

Noções de Lógica

QXD0008 – Matemática Discreta



UNIVERSIDADE
FEDERAL DO CEARÁ
CAMPUS QUIXADÁ

Prof. Lucas Ismaily
ismailybf@ufc.br

Universidade Federal do Ceará

2º semestre/2025



Tópicos desta aula

- Argumento válido e Raciocínio Dedutivo
- Conectivos Lógicos
- Tabelas-verdade
- Fórmulas Equivalentes
- Conjunto-verdade de um predicado



Referências para esta aula

- Seções 1.1, 1.3, 2.1 e 2.2 do livro: Kenneth H. Rosen. *Matemática Discreta e suas Aplicações*. (Sexta Edição).
- Capítulo 1 do livro: Daniel J. VELLEMAN. *How to Prove it. A structured approach*. (3rd Edition). Cambridge University Press; 3rd Edition, 2019.

Introdução



Forma de um argumento \times seu conteúdo

- **Forma de um argumento:** conceito central na lógica dedutiva.
- **Argumento:** sequência de afirmações para demonstrar a validade de uma asserção.
- Como saber que a conclusão obtida de um argumento é válida?
 - As afirmações que compõem o argumento são aceitas como válidas, ou podem ser deduzidas de afirmações anteriores.
- Em lógica, forma de um argumento \neq seu conteúdo.
- **Análise lógica** não determina a validade do conteúdo de um argumento.
 - Ela determina se a verdade de uma conclusão pode ser obtida da verdade de argumentos propostos.

Raciocínio dedutivo – Exemplo 1

1. Hoje, ou eu vou para a praia, ou eu fico em casa;
2. Estou cansado para viajar;
3. **Portanto**, ficarei em em casa.

Premissas: itens 1. e 2.

Conclusão: item 3.

- Premissas *forçam* a conclusão.
- **Não** podemos afirmar que a conclusão seja verdadeira, **mas**

se as premissas forem verdadeiras, então a conclusão também o é.

Raciocínio dedutivo – Exemplo 2

1. Ou irei trabalhar hoje ou eu irei trabalhar amanhã;
2. Vou ficar em casa hoje;
3. **Portanto**, irei trabalhar amanhã.



Argumento válido!

1. Ou o mordomo ou a governanta é culpada;
2. Ou o chofer ou a governanta é culpada;
3. **Portanto**, ou o mordomo ou o chofer é culpado.



Argumento inválido!

Argumento válido

Um argumento é **válido** quando as premissas não podem ser verdadeiras sem que a conclusão o seja.

Voltando aos exemplos anteriores

Exemplo 1

P = “hoje vou para a praia”

Q = “hoje fico em casa”

1. P ou Q;
2. não P;
3. **Portanto**, Q.

Exemplo 2

P = “hoje irei trabalhar”

Q = “amanhã irei trabalhar”

1. P ou Q;
2. não P;
3. **Portanto**, Q.

Não é o conteúdo específico que importa, mas a sua forma lógica.

Conectivos Lógicos



Conectivos Lógicos

Poucas palavras que são a chave para o entendimento do argumento.

Nos nossos exemplos: “ou” (or); “e” (and); e “não”(not).

- \wedge (**AND**) e \vee (**OR**) são operadores binários;
- \neg (**NOT**) é um operador unário.
- **Atenção:** nem todo uso destes termos na língua pode ser traduzido com estes conectivos. Por exemplo:

“João e Maria são amigos”.

Proposição

- Em toda teoria matemática, usam-se termos já definidos na concepção de novas definições.
- Mas como fazer com os termos mais **primitivos**?
 - Termos primitivos ou iniciais não são definidos.
 - Em lógica, os termos **sentença**, **verdadeiro**, e **falso** são os termos iniciais não definidos.

