### DISCIPLINA: Matemática Discreta I

PROFa.: Karla Lima

EACH-USP

August 30, 2023

#### Relembrando...

- Na lógica de predicados, as fbfs são formadas de predicados, quantificadores, conectivos lógicos e símbolos de grupamento.
- Neste sistema, uma fbf "verdadeira" significa uma fbf válida uma fbf que seja válida em qualquer interpretação possível.

fbfs predicativas que têm a mesma forma lógica que tautologias são válidas.

$$P(x) \longrightarrow [Q(x) \longrightarrow P(x)]$$

Possui a forma  $P \longrightarrow (Q \longrightarrow P)$  no cálculo proposicional.

### Axiomas para a Lógica de Predicados

- $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(x)$  ou  $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(a)$  onde a é uma constante
- ⑤  $(\exists x)P(x) \longrightarrow P(t)$  onde t é uma constante ou o nome de uma variável ainda não usada no decorrer da demonstração.
- $P(x) \longrightarrow (\exists x) P(x)$  ou  $P(a) \longrightarrow (\exists x) P(x)$  onde a é uma constante e x não ocorre em P(a)
- $(\exists x) P(x)]' \longleftrightarrow (\forall x) [P(x)]$

### Axiomas para a Lógica de Predicados

- $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(x)$  ou  $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(a)$  onde a é uma constante
- ⑤  $(\exists x)P(x) \longrightarrow P(t)$  onde t é uma constante ou o nome de uma variável ainda não usada no decorrer da demonstração.
- $P(x) \longrightarrow (\exists x) P(x)$  ou  $P(a) \longrightarrow (\exists x) P(x)$  onde a é uma constante e x não ocorre em P(a)

### Axiomas para a Lógica de Predicados

- $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(x)$  ou  $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(a)$  onde a é uma constante
- ⑤  $(\exists x)P(x) \longrightarrow P(t)$  onde t é uma constante ou o nome de uma variável ainda não usada no decorrer da demonstração.
- $P(x) \longrightarrow (\exists x) P(x)$  ou  $P(a) \longrightarrow (\exists x) P(x)$  onde a é uma constante e x não ocorre em P(a)
- $(\exists x) P(x)]' \longleftrightarrow (\forall x) [P(x)]'$

### Axiomas para a Lógica de Predicados

- $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(x)$  ou  $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(a)$  onde a é uma constante
- ⑤  $(\exists x)P(x) \longrightarrow P(t)$  onde t é uma constante ou o nome de uma variável ainda não usada no decorrer da demonstração.
- $P(x) \longrightarrow (\exists x)P(x)$  ou  $P(a) \longrightarrow (\exists x)P(x)$  onde a é uma constante e x não ocorre em P(a)

### Axiomas para a Lógica de Predicados

- **5**  $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(x)$  ou  $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(a)$  onde a é uma constante.
- $(∃x)P(x) \longrightarrow P(t)$  onde t é uma constante ou o nome de uma variável ainda não usada no decorrer da demonstração.
- $P(x) \longrightarrow (\exists x) P(x)$  ou  $P(a) \longrightarrow (\exists x) P(x)$  onde a é uma constante e x não ocorre em P(a)

### Axiomas para a Lógica de Predicados

- **5**  $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(x)$  ou  $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(a)$  onde a é uma constante.
- **③**  $(\exists x)P(x)$  → P(t) onde t é uma constante ou o nome de uma variável ainda não usada no decorrer da demonstração.
- $P(x) \longrightarrow (\exists x) P(x)$  ou  $P(a) \longrightarrow (\exists x) P(x)$  onde a é uma constante e x não ocorre em P(a)
- $(\exists x) P(x)]' \longleftrightarrow (\forall x) [P(x)]'$

### Axiomas para a Lógica de Predicados

- **5**  $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(x)$  ou  $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(a)$  onde a é uma constante.
- **③**  $(\exists x)P(x)$  → P(t) onde t é uma constante ou o nome de uma variável ainda não usada no decorrer da demonstração.
- $P(x) \longrightarrow (\exists x) P(x)$  ou  $P(a) \longrightarrow (\exists x) P(x)$  onde a é uma constante e x não ocorre em P(a)

