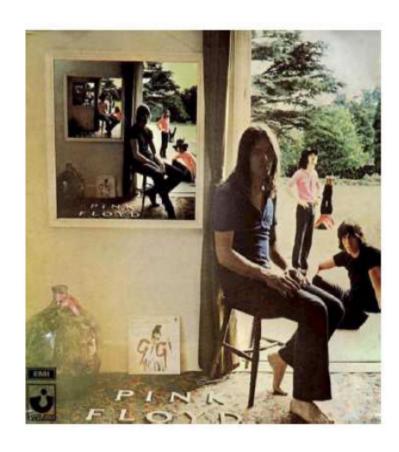


Usado desde arte (em figuras, telas, etc.), em matemática e em programação







- A idéia de qualquer algoritmo recursivo é simples:
 - Se a instancia do problema é pequena, resolva-a diretamente.
 - Se a instancia é grande, reduza-a a uma instância menor do mesmo problema
- Embora possa confundir programadores iniciantes, usar recursividade com eficiência é uma marca de um bom programador
- Grande importância na Computação
 - Linguagens de programação puramente recursivas
 - Prolog
 - Lisp (Auto-cad é programado em Lisp).

- Um método recursivo é capaz de resolver apenas os casos básicos
 - Caso mais simples de um problema (caso base ou caso básico)
- Se a chamada do método for um caso básico, o método retorna resultado

- · Se o método for chamado para um caso mais complexo...
 - Ele divide o problema em duas partes conceituais
 - Uma que o método sabe resolver
 - Outra que o método não sabe resolver
 - A parte do problema que o método não sabe resolver é uma versão mais simples do problema original
 - O método chama uma nova cópia dele mesmo para resolver o problema menor (chamada recursiva ou passo de recursão)
 - O processo se repete até que reste apenas o caso base
 - Ao final de cada passo de recursão o método retorna o resultado que é combinado com a parte do problema que o método chamador já havia solucionado para dessa forma chegar a solução do problema todo

 Os predicados em Prolog podem ser definidos recursivamente

 Um predicado é definido recursivamente se uma ou mais regras em sua definição refere-se a ela mesma

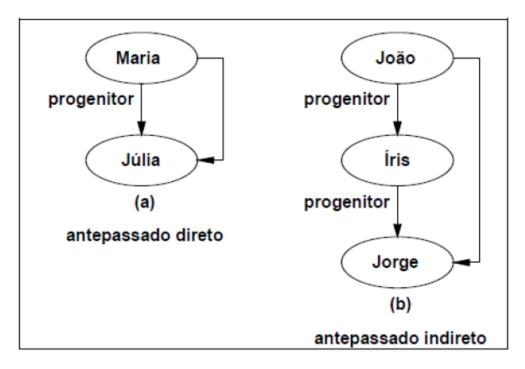


Figura 2.3 Exemplos da relação antepassado

Luis, A. M. Palazzo, Introdução à Programação Prolog, Educat, 1997.

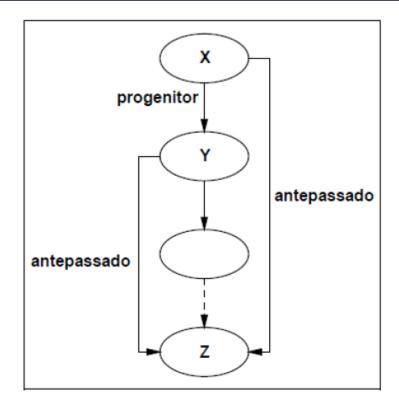


Figura 2.4 Formulação recursiva da relação antepassado

Luis, A. M. Palazzo, Introdução à Programação Prolog, Educat, 1997.

```
filho(brigite,caroline).
filho(caroline,donna).
```

descende(X,Y):- filho(X,Y). descende(X,Y):- filho(X,Z), filho(Z,Y).

```
filho(ana,brigite).
filho(brigite,caroline).
filho(caroline,donna).
filho(donna,emilia).
```

descende(X,Y):- filho(X,Y).

descende(X,Y):- filho(X,Z), filho(Z,Y).

```
filho(ana,brigite).
filho(brigite,caroline).
filho(caroline,donna).
filho(donna,emilia).

descende(X,Y):- filho(X,Y).
descende(X,Y):- filho(X,Z), filho(Z,Y).
```