Proposição

- **Proposição** é uma sentença à qual pode ser atribuído um **valor-verdade**, que pode ser **verdadeiro** ou **falso**.
- **Entretanto**, a uma proposição nunca pode ser atribuído **verdadeiro** e **falso** simultaneamente ou um terceiro valor.
- A partir de uma proposição **simples**, construímos proposições mais complexas usando os conectivos lógicos.
 - Ou eu vou trabalhar hoje ou eu vou trabalhar amanhã.
 - Maria tem um notebook e João tem um tablet.
 - Eu não tenho um tablet.

Precisamos analisar como os conectivos lógicos contribuem para o valor-verdade final.

Proposições Compostas

- Nos exemplos usados daqui para frente, usaremos letras (por exemplo, P , Q , R) para representar afirmações.
- Os seguintes símbolos podem ser usados para definir expressões lógicas mais complexas a partir de expressões mais simples:
 - \neg : **não**
 $\neg P$ é lido como “**não** P ” e é chamado de **negação** de P
 - \wedge : **e**
 $P \wedge Q$ é lido como “ P **e** Q ” e é chamado de **conjunção** de P e Q .
 - \vee : **ou**
 $P \vee Q$ é lido como “ P **ou** Q ” e é chamado de **disjunção** de P e Q .

Proposições Compostas

- \neg é um operador unário e \wedge e \vee são operadores binários.

- Avaliação na seguinte ordem:

1. \neg (negação)
2. \wedge, \vee (conjunção, disjunção)

Observação: Alguns autores consideram que a conjunção tem prioridade sobre a disjunção, enquanto outros definem a mesma prioridade para os dois operadores. O melhor é usar parêntesis para indicar a prioridade, evitando esse problema.

- Exemplo:

$$\neg P \vee Q = (\neg P) \vee Q$$

$P \vee Q \wedge R$ é ambíguo pela discussão acima.

Melhor solução: $(P \vee Q) \wedge R$ ou $P \vee (Q \wedge R)$.

Tabelas-verdade

Para uma sentença ser uma proposição é necessário ter um valor-verdade bem definido, isto é, V ou F.

- **P e Q ($P \wedge Q$)** é verdadeiro apenas quando ambos P e Q são verdadeiros.

P	Q	\wedge (AND)
F	F	F
F	V	F
V	F	F
V	V	V

- **Não P ($\neg P$)** é verdadeiro apenas quando P for falso.

P	$\neg P$ (NOT)
F	V
V	F

Tabelas-verdade

- **P ou Q** ($P \vee Q$) é falso apenas quando ambos P e Q são falsos.

P	Q	\vee (OR)
F	F	F
F	V	V
V	F	V
V	V	V

- **Atenção:** em Matemática o **ou** é sempre **inclusivo**.
- Analisar a fórmula (bem-formada) $\neg(P \wedge Q) \vee \neg R$:
 - pelo método com uma coluna para cada passo;
 - pelo método com cada símbolo como uma coluna.

Proposições mais complexas

Construa a tabela verdade para a expressão:

$$E = (P \vee Q) \wedge \neg(P \wedge Q)$$

P	Q	$P \vee Q$	$P \wedge Q$	$\neg(P \wedge Q)$	E
V	V				
V	F				
F	V				
F	F				

Proposições mais complexas

Construa a tabela verdade para a expressão:

$$E = (P \vee Q) \wedge \neg(P \wedge Q)$$

P	Q	$P \vee Q$	$P \wedge Q$	$\neg(P \wedge Q)$	E
V	V	V	V	F	F
V	F	V	F	V	V
F	V	V	F	V	V
F	F	F	F	V	F

Proposições mais complexas

Construa a tabela verdade para a expressão:

$$E = (P \vee Q) \wedge \neg(P \wedge Q)$$

P	Q	$P \vee Q$	$P \wedge Q$	$\neg(P \wedge Q)$	E
V	V	V	V		
V	F	V	F		
F	V	V	F		
F	F	F	F		

Proposições mais complexas

Construa a tabela verdade para a expressão:

$$E = (P \vee Q) \wedge \neg(P \wedge Q)$$

P	Q	$P \vee Q$	$P \wedge Q$	$\neg(P \wedge Q)$	E
V	V	V	V	F	
V	F	V	F	V	
F	V	V	F	V	
F	F	F	F	V	

