

# GSI010 - Programação Lógica

## Listas

# Recursão de cauda

## Definição

uma técnica de recursão que faz menos uso de memória durante o processo de empilhamento, o que a torna mais rápida que a recursão comum.

# Recursão de cauda

## Definição

uma técnica de recursão que faz menos uso de memória durante o processo de empilhamento, o que a torna mais rápida que a recursão comum.

Exemplo: Qual é o comprimento de uma lista?

- ▶ Base: [] tem tamanho zero.
- ▶ Lista não vazia: tem o tamanho da sublista sem a cabeça, i.e., **cauda**, mais 1 (um)

# Recursão comum

```
1 tam ( [] , 0 ) .
```

# Recursão comum

```
1 tam([], 0).  
2 tam([_|L], N) :- tam(L, N1), N is N1+1.
```

# Recursão comum

```
1 tam([], 0).  
2 tam([_|L], N) :- tam(L, N1), N is N1+1.
```

```
1 ?- tam([a,b,c,d,e,[a,x],t],X).  
2 X=7;  
3 true.
```

# Recursão comum

```
1 tam([], 0).  
2 tam([_ | L], N) :- tam(L, N1), N is N1+1.
```

```
1 ?- tam([a,b,c,d,e,[a,x],t],X).  
2 X=7;  
3 true.
```

**Problema:** é obrigado a ir até o caso base e depois retornar na recursão para fazer a soma.

## Árvore recursão comum: tam

```
?- tam([a,b,c], N).
```



## Árvore recursão comum: tam

?- tam([a,b,c], N).

false.

?- tam([b,c], N1), N1 is N+1.

## Árvore recursão comum: tam

?- tam([a,b,c], N).

false.

?- tam([b,c], N1), N1 is N+1.

false.

?- tam([c],N2), N2 is N1+1, N1 is N+1

## Árvore recursão comum: tam

?- tam([a,b,c], N).

false.

?- tam([b,c], N1), N1 is N+1.

false.

?- tam([c],N2), N2 is N1+1, N1 is N+1

false.

?- tam([],N3), N3 is N2+1, N2 is N1+1, N1 is N+1.

## Árvore recursão comum: tam

?- tam([a,b,c], N).

false.

?- tam([b,c], N1), N1 is N+1.

false.

?- tam([c],N2), N2 is N1+1, N1 is N+1

false.

?- tam([],N3), N3 is N2+1, N2 is N1+1, N1 is N+1.

N3 = 0, N2 = 1, N1 = 2, N = 3

# Recursão de Cauda

## Características

- ▶ uso de acumulador para fazer a conta enquanto faz a recursão
- ▶ uso de predicado “fachada”, sem acumulador

```
1 tamAcum([], Acum, Tam) :- Tam = Acum.  
2 tamAcum([_|L], Acum, Tam) :- Acum1 is Acum + 1,  
   tamAcum(L, Acum1, Tam).  
3 tam(L, Tam) :- tamAcum(L, 0, Tam).
```

# Recursão de Cauda

## Características

- ▶ uso de acumulador para fazer a conta enquanto faz a recursão
- ▶ uso de predicado “fachada”, sem acumulador

```
1 tamAcum([ ], Acum, Tam) :- Tam = Acum.  
2 tamAcum([_ | L], Acum, Tam) :- Acum1 is Acum + 1,  
   tamAcum(L, Acum1, Tam).  
3 tam(L, Tam) :- tamAcum(L, 0, Tam).
```

## Vantagens

- ▶ não usa pilha de recursão e economiza memória
- ▶ Prolog substitui automaticamente recursão de cauda por laço de iteração “for” ou “while”
- ▶ O custo  $O(n)$  de espaço da pilha de recursão torna-se  $O(1)$

# Comparação

## Recursão comum

```
1 tam([], 0).  
2 tam([_|L], N) :- tam(L, N1), N is N1+1.
```

## Recursão de Cauda

```
1 tamAcum([], Acum, Tam) :- Tam = Acum.  
2 tamAcum([_|L], Acum, Tam) :- Acum1 is Acum + 1, tamAcum  
    (L, Acum1, Tam).  
3 tam(L, Tam) :- tamAcum(L, 0, Tam).
```

# Árvore de recursão com cauda

```
?- tamAcum([a,b,c],0,Tam).
```

```
1 tamAcum([], Acum, Tam)
   :- Tam = Acum.
2 tamAcum([_ | L], Acum,
   Tam) :- Acum1 is
   Acum + 1, tamAcum(
   L, Acum1, Tam).
3 tam(L, Tam) :- tamAcum
   (L, 0, Tam).
```



# Árvore de recursão com cauda

?- tamAcum([a,b,c],0,Tam).

false.