### Axiomas para a Lógica de Predicados

- **5**  $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(x)$  ou  $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(a)$  onde a é uma constante.
- **③**  $(\exists x)P(x)$  → P(t) onde t é uma constante ou o nome de uma variável ainda não usada no decorrer da demonstração.
- $P(x) \longrightarrow (\exists x) P(x)$  ou  $P(a) \longrightarrow (\exists x) P(x)$  onde a é uma constante e x não ocorre em P(a)
- $(\exists x) P(x)]' \longleftrightarrow (\forall x) [P(x)]'$

#### Axiomas para a Lógica de Predicados

A notação P(x) indica que x ocorre na fbf, mas outras variáveis também podem ocorrer. Portanto,

$$(\forall x)(\exists y)S(x,y) \longrightarrow (\exists y)S(a,y)$$

onde a é uma constante, é uma instância do Axioma 5 (tome P(x) como sendo  $(\exists y)S(x,y)$ )

### Regras de Inferência para a Lógica de Predicados

- **1** Modus ponens: Q pode ser inferida de P e  $P \longrightarrow Q$
- **2** Generalização:  $[(\forall x)Q]$  pode ser inferida de Q desde que:
  - a: Q não tenha sido deduzida de qualquer hipótese na qual x seja uma variável livre e
  - b: Q não tenha sido deduzida pelo uso do Axioma 6 de uma fbf da forma  $(\exists y)Q(y)$  na qual x seja uma variável livre.

#### Regras de Inferência para a Lógica de Predicados

- **1** Modus ponens: Q pode ser inferida de P e  $P \longrightarrow Q$
- **② Generalização**:  $[(\forall x)Q]$  pode ser inferida de Q desde que:
  - a: Q não tenha sido deduzida de qualquer hipótese na qual x seja uma variável livre e
  - b: Q não tenha sido deduzida pelo uso do Axioma 6 de uma fbf da forma  $(\exists y)Q(y)$  na qual x seja uma variável livre.

### Exemplo

$$(\forall x)[P(x) \land Q(x)] \longrightarrow (\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$$

### Exemplo

$$(\forall x)[P(x) \land Q(x)] \longrightarrow (\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$$

- ②  $P(x) \land Q(x)$  (1, A5, mp)

- $\bigcirc$   $(\forall x)Q(x)$  (4, generalização)
- $(\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$  (5, 6,  $A \land B$  pode ser deduzida de  $A \in B$ )

### Exemplo

$$(\forall x)[P(x) \land Q(x)] \longrightarrow (\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$$

- ②  $P(x) \wedge Q(x)$  (1, A5, mp)
- Q(x) (2, taut  $A \wedge B \longrightarrow B$ , mp)
- $(\forall x)P(x)$  (3, generalização)
- $\bigcirc$   $(\forall x)Q(x)$  (4, generalização)
- $(\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$  (5, 6,  $A \land B$  pode ser deduzida de  $A \in B$ )

### Exemplo

$$(\forall x)[P(x) \land Q(x)] \longrightarrow (\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$$

- ②  $P(x) \land Q(x)$  (1, A5, mp)

- $\bigcirc$   $(\forall x)P(x)$  (3, generalização)
- $\bigcirc$   $(\forall x)Q(x)$  (4, generalização)
- $(\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$  (5, 6,  $A \land B$  pode ser deduzida de  $A \in B$ )

### Exemplo

$$(\forall x)[P(x) \land Q(x)] \longrightarrow (\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$$

- ②  $P(x) \land Q(x)$  (1, A5, mp)

- $\bigcirc$   $(\forall x)P(x)$  (3, generalização)
- $\bigcirc$   $(\forall x)Q(x)$  (4, generalização)
- $(\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$  (5, 6,  $A \land B$  pode ser deduzida de  $A \in B$ )

### Exemplo

$$(\forall x)[P(x) \land Q(x)] \longrightarrow (\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$$

- ②  $P(x) \land Q(x)$  (1, A5, mp)

- $(\forall x)P(x)$  (3, generalização)
- $\bigcirc$   $(\forall x)Q(x)$  (4, generalização)
- $(\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$  (5, 6,  $A \land B$  pode ser deduzida de  $A \in B$ )

### Exemplo

$$(\forall x)[P(x) \land Q(x)] \longrightarrow (\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$$

- ②  $P(x) \land Q(x)$  (1, A5, mp)

- $(\forall x)P(x)$  (3, generalização)
- $\bigcirc$   $(\forall x)Q(x)$  (4, generalização)
- $(\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$  (5, 6,  $A \land B$  pode ser deduzida de  $A \in B$ )

