INE5403 FUNDAMENTOS DE MATEMÁTICA DISCRETA PARA A COMPUTAÇÃO

PROF. DANIEL S. FREITAS

UFSC - CTC - INE

1 - LÓGICA E MÉTODOS DE PROVA

- 1.1) Elementos de Lógica Proposicional
- 1.2) Elementos de Lógica de Primeira Ordem
- 1.3) Métodos de Prova
- 1.4) Indução Matemática
- 1.5) Definições Recursivas

PREDICADOS E QUANTIFICADORES

- Servem para declarações da forma:
 - "x > 3"
 - "x = y + 3"
 - "x + y = z"
- Nem V nem F enquanto valores das variáveis não são especificados.

Discutiremos modos de produzir proposições a partir destas declarações...

- A declaração "x é maior do que 3" tem duas partes:
 - a variável x (= "sujeito")
 - "é maior do que 3" (= "predicado")
- Predicado: propriedade que o sujeito da declaração pode ter.
- Podemos denotar "x é maior do que 3" por P(x):
 - P é o predicado
 - x é a variável
- Ou: P(x) é o valor da função proposicional P em x.
 - Quando um valor é atribuído a x, P(x) se torna uma proposição e tem valor verdade.

Exemplo: seja P(x) a declaração "x > 3".

Quais são os valores verdade de P(4) e P(2)?

- lacksquare P(4) é V
- $m{ ilde{}}$ P(2) é F

- Também podemos ter declarações com mais de uma variável.
- **• Exemplo**: "x = y + 3".
 - Pode ser denotado por Q(x,y)
 - Quando se atribui valores para x e para y, Q(x,y) passa a ter um valor verdade.

- **Exemplo**: Seja Q(x,y) a declaração "x=y+3".
 - Quais são os valores verdade de Q(1,2) e Q(3,0)?

- Similarmente, R(x, y, z) pode ser "x + y = z".
 - **Exemplo**: quais os valores verdade de R(1,2,3) e R(0,0,1)?

■ Em geral, uma declaração envolvendo as n variáveis x_1, x_2, \ldots, x_n pode ser denotada por:

$$P(x_1, x_2, \ldots, x_n)$$

que é o valor da função proposicional P para a tupla:

$$(x_1, x_2, \ldots, x_n)$$

P também é chamado de predicado

QUANTIFICADORES

- Atribuindo valores a todas as variáveis em uma função proposicional, o resultado é uma proposição com valor verdade determinado.
- Outra forma de criar uma proposição a partir de uma função proposicional:
 - a quantificação
- Discutiremos quantificação universal e quantificação existencial.

- Muitas declarações afirmam que uma propriedade é V ou F para todos os valores de uma variável em um domínio em particular
 - ou seja, em um universo de discurso
- São expressas com um quantificador universal:
 - P(x) é V para todos os valores de x
 - é o universo de discurso que especifica os possíveis valores da variável x.

- ullet A quantificação universal de P(x) é a proposição:
 - "P(x) é V para todos os valores de x no universo de discurso."
- **Denotada por:** $\forall x \ P(x)$
 - → é o quantificador universal
 - "para todo x, P(x)"
 - "para todos os x, P(x)"

- **Exemplo:** Seja P(x) dado por "x + 1 > x".
 - Qual o valor verdade da quantificação $\forall x \ P(x)$, sendo que o universo de discurso consiste de todos os nros reais?
- Resposta:
 - Neste caso, a quantificação $\forall x \ P(x)$ é V

- **Exemplo:** Seja Q(x) a declaração "x < 2".
 - Qual o valor verdade da quantificação $\forall x \ Q(x)$?
 - O universo de discurso consiste de todos os nros reais.
- Resposta:
 - Q(3), por exemplo, é F
 - Portanto: $\forall x \ Q(x) \ \text{\'e} \ \mathsf{F}$

- Quando todos os elementos do universo de discurso podem ser listados:
 - ullet por exemplo: x_1, x_2, \dots, x_n
- a quantificação universal fica o mesmo que a conjunção:
 - $P(x_1) \wedge P(x_2) \wedge \ldots \wedge P(x_n)$
 - a qual é V sse:

$$P(x_1), P(x_2), \dots, P(x_n)$$
 são todos V

- **Exemplo:** qual o valor verdade de $\forall x \ P(x)$, onde:
 - P(x) é " $x^2 < 10$ "
 - o universo de discurso são os inteiros positivos não maiores do que 4?
- Resposta:
 - como P(4) é F, segue que $\forall x \ P(x)$ é F

- **Exemplo:** o que significa a declaração $\forall x \ T(x)$, se:
 - T(x) é "x tem pai e mãe"
 - o universo de discurso consiste de todas as pessoas?

