

# Introdução às Técnicas de Demonstração — Parte II

QXD0008 – Matemática Discreta



**UNIVERSIDADE  
FEDERAL DO CEARÁ**  
CAMPUS QUIXADÁ

Prof. Lucas Ismaily  
[ismailybf@ufc.br](mailto:ismailybf@ufc.br)

Universidade Federal do Ceará

2º semestre/2025



# Tópicos desta aula

Anteriormente:

- Discutimos enunciados de generalização e de existência
- Discutimos as técnicas relacionadas a quantificadores de variáveis e as técnicas de prova de condicionais.

Nesta aula:

- Discutiremos técnicas e requisitos para provar enunciados com outros conectivos lógicos ( $\wedge$ ,  $\vee$ ,  $\leftrightarrow$ ), e
- Técnicas complementares relacionadas a generalizações com condicionais.



# Referências para esta aula

- **Seção 1.8** do livro: Kenneth H. Rosen. [Matemática Discreta e suas Aplicações](#). (Sexta Edição).

# Sobre enunciados de generalização

De forma geral, expressamos um enunciado de **generalização de condicional** como  $\forall x[P(x) \rightarrow Q(x)]$ , mas isto admite muitas variações.

- $\forall x[(P(x) \wedge R(x)) \rightarrow Q(x)]$
- $\forall x\forall y[P(x, y) \rightarrow Q(x, y)]$
- $\forall x\forall y[P(x) \wedge R(y) \rightarrow Q(x, y)]$
- $\forall x\forall y[P(x) \rightarrow Q(x, y)]$

# Sobre enunciados de generalização

As técnicas já estudadas:

- dependem das definições e estrutura de  $P(x)$  e  $Q(x)$ .

Então:

1. Os conectivos em  $P(x)$  e  $Q(x)$  também são relevantes; e
2. Algumas situações permitem provas mais simples.

# Condições compostas por conjunção

Normalmente, para provar  $\forall x[P(x) \rightarrow Q(x)]$ :

## Prova

Seja  $c$  qualquer, precisamos provar que " $P(c) \rightarrow Q(c)$ " ...

Se  $P(x)$  é uma **conjunção**  $A(x) \wedge B(x)$ , teremos um enunciado da forma

$$\forall x[(A(x) \wedge B(x)) \rightarrow Q(x)]$$

Então, similarmente, para provar o enunciado...

## Prova

Seja  $c$  qualquer, precisamos provar que " $(A(c) \wedge B(c)) \rightarrow Q(c)$ " ...

# Condições compostas por conjunção

Normalmente, para provar  $\forall x[(A(x) \wedge B(x)) \rightarrow Q(x)]$ :

## Prova

Seja  $c$  qualquer, precisamos provar que " $(A(c) \wedge B(c)) \rightarrow Q(c)$ " ...

Daí,

### Por PROVA DIRETA:

1. Assumiríamos  $A(c) \wedge B(c)$  e
2. Buscaríamos concluir  $Q(c)$ ;

Este formato é favorável, pois nos permite usar  $A(c)$ ,  $B(c)$  como duas hipóteses independentes.

# Condições compostas por conjunção

Normalmente, para provar  $\forall x[(A(x) \wedge B(x)) \rightarrow Q(x)]$ :

## Prova

Seja  $c$  qualquer, precisamos provar que " $(A(c) \wedge B(c)) \rightarrow Q(c)$ " ...

Daí,

**Por CONTRAPOSITION:**

1. Assumiríamos  $\neg Q(c)$  e
2. Buscaríamos concluir  $\neg(A(c) \wedge B(c))$ ;

Este formato é desfavorável, pois nos dá como objetivo uma **disjunção**:  
 $\neg(A(c) \wedge B(c)) \equiv \neg A(c) \vee \neg B(c)$  (por DeMorgan).

# Alguns padrões

Em geral, num condicional:

- Conjunção à esquerda favorece a prova direta;
- Conjunção à direita favorece a contraposição (aliada à prova por casos);
- Disjunção à direita favorece a contraposição;
- Disjunção à esquerda favorece a prova direta (aliada à prova por casos);

# Alguns padrões

Um condicional à direita de outro, permite trocar o primeiro condicional por uma conjunção.

$$\begin{aligned} A \rightarrow (B \rightarrow C) &\equiv A \rightarrow (\neg B \vee C) \\ &\equiv \neg A \vee (\neg B \vee C) \\ &\equiv (\neg A \vee \neg B) \vee C \\ &\equiv \neg(A \wedge B) \vee C \\ &\equiv (A \wedge B) \rightarrow C \end{aligned}$$

# Alguns padrões

Um condicional à esquerda de outro favorece a prova direta (aliada à prova por casos).

$$(A \rightarrow B) \rightarrow C \equiv (\neg A \vee B) \rightarrow C$$



## Prova Exaustiva e Prova por casos



# Prova Exaustiva e Prova por casos

## Prova Exaustiva e Prova por casos

- Utilizadas se há uma disjunção à esquerda do condicional;
- Divide-se a prova em duas ou mais partes, de acordo com a disjunção.

