

Predicados e Quantificadores

Mário S. Alvim
(msalvim@dcc.ufmg.br)

Matemática Discreta

DCC-UFMG
(2016/02)

Predicados

Lógica de predicados: Introdução

- A lógica proposicional, que estudamos até agora, cobre a análise de proposições compostas, i.e., proposições simples ligadas por conectivos \neg , \wedge , \vee , \rightarrow , \leftrightarrow , ...
- Entretanto, a lógica proposicional não é expressiva o suficiente para capturar todas as afirmações matemáticas.
- Por exemplo, suponha que saibamos que

- 1 “Todos os matriculados em Matemática Discreta são alunos dedicados”, e que
- 2 “Alice está matriculada em Matemática Discreta”.

Intuitivamente, podemos, então, concluir que

- 3 “Alice é uma aluna dedicada.”

Este tipo de inferência só é possível após introduzirmos o conceito de predicados e quantificadores, que é o que faremos aqui.

Predicados: Introdução

- Afirmações como as seguintes são comuns em matemática:

- 1 $x \geq 12$,
- 2 $x + y = z$,
- 3 O aluno x tirou a maior nota da sala na prova.

- Tais afirmações são escritas em termos de variáveis.

A menos que os valores das variáveis sejam especificados, as afirmações não são verdadeiras nem falsas.

Como não possuem valor de verdade, elas não são proposições.

Predicados: Introdução

- Exemplo 1: A afirmação

"x é um número real"

pode ser dividida em duas partes:

- a primeira parte, a **variável** x , é o sujeito da afirmação,
- a segunda parte "é um número real" é um **predicado**, ou seja, uma propriedade que o sujeito da afirmação pode ou não satisfazer.

A afirmação "*x é um número real*" pode ter valores de verdade diferentes dependendo do valor que a variável x assumir.

- Quando $x = \pi$, a afirmação "*x é um número real*" é verdadeira.
- Quando $x = \sqrt{-2}$, a afirmação "*x é um número real*" é falsa.

Predicados: Introdução

- Exemplo 1: (Continuação)

Podemos ver esta afirmação como uma **função proposicional**

$P(x)$: "*x é um número real*"

que mapeia valores de x para valores de verdade (verdadeiro ou falso):

- $P(\pi)$ é verdadeiro.
- $P(\sqrt{-2})$ é falso.



Predicados

- Um **predicado** é uma sentença que contém um número finito de variáveis e que se torna uma proposição quando as variáveis são substituídas por valores específicos.

Intuitivamente, predicados dão qualidades a sujeitos; relacionam sujeitos entre si; ou relacionam sujeitos a objetos.

- Os predicados são classificados de acordo com o número de suas variáveis. Um predicado $P(x_1, x_2, \dots, x_n)$ de n variáveis é chamado de um **predicado n-ário**.

Predicados

- Exemplo 2: Seja $P(x)$ o predicado unário (de 1 variável) " $x \geq 10$ ".

- $P(15) = T$,
pois substituindo x por 15 em " $x \geq 10$ ", obtemos uma afirmação verdadeira.
- $P(\pi) = F$,
pois substituindo x por π em " $x \geq 10$ ", obtemos uma afirmação falsa.



- Exemplo 3: Seja $P(x, y)$ o predicado binário " x nasceu no país y ".

- $P(\text{Ayrton Senna}, \text{Brasil}) = T$,
pois substituindo x por Ayrton Senna e y por Brasil em " x nasceu no país y ", obtemos uma afirmação verdadeira.
- $P(\text{Michael Jackson}, \text{Rússia}) = F$,
pois substituindo x por Michael Jackson e y por Rússia em " x nasceu no país y ", obtemos uma afirmação falsa.



Predicados

- Exemplo 4: Seja $P(x, y, z)$ o predicado ternário " $x + y = z$ ".
 - $P(1, 4, 5) = T$,
pois substituindo x por 1, y por 4 e z por 5 em " $x + y = z$ ", obtemos uma afirmação verdadeira.
 - $P(4, 5, 1) = F$,
pois substituindo x por 4, y por 5 e z por 1 em " $x + y = z$ ", obtemos uma afirmação falsa.
 - $P(0, 0, 0) = T$,
pois substituindo x por 0, y por 0 e z por 0 em " $x + y = z$ ", obtemos uma afirmação verdadeira.



