



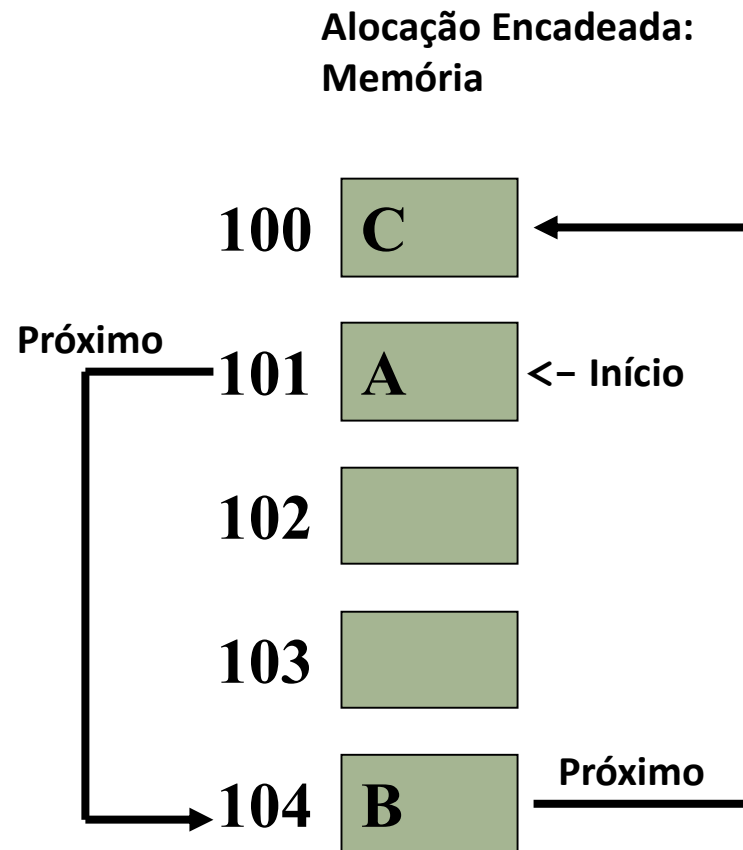
# *Listas Encadeadas*

# Listas Encadeadas:

- Definição: uma Lista Encadeada também é um tipo de Lista Linear, ou seja, um TAD que possui elementos que mantêm uma **relação de ordem** entre eles
- Entretanto, em uma lista encadeada a alocação da memória, necessária ao armazenamento dos elementos, é feita dinamicamente e sob demanda
- Isso significa que o próximo elemento da lista pode ser posicionado em qualquer lugar livre da memória
- Portanto, uma lista encadeada precisa de um mecanismo para garantir o sequenciamento de seus elementos

# Listas Encadeadas:

- Estrutura baseada na alocação dinâmica de memória:
  - Elementos **não** estão necessariamente em posições de memória adjacentes
  - Seqüência “lógica”
  - Para manter essa sequência, uma lista encadeada faz uso de **ponteiros**



# Listas Encadeadas:

- Estrutura dinâmica, criada vazia
- Os elementos são chamados de “nós”
- Estrutura homogênea: os nós são todos do mesmo tipo
- Tamanho da lista é dado pelo número de nós da lista
- Condiciona o crescimento da lista à disponibilidade de memória
- Os nós não estão em seqüência na memória
- Os conceitos de ponteiros para registros e registros contendo ponteiros são muito úteis
  - Cada nó guarda: informações (info) e o endereço do próximo nó (prox)
  - Mantemos um ponteiro para o início da lista
  - O prox do último nó deve apontar para NULL

# Nós de Encadeamento

- Seja o nó definido abaixo:

```
typedef struct _node {  
    /* info */  
    struct _node *prox;  
} node;
```