Resposta:

- esta declaração pode ser traduzida por: "toda pessoa tem pai e mãe"
- a qual é V

- Especificar bem o UD é importante quando se usa quantificadores.
- O valor verdade de uma declaração quantificada frequentemente depende de quais elementos estão neste universo...

- **Exemplo:** Qual é o valor verdade de $\forall x \ (x^2 \ge x)$ se:
 - o universo de discurso consiste de todos os nros reais?
 - o UD consiste de todos os nros inteiros?

Resposta:

- note que $x^2 \ge x$ sse $x.(x-1) \ge 0$
- ou seja: sse $x \le 0$ ou $x \ge 1$
- logo:
 - $\forall x \ (x^2 \ge x)$ é F se o UD consiste dos reais
 - mas é V se o UD consiste dos inteiros

- Para mostrar que uma declaração da forma $\forall x \ P(x)$ é F:
 - ullet só é preciso encontrar um valor de x no UD para o qual P(x) é F
 - este valor é chamado de contra-exemplo da declaração $\forall x \ P(x)$

- **Exemplo:** Seja P(x) dado por $x^2 > 0$.
 - ▶ Para mostrar que a declaração $\forall x \ P(x)$ é F, onde o UD consiste dos inteiros, é só mostrar um contra-exemplo.
 - Vemos que x=0 é um contra-exemplo, uma vez que $x^2=0$ quando x=0.

Buscar contra-exemplos para declarações quantificadas universalmente é uma atividade importante no estudo da matemática.

- Muitas declarações matemáticas estabelecem que existe um elemento com uma certa propriedade.
- São expressas usando quantificação existencial.
- Porma-se uma proposição que é V se e somente se P(x) é V para pelo menos um valor de x no universo de discurso.

- ullet A quantificação existencial de P(x) é a proposição:
 - "existe um elemento x no universo de discurso tal que P(x) é V"
 - usa-se a notação: $\exists x \ P(x)$
- ∃ é o quantificador existencial
 - significa:
 - "existe um x tal que P(x)"
 - "existe pelo menos um x tal que P(x)"
 - "para algum x, P(x)"

- **Exemplo:** Seja P(x) a declaração "x > 3".
 - Qual é o valor verdade da quantificação $\exists x \ P(x)$?
 - O UD consiste de todos os números reais.
- Resposta:
 - "x > 3" para, por exemplo, x = 4
 - logo: $\exists x \ P(x) \ \text{\'e V}$

- **Exemplo:** Seja Q(x) a declaração "x = x + 1".
 - Qual é o valor verdade da quantificação $\exists x \ Q(x)$?
 - O UD consiste de todos os números reais.

Resposta:

- Q(x) é F para todos os nros reais
- logo: a quantificação existencial $\exists x \ Q(x)$ é F

- Se todos os elementos do universo de discurso podem ser listados:
 - ullet por exemplo: x_1, x_2, \dots, x_n
- segue que a quantificação existencial é o mesmo que a disjunção:
 - $P(x_1) \vee P(x_2) \vee \ldots \vee P(x_n)$
 - a qual é V sse pelo menos um entre $P(x_1), P(x_2), \ldots, P(x_n)$ for V

- **Exemplo:** Qual o valor verdade de $\exists x \ P(x)$, onde:
 - P(x) é a declaração " $x^2 > 10$ "
 - o UD consiste dos inteiros positivos não maiores do que 4?

Resposta:

• Como o UD é $\{1, 2, 3, 4\}$, $\exists x \ P(x)$ é o mesmo que a disjunção:

$$P(1) \vee P(2) \vee P(3) \vee P(4)$$

• Como P(4) é V, segue que $\exists x \ P(x)$ é V

QUANTIFICADORES - RESUMO

Declaração	Quando é V?	Quando é F?
$\forall x \ P(x)$	P(x) é V para todo x	Existe um x
		para o qual $P(x)$ é F
$\exists x \ P(x)$	Existe um x	P(x) é F para todo x
	para o qual $P(x)$ é V	

- Quando:
 - um quantificador é usado sobre a variável x
 - ou: quando atribuímos um valor a esta variável

dizemos que esta ocorrência da variável está ligada (ou "amarrada").