Para provar um condicional da forma

$$(p_1 \vee p_2 \vee \cdots \vee p_n) \rightarrow q$$

a seguinte tautologia pode ser usada como regra de inferência:

$$[(p_1 \vee p_2 \vee \cdots \vee p_n) \rightarrow q] \leftrightarrow [(p_1 \rightarrow q) \wedge (p_2 \rightarrow q) \wedge \cdots \wedge (p_n \rightarrow q)]$$



## Demonstração por exaustão



# Demonstração por exaustão

## Prova EXAUSTIVA

- **Prova exaustiva** ou **demonstração por exaustão** é uma técnica complementar para provar afirmações do tipo  $\forall x(P(x) \rightarrow Q(x))$
- Possível apenas para domínio **finito**.
- Demonstra-se a propriedade para cada elemento do domínio, um por vez.
- É um tipo especial de prova por casos em que cada caso envolve checar um único exemplo.

# Demonstração por exaustão — Exemplo

**Teorema.** Se  $n$  é um inteiro positivo menor que 5, então  $(n+1)^3 \geq 3^n$ .

Demonstração:

# Demonstração por exaustão — Exemplo

**Teorema.** Se  $n$  é um inteiro positivo menor que 5, então  $(n+1)^3 \geq 3^n$ .

## Demonstração:

Como o domínio é finito, provamos por exaustão. Ou seja, verificamos a propriedade  $(n + 1)^3 \geq 3^n$  para  $n = 1, 2, 3$  e  $4$ .

- Para  $n = 1$ , temos  $(1 + 1)^3 \geq 3^1$ , o que resulta em  $8 \geq 3$ ;
- Para  $n = 2$ , temos  $(2 + 1)^3 \geq 3^2$ , o que resulta em  $27 \geq 9$ ;
- Para  $n = 3$ , temos  $(3 + 1)^3 \geq 3^3$ , o que resulta em  $64 \geq 27$ ;
- Para  $n = 4$ , temos  $(4 + 1)^3 \geq 3^4$ , o que resulta em  $125 \geq 81$ ;

Portanto,  $(n + 1)^3 \geq 3^n$  para todo inteiro  $n$  positivo menor que 5. ■

# Demonstração por exaustão

## Demonstração por exaustão

- Possível apenas para domínio **finito**.
- Demonstra-se a propriedade para cada elemento do domínio, um por vez.

## Observações

- Pode ser útil, mas só se o domínio for pequeno.
- Pode ser usada mesmo que não haja condicional.
- É um caso particular extremo da prova por casos.



## Prova por casos



# Prova por casos

## Exemplo:

**Teorema.** Se  $n$  é um inteiro, então  $n^2 \geq n$ .

# Prova por casos

## Exemplo:

**Teorema.** Se  $n$  é um inteiro, então  $n^2 \geq n$ .

## Demonstração:

Seja  $c$  um inteiro qualquer, precisamos provar que “ $c$  é inteiro  $\rightarrow c^2 \geq c$ ”. Por prova direta, suponha que  $c$  é inteiro. (...**como continuar?**)

# Prova por casos

**Exemplo:**

**Teorema.** Se  $n$  é um inteiro, então  $n^2 \geq n$ .

**Demonstração:**

Seja  $c$  um inteiro qualquer, precisamos provar que “ $c$  é inteiro  $\rightarrow c^2 \geq c$ ”. Por prova direta, suponha que  $c$  é inteiro. (...**como continuar?**)

Há uma complicação, pois  $\geq$  é uma inequação e uma das operações envolvidas é a exponenciação. Precisaremos saber se  $c$  é negativo, mas só sabemos que  $c$  é inteiro. **Como resolver este impasse?**

# Prova por casos

**Teorema.** Se  $n$  é um inteiro, então  $n^2 \geq n$ .

**Demonstração:**

Seja  $c$  um inteiro qualquer, precisamos provar que “ $c$  é inteiro  $\rightarrow c^2 \geq c$ ”. Por prova direta, suponha que  $c$  é inteiro. (...**como continuar?**)

**Como resolver este impasse?** Trocaremos a condição “ $c$  é inteiro” da suposição por outro **equivalente** que use **disjunção**:

“ $c$  é inteiro negativo **ou**  $c$  é inteiro não-negativo”.