Quantificadores: Introdução

- Como um predicado não tem valor de verdade em si, é preciso instanciar os valores de suas variáveis para transformá-lo em uma proposição.
- Para transformar um predicado em uma proposição, podemos

- atribuir valores específicos para todas variáveis (como fizemos até agora), ou
- quantificar em qual faixa de valores de x a proposição pode ser considerada verdadeira.

Em português, usamos palavras como "*nenhum*", "*todos*" e "*algum*" para quantificar predicados.

Por exemplo, o predicado "*O computador x do laboratório está ligado*" não tem valor de verdade em si, mas as seguintes proposições têm:

- "Nenhum computador do laboratório está ligado."
- "Todos os computadores do laboratório estão ligados."
- "Algum computador do laboratório está ligado."

Quantificadores: Domínio ou universo de discurso

- Dado um predicado de várias variáveis, o **domínio de discurso**, ou **universo de discurso**, ou simplesmente **domínio** é o conjunto de valores que as variáveis podem, em princípio, assumir.

- No predicado

$$"x \geq 2",$$

o domínio de discurso pode ser o conjunto dos reais \mathbb{R} ou o dos inteiros \mathbb{Z} .

- No predicado

"A pessoa x nasceu no país y ",

o domínio de x pode ser o conjunto de todas as pessoas, e o domínio de y pode ser o conjunto de países no mundo.

- O domínio de um predicado é essencial para sua quantificação.

Quantificador universal

- Dado um predicado $P(x)$, sua **quantificação universal** é

$$\forall x : P(x)$$

significando

"Para todos os valores x no domínio, $P(x)$ é verdadeiro"

ou simplesmente

"Para todo x no domínio, $P(x)$ "

- O símbolo \forall é o símbolo de **quantificador universal**.
- A proposição $\forall x : P(x)$ é
 - verdadeira se $P(x)$ é verdadeiro para todo x no domínio,
 - falsa se há algum x no domínio tal que $P(x)$ seja falso.Um elemento x para o qual $P(x)$ é falso é um **contra-exemplo** para $\forall x : P(x)$.

Quantificação universal

- Exemplo 5: Considere o universo de discurso $D = \{1, 2, 3, 4, 5\}$. A proposição

$$\forall x : x^2 \geq x$$

é verdadeira ou falsa?

Solução.

Temos que

$$1^2 \geq 1, \quad 2^2 \geq 2, \quad 3^2 \geq 3, \quad 4^2 \geq 4, \quad \text{e} \quad 5^2 \geq 5.$$

Portanto a proposição é verdadeira. 

Quantificação universal

- É possível definir o universo de discurso já na proposição quantificada:
 - $\forall x \in \mathbb{R} : x + 1 > x$ estabelece como universo de discurso os números reais.
 - $\forall y \in \mathbb{Z}^+ : -y \leq -5$ estabelece como universo de discurso os inteiros positivos.

- Exemplo 6: A proposição

$$\forall x \in \mathbb{R} : x^2 \geq x$$

é verdadeira ou falsa?

Solução.

Temos o contra-exemplo

$$(1/2)^2 = 1/4 \not\geq 1/2,$$

e portanto a proposição é falsa. 

Quantificação existencial

- Dado um predicado $P(x)$, sua **quantificação existencial** é

$$\exists x : P(x)$$

significando

“Existe um valor de x no domínio tal que $P(x)$ é verdadeiro”

ou simplesmente

“Existe x no domínio tal que $P(x)$ ”

- O símbolo \exists é o símbolo de **quantificador existencial**.
- A proposição $\exists x : P(x)$ é
 - verdadeira se $P(x)$ é verdadeiro para ao menos um x no domínio,
 - falsa se para todo x no domínio $P(x)$ é falso.

Um elemento x para o qual $P(x)$ é verdadeiro é uma **testemunha** para $\exists x : P(x)$.

Quantificação existencial

- Exemplo 7: Seja $E = \{5, 6, 7, 8, 9, 10\}$ o universo de discurso. A proposição

$$\exists m : m^2 = m$$

é verdadeira ou falsa?

Solução.