Proposições mais complexas

Construa a tabela verdade para a expressão:

$$E = (P \vee Q) \wedge \neg(P \wedge Q)$$

P	Q	$P \vee Q$	$P \wedge Q$	$\neg(P \wedge Q)$	E
V	V	V	V	F	F
V	F	V	F	V	V
F	V	V	F	V	V
F	F	F	F	V	F

$$E = (P \oplus Q) = P \text{ xor } Q \text{ (ou exclusivo)}$$

Proposições mais complexas

Construa a tabela verdade para a expressão:

$$E = (P \vee Q) \wedge \neg(P \wedge Q)$$

P	Q	$P \vee Q$	$P \wedge Q$	$\neg(P \wedge Q)$	E
V	V	V	V	F	F
V	F	V	F	V	V
F	V	V	F	V	V
F	F	F	F	V	F

$$E = (P \oplus Q) = P \text{ xor } Q \text{ (ou exclusivo)}$$

- O ponto fundamental em assinalar valores-verdade para proposições compostas é que permite o uso da lógica para decidir a verdade de uma proposição usando somente o conhecimento das partes.

Tautologias e contradições

- Uma **tautologia** é uma fórmula que é sempre verdadeira independente dos valores-verdade das afirmações que compõem a proposição.
- Uma **contradição** é uma fórmula que é sempre falsa independente dos valores-verdade das afirmações que compõem a proposição.
- Leis da tautologia:
 - $P \wedge (\text{uma tautologia})$ é equivalente a P ;
 - $P \vee (\text{uma tautologia})$ é uma tautologia;
 - a negação de uma tautologia é uma contradição.
- Leis da contradição:
 - $P \wedge (\text{uma contradição})$ é uma contradição;
 - $P \vee (\text{uma contradição})$ é equivalente a P ;
 - a negação de uma contradição é uma tautologia.

Raciocínio dedutivo – exemplo

O argumento a seguir é válido?

1. Ou João não é estúpido mas é preguiçoso, ou ele é estúpido;
2. João é estúpido;
3. Portanto, João não é preguiçoso

Raciocínio dedutivo – exemplo

O argumento a seguir é válido?

1. Ou João não é estúpido mas é preguiçoso, ou ele é estúpido;
 2. João é estúpido;
 3. Portanto, João não é preguiçoso
- $P = \text{“João é estúpido”}$

Raciocínio dedutivo – exemplo

O argumento a seguir é válido?

1. Ou João não é estúpido mas é preguiçoso, ou ele é estúpido;
 2. João é estúpido;
 3. Portanto, João não é preguiçoso
- $P = \text{“João é estúpido”}$
 - $Q = \text{“João é preguiçoso”}$

Raciocínio dedutivo – exemplo

O argumento a seguir é válido?

1. Ou João não é estúpido mas é preguiçoso, ou ele é estúpido;
 2. João é estúpido;
 3. Portanto, João não é preguiçoso
 - $P = \text{“João é estúpido”}$
 - $Q = \text{“João é preguiçoso”}$
1. $(\neg P \wedge Q) \vee P$

Raciocínio dedutivo – exemplo

O argumento a seguir é válido?

1. Ou João não é estúpido mas é preguiçoso, ou ele é estúpido;
2. João é estúpido;
3. Portanto, João não é preguiçoso

- $P = \text{“João é estúpido”}$
- $Q = \text{“João é preguiçoso”}$

1. $(\neg P \wedge Q) \vee P$
2. P

Raciocínio dedutivo – exemplo

O argumento a seguir é válido?

1. Ou João não é estúpido mas é preguiçoso, ou ele é estúpido;
2. João é estúpido;
3. Portanto, João não é preguiçoso

- $P = \text{“João é estúpido”}$
- $Q = \text{“João é preguiçoso”}$

1. $(\neg P \wedge Q) \vee P$
2. P
3. $\neg Q$

Raciocínio dedutivo – exemplo

O argumento a seguir é válido?