Uma ocorrência de variável que não está ligada a um quantificador ou fixa em um valor particular é chamada de livre.

- Todas as variáveis que ocorrem em uma função proposicional devem estar ligadas, para que ela seja considerada uma proposição.
 - Isto pode ser feito com uma combinação de:
 - quantificadores universais
 - quantificadores existenciais
 - atribuições de valores

- A parte de uma expressão lógica à qual um quantificador é aplicado é o seu escopo.
- Uma variável é livre se estiver fora do escopo de todos os quantificadores na fórmula que a especifica.
- **Exemplo:** na declaração $\exists x \ Q(x,y)$:
 - a variável x está ligada à quantificação $\exists x$
 - mas a variável y está livre:
 - não está ligada a nenhum quantificador
 - nenhum valor lhe está sendo atribuído.

- **Exemplo:** na declaração $\exists x \ (P(x) \land Q(x)) \lor \forall x \ R(x)$:
 - Todas as variáveis estão ligadas.
 - O escopo de $\exists x$ é a expressão:

$$P(x) \wedge Q(x)$$

- O escopo do quantificador " $\forall x$ " é R(x)
- Note que esta expressão pode ser escrita como:

$$\exists x \ (P(x) \land Q(x)) \lor \forall y \ R(y)$$

- Observe que é comum usar a mesma letra para representar variáveis ligadas a diferentes quantificadores
 - desde que os seus escopos não se sobreponham.

- Exemplo: Considere a sentença:
 - "Todo aluno nesta sala já fez um curso de Cálculo"
- **Quantificação universal:** $\forall x \ P(x)$
 - onde P(x) é "x já cursou Cálculo"
- A negação desta sentença é:
 - "Não é verdade que todo aluno nesta sala já tenha feito Cálculo"
 - Note que isto é equivalente a:
 - "Existe algum estudante em sala que não cursou Cálculo"
 - ou seja: $\exists x \ \neg P(x)$

Este exemplo ilustra a seguinte equivalência:

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

Isto pode ser provado generalizando a lei de De Morgan:

$$\neg (P(x_1) \land P(x_2) \land \cdots \land P(x_n))) \Leftrightarrow (\neg P(x_1) \lor \neg P(x_2) \lor \cdots \lor \neg P(x_n)))$$

- **Exemplo:** Agora queremos negar:
 - "Existe um estudante nesta sala que já cursou Cálculo"
- **▶** Trata-se de uma quantificação existencial: $\exists x \ Q(x)$
 - onde Q(x) é "x já cursou Cálculo"
- A negação desta declaração é:
 - "Não é verdade que exista nesta sala um estudante que já tenha cursado Cálculo"
 - O que é equivalente a:
 - "Todo estudante desta sala ainda não cursou Cálculo"
 - ou seja: $\forall x \neg Q(x)$

Este exemplo ilustra a seguinte equivalência:

$$\neg \exists x \ Q(x) \equiv \forall x \ \neg Q(x)$$

Isto pode ser provado generalizando a outra lei de De Morgan:

$$\neg (P(x_1) \lor P(x_2) \lor \cdots \lor P(x_n))) \Leftrightarrow (\neg P(x_1) \land \neg P(x_2) \land \cdots \land \neg P(x_n)))$$

NEGAÇÕES - RESUMO

Negação	Declaração	Quando é V?	Quando é F?
	Equivalente		
$\neg \exists x \ P(x)$	$\forall x \ \neg P(x)$	Para todo x ,	Existe um x para o qual
		P(x) é F	P(x) é V
$\neg \forall x \ P(x)$	$\exists x \ \neg P(x)$	Existe um x para o qual	Para todo x,
		P(x) é F	P(x) é V

- Exemplo: Qual é a negação de: "Existe um político honesto"?
 - Seja H(x): "x é honesto"
 - Então a declaração acima é: $\exists x \ H(x)$
 - onde o UD consiste de todos os políticos
 - A negação disto é: $\neg \exists x \ H(x)$
 - a qual é equivalente a: $\forall x \neg H(x)$
 - a qual pode ser expressa como:
 - "Todos os políticos não são honestos"
 - ou: "Todos os políticos são desonestos"

- Exemplo: Qual é a negação de: "Todos os americanos comem hambúrguers"?
 - Seja C(x): "x come hambúrguers"
 - Então a declaração acima é: $\forall x \ C(x)$
 - onde o UD consiste de todos os americanos
 - A negação disto é: $\neg \forall x \ C(x)$
 - que é equivalente a: $\exists x \neg C(x)$
 - que pode ser expressa como:
 - · "Alguns americanos não comem hambúrguers"
 - ou: "Existe pelo menos um americano que não come hambúrguers"

■ Exemplo: A negação de " $\forall x \ (x^2 > x)$ "

- é a declaração: $\neg \forall x \ (x^2 > x)$
- que é equivalente a: $\exists x \ \neg(x^2 > x)$
- a qual pode ser reescrita como: $\exists x \ (x^2 \le x)$
- Note que o valor-verdade desta declaração depende do UD.