Analisando todos os casos, obtemos

$$5^2 = 25 \neq 5, \quad 6^2 = 36 \neq 6, \quad 7^2 = 49 \neq 7,$$

$$8^2 = 64 \neq 8, \quad 9^2 = 81 \neq 9, \quad \text{e} \quad 10^2 = 100 \neq 10.$$

Portanto a proposição é falsa. 

Quantificação existencial

- Exemplo 8: A proposição

$$\exists m \in \mathbb{Z} : m^2 = m$$

é verdadeira ou falsa?

Solução.

Temos que $1^2 = 1$, portanto $m^2 = m$ para pelo menos um inteiro m .

Logo a proposição é verdadeira. ◀

Quantificadores com domínio restrito

- Frequentemente usamos abreviações para restringir o domínio de um quantificador.

Por exemplo, considere o universo de discurso como sendo os números reais.

- 1 A proposição quantificada

$$\forall x < 0 : x^2 > 0$$

significa $\forall x : (x < 0 \rightarrow x^2 > 0)$.

Note que a proposição não significa $\forall x : (x < 0 \wedge x^2 > 0)$.

- 2 A proposição quantificada

$$\exists y > 0 : (y^2 = 2)$$

significa $\exists y : (y > 0 \wedge y^2 = 2)$.

Note que a proposição não significa $\exists y : (y > 0 \rightarrow y^2 = 2)$.

Ordem de precedência dos quantificadores

- Os quantificadores \forall e \exists têm precedência sobre todos os operadores da lógica proposicional (\neg , \wedge , \vee , \rightarrow , \leftrightarrow , ...).

- 1 A proposição

$$\forall x : P(x) \vee Q(x)$$

significa $(\forall x : P(x)) \vee Q(x)$.

Note que a proposição não significa $\forall x : (P(x) \vee Q(x))$.

Quantificadores: Variáveis ligadas e escopo

- Quando um quantificador é utilizado em uma variável x , dizemos que x é uma **variável ligada**.

Uma variável que não é ligada a nenhum quantificador é chamada de **variável livre**.

- 1 Em

$$\forall x : x + y = 2,$$

x é uma variável ligada, e y é uma variável livre.

Quantificadores: Variáveis ligadas e escopo

- Cada quantificador tem um **escopo** sobre o qual ele vale.

1 Em

$$\exists x : (P(x) \wedge Q(x)) \vee \forall x : R(x)$$

todas as variáveis são ligadas, mas o escopo de cada x é diferente.

O primeiro quantificador, $\exists x$, tem como escopo apenas $(P(x) \wedge Q(x))$.

O segundo quantificador, $\forall x$, tem como escopo apenas $R(x)$.

Podemos renomear variáveis ligadas em escopos diferentes sem alterar a expressão lógica (o que muitas vezes torna a expressão mais fácil de ser lida):

$$\exists x : (P(x) \wedge Q(x)) \vee \forall y : R(y)$$

Equivalências lógicas envolvendo quantificadores

- Afirmações envolvendo predicados são logicamente equivalentes se, e somente se, elas têm o mesmo valor de verdade independentemente de quais predicados e domínios de discurso são utilizados.

Usamos

$$S \equiv T$$

para denotar que S e T são equivalentes.

Negando expressões quantificadas

- A negação de expressões quantificadas é dada por equivalências conhecidas como **leis de De Morgan**:

Leis de De Morgan para negação

$$\neg \forall x : P(x) \equiv \exists x : \neg P(x)$$

$$\neg \exists x : P(x) \equiv \forall x : \neg P(x)$$

- Equivalências consequentes das leis de De Morgan são:

Outras equivalências de negação

$$\forall x : P(x) \equiv \neg \exists x : \neg P(x)$$

$$\exists x : P(x) \equiv \neg \forall x : \neg P(x)$$

Negando expressões quantificadas universais

- Exemplo 9:

$$P : \forall x \in \mathbb{R} : x^2 \geq 0$$

$$\neg P : \neg \forall x \in \mathbb{R} : x^2 \geq 0 \equiv \exists x \in \mathbb{R} : \neg(x^2 \geq 0) \equiv \exists x \in \mathbb{R} : x^2 < 0$$

- Exemplo 10:

$$P : \text{“Todos os programas de computador são finitos.”}$$

$$\neg P : \text{“Nem todos os programas de computador que são finitos.”} \equiv \text{“Existe um programa de computador que não é finito.”}$$

