, pois Ana não pode ter viajado ontem para os dois Estados. Por outro lado, na frase “a bateria está descarregada ou o tanque está vazio” o “ou” deve ser entendido como inclusivo, pois nada impede que as duas condições sejam verdadeiras.

### OPERADOR DE IMPLICAÇÃO

Sejam  $p$ ,  $q$  duas proposições. A proposição “se  $p$  então  $q$ ”, que denotaremos por  $p \rightarrow q$ , é chamada de implicação ou condicional. O valor lógico de  $p \rightarrow q$  é falso apenas se  $p$  for verdadeiro e  $q$  for falso. Nos demais casos, o valor de  $p \rightarrow q$  é

verdadeiro.

Esse conectivo não pressupõe uma relação causal entre as proposições  $p$  e  $q$ . Por exemplo a frase “se 5 é primo, então Chapecó é um município” é verdadeira apesar de não haver nenhuma relação entre os dois fatos.

Exemplo: A proposição “se você tirar nota inferior a 6,0 na média, não vai ser aprovado em Matemática Discreta” contém uma implicação: “(se você tirar nota inferior a 6,0 na média)  $\rightarrow$  (você não vai ser aprovado em Matemática Discreta).”

### Tabela-verdade da Implicação

$p$	$q$	$p \rightarrow q$
V	V	V
V	F	F
F	V	V
F	F	V

É bastante comum encontrarmos teorema na matemática, escritos na forma de implicações: se determinada afirmação  $p$  (**a hipótese, premissa, ou antecedente**) é verdadeira, então outra afirmação  $q$  (**a tese, conclusão ou consequência**) também é verdadeira.

Dizemos que a implicação  $q \rightarrow p$  é a **recíproca de**  $p \rightarrow q$ . Observe que há casos em que  $p \rightarrow q$  é verdadeira, mas sua recíproca  $q \rightarrow p$  é falsa; e vice-versa.

A implicação  $p \rightarrow q$  pode ser expressa em língua natural como:

- se  $p$  então  $q$ .
- quando  $p$ , temos  $q$ .
- $q$  segue de  $p$ .
- $p$  implica  $q$ .
- $p$  é condição suficiente para  $q$ .

Exemplo: Considere a seguinte fala de um político que vai concorrer a um cargo eletivo:

"Se for eleito, diminuirei os impostos".

Em que condições posso ser considerado mentiroso?

a) Suponha que eu seja eleito e reduza os impostos. Certamente não serei chamado de mentiroso.

b) Suponha que eu seja eleito e não reduza os impostos. O cidadão terá todo o direito de me chamar de mentiroso - não cumpri minha promessa.

c) Suponha agora que eu não seja eleito, mas consiga fazer com que os impostos sejam reduzidos. O povo certamente não me chamará de mentiroso.

d) Por fim, suponha que eu não seja eleito e os impostos não sejam reduzidos. Novamente eu não poderia ser acusado de mentir - prometi reduzir os impostos apenas se eu fosse eleito.

Exemplo: Seja a afirmação: "Se um inteiro é simultaneamente um quadrado perfeito e primo, então é negativo". Essa afirmação é verdadeira?

OBS: Afirmações da forma  $p \rightarrow q$  em que a hipótese  $p$  é impossível, são chamadas de *vazias*, e são consideradas verdadeiras porque não admitem exceções.

**PROPOSIÇÃO 1:** A soma de dois inteiros pares é par.

**PROPOSIÇÃO 2:** Seja  $x$  um número inteiro. Se  $x > 1$  então  $x^3 + 1$  é número composto. (um número positivo  $a$  é dito composto se existe um inteiro  $b$  de modo que  $1 < b < a$  e  $b|a$ )

**CONTRAEXEMPLO** A forma de refutar uma afirmação de implicação é criar um contraexemplo, ou seja, achar uma situação em que  $p$  é Verdadeira, mas  $q$  é Falsa.