### Exemplo

$$(\forall x)[P(x) \land Q(x)] \longrightarrow (\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$$

- 2  $P(x) \wedge Q(x)$  (1, A5, mp)

- $(\forall x)P(x)$  (3, generalização)
- $(\forall x)Q(x)$  (4, generalização)
- $(\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$  (5, 6,  $A \land B$  pode ser deduzida de  $A \in B$ )

#### Exercício

Use a lógica de predicados para provar o teorema:

$$(\forall x)P(x) \longrightarrow (\exists x)P(x)$$

### Exemplo

A fbf a seguir é um teorema da lógica de predicados?

$$(\forall x)[P(x) \lor Q(x)] \longrightarrow (\exists x)P(x) \lor (\forall x)Q(x)$$

$$(\forall x)[P(x) \lor Q(x)] \longrightarrow (\exists x)P(x) \lor (\forall x)Q(x)$$

- $(\forall x)[P(x)]' \rightarrow (\forall x)Q(x)) (2, A4, mp)$
- $(\exists x) P(x)]' \rightarrow (\forall x) Q(x)$  (substituição de 4 em 3)

$$(\forall x)[P(x) \lor Q(x)] \longrightarrow (\exists x)P(x) \lor (\forall x)Q(x)$$

- $(\forall x)[P(x)]' \rightarrow (\forall x)Q(x)) (2, A4, mp)$
- $(\exists x)P(x)]' \rightarrow (\forall x)Q(x)$  (substituição de 4 em 3)

$$(\forall x)[P(x) \lor Q(x)] \longrightarrow (\exists x)P(x) \lor (\forall x)Q(x)$$

- $(\exists x) P(x)]' \rightarrow (\forall x) Q(x)$  (substituição de 4 em 3)
- $\bigcirc$   $[(\exists x)P(x)] \lor (\forall x)Q(x)$  (5, taut  $A' \to B \to A \lor B$ , mp)

$$(\forall x)[P(x) \lor Q(x)] \longrightarrow (\exists x)P(x) \lor (\forall x)Q(x)$$

$$(\forall x)[P(x) \lor Q(x)] \longrightarrow (\exists x)P(x) \lor (\forall x)Q(x)$$

- **5**  $[(\exists x)P(x)]' \rightarrow (\forall x)Q(x)$  (substituição de 4 em 3)

$$(\forall x)[P(x) \lor Q(x)] \longrightarrow (\exists x)P(x) \lor (\forall x)Q(x)$$

- **5**  $[(\exists x)P(x)]' \rightarrow (\forall x)Q(x)$  (substituição de 4 em 3)

### Exemplo

A fbf é um teorema?

$$[P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)] \longrightarrow (\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)]$$

$$[P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)] \longrightarrow (\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)]$$

- P(x) (hip. temp)
- ③  $(\forall y)Q(x,y)$  (1, 2, mp)
- Q(x,y) (3, A5, mp)
- $\bigcirc$   $P(x) \longrightarrow Q(x,y)$  (4 deduzido de 2)
- (0)  $(\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)]$  (5, generaliz)

$$[P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)] \longrightarrow (\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)]$$

- P(x) (hip. temp)
- $(\forall y)Q(x,y)$  (1, 2, mp)
- Q(x,y) (3, A5, mp)
- $(\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)]$  (5, generaliz)

$$[P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)] \longrightarrow (\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)]$$

- P(x) (hip. temp)
- **3**  $(\forall y)Q(x,y)$  (1, 2, mp)
- Q(x,y) (3, A5, mp)
- $\bigcirc$   $P(x) \longrightarrow Q(x,y)$  (4 deduzido de 2)
- (0)  $(\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)]$  (5, generaliz)

$$[P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)] \longrightarrow (\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)]$$

- P(x) (hip. temp)
- **3**  $(\forall y)Q(x,y)$  (1, 2, mp)
- **4** Q(x,y) (3, A5, mp)
- $\bigcirc$   $(\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)]$  (5, generaliz)

$$[P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)] \longrightarrow (\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)]$$

- P(x) (hip. temp)
- **3**  $(\forall y)Q(x,y)$  (1, 2, mp)
- **4** Q(x,y) (3, A5, mp)
- $(\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)]$  (5, generaliz)

### Exemplo

$$[P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)] \longrightarrow (\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)]$$

- P(x) (hip. temp)
- **3**  $(\forall y)Q(x,y)$  (1, 2, mp)
- **4** Q(x,y) (3, A5, mp)
- $(\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)]$  (5, generaliz)

#### Exercício

$$(\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)] \longrightarrow [P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)]$$

#### Exercício

$$(\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)] \longrightarrow [P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)]$$

- $P(x) \longrightarrow Q(x,y)$  (1, A5, mp)
- P(x) (Hip. temp)
- Q(x,y) (2, 3, mp)
- $\bigcirc$   $(\forall y)Q(x,y)$  (4, gener.)

