Programação Declarativa

Licenciatura em Engenharia Informática

2014-2015

U © ÉVOCA UNIVERSIDADE DE ÉVORA

PD VBN

Conceitos Básicos

Vitor Beires Nogueira

Escola de Ciências e Tecnologia Universidade de Évora



PD VRN

Conceitos Básicos

Factos Queries

A variável lógica, substituições e instâncias Queries (quantificação

existencial) Factos (quantificação

universal) Queries conjuntivas e

partilha de variáveis Regras Um interpretador abstracto

simples Significado de um programa

em lógica

Definição

Factos são formas de expressar que uma determinada relação (predicado) se verifica entre objectos

Exemplo

```
plus (0,0,0). plus (0,1,1). plus (0,2,2).
plus (1,0,1). plus (1,1,2). plus (1,2,3).
```

Programa simples

Um conjunto finito de factos.





Factos

Queries

A variável lógica, substituições e instâncias Queries (quantificação

existencial) Factos (quantificação

universal) Queries conjuntivas e

partilha de variáveis Regras Um interpretador abstracto

simples Significado de um programa em lógica



Exemplo (Familia bíblica)

father (terach, abraham). father (terach, nachor). father (terach, haran). father (abraham, isacc). father (haran, lot). father (haran, milcah). father (haran, yiscah). mother(sarah, isaac).

male (terach). male (abraham) . male (nachor) . male (haran) . male(isaac). male(lot). female(sarah). female (milcah). female (yiscah).





Conceitos Básicos Factos

Queries

A variável lógica, substituições e instâncias Queries (quantificação

existencial) Factos (quantificação

universal) Queries conjuntivas e

partilha de variáveis Regras Um interpretador abstracto

simples

Significado de um programa em lógica

Definição

Queries são a forma de obter informação de um programa em lógica.

Exemplo

father (terach, abraham)?

Queries vs Factos

- O facto ₽. indica que o goal ₽ é verdade.
- A query P? pergunta se o goal P é verdade.



Conceitos Básicos Factos

Queries

existencial)

A variável lógica,

substituições e instâncias Queries (quantificação

Factos (quantificação universal)

Queries conjuntivas e partilha de variáveis

Regras Um interpretador abstracto

simples Significado de um programa em lógica

Regras de dedução

- As consequências lógicas são obtidas aplicando regras de dedução.
- A regra de dedução mais simples é a identidade: de P deduzimos P.

Respostas a queries

- A resposta a father (terach, abraham)? é yes.
- A resposta a male(joe)? é no. Porquê?

Variável lógica



PD VRN

Conceitos Básicos

Factos Queries

A variável lógica, substituições e instâncias

Queries (quantificação existencial)

Factos (quantificação universal)

Queries conjuntivas e partilha de variáveis

Regras Um interpretador abstracto simples

Significado de um programa em lógica

Definição

Uma variável lógica indica um individuo/objecto não especificado

Exemplo

father (abraham, X)?

X=isaac

Utilizando deste modo, uma variável permite sumariar muitas queries.



Conceitos Básicos

Factos Queries

A variável lógica, substituições e instâncias

Queries (quantificação existencial)

Factos (quantificação universal)

universal)

Queries conjuntivas e partilha de variáveis

Regras

Um interpretador abstracto simples

Significado de um programa em lógica

Definição

Um termo é:

- uma constante. Por exemplo isaac.
- uma variável. Por exemplo X.
- um termo composto, definido por um functor e uma sequência de um ou mais termos
 - Um functor é caracterizado pelo seu nome (átomo) e pela sua aridade (número de argumentos)
 - Exemplos: hot(milk), list(a, list(b, nil)), tree(tree(nil, 3, nil), 5, R).

Termo



PD

Conceitos Básicos

Factos Queries

A variável lógica, substituições e instâncias

Queries (quantificação existencial)

Factos (quantificação universal)

Queries conjuntivas e partilha de variáveis

Regras Um interpretador abstracto

simples Significado de um programa em lógica

VRN

Estrutura de dados

Os termos são as únicas estruturas de dados nos programas em lógica.

Termos ground e non ground

Termos

- ground não tem variáveis. Exemplo foo (a, b).
- non ground tem variáveis. Exemplo foo(X).

Substituição





Conceitos Básicos

Factos Queries

A variável lógica, substituições e instâncias

Queries (quantificação existencial)

Factos (quantificação universal)

Queries conjuntivas e partilha de variáveis

Regras Um interpretador abstracto

simples Significado de um programa

em lógica

Definição

Uma substituição é um conjunto finito (possivelmente vazio) de pares da forma $X_i = t_i$ em que

- X_i é uma variável
- t_i é um termo
- $X_i \neq X_j$ para todo $i \neq j$
- X_i não ocorre em t_i para qualquer i e j.

Exemplo

{X=abraham, Y=isaac}

Aplicação de uma substituição



PD VBN

Conceitos Básicos

Factos Queries

A variável lógica, substituições e instâncias

Queries (quantificação existencial)

Factos (quantificação universal)

Queries conjuntivas e partilha de variáveis

Regras
Um interpretador abstracto

simples Significado de um programa em Iógica

Definição

O resultado da aplicação de uma substituição θ a um termo A é denotado por $A\theta$ e é o termo que resulta de substituir todas as ocorrências de X por t em A, para todos os pares $X=t\in\theta$.