Exemplo: A negação de " $\exists x \ (x^2 = 2)$ "

- é a declaração: $\neg \exists x \ (x^2 = 2)$
- que é equivalente a: $\forall x \ \neg(x^2 = 2)$
- a qual pode ser reescrita como: $\forall x \ (x^2 \neq 2)$
- Note que o valor-verdade desta declaração depende do UD.

TRADUZINDO LINGUAGEM PARA LÓGICA

- Tarefa crucial em matemática, programação em lógica, IA, engenharia de software e outros.
- Esta tarefa é mais complexa quando envolve predicados e quantificadores:
 - pode haver mais de um modo de traduzir uma dada sentença.
- Não há "receita": veremos exemplos para ilustrar o método.
 - Objetivo: produzir expressões simples e úteis.

Exemplo 1 (1/3): Use lógica de predicados para expressar: "Todo estudante nesta turma já estudou Cálculo".

Solução:

- reescrever para facilitar identificação dos quantificadores:
 "Para cada estudante nesta turma, este estudante já estudou Cálculo"
- 2. introduzir uma variável x: "Para cada estudante x nesta turma, x já estudou Cálculo"
- 3. incluir o predicado C(x): "x já estudou Cálculo"
- 4. assim, assumindo que o UD consiste dos estudantes na turma: $\forall x \; C(x)$

- Porém, existem outras abordagens corretas:
 - pode-se usar UDs diferentes e outros predicados
 - a abordagem escolhida vai depender do raciocínio que queremos desenvolver.

- Exemplo 1 (2/3): podemos estar interessados em focar em um grupo de pessoas maior do que a turma.
- Se o UD passar a ser "todas as pessoas", teremos:

"Para cada pessoa x, se a pessoa x é um estudante desta turma, então x já estudou Cálculo"

Então, definindo:

E(x): "a pessoa x está nesta turma"

A sentença anterior fica:

$$\forall x (E(x) \to C(x))$$

Nota: neste caso, a sentença não pode ser expressa como:

$$\forall x \ (E(x) \land C(x))$$

pois isto significaria: "todas as pessoas são estudantes nesta turma e já estudaram Cálculo" (!!)

- Exemplo 1 (3/3): podemos estar interessados na formação da turma em outros assuntos além do Cálculo.
- Neste caso, pode ser mais adequado usar o predicado:
 - Q(x,y): "o estudante x já estudou a matéria y"
- Teríamos que substituir C(x) por Q(x, calculo) nas abordagens anteriores:

```
\forall x \ Q(x, calculo)
\forall x \ (E(x) \rightarrow Q(x, calculo))
```

- Note que existem diferentes abordagens.
- Devemos sempre adotar a mais simples, mas que seja adequada para o raciocínio subsequente.

Exemplo 2 (1/2): Use predicados e quantificadores para expressar: "Algum estudante nesta sala já foi a São Paulo.".

Solução:

- Esta sentença significa:
 - "Existe um estudante nesta sala com a propriedade de que este estudante já visitou SP."
- Introduzindo uma variável x:
 - "Existe um estudante x nesta sala que possui a propriedade 'x já visitou SP'."

- Exemplo 2 (2/2): ("Algum estudante nesta sala já foi a São Paulo.").
- Supondo UD = "estudantes nesta sala", obtemos: $\exists x \ S(x)$
- Se o UD passar para "todas as pessoas", a sentença fica: "Existe uma pessoa x tendo a propriedade de que x é um estudante nesta sala e x já foi a SP."
 - Definindo E(x) como "x é um estudante nesta sala", obtemos: $\exists x \ (E(x) \land S(x))$
 - ▶ Note que não pode ser: $\exists x \ (E(x) \to S(x))$
 - Para isto ser V, bastaria ter alguém fora da sala. (!!)

Exemplo 3 (1/3): Use predicados e quantificadores para expressar: "Todo estudante nesta sala já foi a SP ou ao Rio.".