#### Exercício

$$(\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)] \longrightarrow [P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)]$$

- P(x) (Hip. temp)
- Q(x,y) (2, 3, mp)
- $\bigcirc$   $(\forall y)Q(x,y)$  (4, gener.)
- $\bigcirc P(x) \longrightarrow (\forall y) Q(x, y) (5 \text{ ded de } 3)$

#### Exercício

$$(\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)] \longrightarrow [P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)]$$

- P(x) (Hip. temp)
- Q(x,y) (2, 3, mp)
- $\bigcirc$   $(\forall y)Q(x,y)$  (4, gener.)
- $\bigcirc P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)$  (5 ded de 3)

#### Exercício

$$(\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)] \longrightarrow [P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)]$$

- P(x) (Hip. temp)
- **4** Q(x,y) (2, 3, mp)
- $\bigcirc$   $(\forall y)Q(x,y)$  (4, gener.)
- $\bigcirc P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)$  (5 ded de 3)

#### Exercício

$$(\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)] \longrightarrow [P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)]$$

- Q(x,y) (2, 3, mp)
- $(\forall y)Q(x,y)$  (4, gener.)
- $\bigcirc P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)$  (5 ded de 3)

#### Exercício

$$(\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)] \longrightarrow [P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)]$$

- P(x) (Hip. temp)
- **4** Q(x,y) (2, 3, mp)
- $(\forall y)Q(x,y)$  (4, gener.)

#### Exemplo - Argumentos Válidos

Mostre que o argumento a seguir é válido: "Todo microcomputador tem uma porta serial. Alguns microcomputadores têm porta paralela. Portanto alguns computadores têm ambas as portas serial e paralela". Usando:

- M(x): x é um microcomputador.
- S(x): x tem porta serial.
- P(x): x tem porta paralela.

#### Exemplo - Argumentos Válidos

Mostre que o argumento a seguir é válido: "Todo microcomputador tem uma porta serial. Alguns microcomputadores têm porta paralela. Portanto alguns computadores têm ambas as portas serial e paralela". Usando:

- M(x): x é um microcomputador.
- S(x): x tem porta serial.
- P(x): x tem porta paralela.

$$(\forall x)[M(x) \longrightarrow S(x)] \land (\exists x)[M(x) \land P(x)] \longrightarrow (\exists x)[M(x) \land S(x) \land P(x)]$$

$$(\forall x)[M(x) \longrightarrow S(x)] \wedge (\exists x)[M(x) \wedge P(x)] \longrightarrow (\exists x)[M(x) \wedge S(x) \wedge P(x)]$$

- $(\exists x)[M(x) \land P(x)]$  (hipótese)
- **3**  $M(a) \land P(a)$  (2, A 6, mp)
- M(a) (3, taut., mp)
- $\bigcirc$   $M(a) \land P(a) \land S(a)$  (3, 6,  $A \land B$  deduzida de A e B)
- **②** (∃x)[M(x) ∧ S(x) ∧ P(x)] (8, A 7, mp

$$(\forall x)[M(x) \longrightarrow S(x)] \wedge (\exists x)[M(x) \wedge P(x)] \longrightarrow (\exists x)[M(x) \wedge S(x) \wedge P(x)]$$

- ②  $(\exists x)[M(x) \land P(x)]$  (hipótese)
- **3**  $M(a) \land P(a)$  (2, A 6, mp)
- M(a) (3, taut., mp)
- $\bigcirc$   $M(a) \land P(a) \land S(a)$  (3, 6,  $A \land B$  deduzida de A e B)
- **9** (∃x)[M(x) ∧ S(x) ∧ P(x)] (8, A 7, mp)

$$(\forall x)[M(x) \longrightarrow S(x)] \wedge (\exists x)[M(x) \wedge P(x)] \longrightarrow (\exists x)[M(x) \wedge S(x) \wedge P(x)]$$

