
Aplicações de Lógica

Lógica como Linguagem de Programação

Mario Benevides

UFRJ

Listas

Lista $L=[a,b,c,d,e,f]$

- onde a,b,\dots,f são elementos da lista.
- o elemento a é chamado de **cabeça** e a lista restante $[b,c,d,e,f]$ é chamada de **cauda**.

Notação: $l(X,Y)$ é uma lista onde X é a cabeça e Y é a cauda.

- Tipo de dados tipicamente recursivo: uma lista é um elemento concatenado com uma lista.

Definição: O conjunto de termos denotando listas é definido recursivamente da seguinte forma:

1. nil é um termo denotando a lista de comprimento zero chamada de lista vazia;
2. Se X é um termo e Y é uma lista de comprimento n-1, então $l(X,Y)$ é um termo Prolog denotando uma lista de comprimento n. O termo X é chamado de cabeça e o Y de cauda da lista $l(X,Y)$.

Exemplos:

Nós representamos a lista [a,b,c,d] como $l(a,l(b,l(c,l(d,nil))))$.

- Vamos definir agora algumas operações sobre lista:

Programa 1: Predicado lista(X) que verifica se X é uma lista;

lista(nil)
lista(Y) \rightarrow lista(l(X,Y))

Exemplo:

Pergunta: lista(l(a,l(b,l(c,nil)))) ?

lista(l(a,l(b,l(c,nil))))
↓
lista(l(b,l(c,nil)))
↓
lista(l(c,nil))
↓
lista(nil)

- Outra operação bastante útil é testar quando um dado elemento pertence a uma certa lista.

programa 2: predicado $\text{membro}(X,Y)$: o elemento X é membro da lista Y .

$\text{membro}(X,l(X,Z))$

$\text{membro}(X,Z) \rightarrow \text{membro}(X,l(Y,Z))$

- A primeira cláusula testa se X é o cabeça da lista Y e a segunda testa se X está na cauda.

Convensão:	variáveis para elementos:	X,Y,Z,\dots
	variáveis para listas:	Xs,Ys,Zs,\dots

- Próxima operação é para testar se uma lista é sublista de outra.
- Exemplo: $L=[a,b,c,d]$ uma lista, $[b,c]$ é uma sublista de L , mas $[a,c]$ não, pois para ser sublista os elementos tem de ser consecutivos em L .
- Exercício: $\text{membro}(a,[[b,c],d,[a,f]])$ $\text{membro}([a,f],[[b,c],d,[a,f]])$

- Vamos primeiro definir dois tipos particulares de sublistas.

programa 3: predicado $\text{prefixo}(Xs, Ys)$

$\text{prefixo}(\text{nil}, Ys)$
 $\text{prefixo}(Xs, Ys) \rightarrow \text{prefixo}(\text{l}(X, Xs), \text{l}(X, Ys))$

- Exercício: $\text{prefixo}([a,b], [a,b,c,d])$ é verdade.

programa 4: predicado $\text{sufixo}(Xs, Ys)$

$\text{sufixo}(Xs, Xs)$
 $\text{sufixo}(Xs, Ys) \rightarrow \text{sufixo}(Xs, \text{l}(Y, Ys))$

- Exercício: $\text{sufixo}([c,d]. [a,b,c,d])$ é verdade.

- Existem várias maneiras de se implementar a operação de sublista, a seguir apresentaremos 3:

programa 5: predicado sublista(Xs, Ys)

a. $\text{prefixo}(Ps, Ys) , \text{sufixo}(Xs, Ps) \rightarrow \text{sublista}(Xs, Ys)$

ou

b. $\text{prefixo}(Xs, Ss) , \text{sufixo}(Ss, Ys) \rightarrow \text{sublista}(Xs, Ys)$

ou

c. $\text{prefixo}(Xs, Ys) \rightarrow \text{sublista}(Xs, Ys)$

$\text{prefixo}(Xs, Ys) \rightarrow \text{sublista}(Xs, l(Y, Ys))$

- O predicado membro pode ser visto como um caso especial de sublista:

$\text{sublista}(l(X, \text{nil}), Xs) \rightarrow \text{membro}(X, Xs)$

- Uma outra operação muito útil é concatenar duas listas resultando numa terceira. Por exemplo concatenar $[a, b]$ com $[c, d]$ resultando $[a, b, c, d]$.

programa 6: predicado $\text{concat}(Xs, Ys, Zs)$, concatena lista Xs com lista Ys resultando na lista Zs .

$\text{concat}(\text{nil}, Ys, Ys)$

$\text{concat}(Xs, Ys, Zs) \rightarrow \text{concat}(\text{l}(X, Xs), Ys, \text{l}(X, Zs))$

- Pergunta: $\text{concat}(\text{l}(a, \text{l}(b, \text{nil})), \text{l}(c, \text{l}(d, \text{nil})), \text{l}(a, \text{l}(b, \text{l}(c, \text{l}(d, \text{nil}))))) ?$

$\text{concat}(\text{l}(a, \text{l}(b, \text{nil})), \text{l}(c, \text{l}(d, \text{nil})), \text{l}(a, \text{l}(b, \text{l}(c, \text{l}(d, \text{nil})))))$

↓

$\text{concat}(\text{l}(b, \text{nil}), \text{l}(c, \text{l}(d, \text{nil})), \text{l}(b, \text{l}(c, \text{l}(d, \text{nil})))))$

↓

$\text{concat}(\text{nil}, \text{l}(c, \text{l}(d, \text{nil})), \text{l}(c, \text{l}(d, \text{nil})))$

- Exercício:
1. definir prefixo, sufixo e membro em função de concat .
 2. $\text{adjacente}(X, Y, Zs)$ - se elemento X é adjacente a Y na lista Zs .
 3. $\text{ultimo}(X, Ys)$ - se X é o último elemento da lista Ys .

