

---

# Listas Genéricas (não homogêneas) e Listas Generalizadas

---

14/10/2010

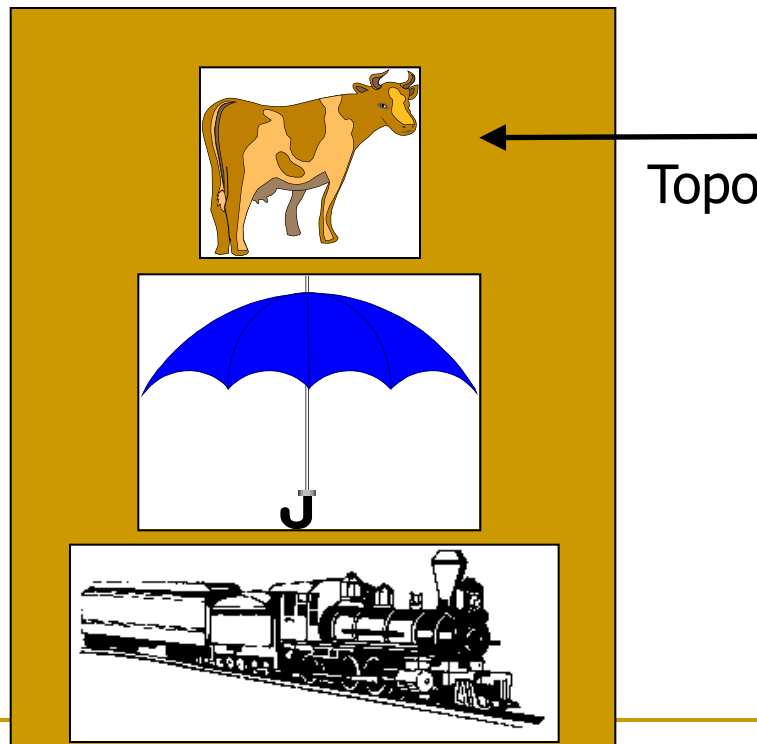
---

# Lista (Pilha e Fila) genérica

- Possibilidade de usar uma mesma estrutura para armazenar informações diferentes
    - Integer, char, record, etc.
  - Até agora para usarmos Pilhas, Filas e Listas com tipos de dados diferentes
    - atualizávamos o arquivo “elemento.h” mas sempre escolhíamos um único elemento (int ou float ou char) → **lista homogênea**
-

# Lista genérica, não homogênea

- Como inserir uma vaca, um guarda-chuva e um trem em uma mesma pilha?



# Lista genérica

## ■ Solução 1

- Definem-se vários campos de informação
- Usam-se somente os necessários

```
struct no {  
    char info1;  
    int info2;  
    struct no *prox;  
}
```

- Desvantagem: memória alocada desnecessariamente
  - Alternativa?

# Lista genérica

## ■ Solução 2

- Definem-se vários ponteiros
- Aloca-se memória conforme necessidade

```
struct no {  
    char *info1;  
    int *info2;  
    struct no *prox;  
}
```

Para registros grandes pode ser uma solução, mas para tipos simples não, dado que ponteiro ocupa 4 bytes no mínimo, **alocado desnecessariamente** quando não usados

# Lista genérica

- Solução 3: registro variante
- Em C: Union

```
struct no {  
    union {  
        int ival;  
        float fval;  
        char cval;  
    } elemento;  
    struct no *next;  
}
```

Union permite que uma variável seja interpretada de diferentes formas.

A memória do maior elemento (no caso acima o float) é alocada e o usuário deve cuidar do bom uso dela.

