

Programação em Prolog

Profª Andréa Schwertner Charão
DELC/CT/UFSM

Sumário

- ◆ Processo de inferência (execução)
 - ◆ Unificação
 - ◆ Backtracking (retrocesso)
- ◆ Base de conhecimento
 - ◆ Estática
 - ◆ Dinâmica

Processo de inferência

- ◆ A resolução de um problema consiste em satisfazer uma consulta
- ◆ Para ilustrar o processo de inferência, consideremos a seguinte base

```
pato(donald) .  
pato(patolino) .  
ave(X) :- pato(X) .
```

Exemplo de inferência

```
pato(donald) .  
pato(patolino) .  
ave(X) :- pato(X) .
```

- ◆ Consulta/meta: "Donald é um pato?"
?- pato(donald) .
- ◆ Busca de predicado pato
- ◆ Fato encontrado
- ◆ Resposta:
?- pato(donald) .
true .

Exemplo de inferência

- ◆ Em SWI-Prolog:
 - ◆ Predicado **trace** ajuda a rastrear a execução
 - ◆ Predicado **notrace** volta ao modo normal

```
?- trace.  
true.
```

```
[trace]    ?- pato(donald).  
    Call: (6) pato(donald) ? creep  
    Exit: (6) pato(donald) ? creep  
true.
```

```
[trace]    ?- notrace.  
true.
```

Exemplo de inferência

```
pato(donald) .  
pato(patolino) .  
ave(X) :- pato(X) .
```

- ◆ Meta: "Donald é uma ave?"
 ?- ave(donald) .
- ◆ Busca de predicado ave
- ◆ Fato não encontrado, regra encontrada
- ◆ **Unificação (matching)** com
 instanciação de variáveis

```
ave(X = donald) ←  
    |  
pato(X = donald)  
    |  
pato(donald)
```

instancia X

continua até encontrar
fato (true) ou esgotar
possibilidades (false)

Exemplo de inferência

◆ Em SWI-Prolog:

```
[trace]    ?- ave(donald) .  
    Call: (6) ave(donald) ? creep  
    Call: (7) pato(donald) ? creep  
    Exit: (7) pato(donald) ? creep  
    Exit: (6) ave(donald) ? creep  
true.
```

```
[trace]    ?- ave(ze) .  
    Call: (6) ave(ze) ? creep  
    Call: (7) pato(ze) ? creep  
    Fail: (7) pato(ze) ? creep  
    Fail: (6) ave(ze) ? creep  
false.
```

Exemplo de inferência

- ◆ Consulta: "Quais são as aves na base?"
?- ave(X) .
X = donald ;
X = patolino.
- ◆ **Unificação**: busca de um valor para X que torne o predicado verdadeiro
- ◆ **Backtracking** (retrocesso): refaz a unificação mais recente, tentando encontrar outros valores que tornem o predicado verdadeiro

Exemplo de inferência

- ◆ Em SWI-Prolog (Redo = backtracking):

```
[trace]    ?- ave(X) .  
    Call: (6) ave(_G366) ? creep  
    Call: (7) pato(_G366) ? creep  
    Exit: (7) pato(donald) ? creep  
    Exit: (6) ave(donald) ? creep  
X = donald ;  
    Redo: (7) pato(_G366) ? creep  
    Exit: (7) pato(patolino) ? creep  
    Exit: (6) ave(patolino) ? creep  
X = patolino.
```

Base de conhecimento

- ◆ Estática: fatos e regras definidos em arquivo (.pl) carregado no início do programa
- ◆ Dinâmica: fatos e regras podem ser inseridos ou removidos durante a execução
 - ◆ Predicado dynamic

```
:- dynamic pato/1, ave/1.  
pato(donald) .  
pato(patolino) .  
ave(X) :- pato(X) .
```

Base dinâmica

pato.pl

```
:- dynamic pato/1, ave/1.  
pato(donald) .  
pato(patolino) .  
ave(X) :- pato(X) .
```

```
?- assert(ave(zecarioca)) .  
true.
```

```
?- ave(X) .  
X = donald ;  
X = patolino ;  
X = zecarioca.
```