- Exemplo 11:

$$P : \text{“Todo mundo gosta de sorvete ou de bolo.”}$$

$$\neg P : \text{“Nem todo mundo gosta de sorvete ou de bolo.”} \equiv \text{“Existe uma pessoa que não goste de sorvete nem de bolo.”}$$

Negando expressões quantificadas existenciais

- Exemplo 12:

$$P : \exists x \in \mathbb{N} : x^2 = x$$

$$\neg P : \neg \exists x \in \mathbb{N} : x^2 = x \quad \equiv \quad \forall x \in \mathbb{N} : \neg(x^2 = x) \quad \equiv \quad \forall x \in \mathbb{N} : x^2 \neq x$$

- Exemplo 13:

P : "Alguns peixes respiram ar."

$\neg P$: "Nenhum peixe respira ar."

- Exemplo 14:

P : "Alguns esportistas são brasileiros e jovens."

$\neg P$: "Nenhum esportista é brasileiro e jovem." \equiv
"Todo esportista não é brasileiro ou não é jovem."

Traduzindo de linguagem natural para expressões lógicas

- Exemplo 15: Expresse como expressões quantificadas as seguintes afirmações em linguagem natural:

- "Nenhuma arara é pequena."
- "Araras são multicores e grandes."
- "Existe uma arara que não é multicolor, nem pequena."

Solução.

Primeiro tomamos como universo de discurso o conjunto de todos os animais, então definimos os seguintes predicados:

$A(x)$: "x é uma arara"

$M(x)$: "x é multicolor"

$P(x)$: "x é pequeno"

Traduzindo de linguagem natural para expressões lógicas

- Exemplo 15: (Continuação)

Assim podemos traduzir as sentenças para linguagem formal como abaixo.

(Nesse problema, assumimos que uma arara ou é grande ou é pequena.)

- "Nenhuma arara é pequena":

$$\neg \exists x : (A(x) \wedge P(x))$$

Forma equivalente:

$$\forall x : (A(x) \rightarrow \neg P(x))$$

- "Araras são multicores e grandes":

$$\forall x : (A(x) \rightarrow (M(x) \wedge \neg P(x)))$$

- "Existe uma arara que não é multicolor, nem pequena":

$$\exists x : (A(x) \wedge \neg M(x) \wedge \neg P(x))$$

Quantificadores aninhados

Quantificadores aninhados: Introdução

- Muitas expressões usam múltiplos **quantificadores aninhados**.

Por exemplo, no universo de discurso dos números reais, temos o seguinte.

- 1 A expressão

$$\forall x : \forall y : ((x > 0) \wedge (y < 0) \rightarrow (xy < 0))$$

significa

“O produto de quaisquer dois reais de sinais opostos é um real negativo.”

- 2 A expressão

$$\forall x : \exists y : (x + y = 0)$$

significa

“Todo número real tem um número real oposto (isto é, que somado ao original resulta em zero).”

- Nesta seção estudaremos quantificadores aninhados.

Entendendo quantificadores aninhados

- Exemplo 16:** Sejam o seguinte predicado sobre o domínio de todas as pessoas:

$$A(x, y) : \text{“A pessoa } x \text{ ama a pessoa } y\text{”}$$

- $\forall x : \exists y : A(x, y)$ significa *“Todo mundo ama alguém.”*
- $\exists y : \forall x : A(x, y)$ significa *“Existe alguém que é amado por todo mundo.”*
- $\forall y : \exists x : A(x, y)$ significa *“Todo mundo é amado por alguém.”*
- $\exists x : \forall y : A(x, y)$ significa *“Existe alguém que ama todo mundo.”*



A ordem dos quantificadores

- Exemplo 17:** Para cada sentença, diga o que ela significa em linguagem natural e se ela é verdadeira ou falsa.

- $\forall x : \exists y : x < y$ significa

“Para todo número real x , existe outro real maior que x .”

Esta sentença é verdadeira.

- $\exists y : \forall x : x < y$ significa

“Existe um número real y tal que todos os demais números reais são menores que y .”

Esta sentença é falsa.

As sentenças do exemplo anterior não são equivalentes logicamente.

Em geral, ao se trocar a ordem de quantificadores de tipo diferente, o sentido da proposição se altera.