Pode-se guardar inclusive uma tag dentro de cada nó:

```
struct no {  
    int tipo; // 1,2,3  
    union {  
        int ival;  
        float fval;  
        char cval;  
    } elemento;  
    struct no *next;  
}
```

```
struct no *p;  
...  
p->tipo = 1; /*inteiro*/  
p->elemento.ival = 256;  
...  
p->tipo = 3; /*char*/  
p->elemento.cval = 'n';  
...
```

# Aplicação de lista genérica: Tabela de Símbolos de um compilador para linguagens orientadas a blocos

## TS implementada estaticamente como uma “pilha”

```
Type categoria = (constante, tipo, variavel, procedimento, funcao, parametro);
classset = (valor, referencia, procedimento, funcao);
dim = record
    inf, sup: integer
end;
item = record
    ident: string[tam_max];
    nivel: integer;
    case categ: categoria of
        constante: (case tipoc: integer of
            1: (valori: integer);
            2: (valorc: char);
            3: (valorr: real);
            4: (valors: string);
            5: (valorb: boolean););
        tipo: (nbytes: integer; dimensao: dim; tipo_elem: integer);
        procedimento: (npar1: integer; end1: integer);
        funcao: (npar2: integer; end2: integer; tipo_f: integer);
        parametro: (classe: classset; end3: integer; tipo_p: integer);
        variavel: (end4: integer; tipo_v: integer)
    end;
TS: record
    pilha: array [1..max] of item;
    topo: integer
end;
```

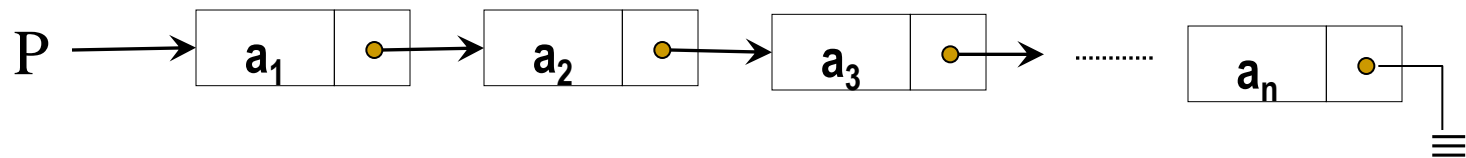
Cada um dos 6 tipos diferentes de Identificadores exige atributos variados. Em Pascal a union é chamada de record variante (possui um case).

Por exemplo, para uma **variável** precisamos saber de seu endereço de memória, e seu tipo, além das informações gerais como nome e escopo.

# Generalizando o conceito de Lista

- Uma lista  $(a_1, a_2, \dots, a_n)$  pode ser definida como uma seqüência constituída do elemento  $a_1$  seguido da lista  $(a_2, \dots, a_n)$  que é definida recursivamente, de forma análoga, até que a lista  $(a_n)$  seja formada por  $a_n$  seguido da lista vazia  $()$

Implementação dinâmica reflete essa situação:



( $P$  e o elemento apontado por  $P^{\wedge}.lig$  são do mesmo tipo)



# Generalizando o conceito de Lista

- Até agora, consideramos todos os  $a_i$  do mesmo tipo, e sempre um **átomo** (elemento indivisível, não lista)
- Podemos considerar que cada elemento  $a_i$  da lista poderia também ser uma lista (chamada **sub-lista**)

Ex.:  $L = (a, (b, c), d, (e), ( ))$

$a_1$   $a_2$   $a_3$   $a_4$   $a_5$

L tem 5 elementos

- $a_2$ ,  $a_4$  e  $a_5$  são **sub-listas**
- $a_1$  e  $a_3$  são **átomos**

# Generalizando o conceito de Lista

- Lista típica em **LISP**:

$L1 = (a, (b, c))$

- Lista típica em **Prolog**:

$L2 = [a, [b, c]]$

- Em Prolog e Lisp Listas são **nativas** e, portanto, implementadas com eficiência.
- Ambas as listas contêm dois elementos
  - primeiro elemento é o **átomo** a;
  - segundo elemento é a sub-lista formada pelos elementos b e c.
  - Como **representar** essas listas?