# Prova por casos

**Teorema.** Se  $n$  é um inteiro, então  $n^2 \geq n$ .

## Demonstração:

Seja  $c$  um inteiro qualquer, precisamos provar que

$$(c \text{ é inteiro negativo} \vee c \text{ é inteiro não-negativo}) \rightarrow c^2 \geq c$$

Por prova direta, suponha que “ $c$  é inteiro negativo  $\vee$   $c$  é inteiro não-negativo”.

**Deste ponto em diante, procedemos POR CASOS.**

# Prova por casos

**Teorema.** Se  $n$  é um inteiro, então  $n^2 \geq n$ .

## Demonstração:

Seja  $c$  um inteiro qualquer.

**Caso 1:** Suponha que  $c$  é um inteiro negativo. (...)

**Caso 2:** Suponha que  $c$  é um inteiro não-negativo. (...)

**A prova fica dividida em duas, mas com hipóteses melhores.**

# Prova por casos

**Teorema.** Se  $n$  é um inteiro, então  $n^2 \geq n$ .

## Demonstração:

Seja  $c$  um inteiro qualquer.

**Caso 1:** Suponha que  $c$  é um inteiro **negativo**. (...)

**Caso 2:** Suponha que  $c$  é um inteiro **não-negativo**. (...)

- **Caso 2.1:** Suponha que  $c$  é um inteiro **positivo**. (...)
- **Caso 2.2:** Suponha que  $c$  é um inteiro **igual a zero**. (...)

**A prova fica dividida em três, mas com hipóteses melhores.**

# Prova por casos

**Teorema.** Se  $n$  é um inteiro, então  $n^2 \geq n$ .

## Demonstração:

Seja  $n$  um inteiro qualquer.

1. Suponha que  $c$  é negativo, ou seja,  $c < 0$ . Neste caso,  $c \cdot c > 0 \cdot c$  \*, ou seja,  $c^2 > 0$ . Como  $c^2 > 0$  e  $c < 0$ , temos  $c^2 > c$ . Portanto,  $c^2 \geq c$  \*\*.
2. Suponha que  $c$  é não-negativo, ou seja,  $c \geq 0$ .

2.1 Suponha que  $c \geq 1$ . Neste caso,  $c \cdot c \geq 1 \cdot c$ , ou seja,  $c^2 \geq c$ .

2.2 Suponha que  $c = 0$ . Neste caso,  $c \cdot c = 0 \cdot c$ , ou seja,  $c^2 = 0$ .

Isso significa  $c^2 = c$ . Portanto,  $c^2 \geq c$ .

Como concluímos  $c^2 \geq c$  em todos os casos, vale para todo  $c$  inteiro. ■

\*Se multiplicarmos cada lado de  $x < y$  por  $z < 0$ , obteremos  $xz > yz$ : a multiplicação por um número negativo inverte a inequação.

\*\*Para todo  $x$ , temos  $x \geq y$  se e somente se  $x > y$  ou  $x = y$

# Demonstração por casos

## Quando usar uma demonstração por casos?

- Quando não é possível tratar todos os casos ao mesmo tempo, uma demonstração por casos deve ser considerada.
- Geralmente, é uma boa estratégia tentar uma demonstração por casos quando não existe um meio óbvio de começar a demonstração, mas também quando informações extras de cada passo podem ser usadas para seguir a demonstração.

# Definição — Valor absoluto

- O **valor absoluto** ou **módulo** de um número real  $a$  é representado pelo símbolo  $|a|$  e definido como:

$$|a| = \begin{cases} a & \text{se } a \geq 0; \\ -a & \text{se caso contrário.} \end{cases}$$

- Pode ser lido da seguinte forma:  
“se  $a \geq 0$ , então  $|a| = a$ ; se não,  $|a| = -a$ .”

# Prova por casos — Exemplo

**Teorema.** Se  $x$  e  $y$  são números reais, então  $|xy| = |x||y|$ .

Demonstração:

## Prova por casos — Exemplo

**Teorema.** Se  $x$  e  $y$  são números reais, então  $|xy| = |x||y|$ .

### Demonstração:

Vamos remover os valores absolutos usando o fato de que  $|a| = a$  quando  $a \geq 0$  e  $|a| = -a$  quando  $a < 0$ .

Como ambos  $|x|$  e  $|y|$  ocorrem na fórmula, precisamos dividir a prova em quatro casos: (i)  $x$  e  $y$  ambos não negativos, (ii)  $x$  não negativo e  $y$  negativo. (iii)  $x$  negativo e  $y$  não negativo e (iv)  $x$  e  $y$  negativos.