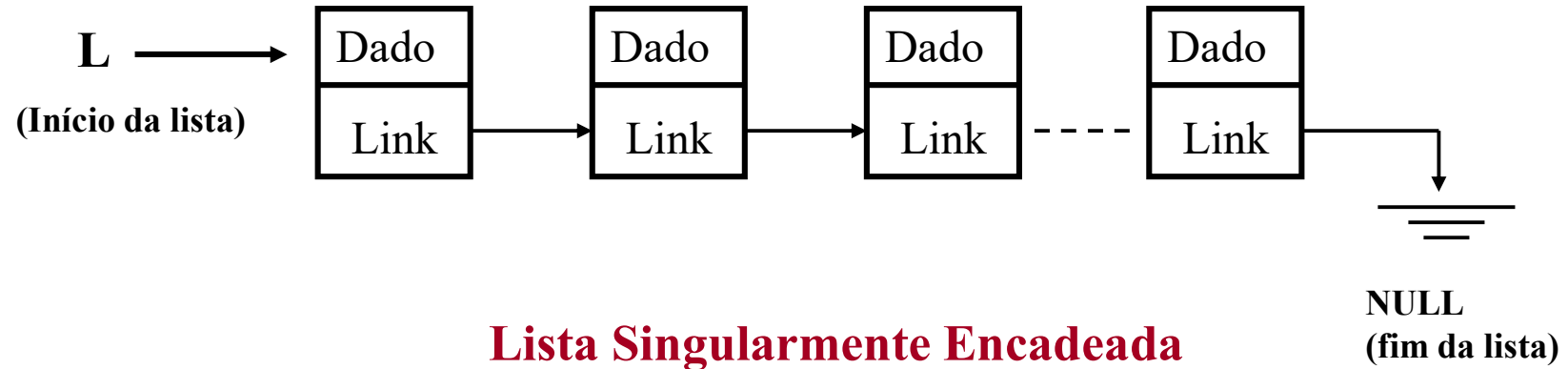
- Tal registro contém dois atributos:
  - “info” (principal): qualquer tipo conhecido (int, float, char, struct aluno, struct pessoa, etc.)
  - “prox”: ponteiro para um registro do tipo “node”. A idéia é poder apontar para o próximo registro da lista

# Tipo de Encadeamento:

- Geralmente, listas encadeadas são apresentadas em dois tipos:
- **Simplemente Encadeada**: contém um elo com o próximo item de dado (usa apenas um ponteiro);
- **Duplamente Encadeada**: contém elos tanto com o elemento anterior quanto com o próximo elemento da lista (uso de duas variáveis do tipo ponteiro).

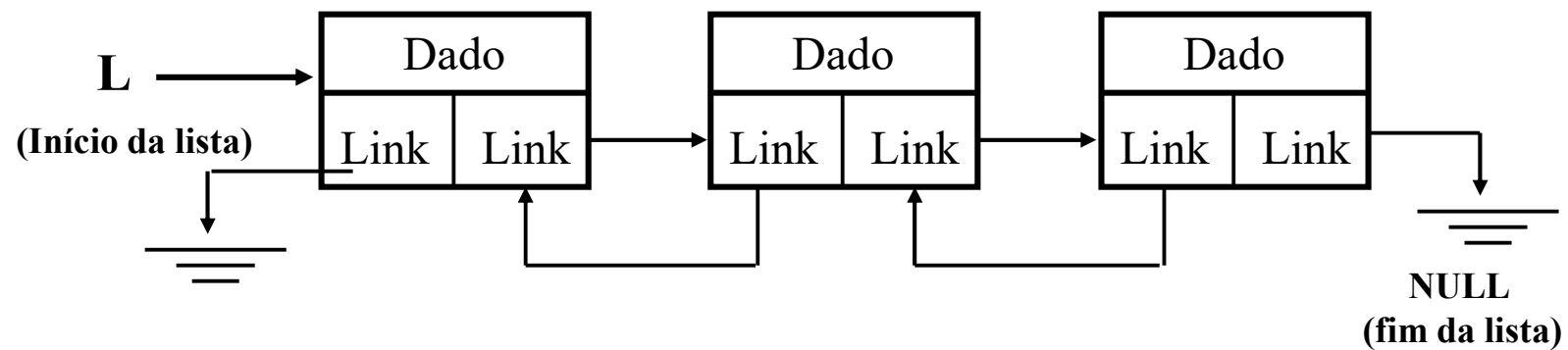
# Encadeamento Simples:

- Representação:



# Encadeamento Duplo:

- Representação:



