

Sistemas Baseados em Conhecimento

Aula 12

Renata Wassermann

`renata@ime.usp.br`

2017

O que é Prolog?

- Prolog (*programming in logic*) é uma linguagem de programação baseada em lógica: programas correspondem a conjuntos de fórmulas lógicas e o interpretador Prolog usa métodos lógicos para resolver consultas.

O que é Prolog?

- Prolog (*programming in logic*) é uma linguagem de programação baseada em lógica: programas correspondem a conjuntos de fórmulas lógicas e o interpretador Prolog usa métodos lógicos para resolver consultas.
- Prolog é uma linguagem declarativa: você especifica o problema a ser resolvido e não como resolvê-lo.

Fatos

Um pequeno programa consistindo de quatro fatos:

```
bigger(elephant, horse).  
bigger(horse, donkey).  
bigger(donkey, dog).  
bigger(donkey, monkey).
```

Consultas

Depois de carregar o programa, podemos fazer consultas:

```
?- bigger(donkey, dog).
```

Yes

```
?- bigger(monkey, elephant).
```

No

Um Problema

```
?- bigger(elephant, monkey).
```

No

O predicado bigger/2 não é exatamente o que procuramos.

Um Problema

```
?- bigger(elephant, monkey).
```

No

O predicado `bigger/2` não é exatamente o que procuramos.

O que queremos, na verdade, é o *fecho transitivo* de `bigger/2`.

Regras

As seguintes regras definem `is_bigger/2` como o fecho transitivo de `bigger/2` usando recursão:

```
is_bigger(X, Y) :- bigger(X, Y).
```

```
is_bigger(X, Y) :- bigger(X, Z), is_bigger(Z, Y).
```


Regras

As seguintes regras definem `is_bigger/2` como o fecho transitivo de `bigger/2` usando recursão:

```
is_bigger(X, Y) :- bigger(X, Y).
```

```
is_bigger(X, Y) :- bigger(X, Z), is_bigger(Z, Y).
```

`:-` \Rightarrow “if”

`,` \Rightarrow “and”

Agora funciona

```
?- is_bigger(elephant, monkey).  
Yes
```

Agora funciona

```
?- is_bigger(elephant, monkey).  
Yes
```

Melhor ainda, podemos usar a *variável* X:

Agora funciona

```
?- is_bigger(elephant, monkey).  
Yes
```

Melhor ainda, podemos usar a *variável* X:

```
?- is_bigger(X, donkey).  
X = horse ;  
X = elephant ;  
No
```

Tecle ponto e vírgula (;) para obter soluções alternativas.

Outro exemplo

Existem animais que são menores que um burro e maiores que um macaco?

```
?- is_bigger(donkey, X), is_bigger(X, monkey).  
No
```

Termos

Termos em Prolog podem ser *números*, *átomos*, *variáveis* ou *termos compostos*.

- Átomos começam com letra minúscula ou aparecem entre aspas simples:

`elephant, xYZ, a_123, 'Mais uma cerveja, por favor'`

- Variáveis começam com letra maiúscula ou sublinhado:

`X, Elephant, _G177, MyVariable, _`

Termos

- Termos compostos têm um functor (um átomo) e um número de argumentos (termos):

`is_bigger(horse, X)`

`f(g(Alpha, _), 7)`

`'My Functor'(dog)`

Termos

- Termos compostos têm um functor (um átomo) e um número de argumentos (termos):

```
is_bigger(horse, X)  
f(g(Alpha, _), 7)  
'My Functor'(dog)
```

- Átomos e números são chamados *termos atômicos*.

Termos

- Termos compostos têm um functor (um átomo) e um número de argumentos (termos):

```
is_bigger(horse, X)  
f(g(Alpha, _), 7)  
'My Functor'(dog)
```

- Átomos e números são chamados *termos atômicos*.
- Termos sem variáveis são chamados *termos básicos* (*ground terms*).

Fatos e Regras

Fatos são predicados seguidos por um ponto. São usados para definir algo que deve ser incondicionalmente verdadeiro.

```
bigger(elephant, horse).  
parent(john, mary).
```

Fatos e Regras

Fatos são predicados seguidos por um ponto. São usados para definir algo que deve ser incondicionalmente verdadeiro.

```
bigger(elephant, horse).  
parent(john, mary).
```

Regras consistem de uma *cabeça* e um *corpo* separados por :- . A cabeça de uma regra é verdadeira se todos os predicados do corpo forem verdadeiros.

```
grandfather(X, Y) :-  
    father(X, Z),  
    parent(Z, Y).
```

Programas e Consultas

- Fatos e regras são chamados de *cláusulas*. Um programa Prolog é uma lista de cláusulas.

