7. PROLOG: PROGRAMAÇÃO EM LÓGICA EM PRÁTICA

Eficiência implica a existência de alguns compromissos.

PROGRAMA = LÓGICA + CONTROLO

7.1.1Termos

Tal como em LPO, um termo pode ser:

- Uma constante.
- Uma variável.
- A aplicação de uma função a termos.

Exemplos: X, _x, X_mais_1, _

7.1.1Termos

Constantes

```
Exemplos:
nemo, 'nemo', moby_dick, 'Moby Dick', 123
nemo e 'nemo' representam a mesma constante.
```

Variáveis

```
Variável anónima: _. O seu valor não interessa.

Exemplos:
Objectivo: <- peixe(X) Resposta: X = nemo
Objectivo: <- peixe(_) Resposta: true
Objectivo: <- mae(_,_) Resposta: true
```

7.1.1Termos

Termos compostos

Aplicação de uma letra de função (functor) a termos:

Exemplos:

```
mae(bart), mae(X),mae(mae(bart)),
+(X,5), X + 5, f(a),f(a,b)
```

7.1.2 Literais

```
Aplicação de uma letra de predicado (átomo) a termos:
Exemplos:
mae(marge,bart), ad(X,bart)
```

7.1.3 Programas

Sequência de cláusulas determinadas.

Exemplo:

```
ad(marge, bart).
ad(srB, marge).
ant(X,Y) :- ad(X,Y).
ant(X,Y) :- ad(X, Z), ant(Z, Y).
```

7.1.5 Objectivos

```
Objectivo: ?- ?- é a "prompt" do PROLOG.

Exemplos:
?- ant(X,bart).
?- ant(X,bart), ant(X,marge).
```

7.2 Unificação de termos

Operadores de unificação: = e \=

Exemplos:

$$?-X=a.$$

$$X = a.$$

$$?-X+5=+(8,5).$$

$$X = 8.$$

7.2 Unificação de termos

```
?-X+5=+(5,8).
false.
?- f(a,X) = f(Y,b).
X = b,
Y = a.
?- f(a, ) = f(Y,b).
Y = a.
?- f(X,X) = f(a,b).
false.
?- f(_,_) = f(a,b).
true.
```

7.3 Comparação de termos

Operadores de comparação: == e \==

Exemplos:

false.

```
?- b == a.
false.
?- 'a' == a.
true.
?- X == a.
```

$$?- X = a, X == a.$$

X = a.

Para provar um objectivo, PROLOG usa uma refutação SLD com:

Função de selecção: escolhe o primeiro literal do objectivo.

Regra de procura: escolhe a primeira cláusula, cuja cabeça é unificável com o literal escolhido.

Semântica declarativa

Diz unicamente respeito ao significado das cláusulas do programa, vistas como fórmulas da lógica.

Exemplo:

$$p(X) := q(X), r(X).$$

significa

```
para provar p(X),
```

provar q(X) e provar r(X), para certo valor de X.

Semântica procedimental

Diz também respeito ao modo de utilizar as regras do programa.

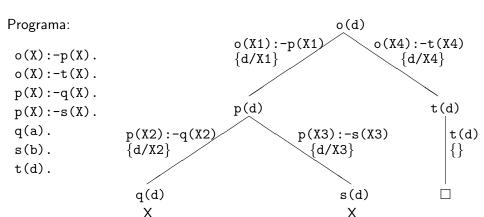
Exemplo:

$$p(X) := q(X), r(X).$$

significa

para provar p(X),

provar PRIMEIRO q(X) e DEPOIS provar r(X), para certo valor de X.



Exemplo 7.6.4:

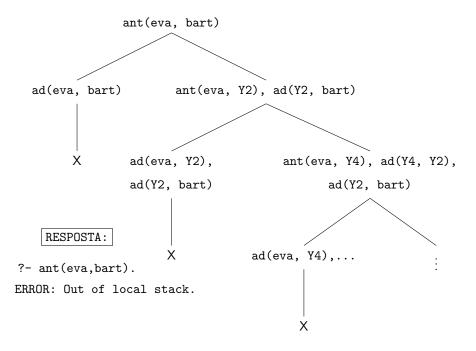
ad(marge, bart).

```
Programa:
```

```
ad(srB, marge).
ant(X, Y) :- ad(X, Y).
ant(X, Z) :- ant(X, Y), ad(Y, Z).
```

Objectivo:

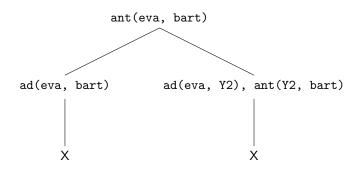
```
?- ant(eva, bart).
```



```
Exemplo 7.6.4:

Programa:
ad(marge, bart).
ad(srB, marge).
ant(X, Y) :- ad(X, Y).
ant(X, Z) :- ad(X, Y), ant(Y, Z).

Objectivo:
?- ant(eva, bart).
```



RESPOSTA:

?- ant(eva,bart).
false.

Resposta false do PROLOG deve ser interpretada como "não sei".

Hipótese do mundo fechado:

Assume que tudo o que não é derivável a partir de um programa é falso.

Regras empíricas:

- Na definição de um predicado, as afirmações devem aparecer antes das regras.
- Devemos evitar recursão à esquerda (recursão no 1º literal do corpo). Por exemplo, em vez de

$$ant(X,Z) := ant(X,Y), ad(Y,Z).$$

devemos escrever

$$ant(X,Z) := ad(Y,Z), ant(X,Y).$$

Múltiplas respostas

Podemos pedir múltiplas respostas usando ;.

```
Exemplo:
Programa:
p(a).
p(b).
q(a).
q(b).
r(X) := p(X), q(X).
Objectivo:
?-r(X).
X = a;
X = b.
```