## Lista Duplamente Encadeada

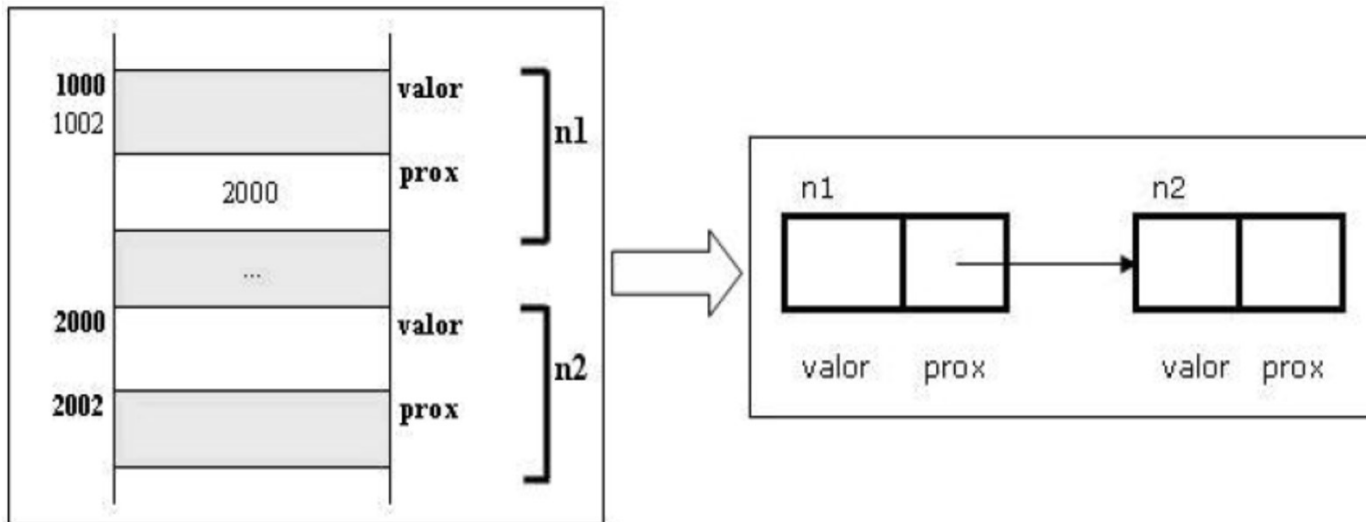
Lista Vazia





# Encadeamento

- Discutiremos o funcionamento do encadeamento simples
- A instrução `n1.prox = &n2` cria o encadeamento entre n1 e n2:

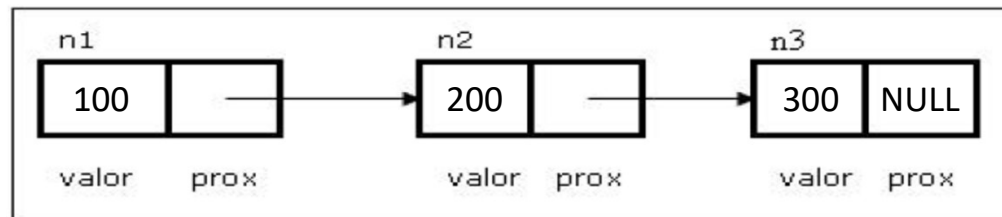


- O efeito de encadeamento pode, então, ser utilizado para a criação de uma lista, através da adição de novos nós

# Encadeamento

- Considere o código abaixo:

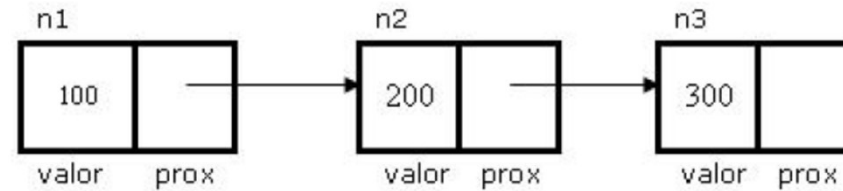
```
node n1, n2, n3;  
int i;  
n1.valor = 100;  
n2.valor = 200;  
n3.valor = 300;  
n1.prox = &n2;  
n2.prox = &n3;  
n3.prox = NULL;
```