- **Caso (i).**  $x$  e  $y$  ambos não negativos.

Quando  $x \geq 0$  e  $y \geq 0$ , temos que  $xy \geq 0$ . Logo,  $|xy| = xy = |x||y|$ , onde as duas igualdades seguem pela definição de módulo.

## Prova por casos — Exemplo

**Continuação da Demonstração:**

- **Caso (ii).**  $x$  não negativo e  $y$  negativo.

Quando  $x \geq 0$  e  $y < 0$ , temos que  $xy \leq 0$ . Logo,  
 $|xy| = -xy = x(-y) = |x||y|$ .

- **Caso (iii).**  $x$  negativo e  $y$  não negativo.

A demonstração deste caso segue o mesmo raciocínio do caso anterior, com os papéis de  $x$  e  $y$  invertidos.

- **Caso (iv).**  $x$  e  $y$  negativos.

Quando  $x < 0$  e  $y < 0$ , temos que  $xy > 0$ . Logo,  
 $|xy| = xy = (-x)(-y) = |x||y|$ .

Como completamos os quatro casos e esses casos são todas as possibilidades, podemos concluir que  $|xy| = |x||y|$ , sempre que  $x$  e  $y$  são números reais. ■

# Sem perda de generalidade

- Na demonstração do exemplo anterior, dispensamos o caso (iii), em que  $x < 0$  e  $y \geq 0$ , pois é o mesmo que o caso (ii), em que  $x \geq 0$  e  $y < 0$ , com os papéis de  $x$  e  $y$  invertidos.
- Para encurtar a demonstração, poderíamos ter demonstrado os casos (ii) e (iii) juntos, assumindo, **sem perda de generalidade**, que  $x \geq 0$  e  $y < 0$ .

Em geral, quando a frase “**sem perda de generalidade**” é usada em uma demonstração, queremos dizer que, demonstrando um caso do teorema, nenhum argumento adicional é necessário para demonstrar o outro caso especificado. Ou seja, o outro caso segue o mesmo argumento, com as mudanças necessárias.

# Prova por casos — Exemplo

**Teorema.** Sejam  $x$  e  $y$  dois inteiros. Se ambos  $xy$  e  $x + y$  são pares, então ambos  $x$  e  $y$  são pares.

Demonstração:

## Prova por casos — Exemplo

**Teorema.** Sejam  $x$  e  $y$  dois inteiros. Se ambos  $xy$  e  $x + y$  são pares, então ambos  $x$  e  $y$  são pares.

### Demonstração:

Vamos usar prova por contraposição.

Assim, suponha que  $x$  e  $y$  não são ambos pares. Isso equivale a dizer que  $x$  é ímpar ou  $y$  é ímpar (ou ambos).

Sem perda de generalidade, suponha que  $x$  é ímpar. Ou seja,  $x = 2m + 1$ , para algum inteiro  $m$ .

Para completar a prova, precisamos mostrar que  $xy$  é ímpar ou  $x + y$  é ímpar. A fim de provar isso, precisamos considerar a paridade de  $y$ . Existem dois casos a considerar: (i)  $y$  é par; e (ii)  $y$  é ímpar.

# Prova por casos — Exemplo

Continuação da Demonstração:

- **Caso (i):**  $y$  é par.

Neste caso,  $y = 2n$  para algum inteiro  $n$ , tal que  $x + y = (2m + 1) + 2n = 2(m + n) + 1$  é ímpar.

- **Caso (ii):**  $y$  é ímpar.

Neste caso,  $y = 2n + 1$  para algum inteiro  $n$ , tal que  $xy = (2m + 1)(2n + 1) = 4mn + 2m + 2n + 1 = 2(2mn + m + n) + 1$  é ímpar.

Isto completa a prova por contraposição. ■



## Demonstração de unicidade



# Demonstração de unicidade

- Utilizada para enunciados do tipo “**existe um único elemento  $x$  que satisfaz  $P(x)$** ”
- $\exists!xP(x)$ 
  - $\equiv \exists x[P(x) \wedge \neg \exists y(P(y) \wedge x \neq y)]$  (**Definição de  $\exists!$** )
  - $\equiv \exists x[P(x) \wedge \forall y \neg(P(y) \wedge x \neq y)]$  (**DeMorgan para quantif.**)
  - $\equiv \exists x[P(x) \wedge \forall y(\neg P(y) \vee \neg(x \neq y))]$  (**DeMorgan**)
  - $\equiv \exists x[P(x) \wedge \forall y(\neg P(y) \vee x = y)]$  (**Lei da Negação**)
  - $\equiv \exists x[P(x) \wedge \forall y(P(y) \rightarrow x = y)]$  (**Lei do condicional**)
- Demonstrações de unicidade possuem duas partes:
  - **Existência:**  $\exists xP(x)$   
Mostramos que um elemento  $x$  com certa propriedade existe.
  - **Unicidade:**  $\forall y[P(y) \rightarrow (y = x)]$   
Mostramos que se  $P(y)$  é verdadeira, então  $y = x$ .