---

# Listas Generalizadas

## Definição

Uma lista generalizada  $A$  é uma seqüência finita de  $n \geq 0$  elementos  $\alpha_1, \alpha_1, \dots, \alpha_n$  em que  $\alpha_i$  são **átomos** ou **listas**. Os elementos  $\alpha_i$ ,  $0 \leq i \leq n$ , que não são átomos, são chamados **sub-listas** de  $A$ .

---

# Listas Generalizadas

- Elemento pode ser um átomo ou uma outra lista (sub-lista)
- Elemento pode ser **representado** pela seguinte estrutura de nó



- CABEÇA (**CAR**): um átomo ou um ponteiro para uma outra lista
- CAUDA (**CDR**) ligação para a cauda da lista ('próximo elemento')
- **TAG** é 0 (CABEÇA é átomo) ou é 1 (CABEÇA é ponteiro)

# Listas Generalizadas

Dada uma lista generalizada

$$A = [\alpha_1, \alpha_2, \dots \alpha_n]$$

Se  $n \geq 1$ , então:

$\alpha_1$  é a cabeça (car) de A,  
 $(\alpha_2, \dots \alpha_n)$  é a cauda (cdr) de A

Exemplos:

1.  $L1 = ()$  : tem tamanho 0 e contém a lista vazia
2.  $L2 = (())$  : tem tamanho 1 e contém a lista nula
3.  $L3 = (a)$  : tem tamanho 1 e contém o átomo a
4.  $L4 = (a,(b,c))$  : tem tamanho 2 e contém o átomo a e a lista (b,c)

$$\text{car}(L4) = a, \text{cdr}(L4) = ((b,c))$$

(note que cdr é sempre uma lista, já car pode ser átomo ou lista)

# Implementação

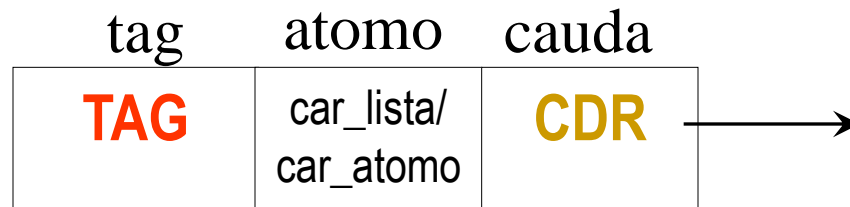
```
struct no {  
    int tag; // 1,0  
    union {  
        struct no *car_lista;  
        tipo_elem car_atomo;  
    } elemento;  
    struct no *cdr;  
}  
typedef struct no *nopr;
```

Lista\_Gen.c

Lista\_Gen.h

nopr lista;

pont ou



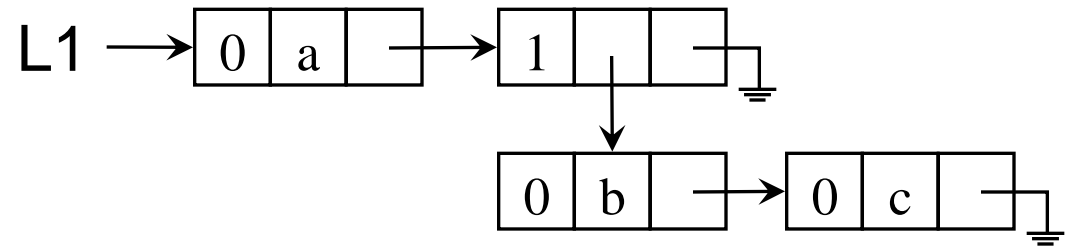
---

# Vantagens de Listas Generalizadas

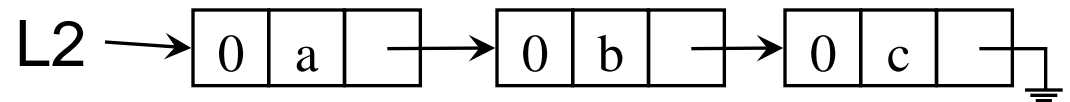
- Multifuncional: com ela podemos armazenar informações das mais simples às mais complexas.
  - Além da sua importância como opção de armazenamento de dados, a lista generalizada é uma estrutura de dados recursiva, e nos permitirá **por em prática a implementação de funções recursivas** que iniciamos na aula sobre listas ordenadas.
-

# Mais Exemplos com Representação

$L1 = (a, (b, c))$



$L2 = (a, b, c)$



Cabeça(L2)? Cauda(L2)? Cabeça(Cauda(L2))?