1. Ou João não é estúpido mas é preguiçoso, ou ele é estúpido;
2. João é estúpido;
3. Portanto, João não é preguiçoso

- $P = \text{"João é estúpido"}$
- $Q = \text{"João é preguiçoso"}$

1. $(\neg P \wedge Q) \vee P$
2. P
3. $\neg Q$

Então, a pergunta é se é verdade que

$(\neg P \wedge Q) \vee P$ P
$\therefore \neg Q$

Raciocínio dedutivo – exemplo

P	Q	$(\neg P \wedge Q) \vee P$	P	$\neg Q$
F	F			
F	V			
V	F			
V	V			

Raciocínio dedutivo – exemplo

P	Q	$(\neg P \wedge Q) \vee P$	P	$\neg Q$
F	F		F	
F	V		F	
V	F		V	
V	V		V	

Raciocínio dedutivo – exemplo

P	Q	$(\neg P \wedge Q) \vee P$	P	$\neg Q$
F	F	F	F	
F	V	F	F	
V	F	V	V	
V	V	V	V	

Raciocínio dedutivo – exemplo

P	Q	$(\neg P \wedge Q) \vee P$				P	$\neg Q$
F	F	V	F			F	
F	V	V	F			F	
V	F	F	V			V	
V	V	F	V			V	

Raciocínio dedutivo – exemplo

P	Q	$(\neg P \wedge Q) \vee P$	P	$\neg Q$
F	F	V	F	V
F	V	V	F	F
V	F	F	V	V
V	V	F	V	F

Raciocínio dedutivo – exemplo

P	Q	$(\neg P \wedge Q) \vee P$	P	$\neg Q$
F	F	V	F	V
F	V	V	F	F
V	F	F	V	V
V	V	F	V	F

Raciocínio dedutivo – exemplo

P	Q	$(\neg P \wedge Q) \vee P$						P	$\neg Q$
F	F	V	F	F	F	F	F		
F	V	V	F	V	V	V	F		
V	F	F	V	F	F	V	V		
V	V	F	V	F	V	V	V		

Raciocínio dedutivo – exemplo

P	Q	$(\neg P \wedge Q) \vee P$							P	$\neg Q$
F	F	V	F	F	F	F	F	F	F	
F	V	V	F	V	V	V	F	F	F	
V	F	F	V	F	F	V	V	V	V	
V	V	F	V	F	V	V	V	V	V	

Raciocínio dedutivo – exemplo

P	Q	$(\neg P \wedge Q) \vee P$							P	$\neg Q$
F	F	V	F	F	F	F	F	F	F	V
F	V	V	F	V	V	V	F	F	F	F
V	F	F	V	F	F	V	V	V	V	V
V	V	F	V	F	V	V	V	V	V	F

Raciocínio dedutivo – exemplo

P	Q	$(\neg P \wedge Q) \vee P$						P	$\neg Q$
F	F	V	F	F	F	F	F	F	V
F	V	V	F	V	V	V	F	F	F
V	F	F	V	F	F	V	V	V	V
V	V	F	V	F	V	V	V	V	F

O argumento **não** é válido.

Raciocínio dedutivo – exemplo

P	Q	$(\neg P \wedge Q) \vee P$						P	$\neg Q$
F	F	V	F	F	F	F	F	F	V
F	V	V	F	V	V	V	F	F	F
V	F	F	V	F	F	V	V	V	V
V	V	F	V	F	V	V	V	V	F

O argumento **não** é válido.

- Olhando a primeira premissa mais detalhadamente:

Raciocínio dedutivo – exemplo

P	Q	$(\neg P \wedge Q) \vee P$						P	$\neg Q$
F	F	V	F	F	F	F	F	F	V
F	V	V	F	V	V	V	F	F	F
V	F	F	V	F	F	V	V	V	V
V	V	F	V	F	V	V	V	V	F

O argumento **não** é válido.