# Demonstração de unicidade (1)

**Teorema.** Se  $a$  e  $b$  são números reais e  $a \neq 0$ , então existe um único número real  $r$  tal que  $ar + b = 0$ .

Demonstração:

# Demonstração de unicidade (1)

**Teorema.** Se  $a$  e  $b$  são números reais e  $a \neq 0$ , então existe um único número real  $r$  tal que  $ar + b = 0$ .

**Demonstração:**

Primeiro, note que o número  $r = -b/a$  é uma solução para  $ar + b = 0$  porque  $a(-b/a) + b = -b + b = 0$ .

Consequentemente, um número real  $r$  existe para o qual  $ar + b = 0$ .

**Assim, concluímos a parte existencial da prova.**

Agora, suponha que  $s$  é um número real tal que  $as + b = 0$ . Então,  $ar + b = as + b$ .

Subtraindo  $b$  de ambos os lados, obtemos  $ar = as$ . Dividindo ambos os lados desta última equação por  $a$ , obtemos  $r = s$ .

**Isso estabelece a parte da unicidade da demonstração. ■**

# Alternativas de demonstração de unicidade

**Teorema.** Os seguintes enunciados são equivalentes:

1.  $\exists x(P(x) \wedge \forall y(P(y) \rightarrow y = x))$
2.  $\exists x\forall y(P(y) \leftrightarrow y = x)$
3.  $\exists xP(x) \wedge \forall y\forall z((P(y) \wedge P(z)) \rightarrow y = z)$

Demonstração:

# Alternativas de demonstração de unicidade

**Teorema.** Os seguintes enunciados são equivalentes:

1.  $\exists x(P(x) \wedge \forall y(P(y) \rightarrow y = x))$
2.  $\exists x \forall y(P(y) \leftrightarrow y = x)$
3.  $\exists x P(x) \wedge \forall y \forall z((P(y) \wedge P(z)) \rightarrow y = z)$

## Demonstração:

A fim de provar que os três enunciados são equivalentes, vamos provar os três condicionais  $1 \rightarrow 2$ ,  $2 \rightarrow 3$  e  $3 \rightarrow 1$ .

**Prova do condicional**  $1 \rightarrow 2$ . Pelo enunciado 1, existe um elemento  $x_0$  tal que  $P(x_0)$  e  $\forall y(P(y) \rightarrow y = x_0)$ .

# Alternativas de demonstração de unicidade

**Teorema.** Os seguintes enunciados são equivalentes:

1.  $\exists x(P(x) \wedge \forall y(P(y) \rightarrow y = x))$
2.  $\exists x \forall y(P(y) \leftrightarrow y = x)$
3.  $\exists x P(x) \wedge \forall y \forall z((P(y) \wedge P(z)) \rightarrow y = z)$

## Demonstração:

A fim de provar que os três enunciados são equivalentes, vamos provar os três condicionais  $1 \rightarrow 2$ ,  $2 \rightarrow 3$  e  $3 \rightarrow 1$ .

**Prova do condicional**  $1 \rightarrow 2$ . Pelo enunciado 1, existe um elemento  $x_0$  tal que  $P(x_0)$  e  $\forall y(P(y) \rightarrow y = x_0)$ .

Para provar o enunciado 2, vamos mostrar que  $\forall y(P(y) \leftrightarrow y = x_0)$ .

Seja  $y$  arbitrário. Nós já sabemos que a direção  $\rightarrow$  do bicondicional é verdadeira. Para provar a direção  $\leftarrow$ , suponha  $y = x_0$ .

Como  $P(x_0)$  é verdadeiro por hipótese, nós concluímos  $P(y)$ .

# Continuação da Demonstração

**Teorema.** Os seguintes enunciados são equivalentes:

1.  $\exists x(P(x) \wedge \forall y(P(y) \rightarrow y = x))$
2.  $\exists x\forall y(P(y) \leftrightarrow y = x)$
3.  $\exists xP(x) \wedge \forall y\forall z((P(y) \wedge P(z)) \rightarrow y = z)$

**Prova do condicional**  $2 \rightarrow 3$ . Suponha que o enunciado 2 é verdadeiro. Pelo enunciado 2, escolha  $x_0$  tal que  $\forall y(P(y) \leftrightarrow y = x_0)$ .