- ②  $(\exists x)[M(x) \land P(x)]$  (hipótese)
- **3**  $M(a) \land P(a)$  (2, A 6, mp)
- M(a) (3, taut., mp)
- $\bigcirc$   $M(a) \land P(a) \land S(a)$  (3, 6,  $A \land B$  deduzida de A e B)
- **9** (∃x)[M(x) ∧ S(x) ∧ P(x)] (8, A 7, mp)

$$(\forall x)[M(x) \longrightarrow S(x)] \wedge (\exists x)[M(x) \wedge P(x)] \longrightarrow (\exists x)[M(x) \wedge S(x) \wedge P(x)]$$

- ②  $(\exists x)[M(x) \land P(x)]$  (hipótese)
- **3**  $M(a) \land P(a)$  (2, A 6, mp)
- M(a) (3, taut., mp)
- $\bigcirc$   $M(a) \land P(a) \land S(a)$  (3, 6,  $A \land B$  deduzida de A e B)
- **9** (∃x)[M(x) ∧ S(x) ∧ P(x)] (8, A 7, mp)

$$(\forall x)[M(x) \longrightarrow S(x)] \wedge (\exists x)[M(x) \wedge P(x)] \longrightarrow (\exists x)[M(x) \wedge S(x) \wedge P(x)]$$

- ②  $(\exists x)[M(x) \land P(x)]$  (hipótese)
- **3**  $M(a) \land P(a)$  (2, A 6, mp)
- **1** M(a) (3, taut., mp)
- $\bigcirc$   $M(a) \land P(a) \land S(a)$  (3, 6,  $A \land B$  deduzida de A e B)
- ②  $(\exists x)[M(x) \land S(x) \land P(x)]$  (8, A 7, mp)

$$(\forall x)[M(x) \longrightarrow S(x)] \wedge (\exists x)[M(x) \wedge P(x)] \longrightarrow (\exists x)[M(x) \wedge S(x) \wedge P(x)]$$

- ②  $(\exists x)[M(x) \land P(x)]$  (hipótese)
- **3**  $M(a) \land P(a)$  (2, A 6, mp)
- **1** M(a) (3, taut., mp)
- $\circ$  S(a) (4, 5, mp)
- $M(a) \land P(a) \land S(a)$  (3, 6,  $A \land B$  deduzida de A e B)
- **9** (∃x)[M(x) ∧ S(x) ∧ P(x)] (8, A 7, mp)

$$(\forall x)[M(x) \longrightarrow S(x)] \land (\exists x)[M(x) \land P(x)] \longrightarrow (\exists x)[M(x) \land S(x) \land P(x)]$$

- $(\exists x)[M(x) \land P(x)]$  (hipótese)
- **3**  $M(a) \land P(a)$  (2, A 6, mp)
- **1** M(a) (3, taut., mp)
- $\circ$  S(a) (4, 5, mp)
- $M(a) \land P(a) \land S(a)$  (3, 6,  $A \land B$  deduzida de A e B)
- **9** (∃x)[M(x) ∧ S(x) ∧ P(x)] (8, A 7, mp)

$$(\forall x)[M(x) \longrightarrow S(x)] \wedge (\exists x)[M(x) \wedge P(x)] \longrightarrow (\exists x)[M(x) \wedge S(x) \wedge P(x)]$$

- $(\exists x)[M(x) \land P(x)]$  (hipótese)
- **3**  $M(a) \land P(a)$  (2, A 6, mp)
- **1** M(a) (3, taut., mp)
- $\circ$  S(a) (4, 5, mp)
- $M(a) \land P(a) \land S(a)$  (3, 6,  $A \land B$  deduzida de A e B)

$$(\forall x)[M(x) \longrightarrow S(x)] \wedge (\exists x)[M(x) \wedge P(x)] \longrightarrow (\exists x)[M(x) \wedge S(x) \wedge P(x)]$$

- 2  $(\exists x)[M(x) \land P(x)]$  (hipótese)
- **3**  $M(a) \land P(a)$  (2, A 6, mp)
- **1** M(a) (3, taut., mp)
- $\circ$  S(a) (4, 5, mp)

- **9**  $(\exists x)[M(x) \land S(x) \land P(x)]$  (8, A 7, mp)

### Exercício - Argumentos Válidos

Mostre que o argumento a seguir é válido: "Todas as músicas de rock são barulhentas. Existem algumas músicas de rock, logo existem algumas músicas barulhentas." Use os predicados R(x) e B(x).