Traduzindo de sentenças quantificadas para linguagem natural

- Exemplo 18:** Sejam os seguintes predicados sobre o domínio de estudantes:

$$C(x) : \text{“}x \text{ tem um computador”}$$

$$F(x, y) : \text{“}x \text{ e } y \text{ são amigos”}$$

- $\forall x : (C(x) \vee \exists y : (C(y) \wedge F(x, y)))$ significa

“Todo estudante tem um computador, ou tem um amigo que tenha um computador.”

- $\exists x : \forall y : \forall z : ((F(x, y) \wedge F(x, z) \wedge (y \neq z)) \rightarrow \neg F(y, z))$ significa

“Existe um estudante cujos todos amigos não são amigos entre si.”



Traduzindo de linguagem natural para sentenças lógicas

- Exemplo 19: Expresse como expressões quantificadas as seguintes afirmações em linguagem natural:

- “Todo estudante tem um amigo que não sabe dirigir.”
- “Há um estudante que não sabe dirigir e que não tem nenhum amigo que saiba.”
- “Cada estudante tem exatamente um amigo que não sabe dirigir.”

Solução.

Primeiro definimos os seguintes predicados sobre o universo de todos os estudantes:

$D(x)$: “x sabe dirigir”

$A(x, y)$: “x e y são amigos”

Traduzindo de linguagem natural para expressões lógicas

- Exemplo 19: (Continuação)

Assim podemos traduzir as sentenças para linguagem formal:

- “Todo estudante tem um amigo que não sabe dirigir”:

$$\forall x : \exists y : (A(x, y) \wedge \neg D(y))$$

- “Há um estudante que não sabe dirigir e que não tem nenhum amigo que saiba”:

$$\exists x : (\neg D(x) \wedge \forall y : (A(x, y) \rightarrow \neg D(y)))$$

- “Cada estudante tem exatamente um amigo que não sabe dirigir”:

$$\forall x : \exists y : (A(x, y) \wedge \neg D(y) \wedge \forall z : (A(x, z) \wedge \neg D(z) \rightarrow y = z))$$



Negação de quantificadores aninhados

- A negação de quantificadores aninhados usa as mesmas leis de De Morgan para negação de quantificadores.

Leis de De Morgan para negação

$$\neg \forall x : P(x) \equiv \exists x : \neg P(x)$$

$$\neg \exists x : P(x) \equiv \forall x : \neg P(x)$$

Notando que $P(x)$ pode ser ela mesma uma expressão quantificada.

- Exemplo 20: Seja $A(x, y)$ a proposição “A pessoa x ama a pessoa y” com universo de discurso como sendo todas as pessoas do mundo.

P : $\forall x : \exists y : A(x, y)$ “Todo mundo ama alguém”

$\neg P$: $\neg \forall x : \exists y : A(x, y) \equiv$

$\exists x : \neg \exists y : A(x, y) \equiv$

$\exists x : \forall y : \neg A(x, y)$ “Existe alguém que não ama ninguém.”



Negação de quantificadores aninhados

- Exemplo 21: Sejam os seguintes predicados sobre o domínio de estudantes:

$D(x)$: “x sabe dirigir”

$A(x, y)$: “x e y são amigos”

Proposição P:

P : $\forall x : \exists y : (A(x, y) \wedge \neg D(y))$

Afirmativa: “Todo estudante tem um amigo que não sabe dirigir.”

$\neg P$: $\exists x : \forall y : (A(x, y) \rightarrow D(y))$

Negação: “Existe um estudante cujos amigos todos sabem dirigir.”

Negação de quantificadores aninhados

- Exemplo 21: (Continuação)

Sejam os seguintes predicados sobre o domínio de estudantes:

$$D(x) : \text{“}x \text{ sabe dirigir”}$$

$$A(x, y) : \text{“}x \text{ e } y \text{ são amigos”}$$

Proposição Q:

$$Q : \exists x : (\neg D(x) \wedge \forall y : (A(x, y) \rightarrow \neg D(y)))$$

Afirmativa: “Há um estudante que não sabe dirigir e que não tem”
“nenhum amigo que saiba.”

$$\neg Q : \forall x : (D(x) \vee \exists y : (A(x, y) \wedge D(y)))$$

Negação: “Todo estudante sabe dirigir, ou tem um amigo que sabe.”