Então, em particular,  $P(x_0) \leftrightarrow x_0 = x_0$ . Como  $x_0 = x_0$ , claramente segue que  $P(x_0)$  é verdadeiro. Assim,  $\exists xP(x)$ .

Para provar a segunda metade do enunciado 3, sejam  $y$  e  $z$  arbitrários e suponha  $P(y)$  e  $P(z)$ .

Então, pela nossa escolha de  $x_0$ , como alguma coisa para a qual  $\forall y(P(y) \leftrightarrow y = x_0)$  é verdadeiro, segue que  $y = x_0$  e  $z = x_0$ . Portanto,  $y = z$ .

# Continuação da Demonstração

**Teorema.** Os seguintes enunciados são equivalentes:

1.  $\exists x(P(x) \wedge \forall y(P(y) \rightarrow y = x))$
2.  $\exists x\forall y(P(y) \leftrightarrow y = x)$
3.  $\exists xP(x) \wedge \forall y\forall z((P(y) \wedge P(z)) \rightarrow y = z)$

**Prova do condicional**  $3 \rightarrow 1$ . Suponha que o enunciado 3 é verdadeiro.

Pela primeira metade do enunciado 3, seja  $x_0$  algum elemento tal que  $P(x_0)$  é verdadeiro. O enunciado 1 seguirá se conseguirmos provar que  $\forall y(P(y) \rightarrow y = x_0)$ .

Então, suponha  $P(y)$  para  $y$  arbitrário. Como agora temos ambos  $P(y)$  e  $P(x_0)$ , pela segunda metade do enunciado 3, podemos concluir que  $y = x_0$ , como queríamos demonstrar. □

## Demonstração de unicidade(2)

**Teorema.** Existe um único conjunto  $A$  tal que, para todo conjunto  $B$ ,  $A \cup B = B$ .

Demonstração:

## Demonstração de unicidade(2)

**Teorema.** Existe um único conjunto  $A$  tal que, para todo conjunto  $B$ ,  $A \cup B = B$ .

**Demonstração:**

Seja  $P(A) = “\forall B(A \cup B = B)”$ . A fim de provar o teorema, usamos o enunciado 3 do teorema anterior, que é equivalente:

$$\exists AP(A) \wedge \forall C \forall D((P(C) \wedge P(D)) \rightarrow C = D)$$

**Prova de Existência:** Devemos provar que  $\exists AP(A)$ . Claramente,  $\forall B(\emptyset \cup B = B)$ . Então, o conjunto vazio,  $\emptyset$ , satisfaz a propriedade  $P$ .

**Prova de Unicidade:** Sejam  $C$  e  $D$  dois conjuntos arbitrários. Suponha  $P(C)$  e  $P(D)$ , ou seja,  $\forall B(C \cup B = B)$  e  $\forall B(D \cup B = B)$ . Precisamos provar que  $C = D$ .

Fazendo  $B = D$  na primeira hipótese, temos que  $C \cup D = D$ ; e fazendo  $B = C$  na segunda hipótese, temos que  $D \cup C = C$ . Como  $D \cup C = C \cup D$ , então  $C = D$ . □

## Demonstração de unicidade (3)

**Teorema.** Sejam  $A, B, C$  conjuntos tais que  $A$  e  $B$  não são disjuntos,  $A$  e  $C$  não são disjuntos e  $A$  tem um único elemento. Prove que  $B$  e  $C$  não são disjuntos.

Demonstração:

## Demonstração de unicidade (3)

**Teorema.** Sejam  $A, B, C$  conjuntos tais que  $A$  e  $B$  não são disjuntos,  $A$  e  $C$  não são disjuntos e  $A$  tem um único elemento. Prove que  $B$  e  $C$  não são disjuntos.

**Demonstração:**

Como  $A$  e  $B$  não são disjuntos, existe um elemento  $b$  tal que  $b \in A$  e  $b \in B$ .

Similarmente, como  $A$  e  $C$  não são disjuntos, existe um elemento  $c$  tal que  $c \in A$  e  $c \in C$ .

Como  $A$  tem um único elemento, devemos ter  $b = c$ .

Como  $b \in B$  e  $b = c \in C$ , encontramos um elemento que pertence tanto a  $B$  quanto a  $C$ . Assim,  $b = c \in B \cap C$  e, portanto,  $B$  e  $C$  não são disjuntos. □



## Estratégias de prova



# Estratégias de demonstração

- **Raciocínio direto**

- Comece com as premissas, juntamente com os axiomas e teoremas existentes, construa uma demonstração usando uma sequência de passos que te leve à conclusão.
  - **Prova direta.**
- Comece com a negação da conclusão, juntamente com os axiomas e teoremas existentes, construa uma demonstração usando uma sequência de passos que te leve à negação das premissas.
  - **Prova indireta.**

- **Raciocínio reverso**

- Trabalhe de trás para frente a partir da conclusão até encontrar os passos corretos para uma prova direta.