Exemplo

O resultado de aplicar $\{X=abraham, Y=isaac\}$ ao termo father (X,Y) é father (abraham, isaac).

Instância



PD VBN

Conceitos Básicos

Factos Queries

A variável lógica, substituições e instâncias

Queries (quantificação existencial)

Factos (quantificação universal)

Queries conjuntivas e partilha de variáveis Regras

Um interpretador abstracto simples

Significado de um programa em lógica

Definição

 \emph{A} é uma instância de \emph{B} se existir uma substituição $\emph{\theta}$ tal que $\emph{A}=\emph{B}\emph{\theta}$

Exemplo

O termo father (abraham, isaac) é uma instância de father (X, Y).





Factos Queries

A variável lógica, substituições e instâncias

Queries (quantificação existencial)

Factos (quantificação universal)

Queries conjuntivas e partilha de variáveis

Regras Um interpretador abstracto

simples Significado de um programa

em lógica

Variáveis em queries

- As variáveis nas queries são quantificadas existencialmente.
- A query father (abraham, X)? deve ser lido como existe um X tal que abraham é o pai de X?

Regra de dedução: generalização

Uma query (existencial) P é uma consequência lógica de uma instância dela, $P\theta$, para qualquer substituição θ .

Exemplo

O facto father (abraham, isaac) implica que existe um X tal que father (abraham, X) ? é verdade. Qual é?





Variáveis em factos

- As variáveis em factos são quantificadas universalmente.
- O facto likes (X, pomegranates). deve ser lido como todos os objectos gostam de pomegranates (romãs).

Regra de dedução: instanciação

De um expressão P quantificada universalmente podemos deduzir $P\theta$, para qualquer substituição θ .

Exemplo

- A partir de plus (0, X, X). podemos deduzir que plus (0, 2, 2)? é verdade.
- likes(X,X)

Conceitos Básicos

Factos Queries

Queries

A variável lógica, substituições e instâncias

Queries (quantificação existencial)

Factos (quantificação universal)

Queries conjuntivas e partilha de variáveis Regras

Um interpretador abstracto simples Significado de um programa

Significado de um programa em lógica

Instância comum





Conceitos Básicos

Factos Queries

A variável lógica, substituições e instâncias

Queries (quantificação existencial)

Factos (quantificação universal)

Queries conjuntivas e partilha de variáveis Regras

Um interpretador abstracto simples

Significado de um programa em lógica

Exemplo

Definição

sintacticamente idêntico a $B\theta_2$

■ plus(0,3,3) é uma instância comum entre plus(0,3,Y) e plus(0,X,X). Porquê?

B, ou seja, se existirem substituições θ_1 e θ_2 tal que $C = A\theta_1$ é

C é um instância comum de A e B se é uma instância de A e uma instância de





Factos

Queries

A variável lógica,

substituições e instâncias Queries (quantificação existencial)

Factos (quantificação

universal)

Queries conjuntivas e partilha de variáveis

Regras Um interpretador abstracto

simples Significado de um programa em Iógica

Exemplo (Queries conjuntivas)

- father(terach, X), father(X, Y)?
- De um modo geral, Q_1, \ldots, Q_n ?

Consequência lógica

- Caso ground: consequência de cada um dos elementos (trivial)
- Non ground: uma query conjuntiva é consequência lógica de um programa P se todos os goals da conjunção são consequência de P, tendo em conta que as variáveis partilhadas deve ter a mesma instânciação em todos os goals. É condição suficiente que exista um instância ground da query que seja consequência de P.





Factos Queries

A variável lógica,

substituições e instâncias Queries (quantificação existencial)

Factos (quantificação universal)

Queries conjuntivas e partilha de variáveis

Regras

Um interpretador abstracto

simples Significado de um programa em Iógica

Interpretação operacional

Em termos operacionais, para resolver de uma query conjuntiva $A_1, \ldots A_n$? utilizando um programa P, devemos encontrar uma substituição θ tal que $A_1\theta$ e $\ldots A_n\theta$ são instâncias ground de factos em P

Exemplo

Considere a query father (haran, X) , male(X)? É verdade? Se sim, qual a substituição utilizada?





Factos

Queries

A variável lógica, substituições e instâncias Queries (quantificação

existencial) Factos (quantificação

universal)

Queries conjuntivas e partilha de variáveis

Regras
Um interpretador abstracto

simples Significado de um programa em lógica

Definição

Regras são expressões da forma

$$A \leftarrow B_1, \ldots, B_n$$

em que $n \ge 0$, A é a cabeça da regra e B_1, \ldots, B_n o corpo. Nota: as variáveis também são universalmente quantificadas e o alcance (scope) é a regra toda.

Exemplo

 $son(X,Y) \leftarrow father(Y,X), male(X)$.