- Olhando a primeira premissa mais detalhadamente:

P	Q	$(\neg P \wedge Q) \vee P$	$P \vee Q$
F	F	F	
F	V	V	
V	F	V	
V	V	V	

Raciocínio dedutivo – exemplo

P	Q	$(\neg P \wedge Q) \vee P$						P	$\neg Q$
F	F	V	F	F	F	F	F	F	V
F	V	V	F	V	V	V	F	F	F
V	F	F	V	F	F	V	V	V	V
V	V	F	V	F	V	V	V	V	F

O argumento **não** é válido.

- Olhando a primeira premissa mais detalhadamente:

P	Q	$(\neg P \wedge Q) \vee P$	$P \vee Q$
F	F	F	F
F	V	V	V
V	F	V	V
V	V	V	V

Raciocínio dedutivo – exemplo

P	Q	$(\neg P \wedge Q) \vee P$						P	$\neg Q$
F	F	V	F	F	F	F	F	F	V
F	V	V	F	V	V	V	F	F	F
V	F	F	V	F	F	V	V	V	V
V	V	F	V	F	V	V	V	V	F

O argumento **não** é válido.

- Olhando a primeira premissa mais detalhadamente:

P	Q	$(\neg P \wedge Q) \vee P$	$P \vee Q$
F	F	F	F
F	V	V	V
V	F	V	V
V	V	V	V

As duas fórmulas são **equivalentes**.

Fórmulas equivalentes

possuem sempre o mesmo valor-verdade!

O argumento

1. Ou João não é estúpido mas é preguiçoso, ou ele é estúpido;
2. João é estúpido;
3. Portanto, João não é preguiçoso

é o mesmo que

1. ou João é estúpido ou João é preguiçoso (ou ambos);
2. João é estúpido;
3. Portanto, João não é preguiçoso

Simplificar fórmulas, buscando fórmulas equivalentes à original, contribui para o entendimento.

Equivalências bem conhecidas

- Leis de DeMorgan: $\neg(P \wedge Q) \equiv \neg P \vee \neg Q$;
 $\neg(P \vee Q) \equiv \neg P \wedge \neg Q$.
- Leis comutativas: $P \wedge Q \equiv Q \wedge P$;
 $P \vee Q \equiv Q \vee P$.
- Leis associativas: $P \wedge (Q \wedge R) \equiv (P \wedge Q) \wedge R$
 $P \vee (Q \vee R) \equiv (P \vee Q) \vee R$
- Leis distributivas: $P \wedge (Q \vee R) \equiv (P \wedge Q) \vee (P \wedge R)$
 $P \vee (Q \wedge R) \equiv (P \vee Q) \wedge (P \vee R)$
- Leis idempotentes: $P \wedge P \equiv P$
 $P \vee P \equiv P$
- Leis de absorção: $P \vee (P \wedge Q) \equiv P$
 $P \wedge (P \vee Q) \equiv P$
- Lei da negação dupla: $\neg\neg P \equiv P$.

Simplifique a fórmula $\neg(Q \wedge \neg P) \vee P$

$\neg(Q \wedge \neg P) \vee P$ é equivalente a

$(\neg Q \vee \neg\neg P) \vee P$ (Lei de DeMorgan), que é equivalente a

$(\neg Q \vee P) \vee P$ (Lei da negação dupla), que é equivalente a

$\neg Q \vee (P \vee P)$ (Lei associativa), que é equivalente a

$\neg Q \vee P$ (Lei idempotente).

$$\boxed{\neg(Q \wedge \neg P) \vee P \equiv \neg Q \vee P}$$

Proposição condicional ou implicação

- Sejam P e Q proposições.
 - “Se P então Q ” (ou P implica Q) é representado por

$$P \rightarrow Q.$$

- P é chamado de **hipótese** e Q de **conclusão**.
- Sobre o uso típico de uma proposição condicional ou implicação:
 - Este tipo de sentença é usado tanto em linguagem natural quanto em raciocínio matemático para dizer que a verdade da proposição Q (conclusão) está condicionada à verdade da proposição P (hipótese/premissa).
 - No entanto, uma proposição condicional (do ponto de vista matemático) é independente de uma relação causa-efeito entre hipótese e conclusão.
- **Exemplo:** Se $(48 \text{ é divisível por } 6)_{=p}$, então $(48 \text{ é divisível por } 3)_{=q}$.