- Qual seria o resultado das instruções abaixo?

```
a. i = (n1.prox) -> valor;  
b. i = n1.prox.valor;  
c. n1.prox = n2.prox;
```

# Respostas



a. `i = (n1.prox) -> valor;`

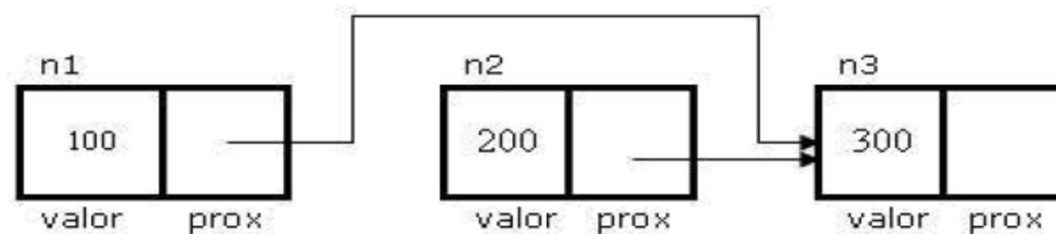


b. `i = n1.prox.valor;`

INCORRETO!

a. `n1.prox = n2.prox;`

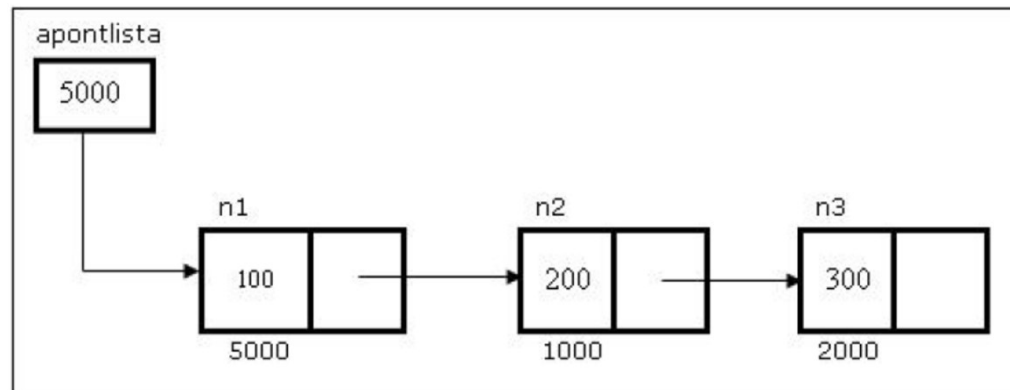
Remove o elemento n2 da lista



# Considerações

- Em geral, associamos a uma lista encadeada pelo menos um ponteiro para o primeiro elemento.
  - Ponteiro pra o início da lista: ponteiro cabeçalho (header pointer)

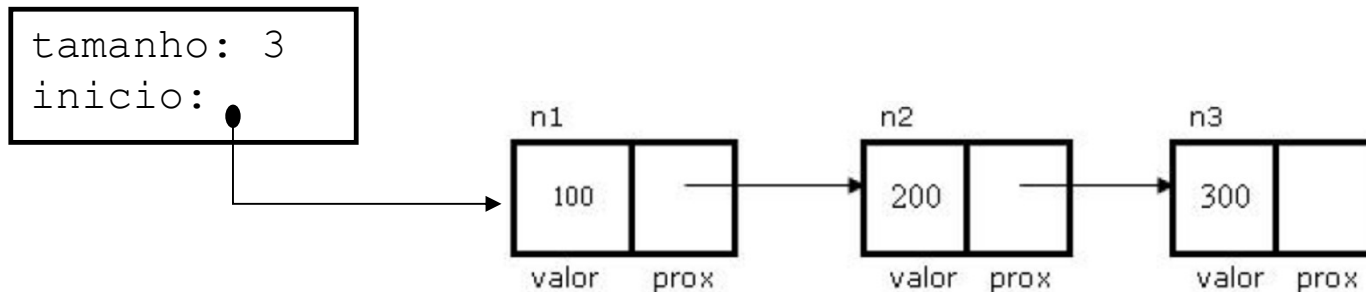
```
node *apontlista;  
.  
.  
.  
apontlista = &n1;
```