# Raciocínio reverso

- **Prove:** se  $x, y$  são reais positivos distintos, então  $\frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy}$ .

## Raciocínio reverso

- **Prove:** se  $x, y$  são reais positivos distintos, então  $\frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy}$ .

$$\begin{aligned}\frac{(x+y)}{2} &\geq \sqrt{xy} \\ \equiv \frac{(x+y)^2}{4} &\geq xy \\ \equiv (x+y)^2 &\geq 4xy \\ \equiv x^2 + 2xy + y^2 &\geq 4xy \\ \equiv x^2 - 2xy + y^2 &\geq 0 \\ \equiv (x-y)^2 &\geq 0\end{aligned}$$

# Raciocínio reverso

- **Prove:** se  $x, y$  são reais positivos distintos, então  $\frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy}$ .

$$\begin{aligned}
 & \frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy} \\
 & \equiv \frac{(x+y)^2}{4} \geq xy \\
 & \equiv (x+y)^2 \geq 4xy \\
 & \equiv x^2 + 2xy + y^2 \geq 4xy \\
 & \equiv x^2 - 2xy + y^2 \geq 0 \\
 & \equiv (x-y)^2 \geq 0
 \end{aligned}$$

Como  $(x-y)^2 \geq 0$  quando  $x \neq y$ , segue que a última desigualdade é verdadeira. Portanto,  $\frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy}$ .

## Raciocínio reverso

- **Prove:** se  $x, y$  são reais positivos distintos, então  $\frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy}$ .

$$\begin{aligned}
 & \frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy} \\
 & \equiv \frac{(x+y)^2}{4} \geq xy \\
 & \equiv (x+y)^2 \geq 4xy \\
 & \equiv x^2 + 2xy + y^2 \geq 4xy \\
 & \equiv x^2 - 2xy + y^2 \geq 0 \\
 & \equiv (x-y)^2 \geq 0
 \end{aligned}$$

Como  $(x-y)^2 \geq 0$  quando  $x \neq y$ , segue que a última desigualdade é verdadeira. Portanto,  $\frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy}$ .

Com isso, podemos construir uma prova direta seguindo os passos reversamente.

# Raciocínio reverso

- **Prove:** se  $x, y$  são reais positivos distintos, então  $\frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy}$ .

$$\begin{aligned}
 & \frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy} \\
 & \equiv \frac{(x+y)^2}{4} \geq xy \\
 & \equiv (x+y)^2 \geq 4xy \\
 & \equiv x^2 + 2xy + y^2 \geq 4xy \\
 & \equiv x^2 - 2xy + y^2 \geq 0 \\
 & \equiv (x-y)^2 \geq 0 \quad (\textbf{tautologia})
 \end{aligned}$$

Como  $(x-y)^2 \geq 0$  quando  $x \neq y$ , segue que a última desigualdade é verdadeira. Portanto,  $\frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy}$ .

Com isso, podemos construir uma prova direta seguindo os passos reversamente.

## Raciocínio reverso

- **Prove:** se  $x, y$  são reais positivos distintos, então  $\frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy}$ .

$$\begin{aligned}
 & \frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy} \\
 & \equiv \frac{(x+y)^2}{4} \geq xy \\
 & \equiv (x+y)^2 \geq 4xy \\
 & \equiv x^2 + 2xy + y^2 \geq 4xy \\
 & \equiv x^2 - 2xy + y^2 \geq 0 \quad (\text{expanda lado esquerdo}) \\
 & \equiv (x-y)^2 \geq 0 \quad (\text{tautologia})
 \end{aligned}$$

Como  $(x-y)^2 \geq 0$  quando  $x \neq y$ , segue que a última desigualdade é verdadeira. Portanto,  $\frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy}$ .

Com isso, podemos construir uma prova direta seguindo os passos reversamente.

## Raciocínio reverso

- **Prove:** se  $x, y$  são reais positivos distintos, então  $\frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy}$ .

$$\begin{aligned}
 & \frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy} \\
 & \equiv \frac{(x+y)^2}{4} \geq xy \\
 & \equiv (x+y)^2 \geq 4xy \\
 & \equiv x^2 + 2xy + y^2 \geq 4xy \quad (\text{adicone } 4xy \text{ em ambos os lados}) \\
 & \equiv x^2 - 2xy + y^2 \geq 0 \quad (\text{expanda lado esquerdo}) \\
 & \equiv (x-y)^2 \geq 0 \quad (\text{tautologia})
 \end{aligned}$$

Como  $(x-y)^2 \geq 0$  quando  $x \neq y$ , segue que a última desigualdade é verdadeira. Portanto,  $\frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy}$ .