Cabeça(L1)? Cauda(L1)? Cabeça(Cauda(L1))?



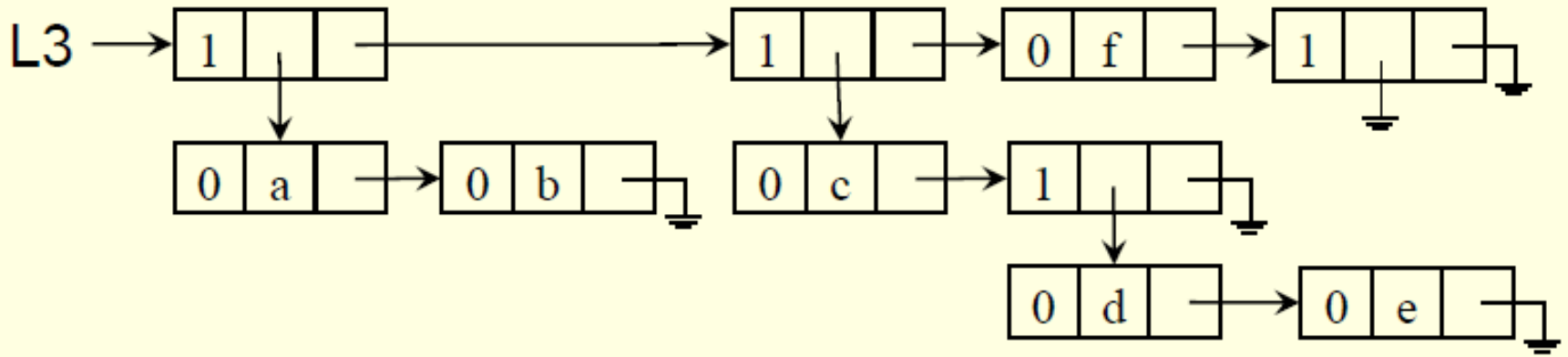
---

# Lista generalizada: exercício

Façam a representação da lista L3 ((a,b),(c,(d,e)),f,())