# Considerações

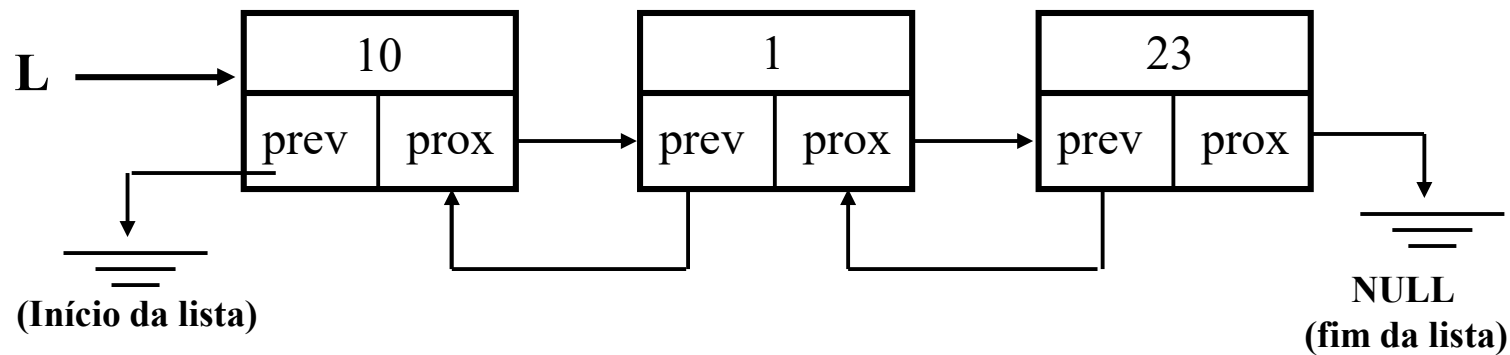
- Muitas vezes é interessante armazenar outras informações sobre a lista. Ex: tamanho da lista
- Para isso, podemos utilizar um “nó” (estrutura) para indicar o início da lista, mas que contenha as informações desejadas

```
typedef struct _headerNode {  
    int tamanho;  
    node *inicio;  
} headerNode;
```



# Listas Encadeadas: operações

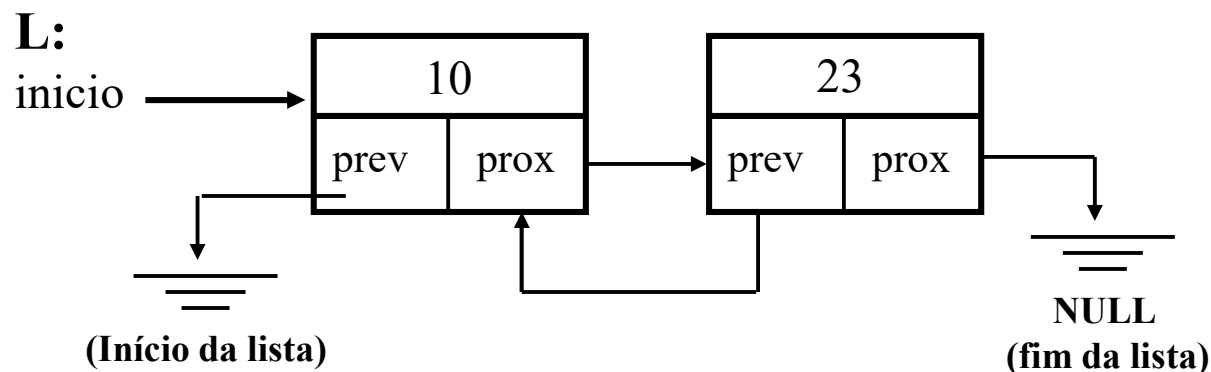
- Como exemplo, consideraremos uma lista não-ordenada, não-circular e duplamente encadeada



# Busca em Listas Encadeadas:

- Este método encontra um elemento de chave  $k$  na lista  $L$ , através de busca linear simples, retornando um ponteiro para o elemento encontrado, ou NULL, caso  $k$  não seja encontrado em  $L$