1. $\text{concat}(Xs, Zs, Ys) \rightarrow \text{prefixo}(Xs, Ys)$
 $\text{concat}(Zs, Xs, Ys) \rightarrow \text{sufixo}(Xs, Ys)$
 $\text{concat}(Zs, l(X, Xs), Ys) \rightarrow \text{membro}(Xs, Ys)$
2. $\text{concat}(Ws, l(X, l(Y, Ys)), Zs) \rightarrow \text{adjacente}(X, Y, Zs)$
3. $\text{concat}(Ys, l(X, \text{nil}), Xs) \rightarrow \text{ultimo}(X, Xs)$

programa 7: predicado $\text{inverso}(Xs, Ys)$ - a lista Ys é o inverso da lista Xs .

$\text{inverso}(\text{nil}, \text{nil})$
 $\text{inverso}(Xs, Ys) , \text{concat}(Ys, l(X, \text{nil}), Zs) \rightarrow \text{inverso}(l(X, Xs), Zs)$

Exercício: fazer a árvore de derivação para provar $\text{inverso}([a,b,c,d],[d,c,b,a])$.

programa 8: $\text{deleta}(L1, X, L2)$ - lista $L2$ é obtida da lista $L1$ deletando-se todas as ocorrências de X em $L1$.

$\text{deleta}(Xs, X, Ys) \rightarrow \text{deleta}(\text{l}(X, Xs), X, Ys)$

$X \neq Z$, $\text{deleta}(Xs, Z, Ys) \rightarrow \text{deleta}(\text{l}(X, Xs), Z, \text{l}(X, Ys))$

$\text{deleta}(\text{nil}, X, \text{nil})$

Exercício: 1. $\text{deleta}([a, b, c, b], b, X)$?
 2. Como fazer para deletar apenas uma ocorrência?

Árvores Binárias

- Vamos representar usando uma função $\text{arv}(\text{elemento}, \text{esquerda}, \text{direita})$.
- Árvore vazia é nil .

$$\begin{array}{c} a \\ \wedge \\ b \quad c \end{array}$$

- $\text{arv}(a, \text{arv}(b, \text{nil}, \text{nil}), \text{arv}(c, \text{nil}, \text{nil}))$.

programa 1: predicado $\text{arvbin}(X)$ - testa se X é uma árvore binária.

$\text{arvbin}(\text{nil})$.

$\text{arvbin}(E), \text{arvbin}(D) \rightarrow \text{arvbin}(\text{arv}(X, E, D))$

programa 2: $\text{busca}(\text{elemento}, \text{arvore})$

$\text{busca}(X, \text{arv}(X, E, D)).$
 $\text{busca}(X, E) \rightarrow \text{busca}(X, \text{arv}(Y, E, D))$
 $\text{busca}(X, D) \rightarrow \text{busca}(X, \text{arv}(Y, E, D))$

programa 3: $\text{pre}(A, Xs)$, $\text{in}(A, Xs)$ e $\text{pos}(A, Xs)$ percorre a árvore A em ordem pré-ordem in-ordem e em pos-ordem respectivamente.

$\text{pre}(E, Es) , \text{pre}(D, Ds) , \text{concat}(\text{l}(X, Es), Ds, Xs) \rightarrow \text{pre}(\text{arv}(X, E, D), Xs)$
 $\text{pre}(\text{nil}, \text{nil}).$

$\text{in}(E, Es) , \text{in}(D, Ds) , \text{concat}(Es, \text{l}(X, Ds), Xs) \rightarrow \text{in}(\text{arv}(X, E, D), Xs)$
 $\text{in}(\text{nil}, \text{nil}).$

$\text{pre}(E, Es) , \text{pre}(D, Ds) , \text{concat}(Ds, \text{l}(X, \text{nil}), Ds1) ,$
 $\text{concat}(Es, Ds1, Xs) \rightarrow \text{pos}(\text{arv}(X, E, D), Xs)$
 $\text{pos}(\text{nil}, \text{nil}).$

Grafos

Podemos representar os vértices de um um grafo dirigido como constantes e as aresta como um predicado.

$a \rightarrow b$	f	$Aresta(a,b) \leftarrow$	$Aresta(a,c) \leftarrow$
$\downarrow \quad \downarrow$	\downarrow	$Aresta(c,d) \leftarrow$	$Aresta(b,d) \leftarrow$
$c \rightarrow d \rightarrow e$	g	$Aresta(d,e) \leftarrow$	$Aresta(f,g) \leftarrow$

Definir um predicado Caminho(X,Y) se existe um caminho de X para Y.

1. Caminho(X,X)
2. Aresta(X,Z) , Caminho (Z,Y) \rightarrow Caminho(X,Y)

Uma definição recursiva sempre tem uma regra que chama a si própria para casos cada vez mais simples e sempre tem uma outra que é o caso base,i.e., o caso mais simples.

- Exercício: Seguir a execução do programa do grafo para a pergunta:

\leftarrow Conectado(a,e)