Negação de quantificadores aninhados

- Exemplo 21: (Continuação)

Sejam os seguintes predicados sobre o domínio de estudantes:

$$D(x) : \text{“}x \text{ sabe dirigir”}$$

$$A(x, y) : \text{“}x \text{ e } y \text{ são amigos”}$$

Proposição R:

$$R : \forall x : \exists y : (A(x, y) \wedge \neg D(y) \wedge \forall z : (A(x, z) \wedge \neg D(z) \rightarrow y = z))$$

Afirmativa: “Cada estudante tem exatamente um amigo que”
“não sabe dirigir.”

$$\neg R : \exists x : \forall y : (A(x, y) \rightarrow (D(y) \vee \exists z : (A(x, z) \wedge \neg D(z) \wedge y \neq z)))$$

Negação: “Existe um estudante que não possui amigos que não dirijam”
“ou que possui ao menos dois amigos que não dirijam.”

Apêndice: Proposições condicionais universais

Proposição condicional universal

- Uma **proposição condicional universal** tem a forma

$$\forall x : (P(x) \rightarrow Q(x))$$

- Proposições desta forma são muito comuns.

- 1 “Se um número real é maior que 2 então seu quadrado é maior que 4”:

$$\forall x \in \mathbb{R} : ((x > 2) \rightarrow (x^2 > 4))$$

- 2 “Todo byte tem oito bits”:

$$\forall x : \text{“se } x \text{ é um byte, então } x \text{ tem oito bits”}.$$

- As duas proposições seguintes são equivalentes.

$$\forall x : (x \in D \rightarrow P(x)) \equiv \forall x \in D : P(x)$$

No geral prefere-se a segunda forma.

Negação de proposições condicionais universais

- A negação de uma proposição condicional universal é derivada como:

$$\begin{aligned}\neg \forall x : (P(x) \rightarrow Q(x)) &\equiv \exists x : \neg(P(x) \rightarrow Q(x)) && \text{(por De Morgan)} \\ &\equiv \exists x : \neg(\neg P(x) \vee Q(x)) && \text{(por equiv. de implicação)} \\ &\equiv \exists x : (P(x) \wedge \neg Q(x)) && \text{(por De Morgan)}\end{aligned}$$

- Exemplo 22:

P : “*Toda pessoa loira tem olhos azuis.*”

$\neg P$: “*Existe uma pessoa loira que não tem olhos azuis.*” ◀

- Exemplo 23:

P : “*Se um programa foi escrito em C, ele tem um erro.*”

$\neg P$: “*Existe pelo menos um programa escrito em C que não tenha erro.*” ◀

Verdade por vacuidade de proposições universais

- Lembre-se de que se a premissa p é falsa, a implicação

$$p \rightarrow q$$

é sempre verdadeira, independente de q .

- Portanto, se $P(x)$ é falso para cada x no universo de discurso D , então uma proposição da forma

$$\forall x \in D : (P(x) \rightarrow Q(x))$$

é verdadeira, já que a implicação $P(x) \rightarrow Q(x)$ é verdadeira para todo x .

Verdade por vacuidade de proposições universais

- Exemplo 24: Sejam cinco bolas azuis, cinco brancas e um prato.

- **Cenário 1:** três bolas azuis e uma branca são colocadas no prato.

A afirmação

“*Todas as bolas no prato são azuis*”

é verdadeira ou falsa?

Para ver que a afirmação é falsa, note que sua negativa é verdadeira:

“*Existe pelo menos uma bola no prato que não é azul.*”

Verdade por vacuidade de proposições universais

- Exemplo 24: (Continuação)

Sejam cinco bolas azuis, cinco brancas e um prato.

- **Cenário 2:** nenhuma bola é colocada no prato.

A afirmação

“*Todas as bolas no prato são azuis*”

é verdadeira ou falsa?

Para ver que a afirmação é verdadeira, note que sua negativa é falsa:

“*Existe pelo menos uma bola no prato que não é azul.*”

Uma outra maneira para ver que a afirmação é verdadeira é escrevê-la explicitamente como uma proposição universal em que a hipótese da implicação é sempre falsa (e, portanto, a implicação é sempre verdadeira):

“*Para toda bola, temos que se ela está no prato, então ela é azul.*” ◀