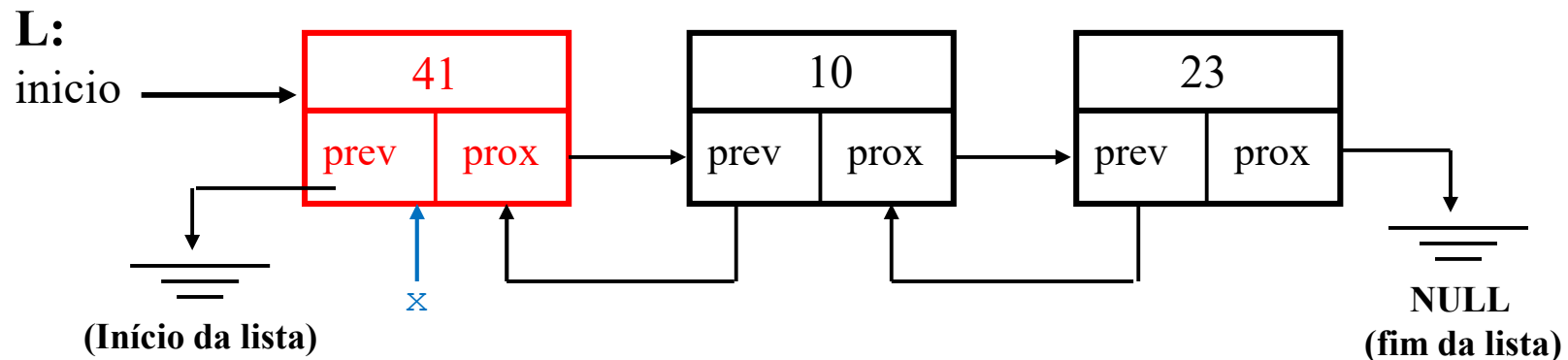
```
Busca(L, k)
  x = L->inicio
  while x <> NULL && x->dado <> k
    x = x->prox
  return x
```



# Inserção em Listas Encadeadas:

- Este método recebe um elemento  $x$  (do tipo node), para o qual a chave  $k$  já foi acertada, e o coloca na **primeira posição** da lista (não ordenada)

```
Insert(L, x)
  x->prox = L->inicio
  if L->inicio <> NULL
    L->inicio->prev = x
  L->inicio = x
  x->prev = NULL
```

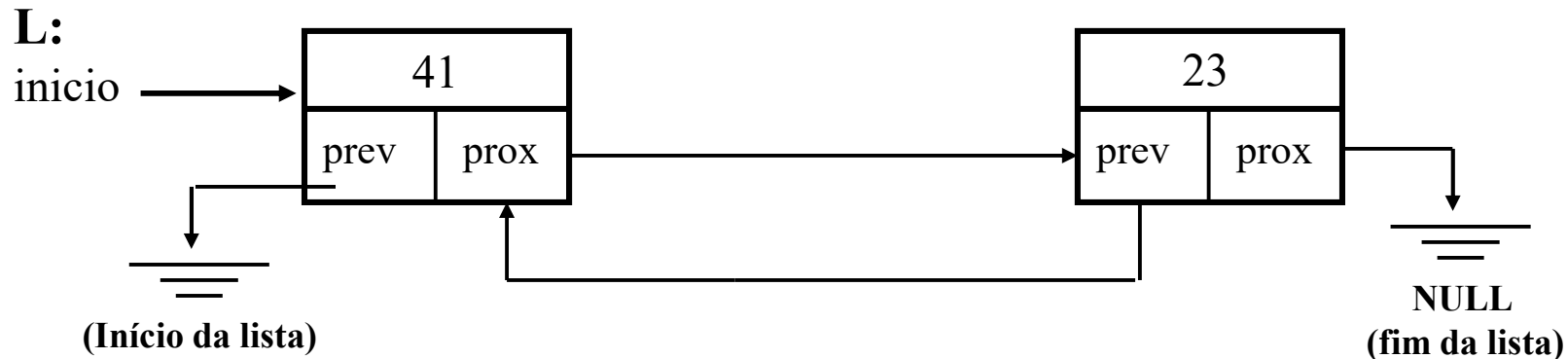
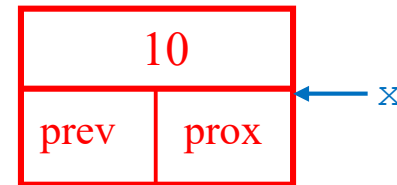