?- descende(ana,donna). no ?-

```
filho(ana,brigite).
filho(brigite,caroline).
filho(caroline,donna).
filho(donna,emilia).

descende(X,Y):- filho(X,Y).
descende(X,Y):- filho(X,Z), descende(Z,Y).
```

```
?- descende(A,B).
A=ana,
B=brigite .
```

```
filho(ana,brigite).
filho(brigite,caroline).
filho(caroline,donna).
filho(donna,emilia).

descende(X,Y):- filho(X,Z), descende(Z,Y).
descende(X,Y):- filho(X,Y).
```

?- descende(A,B). A=ana, B=emilia.

```
0! = 1
1! = 1
2! = 2 * 1!
3! = 3 * 2!
4! = 4 * 3!
```

Vamos pensar um pouco

5! = 5 * 4!

$$5! = 5 * 4!$$
 (4 * 3!)

```
5! = 5 * 4!
(4 * 3!)
(3 * 2!)
```

```
5! = 5 * 4!
(4 * 3!)
(3 * 2!)
(2 * 1!)
```

```
5! = 5 * 4!
(4 * 3!)
(3 * 2!)
(2 * 1!)
(1 * 0!)
```

```
5! = 5 * 4!

(4 * 3!)

(3 * 2!)

(2 * 1!)

(1 * 0!)
```

```
5! = 5 * 4!

(4 * 3!)

(3 * 2!)

(2 * 1!)

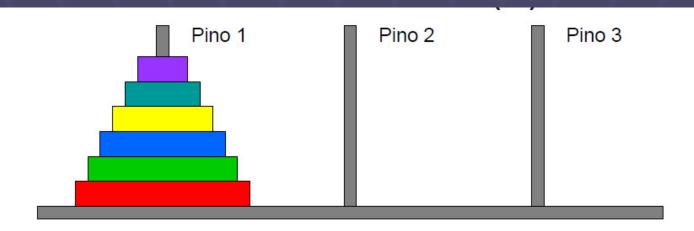
(1 * 0!)

1 • Encontrei
```

Exemplo – Torre de Hanoi

- Em um templo no Extremo Oriente um grupo de sacerdotes tentam mover uma pilha de discos dourados de um pino para outro.
- A pilha inicial possui 64 discos organizados de baixo para cima por tamanho decrescente
- Apenas um disco pode ser movido por vez
- Jamais um disco pode ser colocado sobre outro menor que ele
- Além dos pinos de Origem e de Destino existe um pino de armazenamento Temporário que pode ser usado
- Segundo a lenda quando os sacerdotes terminarem de mover os discos o mundo ira acabar!!!

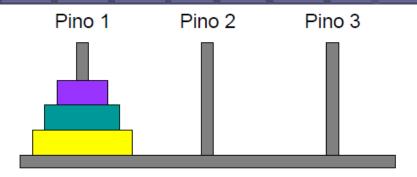
Exemplo – Torre de Hanoi



- Uma solução iterativa para este problema não é tão obvia
- Se abordarmos o problema por meio da recursão, obtemos uma solução simples e elegante para o problema

Mover n discos pode ser visualizado em termos de mover n-1 discos → Recursão

Exemplo – Torre de Hanoi



- Mover n-1 discos do pino 1 para o Pino 2, utilizando o Pino 3 como armazenamento temporário
- Mover o ultimo disco (o maior) do Pino 1 para o Pino 3
- Mover os n-1 discos do Pino 2 para o Pino 3, utilizando o Pino 1 como área de armazenamento temporário
- O algoritmo atinge o caso base quando restar apenas um único Pino para ser movido

- Prolog oferece uma série de ferramentas básicas de aritmética.!!
- Tanto para números reais quanto para inteiros.

Aritmética

$$2 + 3 = 5$$

$$3 \times 4 = 12$$

$$5 - 3 = 2$$

$$3 - 5 = -2$$

$$4:2=2$$

1 é o resto da divisão de 7 por 2

Prolog

- ?- 5 is 2+3.
- ?- 12 is 3*4.
- ?- 2 is 5-3.
- ?- -2 is 3-5.
- ?- 2 is 4/2.
- ?-1 is mod(7,2).

```
?- 10 is 5+5.
true
?-4 \text{ is } 2+3.
false
?-X \text{ is } 3*4.
X=12
true
?- R is mod(7,2).
R=1
true
```

somaTresDepoisDuplica(X, Y):-

Y is (X+3) * 2.

somaTresDepoisDuplica(X, Y):-Y is (X+3) * 2.