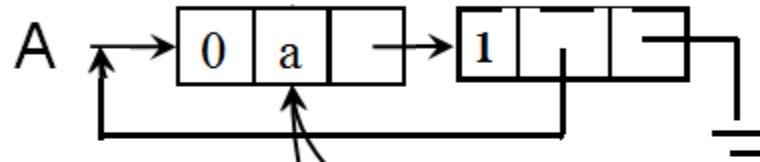
# Solução



# Variações de Listas Generalizadas

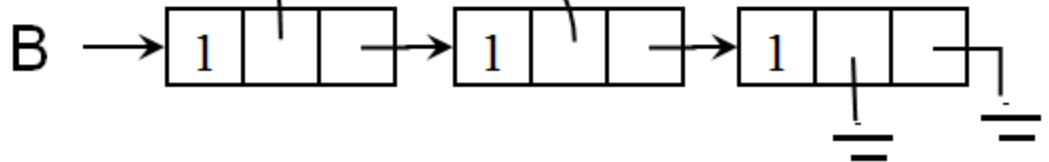
## Listas Recursivas

$A = (a, A)$



## Listas Compartilhadas

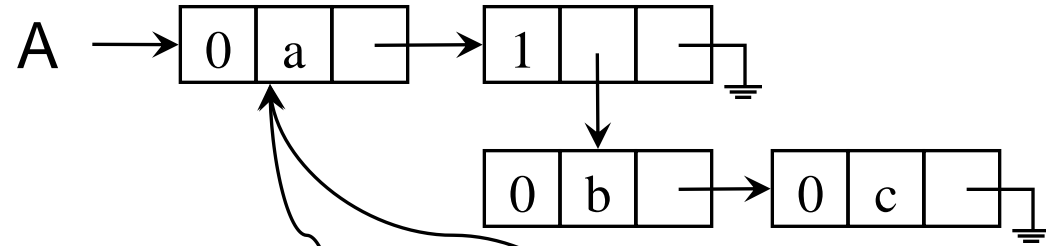
$B = (A, A, ())$



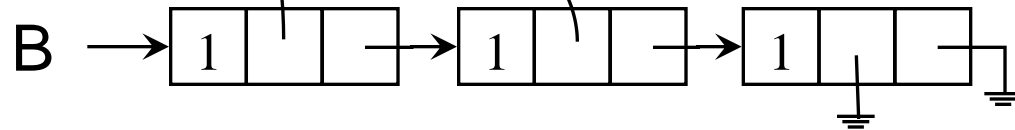
Compartilhamento pode resultar em grande economia de memória. Entretanto, esse tipo de estrutura cria problemas quando desejamos **eliminar** ou **inserir** nós na frente da lista.

# Variações de Listas Generalizadas

$A = (a, (b, c))$



$B = (A, A, ())$



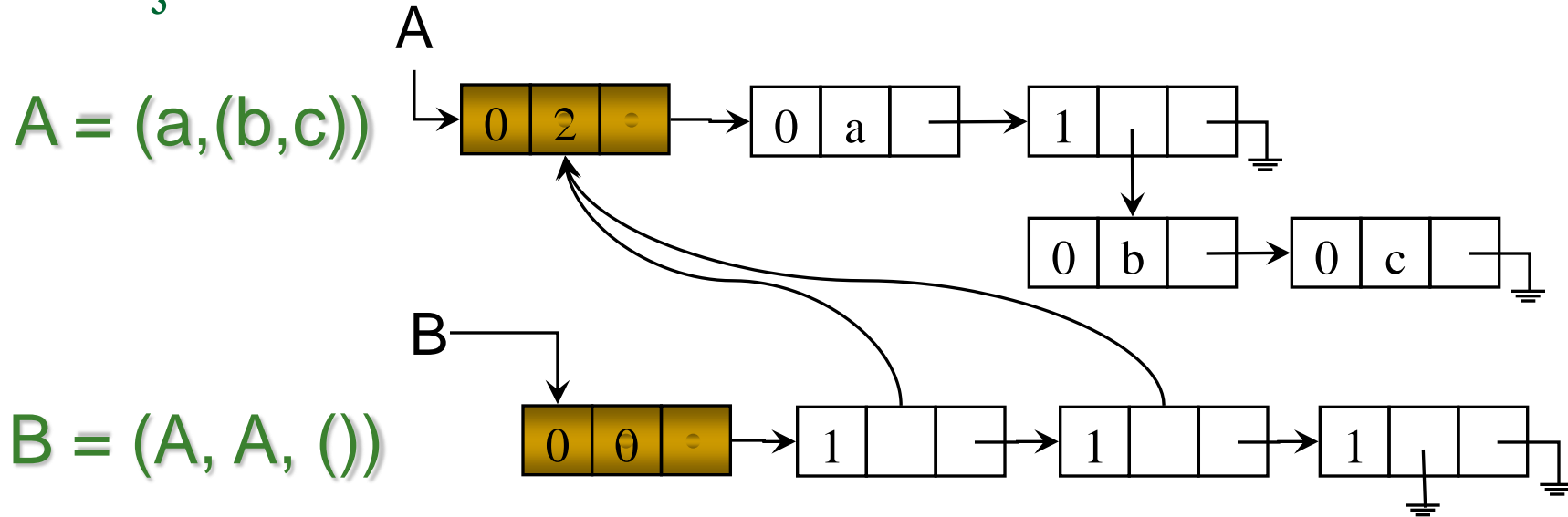
Ex. o que acontece quando o primeiro elemento de A é eliminado? Ou se for inserido um novo elemento como o primeiro da lista A?