# Remoção de Listas Encadeadas:

- Usa ponteiro  $x$  para um elemento da lista e, então, o remove pela movimentação dos ponteiros de seus vizinhos. Note que, o elemento a ser removido deve ser **encontrado antes** (Busca)

```
Delete(L, x)
  if x->prev <> NULL
    x->prev->prox = x->prox
  else L->inicio = x->prox
  if x->prox <> NULL
    x->prox->prev = x->prev
```

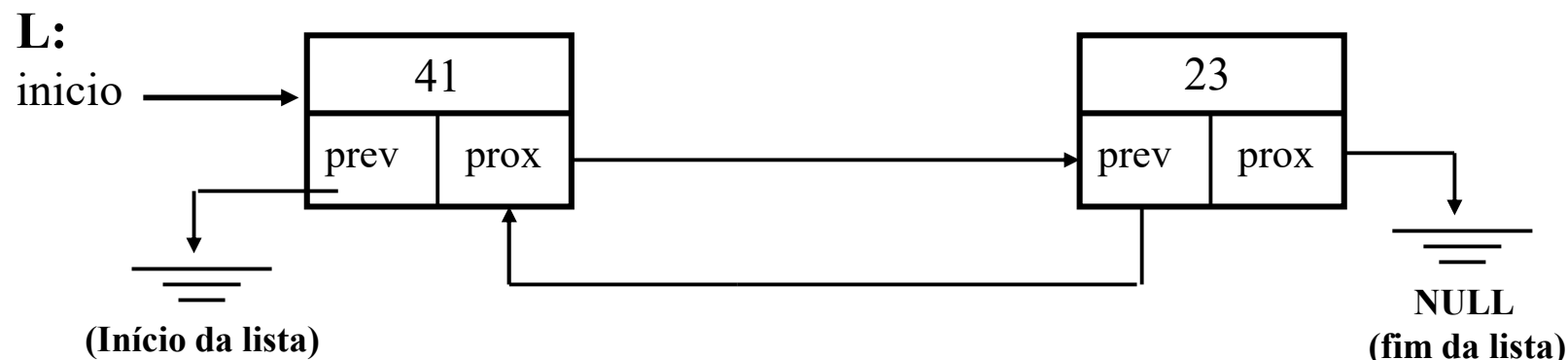


# Remoção de Listas Encadeadas:

- Usa ponteiro  $x$  para um elemento da lista e, então, o remove pela movimentação dos ponteiros de seus vizinhos. Note que, o elemento a ser removido deve ser **encontrado antes** (Busca)

```
Delete(L, x)
  if x->prev <> NULL
    x->prev->prox = x->prox
  else L->inicio = x->prox
  if x->prox <> NULL
    x->prox->prev = x->prev
```

**Observação:** para simplificar esta função, e remover as verificações de guarda, considere o uso de um *sentinela*



# Listas Encadeadas: operações

- **Observações:**

- As operações sobre listas encadeadas são executadas em tempo  $O(1)$
- Entretanto, considere que, a remoção geralmente demanda uma busca ( $\Theta(n)$ , no pior caso)
- O uso de **sentinelas**, em geral, aumenta a clareza, não a eficiência (considerar o uso extra de memória)