Programas e Consultas

- Fatos e regras são chamados de *cláusulas*. Um programa Prolog é uma lista de cláusulas.
- *Consultas* são predicados (ou sequências de predicados) seguidos de um ponto. Eles são digitados no prompt do Prolog e fazem o sistema dar uma resposta.

```
?- is_bigger(horse, X), is_bigger(X, dog).  
X = donkey  
Yes
```

Predicados da Linguagem (Built-in)

- Carregando um arquivo de programa:

```
?- consult('big-animals.pl').  
Yes
```

- Escrevendo na tela

```
?- write('Hello World!'), nl.  
Hello World!  
Yes
```

Matching

- Dois termos *casam* (*match*) se eles são idênticos ou podem se tornar idênticos substituindo suas variáveis com termos básicos adequados.

Matching

- Dois termos *casam* (*match*) se eles são idênticos ou podem se tornar idênticos substituindo suas variáveis com termos básicos adequados.
- Podemos explicitamente perguntar para o Prolog se dois termos dados casam usando o predicado de igualdade (usado com notação infixa):

```
?- born(mary, yorkshire) = born(mary, X).
```

```
X = yorkshire
```

```
Yes
```


Exemplos

?- $f(a, g(X, Y)) = f(X, Z), Z = g(W, h(X)).$

$X = a$

$Y = h(a)$

$Z = g(a, h(a))$

$W = a$

Yes

?- $p(X, 2, 2) = p(1, Y, X).$

No

A Variável Anônima

- A variável `_` é chamada de *variável anônima*.
- Toda ocorrência de `_` representa uma variável diferente (e as instâncias não são apresentadas).

?- $p(_, 2, 2) = p(1, Y, _)$.

$Y = 2$

Yes

Respondendo Consultas

- Se um objetivo casa com um fato, então ele é satisfeito.

Respondendo Consultas

- Se um objetivo casa com um fato, então ele é satisfeito.
- Se um objetivo casa com a cabeça de uma regra, ele é satisfeito se o objetivo representado pelo corpo da regra é satisfeito.

Respondendo Consultas

- Se um objetivo casa com um fato, então ele é satisfeito.
- Se um objetivo casa com a cabeça de uma regra, ele é satisfeito se o objetivo representado pelo corpo da regra é satisfeito.
- Se um objetivo consiste em uma lista de subobjetivos separados por vírgulas, então ele é satisfeito se todos os subobjetivos forem satisfeitos.

Respondendo Consultas

- Se um objetivo casa com um fato, então ele é satisfeito.
- Se um objetivo casa com a cabeça de uma regra, ele é satisfeito se o objetivo representado pelo corpo da regra é satisfeito.
- Se um objetivo consiste em uma lista de subobjetivos separados por vírgulas, então ele é satisfeito se todos os subobjetivos forem satisfeitos.
- Quando tenta satisfazer objetivos com predicados da linguagem, como `write/1`, o Prolog também executa a ação associada.

Exemplo: Filósofos Mortais

Considere o seguinte argumento:

Todo homem é mortal

Sócrates é um homem

Sócrates é mortal

Ele possui duas premissas e uma conclusão.

Traduzindo para Prolog

As duas premissas podem ser expressas como um pequeno programa Prolog:

```
mortal(X) :- man(X).  
man(socrates).
```

A conclusão pode ser formulada como uma consulta:

```
?- mortal(socrates).  
Yes
```


Execução

1. A consulta `mortal(socrates)` é o objetivo inicial.

Execução

1. A consulta `mortal(socrates)` é o objetivo inicial.
2. Prolog procura o primeiro fato ou cabeça de regra que casam e encontra `mortal(X)`. Instanciação: `X=socrates`.

Execução

1. A consulta `mortal(socrates)` é o objetivo inicial.
2. Prolog procura o primeiro fato ou cabeça de regra que casam e encontra `mortal(X)`. Instanciação: `X=socrates`.
3. A instanciação é estendida para o corpo da regra, i.e., `man(X)` torna-se `man(socrates)`.

Execução

1. A consulta `mortal(socrates)` é o objetivo inicial.
2. Prolog procura o primeiro fato ou cabeça de regra que casam e encontra `mortal(X)`. Instanciação: `X=socrates`.
3. A instanciação é estendida para o corpo da regra, i.e., `man(X)` torna-se `man(socrates)`.
4. Novo objetivo: `man(socrates)`.

Execução

1. A consulta `mortal(socrates)` é o objetivo inicial.
2. Prolog procura o primeiro fato ou cabeça de regra que casam e encontra `mortal(X)`. Instanciação: `X=socrates`.
3. A instanciação é estendida para o corpo da regra, i.e., `man(X)` torna-se `man(socrates)`.
4. Novo objetivo: `man(socrates)`.
5. Sucesso, porque `man(socrates)` é um fato do programa.