Exemplo: Prove a afirmação: "Se  $x$  é primo, então  $x$  é par".



## OPERADOR DE EQUIVALÊNCIA

Se  $p$ ,  $q$  são duas proposições, a proposição “ $p$  se, e somente se,  $q$ ” é chamada de equivalência ou bicondicional de  $p$  e  $q$ . Denotaremos essa proposição por  $p \leftrightarrow q$ .

### Tabela-verdade da Equivalência

$p$	$q$	$p \leftrightarrow q$
V	V	V
V	F	F
F	V	F
F	F	V

Exemplo: A proposição “você será aprovado em Matemática Discreta se, e somente se, obter média final 6,0” contém uma equivalência: “(você será aprovado em Matemática Discreta )  $\leftrightarrow$  (obter média final 6,0).”

Há outros símbolos que também podem ser usados para representar este operador:  $p \Leftrightarrow q$ ,  $p \equiv q$ , e  $p = q$ .

Podemos expressar a equivalência de outras formas:

- $p$  é condição necessária e suficiente para  $q$ .
- as condições  $p$  e  $q$  são equivalentes.

**PROPOSIÇÃO 3:** Seja  $x$  um inteiro. Então  $x$  é par se e somente se  $x + 1$  é ímpar.

## ORDEM DE PRECEDÊNCIA

Existe uma ordem de precedência entre os conectivos, conforme tabela abaixo:

<i>Operador</i>	<i>Precedência</i>
$\neg$	1
$\wedge$	2
$\vee, \oplus$	3
$\rightarrow, \leftrightarrow$	4

Exemplo 1: A proposição  $\neg p \wedge q \rightarrow r \oplus s \wedge u$  deve ser entendida como .....

Exemplo 2: Construa as tabelas-verdade das fórmulas  $(p \rightarrow q) \rightarrow r$  e  $p \rightarrow (q \rightarrow r)$ . Elas são equivalentes?

Exemplo 3: Um conectivo muito importante para projeto de circuitos lógicos é o operador não-e ou (nand), que denotaremos por  $\bar{\wedge}$ , definido por  $p \bar{\wedge} q = \neg(p \wedge q)$ . Também temos o operador não-ou ou (nor), denotado por  $\bar{\vee}$  e definido por  $p \bar{\vee} q = \neg(p \vee q)$ . Construa as tabelas-verdade destes operadores.

## TAUTOLOGIAS E CONTRADIÇÕES

Uma tautologia é uma proposição composta que é sempre verdadeira, quaisquer que sejam os valores lógicos das proposições simples que a compõem.

A proposição  $p \vee \neg p$  é uma tautologia.

$p$	$\neg p$	$p \vee (\neg p)$
V	F	V
V	F	V
F	V	V
F	V	V

Uma contradição é uma proposição composta que é sempre falsa, quaisquer que sejam os valores lógicos de suas proposições simples. A proposição  $p \wedge \neg p$  é uma contradição.

## IMPLICAÇÃO E EQUIVALÊNCIA LÓGICA

Os conectivos de implicação ( $\rightarrow$ ) e equivalência ( $\leftrightarrow$ ) induzem às relações de **implicação lógica** ( $\Rightarrow$ ) e **equivalência lógica** ( $\Leftrightarrow$ ).

Assim, dizemos que  $p$  implica logicamente  $q$ , e denotamos por  $p \Rightarrow q$ , se e somente se  $p \rightarrow q$  é uma tautologia e são válidas as implicações lógicas:

a) Adição:  $p \Rightarrow p \vee q$

b) Simplificação:  $p \wedge q \Rightarrow p$ .

De fato, use tabela verdade para mostrar as implicações lógicas acima.