**Busca**(L, k)

```
x = L->inicio
while x <> NULL && x->dado <> k
    x = x->prox
return x
```

**Insert**(L, x)

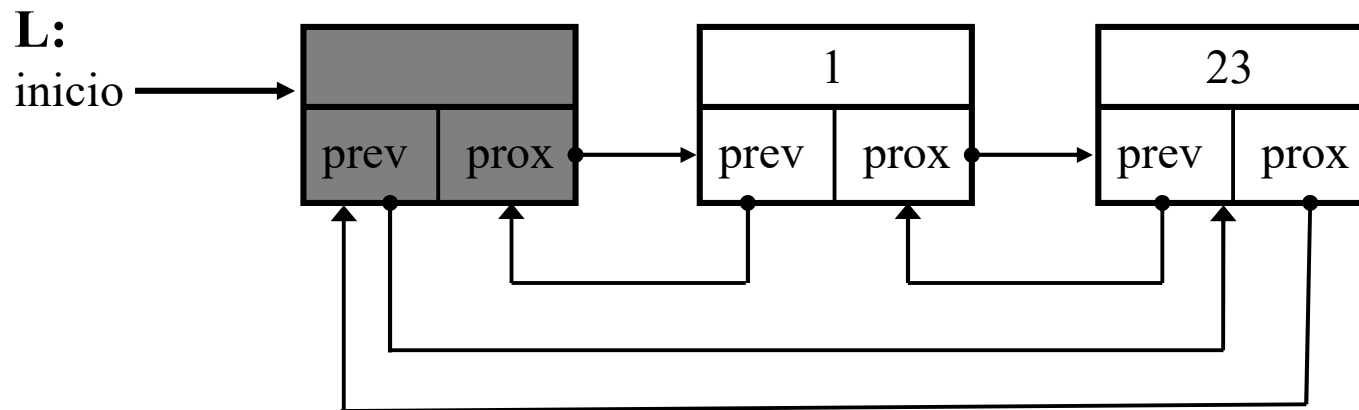
```
x->prox = L->inicio
if L->inicio <> NULL
    L->inicio->prev = x
L->inicio = x
x->prev = NULL
```

**Delete**(L, x)

```
if x->prev <> NULL
    x->prev->prox = x->prox
else L->inicio = x->prox
if x->prox <> NULL
    x->prox->prev = x->prev
```

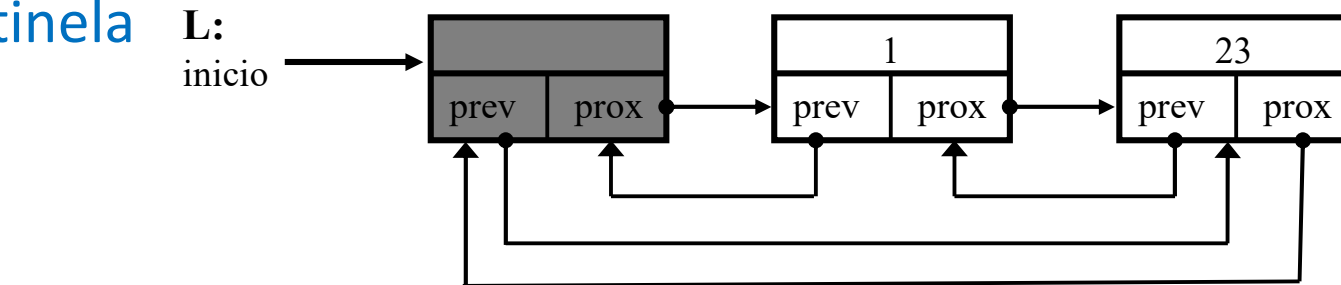
# Listas Encadeadas

- Exercício: reescreva as funções anteriores, para o uso com **sentinela**



# Listas Encadeadas

- Exercício: reescreva as funções anteriores, para o uso com **sentinela**



**Busca**(L, k)

```
x = L->início->prox
while x <> L->início && x->dado <> k
    x = x->prox
return x
```

**Insert**(L, x)

```
x->prox = L->início->next
L->início->prox->prev = x
L->início->prox = x
x->prev = L->início
```

**Delete'**(L, x)

```
x->prev->prox = x->prox
x->prox->prev = x->prev
```

# TADs sobre Listas Ligadas:

- Desenvolvimento Assistido 01 (laboratório):
  - Vamos aplicar os conceitos de listas ligadas na implementação de uma TAD **Lista** convencional, em que elementos são inseridos em ordem crescente e removidos de acordo com um seu valor de chave
  - Depois faremos a mesma coisa para um TAD **Fila**
  - O conceito funcional de Listas e Filas pode ser encontrado nos slides anteriores