Execução

1. A consulta `mortal(socrates)` é o objetivo inicial.
2. Prolog procura o primeiro fato ou cabeça de regra que casam e encontra `mortal(X)`. Instanciação: `X=socrates`.
3. A instanciação é estendida para o corpo da regra, i.e., `man(X)` torna-se `man(socrates)`.
4. Novo objetivo: `man(socrates)`.
5. Sucesso, porque `man(socrates)` é um fato do programa.
6. Portanto o objetivo inicial é satisfeito.

Listas em Prolog

Uma das estruturas de dados mais úteis do Prolog é a *lista*.

Exemplo:

```
[elephant, horse, donkey, dog]
```

Os elementos de uma lista podem ser quaisquer termos Prolog (incluindo outras listas).

A lista vazia é [].

Outro exemplo:

```
[a, X, [], f(X,y), 47, [a,b,c], bigger(cow,dog)]
```

Representação Interna

Internamente, a lista

`[a, b, c]`

corresponde ao termo

`.(a, .(b, .(c, [])))`

Ou seja, listas são apenas uma nova notação para termos compostos com o functor `.` e o átomo especial `[]`.

?- `X = .(a, .(b, .(c, [])))`.

`X = [a, b, c]`

Yes

A Notação com Barra

Se uma barra (|) é colocada antes do último termos da lista, isso significa que ele é uma sublista. Inserindo os elementos antes da barra no início da sublista resulta na lista inteira.

Por exemplo: [a, b, c, d] é o mesmo que [a, b | [c, d]].

Exemplos

Extrair o segundo elemento de uma lista:

?- [a, b, c, d, e] = [_ , X | _].

X = b

Yes

Exemplos

Extrair o segundo elemento de uma lista:

```
?- [a, b, c, d, e] = [_, X | _].
```

```
X = b
```

```
Yes
```

Verificar se o primeiro elemento é 1 e obter a lista após o segundo elemento:

```
?- MyList = [1, 2, 3, 4, 5], MyList = [1, _ | Rest].
```

```
MyList = [1, 2, 3, 4, 5]
```

```
Rest = [3, 4, 5]
```

```
Yes
```

Cabeça e Cauda

O primeiro elemento de uma lista é chamado de *cabeça* e o resto é chamado de *cauda*. A lista vazia não tem cabeça.

Um caso especial da notação com barra, com exatamente um elemento antes da barra, pode ser usado para extrair a cabeça e/ou a cauda de uma lista:

```
?- [elephant, horse, tiger, dog] = [Head | Tail].  
Head = elephant  
Tail = [horse, tiger, dog]  
Yes
```

Cabeça e Cauda

Outro exemplo:

```
?- [elephant] = [X | Y].
```

```
X = elephant
```

```
Y = []
```

```
Yes
```

Concatenando Listas

Queremos escrever um predicado `concat_lists/3` que funcione da seguinte forma:

```
?- concat_lists([1, 2, 3, 4], [dog, cow, tiger], L).  
L = [1, 2, 3, 4, dog, cow, tiger]  
Yes
```

Concatenando Listas

O predicado `concat_lists/3` é implementado *recursivamente*.

Concatenando Listas

- O predicado `concat_lists/3` é implementado *recursivamente*.
- O caso base é quando uma das listas é vazia.

Concatenando Listas

O predicado `concat_lists/3` é implementado *recursivamente*.

O caso base é quando uma das listas é vazia.

A cada passo, “corta-se” a cabeça e o mesmo predicado é reutilizado, com uma cauda menor, até alcançar o caso base da recursão.

```
concat_lists([], List, List).
```

```
concat_lists([Elem|List1], List2, [Elem|List3]) :-  
    concat_lists(List1, List2, List3).
```

Concatenando Listas

`concat_lists/3` também pode ser usado para decompor listas:

```
?- concat_lists(Begin, End, [1, 2, 3]).  
Begin = []  
End = [1, 2, 3] ;  
Begin = [1]  
End = [2, 3] ;  
Begin = [1, 2]  
End = [3] ;  
Begin = [1, 2, 3]  
End = [] ;  
No
```

Expressões Aritméticas em Prolog

O Prolog tem uma série de funções e operadores aritméticos predefinidos.

Expressões como $3 + 5$ são termos válidos em Prolog.

Porém,

?- $3 + 5 = 8$.

No

Matching vs. Avaliação Aritmética

Os termos $3 + 5$ e 8 não *casam*!

Para somar os números 3 e 5, precisamos usar o operador `is`:

```
?- X is 3 + 5.
```

```
X = 8
```

```
Yes
```

O Operador is

O operador is faz com que o termo à direita seja avaliado como uma expressão aritmética.

O resultado desta avaliação é então casado como o termo à esquerda.