Também, dizemos que duas proposições compostas  $p$  e  $q$  são **logicamente equivalentes** se têm os mesmos valores lógicos para quaisquer combinações de valores lógicos que sejam atribuídos a suas proposições simples. Ou seja,  $p$  equivale logicamente a  $q$ , e denotamos por  $p \Leftrightarrow q$ , se e somente se  $p \leftrightarrow q$  é uma tautologia

$p$	$\neg p$	$\neg(\neg p)$	$p \leftrightarrow (\neg(\neg p))$
<b>V</b>	<b>F</b>	<b>V</b>	<b>V</b>
<b>F</b>	<b>V</b>	<b>F</b>	<b>V</b>

São válidas as equivalências lógicas:

a)  $\neg(x \wedge y) \Leftrightarrow (\neg x) \vee (\neg y)$

b)  $x \rightarrow y \Leftrightarrow (\neg x) \vee y$

c)  $p \vee (q \wedge r) \Leftrightarrow (p \vee q) \wedge (p \vee r)$

d)  $p \leftrightarrow q \Leftrightarrow (p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p)$

De fato, use a tabela verdade para mostrar as equivalências lógicas acima.

Voltando ao Exemplo 2: As fórmulas  $(p \rightarrow q) \rightarrow r$  e  $p \rightarrow (q \rightarrow r)$ . Elas são equivalentes?

A equivalência lógica  $p \leftrightarrow q \Leftrightarrow (p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p)$  é muito utilizada para demonstrar afirmações matemáticas (teoremas) da forma "se e somente se".

As equivalências lógicas abaixo são utilizadas como técnicas de demonstração de teoremas matemáticos:

a) **Contraposição ou Contrapositiva:**  $p \rightarrow q \Leftrightarrow \neg q \rightarrow \neg p$

b) **Absurdo:**  $p \rightarrow q \Leftrightarrow p \wedge \neg q \rightarrow F$

De fato, use a tabela verdade para mostrar as equivalências lógicas acima.

**Prova por contraposição:** Seja  $n \in \mathbb{Z}$ . Se  $n^2$  é par então  $n$  é par.

**Prova por absurdo:** Se  $3n + 2$  é ímpar, então  $n$  é ímpar.

Existem outras provas de implicação e de equivalência, as quais são chamadas Regras de Inferência. Pesquise mais sobre essas regras!

## QUANTIFICADORES

**Quantificador Universal:** simbolizado por  $\forall$ , que quando associado à proposição  $p(x)$  é escrito como:

$$\forall x \in A, \quad p(x)$$

**Quantificador Existencial:** simbolizado por  $\exists$ , que quando associado à proposição  $p(x)$  é escrito como:

$$\exists x \in A, \quad p(x)$$

**Quantificador Existencial Único:** simbolizado por  $\exists !$ , que quando associado à proposição  $p(x)$  é escrito como:

$$\exists ! x \in A, \quad p(x)$$

Assim, temos que:

- $\forall x \in A, \quad p(x)$  é verdadeira, se  $p(x)$  for verdadeira para todos os elementos do conjunto A.
- $\exists x \in A, \quad p(x)$  é verdadeira, se  $p(x)$  for verdadeira para pelo menos um elemento do conjunto A.
- $\exists ! x \in A, \quad p(x)$  é verdadeira, se  $p(x)$  for verdadeira para um único elemento do conjunto A.
- **Negação dos quantificadores:**

$$\neg((\forall x \in A), \quad p(x)) \Leftrightarrow (\exists x \in A, \quad p(x))$$

$$\neg((\exists x \in A, \quad p(x)) \Leftrightarrow (\forall x \in A), \quad p(x))$$

Exemplo: Indique o valor-verdade de cada proposição:

- a)  $\{\forall n \in N, n < 1\}$
- b)  $\{\exists n \in N, n < 1\}$
- c)  $\{\forall n \in N, n + 1 > n\}$
- d)  $\{\exists n \in N, n + 1 > n\}$
- e)  $\{\forall n \in N, 2n \text{ é par } \}$
- f)  $\{\exists n \in N, 2n \text{ é par } \}$

Note que sempre que uma proposição quantificada universalmente é verdadeira, a mesma proposição existencial também será verdadeira.