Com isso, podemos construir uma prova direta seguindo os passos reversamente.

## Raciocínio reverso

- **Prove:** se  $x, y$  são reais positivos distintos, então  $\frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy}$ .

$$\begin{aligned}
 & \frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy} \\
 & \equiv \frac{(x+y)^2}{4} \geq xy \\
 & \equiv (x+y)^2 \geq 4xy \quad (\text{fatore lado esquerdo}) \\
 & \equiv x^2 + 2xy + y^2 \geq 4xy \quad (\text{adicone } 4xy \text{ em ambos os lados}) \\
 & \equiv x^2 - 2xy + y^2 \geq 0 \quad (\text{expanda lado esquerdo}) \\
 & \equiv (x-y)^2 \geq 0 \quad (\text{tautologia})
 \end{aligned}$$

Como  $(x-y)^2 \geq 0$  quando  $x \neq y$ , segue que a última desigualdade é verdadeira. Portanto,  $\frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy}$ .

Com isso, podemos construir uma prova direta seguindo os passos reversamente.

# Raciocínio reverso

- **Prove:** se  $x, y$  são reais positivos distintos, então  $\frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy}$ .

$$\begin{aligned}
 & \frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy} \\
 & \equiv \frac{(x+y)^2}{4} \geq xy \quad (\text{divida por 4}) \\
 & \equiv (x+y)^2 \geq 4xy \quad (\text{fatore lado esquerdo}) \\
 & \equiv x^2 + 2xy + y^2 \geq 4xy \quad (\text{adicone } 4xy \text{ em ambos os lados}) \\
 & \equiv x^2 - 2xy + y^2 \geq 0 \quad (\text{expanda lado esquerdo}) \\
 & \equiv (x-y)^2 \geq 0 \quad (\text{tautologia})
 \end{aligned}$$

Como  $(x-y)^2 \geq 0$  quando  $x \neq y$ , segue que a última desigualdade é verdadeira. Portanto,  $\frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy}$ .

Com isso, podemos construir uma prova direta seguindo os passos reversamente.

# Raciocínio reverso

- **Prove:** se  $x, y$  são reais positivos distintos, então  $\frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy}$ .

$$\begin{aligned}
 & \frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy} && (\text{raiz quadrada em ambos os lados}) \\
 & \equiv \frac{(x+y)^2}{4} \geq xy && (\text{divida por 4}) \\
 & \equiv (x+y)^2 \geq 4xy && (\text{fatore lado esquerdo}) \\
 & \equiv x^2 + 2xy + y^2 \geq 4xy && (\text{adicone } 4xy \text{ em ambos os lados}) \\
 & \equiv x^2 - 2xy + y^2 \geq 0 && (\text{expanda lado esquerdo}) \\
 & \equiv (x-y)^2 \geq 0 && (\text{tautologia})
 \end{aligned}$$

Como  $(x-y)^2 \geq 0$  quando  $x \neq y$ , segue que a última desigualdade é verdadeira. Portanto,  $\frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy}$ .

Com isso, podemos construir uma prova direta seguindo os passos reversamente.

# Teorema

**Teorema:** Se  $x, y$  são reais positivos distintos, então  $\frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy}$ .

Demonstração:

# Teorema

**Teorema:** Se  $x, y$  são reais positivos distintos, então  $\frac{(x+y)}{2} \geq \sqrt{xy}$ .

## Demonstração:

Suponha que  $x$  e  $y$  são reais distintos. Então  $(x - y)^2 > 0$ , pois o quadrado de um número diferente de zero é positivo.

Como  $(x - y)^2 = x^2 - 2xy + y^2$ , isso implica que  $x^2 - 2xy + y^2 > 0$ .

Adicionando  $4xy$  em ambos os lados, obtemos  $x^2 + 2xy + y^2 > 4xy$ .

Como  $x^2 + 2xy + y^2 = (x + y)^2$ , isso significa que  $(x + y)^2 \geq 4xy$ .

Dividindo ambos os membros dessa inequação por 4, vemos que  $(x - y)^2/4 > xy$ .

Finalmente, tomindo raízes quadradas dos dois lados (o que preserva a inequação, pois ambos os lados são positivos), temos  $(x + y)/2 > \sqrt{xy}$ . □



FIM