Exemplo:

```
?- Value is 3 * 4 + 5 * 6, OtherValue is Value / 11.
```

```
Value = 42
```

```
OtherValue = 3.81818
```

```
Yes
```

Exemplo: Comprimento de uma Lista

Ao invés de usar `length/2`, podemos escrever nosso próprio predicado:

```
len([], 0).
```

```
len([_ | Tail], N) :-  
    len(Tail, N1),  
    N is N1 + 1.
```

Retrocesso (Backtracking)

- *Pontos de Escolha*: Subobjetivos que podem ser satisfeitos de mais de uma forma.
Por exemplo `..., member(X, [a, b, c]), ...`
- *Backtracking*: Durante a execução de um objetivo, o Prolog guarda os pontos de escolha. Se um caminho particular termina em falha, ele volta para o ponto de escolha mais recente e tenta a próxima alternativa.

Usando o Backtracking

Dada uma lista na primeira posição, o predicado `permutation/2` gera todas as permutações possíveis da lista no segundo argumento:

```
permutation([], []).
```

```
permutation(List, [Element | Permutation]) :-  
    select(Element, List, Rest),  
    permutation(Rest, Permutation).
```


Exemplo

```
?- permutation([1, 2, 3], X).
```

```
X = [1, 2, 3] ;
```

```
X = [1, 3, 2] ;
```

```
X = [2, 1, 3] ;
```

```
X = [2, 3, 1] ;
```

```
X = [3, 1, 2] ;
```

```
X = [3, 2, 1] ;
```

```
No
```

Problemas com o Backtracking

Pedir soluções alternativas gera respostas erradas na definição deste predicado:

```
remove_duplicates([], []).
```

```
remove_duplicates([Head | Tail], Result) :-  
    member(Head, Tail),  
    remove_duplicates(Tail, Result).
```

```
remove_duplicates([Head | Tail], [Head | Result]) :-  
    remove_duplicates(Tail, Result).
```

Exemplo

```
?- remove_duplicates([a, b, b, c, a], List).  
List = [b, c, a] ;  
List = [b, b, c, a] ;  
List = [a, b, c, a] ;  
List = [a, b, b, c, a] ;  
No
```

Corte (Cut)

Às vezes queremos impedir o retrocesso do Prolog em determinados pontos de escolha, ou porque as alternativas que restam geram respostas erradas, ou por questão de eficiência.

Isto pode ser feito usando o *cut*, representado por `!`. Este predicado é sempre satisfeito e impede que o Prolog retroceda para subobjetivos que venham antes do *cut* na mesma regra.

Exemplo

```
remove_duplicates([], []).
```

```
remove_duplicates([Head | Tail], Result) :-  
    member(Head, Tail), !,  
    remove_duplicates(Tail, Result).
```

```
remove_duplicates([Head | Tail], [Head | Result]) :-  
    remove_duplicates(Tail, Result).
```

Corte (Cut)

Quando um corte é encontrado, todas as escolhas feitas entre o casamento da cabeça da regra até o corte são finais, isto é, pontos de escolha são ignorados.

Exercício

Usando cortes, implemente um predicado `add/3` para inserir um elemento em uma lista caso o elemento não seja um membro da lista. Verifique que não há soluções alternativas erradas:

```
?- add(elephant, [dog, donkey, rabbit], List).  
List = [elephant, dog, donkey, rabbit] ;  
No
```

```
?- add(donkey, [dog, donkey, rabbit], List).  
List = [dog, donkey, rabbit] ;  
No
```

Solução

```
add(Element, List, List) :-  
    member(Element, List), !.
```

```
add(Element, List, [Element | List]).
```


Problemas com o Corte

O predicado `add/3` não funciona como esperado quando o último argumento já está instanciado!

```
?- add(dog, [dog, cat, bird], [dog, dog, cat, bird]).  
Yes
```

Problemas com o Corte

Podemos usar a seguinte implementação alternativa:

```
add(Element, List, Result) :-  
    member(Element, List), !,  
    Result = List.
```

```
add(Element, List, [Element | List]).
```

Veja como o uso do corte afeta o caráter declarativo do Prolog.

Negação e Corte

Podemos usar o corte para definir a negação por falha finita.

```
neg(Goal) :- Goal, !, fail.  
neg(Goal).
```

Negação em Prolog

Podemos lidar com exceções:

```
enjoys(vincent,X) :- burger(X),  
                     neg(big_kahuna_burger(X)).
```

Negação em Prolog

Podemos lidar com exceções:

```
enjoys(vincent,X) :- burger(X),  
                      neg(big_kahuna_burger(X)).
```

Em Prolog, a negação é pré-definida:

```
enjoys(vincent,X) :- burger(X),  
                      \+(big_kahuna_burger(X)).
```