Note que, em geral, não se sabe quantos ponteiros estão apontando para a estrutura, e tampouco de onde eles vêm!

---

Ainda que essa informação fosse conhecida, a manutenção seria custosa.

# Variações de Listas Generalizadas



**Solução: uso de nó cabeça (*head*).**

Pode aproveitar esse nó para manter (no campo CAR) um contador dos nós que apontam para a lista.

**Contador de referências:** o número de ponteiros (variáveis de programa ou ponteiros a partir de outras listas) para aquela lista. Quando o contador é zero, os nós podem ser retornados à memória disponível.

# Operações



```
noptr P,Q;
```

Para atribuir:

```
P->tag = 0;
```

```
P->elemento.car_atomo =  
info;
```

ou

```
P->tag = 1;
```

```
P->elemento.car_lista = Q;
```

```
struct no {  
    int tag; // 1,0  
    union {  
        tipo_elem car_atomo;  
        struct no *car_lista;  
    } elemento;  
    struct no *cdr;  
}
```

```
typedef struct no *noptr;  
noptr lista;
```

```
Noptr P,Q;
```

Para usar/acessar:

```
if (P->tag)
```

```
P->elemento.car_lista...
```

```
else
```

```
P->elemento.car_atomo...
```

# Operações Úteis

`void Cria (noptr *L);`

`// Cria uma lista vazia`

`void Concatena (noptr *L1, noptr L2);`

`// Insere L2 no final de L1. Se L1= (a,(b,c)) e L2=(d) → L1=(a,(b,c),d)`

`noptr BuscaAtomo_Rec(noptr L, tipo_elem x)`

`// Busca ocorrência do átomo x na lista generalizada L; retorna seu endereço. Devolve null se não achou`

`int Prof(noptr S)`

`// Calcula a profundidade da lista generalizada S`

`noptr Copia(noptr L)`

`// cria uma copia da lista generalizada L`

`int Igual(noptr S, noptr T)`

`// Verifica a igualdade de duas listas generalizadas S e T`

`void Lista(noptr L)`

`// Imprime a lista L`

`void Esvazia(noptr *L)`

`//Esvazia uma lista, liberando a sua memória alocada`

... Entre outras...

# Façam as operações:

// Cria uma Lista Generalizada vazia. Deve ser usado antes das outras operações do TAD.

void Cria (noptr \* L);

// insere L2 no final de L1. Se  $L1 = (a, (b, c))$  e  $L2 = (d) \rightarrow L1 = (a, (b, c), d)$ .

// Caminha na lista principal

void Concatena (noptr \*L1, noptr L2);

// Imprime a lista generalizada L.

void Lista(noptr L);

//Esvazia uma lista, liberando a sua memória alocada.

void Esvazia(noptr \*L);



# Operações

```
void Cria(noptr *L) {  
    *L = NULL;  
}
```

```
void Concatena(noptr *L1, noptr L2) {  
    noptr p;  
  
    if (*L1==NULL) *L1 = L2;  
    else {  
        p = *L1;  
        while (p->cdr != NULL) p = p->cdr;  
        p->cdr = L2;  
    }  
}
```

---

# Operações

```
void Lista(noptr L) {  
    if (L != NULL)  
        if (L->tag == 0) {  
            printf("%c ", L->elemento.car_atomo);  
            Lista(L->cdr);  
        }  
        else {  
            printf(" (");  
            Lista(L->elemento.car_lista);  
            printf(") ");  
            Lista(L->cdr);  
        }  
}
```