?- somaTresDepoisDuplica(1,X). X=8.

?- somaTresDepoisDuplica(2,X). X=10.

- É importante saber que +, -, / e *, na verdade, não realizam operação aritmética alguma.
- 3+2, 4/2, 4-5 são apenas termos comuns do Prolog em uma notação mais amigável:
 3+2 é na verdade +(3,2) e assim por diante.
- Expressões tais como 3+2, 4-7 e 5/5 são termos comuns do Prolog
- Functor: +, -, /, *
- Aridade: 2
- Argumentos: inteiros

?- X = 3 + 2.

?- X = 3 + 2. X = 3+2		
X = 3+2		
true		
?-		

?-X = 3 + 2.

X = 3+2

true

?-3+2=X.

X = 3+2.

?-

- Para forçar o Prolog a realmente avaliar as expressões aritméticas, temos que usar o operador: is
- O predicado is é um predicado de dois argumentos em Prolog.
- Devido ao fato deste predicado não ser um predicado comum do Prolog, existem algumas restrições em seu uso.

O predicado is

?- X is 3 + 2.

O predicado is

?- X is 3 + 2.

X = 5.

?-

?- X is 3 + 2.

X = 5.

?-3 + 2 is X.

?-X is 3 + 2.

X = 5

?-3+2 is X.

ERROR: is/2: Arguments are not sufficiently instantiated

?-

?- X is 3 + 2.

X = 5

?-3+2 is X.

ERROR: is/2: Arguments are not sufficiently instantiated

?- Resultado is 2+2+2+2+2.

?-X is 3 + 2.

X = 5

yes

?-3+2 is X.

ERROR: is/2: Arguments are not sufficiently instantiated

?- Resultado is 2+2+2+2+2.

Resultado = 10.

?-

Restrições ao uso de is

- Temos liberdade para usar variáveis no lado direito do predicado is.
- Mas, quando o Prolog realmente realizar a avaliação, as variáveis devem estar instanciadas com um termo sem variáveis do Prolog.
- Este termo deve ser uma expressão aritmética.

- A aritmética também é envolvida na comparação de valores numéricos
- A verificação se o produto de 277 por 37 é maior que 10000 pode ser especificada pelo objetivo

?-277 * 37 > 10000. true

o operador ">" também força a avaliação de expressões

- Exemplo
 - Recuperar os nomes das pessoas nascidas entre 1970 e 1980 inclusive usando a relação nasceu:

?-nasceu(Nome, Ano), Ano >= 1970, Ano =< 1980.

- Diferença existente entre o operador de unificação e o operador =:=

 - X =:= Y → avaliação aritmética sem causar a instanciação de nenhuma variável.

Exemplos

True.

$$?-1+2 = 2+1.$$

False.

$$?-1+A = B+2.$$

Funções Pré-Definidas em Prolog

FUNÇÃO	SIGNIFICADO
abs(X)	Valor absoluto de X
acos(X)	Arco-cosseno de X
asin(X)	Arco-seno de X
atan(X)	Arco-tangente de X
cos(X)	Cosseno de X
exp(X)	Valor de "e" elevado a X
ln(X)	Logaritmo natural de X
log(X)	Logaritmo decimal de X
sin(X)	Seno de X
sqrt(X)	Raiz quadrada de X
tan(X)	Tangente de X
round(X,N)	Arredonda X para N casas decimais
Pi	Valor de p com 15 casas decimais
Random	Um número aleatório entre 0 e 1

Luis, A. M. Palazzo, Introdução à Programação Prolog, Educat, 1997.

 Recursivamente calcular o fatorial de um número inteiro dado:

```
fatorial(0, 1).
fatorial(X, Y):-
X1 is X-1,
fatorial(X1, Y1),
Y is X*Y1.
```

 Recursivamente calcular a sequência de Fibonacci.

```
fib(0, 0).

fib(1, 1).

fib(X, Y):-

X > 1,

X = 1,

X = 1, fib(X2, Y2),

X = 1, fib(X1, Y1),

Y = 1, fib(X1, Y1),
```

Fim

· Obrigado pela presença!