?- tamAcum([b,c],1,Tam).

```
1 tamAcum([], Acum, Tam)
  :- Tam = Acum.
2 tamAcum([_ | L], Acum,
  Tam) :- Acum1 is
  Acum + 1, tamAcum(
  L, Acum1, Tam).
3 tam(L, Tam) :- tamAcum
  (L, 0, Tam).
```

# Árvore de recursão com cauda

?- tamAcum([a,b,c],0,Tam).

false.

?- tamAcum([b,c],1,Tam).

false.

?- tamAcum([c],2,Tam).

```
1 tamAcum([], Acum, Tam)
  :- Tam = Acum.
2 tamAcum(_|L, Acum,
  Tam) :- Acum1 is
  Acum + 1, tamAcum(
  L, Acum1, Tam).
3 tam(L, Tam) :- tamAcum(
  L, 0, Tam).
```

# Árvore de recursão com cauda

?- tamAcum([a,b,c],0,Tam).

false.

?- tamAcum([b,c],1,Tam).

false.

?- tamAcum([c],2,Tam).

false.

?- tamAcum([],3,Tam).

```
1 tamAcum([], Acum, Tam)
  :- Tam = Acum.
2 tamAcum([_ | L], Acum,
  Tam) :- Acum1 is
  Acum + 1, tamAcum(
  L, Acum1, Tam).
3 tam(L, Tam) :- tamAcum
  (L, 0, Tam).
```

# Árvore de recursão com cauda

?- tamAcum([a,b,c],0,Tam).

false.

?- tamAcum([b,c],1,Tam).

false.

?- tamAcum([c],2,Tam).

false.

?- tamAcum([],3,Tam).

false. Tam = 3

```
1 tamAcum([], Acum, Tam)
  :- Tam = Acum.
2 tamAcum(_|L, Acum,
  Tam) :- Acum1 is
  Acum + 1, tamAcum(
  L, Acum1, Tam).
3 tam(L, Tam) :- tamAcum
  (L, 0, Tam).
```

## Outro exemplo: soma de lista de números

### Recursão comum

```
1 soma([], 0).  
2 soma([X|C], S) :- soma(C, S1), S is X + S1.
```

## Outro exemplo: soma de lista de números

### Recursão comum

```
1 soma([], 0).  
2 soma([X|C], S) :- soma(C, S1), S is X + S1.
```

### Recursão de cauda

```
1 soma(L, S) :- soma(L, 0, S).
```

## Outro exemplo: soma de lista de números

### Recursão comum

```
1 soma([], 0).  
2 soma([X|C], S) :- soma(C, S1), S is X + S1.
```

### Recursão de cauda

```
1 soma(L, S) :- soma(L, 0, S).  
2 soma([X], Acum, S) :- S is Acum + X.
```

## Outro exemplo: soma de lista de números

### Recursão comum

```
1 soma([], 0).  
2 soma([X|C], S) :- soma(C, S1), S is X + S1.
```

### Recursão de cauda

```
1 soma(L, S) :- soma(L, 0, S).  
2 soma([X], Acum, S) :- S is Acum + X.  
3 soma([X|C], Acum, S) :- Acum2 is Acum + X,  
4                          soma(C, Acum2, S).
```



# Exercício: produto interno

## Produto interno

$$(2, 3, 4) * (4, 2, 1) = 2 * 4 + 3 * 2 + 4 * 1$$

Recursão comum

```
1 prodInt ([], [], 0) .  
2 prodInt ([X1|L1], [Y1|L2], R) :- prodInt(L1, L2, R1),  
3                                R is R1 + X1*Y1.
```

# Exercício: produto interno

## Produto interno

$$(2, 3, 4) * (4, 2, 1) = 2 * 4 + 3 * 2 + 4 * 1$$

Recursão comum

```
1 prodInt ([], [], 0) .  
2 prodInt ([X1|L1], [Y1|L2], R) :- prodInt(L1, L2, R1),  
3                                R is R1 + X1*Y1.
```

Fazer

versão com recursão de cauda

# Referências

- ▶ Luis, A. M. Palazzo, Introdução à programação prolog, Educat, 1997
- ▶ Slides profs. Elaine Faria, Hiran Nonato e Gabriel Coutinho - UFU
- ▶ Slides da Profa. Solange - ICMC - USP