Conceitos Básicos

Factos Queries

A variável lógica, substituições e instâncias

Queries (quantificação existencial) Factos (quantificação

universal)

Queries conjuntivas e partilha de variáveis

Regras
Um interpretador abstracto simples

Significado de um programa em lógica

Interpretação de regras

As regras podem ser interpretadas de um modo operacional ou declarativo

Definição

A lei do modus ponens universal define que a partir da regra $R = (A \leftarrow B_1, \dots, B_n)$ e dos factos B'_1, \dots, B'_n , o goal A' pode ser derivado se $A' \leftarrow B'_1, \dots, B'_n$ for uma instância de R.





Factos Queries

A variável lógica, substituições e instâncias

Queries (quantificação existencial)

Factos (quantificação universal) Queries conjuntivas e partilha de variáveis

Regras
Um interpretador abstracto

simples Significado de um programa em Iógica

Definição (Programa em lógica)

Um programa em lógica é um conjunto finito de regras.

Definição (Consequência lógica)

Um goal G existencialmente quantificado é uma consequência lógica do programa P se existir uma cláusula em P com uma instância ground $A \leftarrow B_1, \ldots, B_n, n \geq 0$ tal que B_1, \ldots, B_n são consequências lógicas de P e A é uma instância de G.





Factos Queries

A variável lógica,

em lógica

substituições e instâncias Queries (quantificação existencial)

Factos (quantificação universal) Queries conjuntivas e

partilha de variáveis Regras

Um interpretador abstracto simples Significado de um programa

Exemplo (Familia bíblica: regras)

```
son(X,Y) \leftarrow father(Y, X), male(X).
son(X,Y) \leftarrow mother(Y, X), male(X).
grandparent(X,Z) \leftarrow father(X, Y), father(Y, Z).
grandparent(X,Z) \leftarrow father(X, Y), mother(Y, Z).
grandparent(X,Z) \leftarrow mother(X, Y), mother(Y, Z).
grandparent(X,Z) \leftarrow mother(X, Y), father(Y, Z).
```



Conceitos Básicos

Factos Queries

A variável lógica,

substituições e instâncias Queries (quantificação existencial)

Factos (quantificação universal)

Queries conjuntivas e partilha de variáveis Regras

Um interpretador abstracto simples

Significado de um programa em lógica

Exemplo (Família bíblica: regras mais elegantes)

```
\begin{array}{lll} \text{parent}\left(X,\ Y\right) & <- \ \text{father}\left(X,\ Y\right).\\ \text{parent}\left(X,\ Y\right) & <- \ \text{mother}\left(X,\ Y\right).\\ \text{son}\left(X,Y\right) & <- \ \text{parent}\left(Y,\ X\right), \ \text{male}\left(X\right).\\ \text{grandparent}\left(X,Z\right) & <- \ \text{parent}\left(X,\ Y\right), \ \text{parent}\left(Y,\ Z\right). \end{array}
```

U P EVORA

PD VBN

Conceitos Básicos

Factos Queries

A variável lógica,

substituições e instâncias Queries (quantificação

existencial)
Factos (quantificação

universal)

Queries conjuntivas e

partilha de variáveis Regras

Um interpretador abstracto simples

Significado de um programa em lógica

Input: A ground goal G and a program P

Output: yes if G is a logical consequence of P,

no otherwise

Algorithm: Initialize the resolvent to G.

while the resolvent is not empty do choose a goal A from the resolvent

choose a ground instance of a clause $A' - B_1, ..., B_n$ from P

such that A and A' are identical

(if no such goal and clause exist, exit the while loop)

replace A by B_1, \dots, B_n in the resolvent

If the resolvent is empty, then output yes, else output no.

 $\begin{tabular}{ll} Figura: Interpretador abstracto que responde $\it yes/no$ a queries ground relativamente a um programa em lógica \\ \end{tabular}$





Factos Queries

Auraidualid

A variável lógica, substituições e instâncias Queries (quantificação

existencial) Factos (quantificação

universal)

Queries conjuntivas e

partilha de variáveis Regras

Um interpretador abstracto simples

Significado de um programa em lógica

Escolhas no algoritmo

No algoritmo do interpretador abstracto existem duas escolhas:

- o goal a "reduzir": arbitrário
- a cláusula e sua instância: não determinística

Definição (Redução)

Uma redução de um goal G através de um programa P consiste na substituição de G pelo corpo de uma instância de uma cláusula em P, cuja cabeça é idêntica ao goal escohido.



Conceitos Básicos

Factos

Queries

A variável lógica, substituições e instâncias

Queries (quantificação existencial) Factos (quantificação

universal)

Queries conjuntivas e

partilha de variáveis Regras

Um interpretador abstracto simples

Significado de um programa em lógica

Definição (Significado de um programa)

O *significado* (semântica) de um programa em lógica P, denotado por M(P), é o conjunto de *goals ground* deduzíveis a partir de P.

Definição (Correcção)

Um programa P é correcto em relação a determinado significado M sse $M(P) \subseteq M$

Definição (Completude)

Um programa P é completo em relação a determinado significado M sse $M(P)\supseteq M$