Proposição condicional – Tabela-verdade

- \rightarrow é um conectivo lógico binário para o qual podem ser definidos valores-verdade.
- Determinando a tabela-verdade para \rightarrow (se-então)
 - A única combinação em que a sentença condicional é falsa é quando a hipótese é V e a conclusão é F (por definição).

P	Q	$P \rightarrow Q$
V	V	V
V	F	F
F	V	V
F	F	V

- Prioridade do conectivo lógico \rightarrow :
 - Último a ser avaliado em expressões que contêm \neg, \vee, \wedge

Proposição condicional

- Seja a seguinte sentença que descreve uma promessa:
 - Se (você se apresentar para trabalhar na segunda-feira pela manhã) = p , então (você terá emprego) = q .
- Em que situação o empregador não falou a verdade, ou seja, a promessa (sentença) é falsa?

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

- E se a afirmação p não for satisfeita?
 - Não é justo dizer que a promessa é falsa.

Proposição condicional: Contrapositiva

- A proposição **contrapositiva** de $(p \rightarrow q)$ é $(\neg q \rightarrow \neg p)$
- **Exercício:** Prove que $p \rightarrow q \equiv \neg q \rightarrow \neg p$
- **Exemplo:**
 $p \rightarrow q$: Se hoje é Natal então amanhã é segunda-feira.
 $\neg q \rightarrow \neg p$: Se amanhã não é segunda-feira então hoje não é Natal.

Proposição condicional: Oposta

- A proposição **oposta** de $(p \rightarrow q)$ é $(q \rightarrow p)$
- **Exercício:** $p \rightarrow q \not\equiv q \rightarrow p$
- **Exemplo:**
 $p \rightarrow q$: Se está chovendo, então o time da casa ganha.
 $q \rightarrow p$: Se o time da casa ganha, então está chovendo.

Proposição condicional: Inversa

- A proposição **inversa** de $(p \rightarrow q)$ é $(\neg p \rightarrow \neg q)$

- **Exercício:** $p \rightarrow q \not\equiv \neg p \rightarrow \neg q$

- **Exemplo:**

Original: Se hoje é Natal, então amanhã é segunda-feira.

Contrapositiva: Se amanhã não é segunda-feira, então hoje não é Natal.

Oposta: Se amanhã é segunda-feira, então hoje é Natal.

Inversa: Se hoje não é Natal, então amanhã não é segunda-feira.

Proposição condicional:

Somente se

- A sentença “**p somente se q**” significa que (acrescentando verbos):

p [pode ocorrer] **somente se** q [ocorre].

∴ Se q não ocorre, então p não pode ocorrer, i.e.,

Se $\neg q$ então $\neg p \equiv$ Se p então q ou $p \rightarrow q$.

- Proposições condicionais:
 - p somente se $p \equiv q$.
 - **Exercício:** p somente se $q \not\equiv p$ se q .
 - **Exercício:** p se $q \equiv q \rightarrow p$.

Proposição condicional: Bicondicional (se e somente se)

- A sentença **bicondicional** entre p e q é expressa como “**p se somente se q**”
- É representada por $p \leftrightarrow q$
- E tem a seguinte tabela-verdade:

P	Q	$P \leftrightarrow Q$
F	F	V
F	V	F
V	F	F
V	V	V

- O conectivo \leftrightarrow tem a mesma prioridade do conectivo \leftarrow .

Proposição condicional: Bicondicional (se e somente se)

- **Exemplo:**

Este programa está correto se e somente se ele produz a resposta correta para todos os possíveis valores de dados de entrada.