Solução:

Reescrevendo:

"Para todo x nesta sala, x tem a propriedade: x já visitou SP ou x já visitou o Rio."

- nota: ou-inclusivo
- Daí, se UD="estudantes em sala", isto é expresso como:

$$\forall x \ (S(x) \lor R(x))$$

Exemplo 3 (2/3): ("Todo estudante nesta sala já foi a SP ou ao Rio.")

Solução:

- Porém, se UD="todas as pessoas", isto fica: "Para toda pessoa x, se x é um estudante nesta sala, então x já visitou SP ou x já visitou o RJ."
- O que pode ser expresso como:

$$\forall x \ (E(x) \to (S(x) \lor R(x)))$$

Exemplo 3 (3/3): ("Todo estudante nesta sala já foi a SP ou ao Rio.")

Solução:

- Podemos ainda usar um predicado duplo V(x,y) representando "x já visitou o estado y"
- Neste caso:
 - V(x,SP) seria o mesmo que S(x)
 - V(x,RJ) seria o mesmo que R(x)
- Abordagem útil se estivéssemos trabalhando com muitas declarações envolvendo pessoas visitando diferentes estados.
 - Caso contrário, é melhor a forma mais simples...

- Exemplos extras (Lewis Carroll) 1 (1/2):
- Considere as declarações ("argumento"):
 - "Todos os leões são ferozes." ("premissa")
 - "Alguns leões não tomam café." ("premissa")
 - "Algumas criaturas ferozes não tomam café." ("conclusão")
- Defina:
 - P(x) significa "x é um leão"
 - Q(x) significa "x é feroz"
 - R(x) significa "x toma café"
- Questão: assumindo que o UD é "o conjunto de todas as criaturas", expresse o argumento em lógica de predicados.

Exemplos extras (Lewis Carroll) 1 (2/2):

Podemos expressar as declarações como:

$$\forall x \ (P(x) \to Q(x)) \qquad \text{("Todos os leões são ferozes.")} \\ \exists x \ (P(x) \land \neg R(x)) \qquad \text{("Alguns leões não tomam café.")} \\ \exists x \ (Q(x) \land \neg R(x)) \qquad \text{("Algumas criaturas ferozes não tomam café")}$$

Notas:

a 2a declaração não pode ser:

$$\exists x \ (P(x) \to \neg R(x))$$

a 3a declaração não pode ser:

$$\exists x \ (Q(x) \to \neg R(x))$$

Exemplos extras (Lewis Carroll) 2 (1/2):

- Considere o argumento:
 - "Todos os beija-flores são muito coloridos" ("premissa")
 - "Nenhum pássaro grande vive no mel" ("premissa")
 - "Pássaros que não vivem no mel são pobres em cores" ("premissa")
 - "Beija-flores são pequenos" ("conclusão")
- Defina:
 - P(x) significa "x é um beija-flor"
 - $oldsymbol{Q}(x)$ significa "x é grande"
 - \blacksquare R(x) significa "x vive no mel"
 - S(x) significa "x é muito colorido"
- Questão: assumindo que o UD é "o conjunto de todos os pássaros", expresse o argumento em lógica de predicados.

Exemplos extras (Lewis Carroll) 2 (2/2):

Podemos expressar as declarações como:

$$\forall x \ (P(x) \to S(x)) \qquad \text{("Todos os beija-flores são muito coloridos")} \\ \neg \exists x \ (Q(x) \land R(x)) \qquad \text{("Nenhum pássaro grande vive no mel")} \\ \forall x \ (\neg R(x) \to \neg S(x)) \qquad \text{("Pássaros que não vivem no mel são pobres em cores")} \\ \forall x \ (P(x) \to \neg Q(x)) \qquad \text{("Beija-flores são pequenos")}$$

- Nota: estamos assumindo que:
 - "pequeno" é o mesmo que "não grande"
 - "pobre em cores" é o mesmo que "não muito coloridos"

PROGRAMAÇÃO EM LÓGICA

- Existem linguagens de programação projetadas para "raciocinar" utilizando as regras da Lógica de predicados.
- Exemplo: Prolog ("Programação em Lógica")
 - Desenvolvido na França, na década de 70, por cientistas da computação que trabalhavam na área de Inteligência Artificial.

LÓGICA DE PRIMEIRA ORDEM

Final deste item.

Dica: fazer exercícios sobre Lógica de Primeira Ordem (predicados e quantificadores)...