---

# Operações

```
void Esvazia(noptr *L){
```

```
  noptr t;
```

```
  if ((*L) != NULL) {
```

```
    if ((*L)->tag == 1) {
```

```
      Esvazia(&(*L)->elemento.car_lista);
```

```
      t = *L; *L = (*L)->cdr; free(t);
```

```
      Esvazia(&(*L));
```

```
    }
```

```
  } else {
```

```
    t = *L; *L = (*L)->cdr; free(t);
```

```
    Esvazia(&(*L));
```

```
  }
```

```
}
```

```
}
```

# Operações de Inserção de Elementos

// Insere o primeiro atomo numa Lista generalizada.

```
void Insere_Prim_Atomo(noptr *L, tipo_elem valor);
```

// Insere a primeira lista numa Lista generalizada.

```
void Insere_Prim_Lista(noptr *L, noptr L1);
```

// Insere um atomo no início de uma Lista generalizada.

```
void Insere_Inicio_Atomo(noptr *L, tipo_elem valor);
```

// Insere uma lista no início de uma Lista generalizada.

```
void Insere_Inicio_Lista(noptr *L, noptr L1);
```

---

# Exercícios

- Implementar uma função para **buscar** um átomo  $x$  numa lista generalizada, devolve seu endereço
  - (1) considere apenas a **lista principal** (versão não recursiva);
  - (2) considere que  **$x$  pode estar em qualquer sublista** (versão recursiva)
- Implementar uma função para verificar se duas listas generalizadas são **iguais**
  - Faça a versão recursiva

# Busca na lista principal

```
noptr BuscaAtomo_Lista_P(noptr L, tipo_elem x) {  
    int achou=0;  
    while ((L!=NULL) && (!achou)) {  
        if ((L->tag==0) && (L->elemento.car_atomo==x))  
            achou=1;  
        else L=L->cdr;  
    }  
    return L;  
}
```

---

# Busca recursiva

```
noptr buscaAtomo(noptr L, tipo_elem x)
```

```
{ busca ocorrência do átomo x na lista generalizada L; retorna seu  
  endereço. Devolve null se não achou }
```

```
noptr buscaAtomo(noptr L, tipo_elem x)
```

```
// Só busca se lista não for vazia
```

```
// Verificar se o nó é átomo ou lista. Se for atomo compara, se achou  
  pára a busca. Se for lista procura recursivamente.
```

```
// se não achou no nó busca na cauda recursivamente.
```

---

---

```
noptr BuscaAtomo_Rec(noptr L, tipo_elem x){
if (L==NULL)
    return NULL;
else if (L->tag==0) {
    if (L->elemento.car_atomo==x)
        return L;
    else return BuscaAtomo_Rec(L->cdr,x);
}
else if (L->tag==1) {
    if (BuscaAtomo_Rec(L->elemento.car_lista,x) == NULL)
        return BuscaAtomo_Rec(L->cdr,x);
}
}
```



---

# int Igual(noptr S, noptr T)

**Se** S e T são vazias **então** resp:= true

**Senão se** S e T são não vazias **então**

**Início**

**se** car(S) e car(T) são de igual tipo

**então**

**início**

**se** ambos são átomos **então**

resp:= (testa se os átomos são iguais)

**senão** resp:= (testa se car(S) = car(T) )

**se** resp **então** (testa se cdr(S) = cdr(T))

**fim**

**senão** resp:=false

**Fim**

---

// Verifica a igualdade de duas listas generalizadas S e T

```
int Igual(noptr S, noptr T){
if ((S==NULL) && (T==NULL))
    return 1;
else if ((S==NULL) || (T==NULL))
    return 0;
else if (((S->tag== 0) && (T->tag==0)) &&
        (S->elemento.car_atomo==T->elemento.car_atomo))
    return Igual(S->cdr,T->cdr); // checa o resto das listas
else if (((S->tag== 1) && (T->tag==1)) &&
        (Igual(S->elemento.car_lista,T->elemento.car_lista)))
    return Igual(S->cdr,T->cdr); // checa o resto das listas
else return 0;
}
```