- Reescrevendo como uma conjunção de duas sentenças se-então:

Se este programa está correto então ele produz a resposta correta para todos os possíveis valores de dados de entrada.

e

Se o programa produz a resposta correta para todos os possíveis valores de dados de entrada então ele está correto.

Proposição condicional:

Condição necessária & Condição suficiente

Sejam r e s afirmações.

- r é uma **condição suficiente** para s :
 - se r então s
∴ A ocorrência de r é suficiente para garantir a ocorrência de s .
- r é uma **condição suficiente** para s :
 - se não r então não $s \equiv$
se s então r .
∴ Se r não ocorrer, então s também não pode ocorrer, i.e., a ocorrência de r é necessária para se ter a ocorrência de s .
- A frase: r é uma condição necessária e suficiente para s significa “ r se e somente se s .”

Proposições e variáveis

- Proposições:
 - $P =$ “2 é um número primo”;
 - $Q =$ “9 é divisível por 5”;
 - $R =$ “João tem 2 filhos”.

Proposições e variáveis

- Proposições:
 - $P =$ “2 é um número primo”;
 - $Q =$ “9 é divisível por 5”;
 - $R =$ “João tem 2 filhos”.

Necessidade: afirmações sobre objetos que podem variar.

Proposições e variáveis

- Proposições:
 - $P =$ “2 é um número primo”;
 - $Q =$ “9 é divisível por 5”;
 - $R =$ “João tem 2 filhos”.

Necessidade: afirmações sobre objetos que podem variar.

Representados por letras ou símbolos e denominados **variáveis**.

Proposições e variáveis

- Proposições:
 - P = “2 é um número primo”;
 - Q = “9 é divisível por 5”;
 - R = “João tem 2 filhos”.

Necessidade: afirmações sobre objetos que podem variar.

Representados por letras ou símbolos e denominados **variáveis**.

- Exemplos:
 - x, y representam números inteiros positivos e z representa uma pessoa.

Proposições e variáveis

- Proposições:
 - P = “2 é um número primo”;
 - Q = “9 é divisível por 5”;
 - R = “João tem 2 filhos”.

Necessidade: afirmações sobre objetos que podem variar.

Representados por letras ou símbolos e denominados **variáveis**.

- Exemplos:
 - x, y representam números inteiros positivos e z representa uma pessoa.
 - “ x é um número primo” $\longrightarrow P(x)$;

Proposições e variáveis

- Proposições:
 - P = “2 é um número primo”;
 - Q = “9 é divisível por 5”;
 - R = “João tem 2 filhos”.

Necessidade: afirmações sobre objetos que podem variar.

Representados por letras ou símbolos e denominados **variáveis**.

- Exemplos:
 - x, y representam números inteiros positivos e z representa uma pessoa.
 - “ x é um número primo” $\rightarrow P(x)$;
 - “ x é divisível por y ” $\rightarrow Q(x, y)$;

Proposições e variáveis

- Proposições:
 - P = “2 é um número primo”;
 - Q = “9 é divisível por 5”;
 - R = “João tem 2 filhos”.

Necessidade: afirmações sobre objetos que podem variar.

Representados por letras ou símbolos e denominados **variáveis**.

- Exemplos:
 - x, y representam números inteiros positivos e z representa uma pessoa.
 - “ x é um número primo” $\rightarrow P(x)$;
 - “ x é divisível por y ” $\rightarrow Q(x, y)$;
 - “ z tem x filhos” $\rightarrow R(z, x)$;

Implicações

- Proposições (sem variáveis): atribuir um valor lógico é natural pois uma proposição será sempre verdadeira ou falsa.
- Sentenças com variáveis (propriedades): esta avaliação simples não é mais possível.
 - Considere $P(x) = \text{"}x \text{ é um número primo."}$

Como dizer se $P(x)$ é falso ou verdadeiro?

- $P(7)$ é verdadeiro.
- $P(8)$ é falso.

E agora?

FIM

