ED62A-COM2A ESTRUTURAS DE DADOS

Aula 05 - Listas ordenadas (Estrutura dinâmica)

Prof. Rafael G. Mantovani



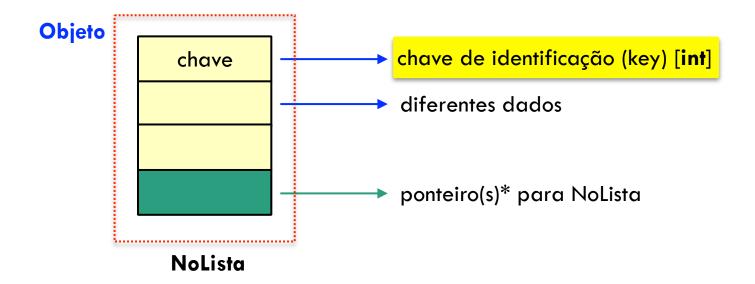
Roteiro

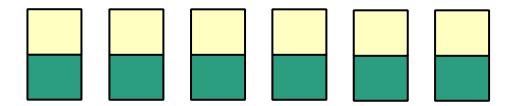
- 1 Listas Ordenadas
- 2 Operações gerais
- 3 Inserção de elementos
- 4 Pesquisa de elementos
- 5 Remoção de elementos
- 6 Referências

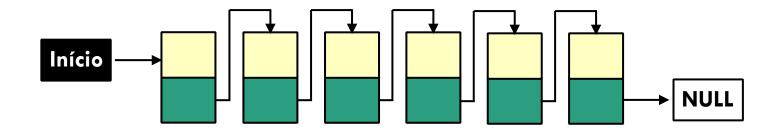
Roteiro

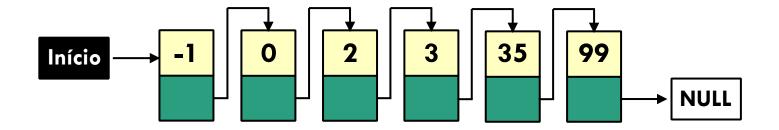
- 1 Listas Ordenadas
- 2 Operações gerais
- 3 Inserção de elementos
- 4 Pesquisa de elementos
- 5 Remoção de elementos
- 6 Referências

Nós de Lista

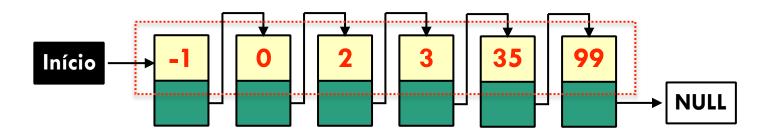








elementos ORDENADOS

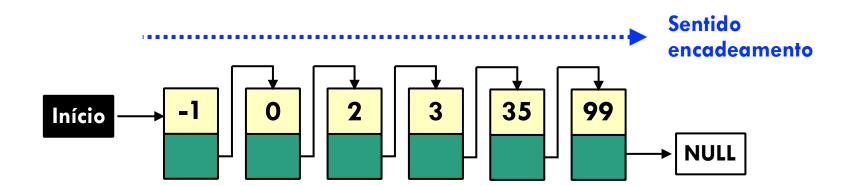


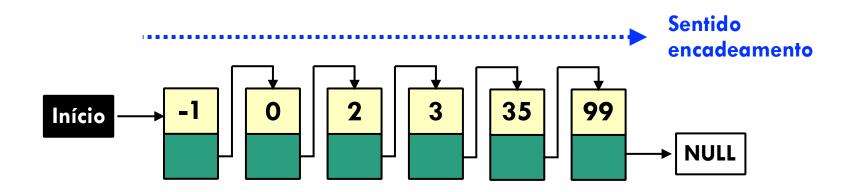
• Diferentes implementações de lista dinâmica:

- A Single-linkage: singularmente encadeada
- B Double-linkage: duplamente encadeada
- C Circulares: nó sentinela

Diferentes implementações de lista dinâmica:

- A Single-linkage: singularmente encadeada
- B Double-linkage: duplamente encadeada
- C Circulares: nó sentinela

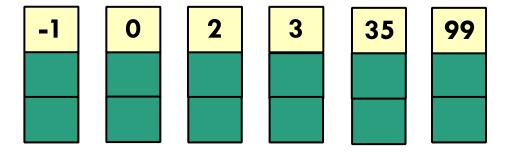


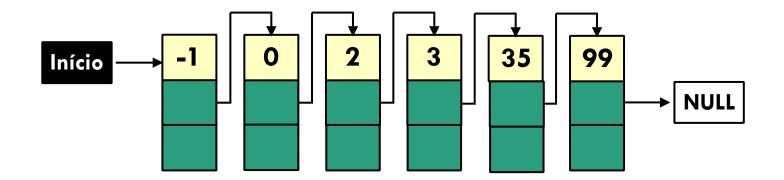


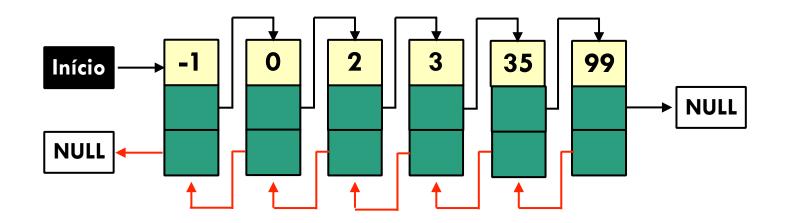


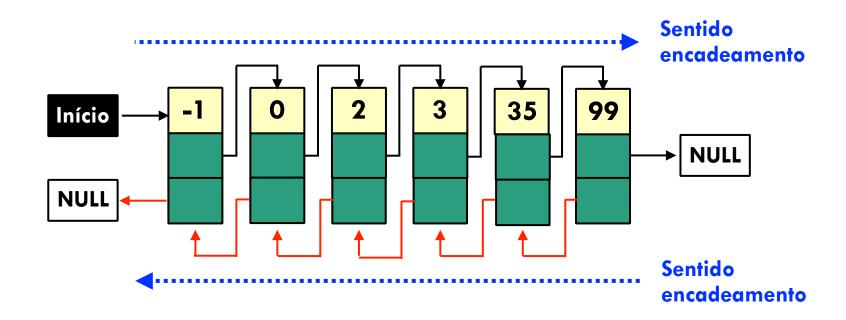
Diferentes implementações de lista dinâmica:

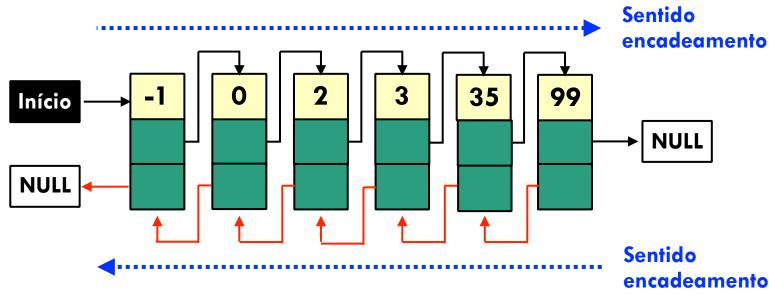
- A Single-linkage: singularmente encadeada
- B Double-linkage: duplamente encadeada
- C Circulares: nó sentinela

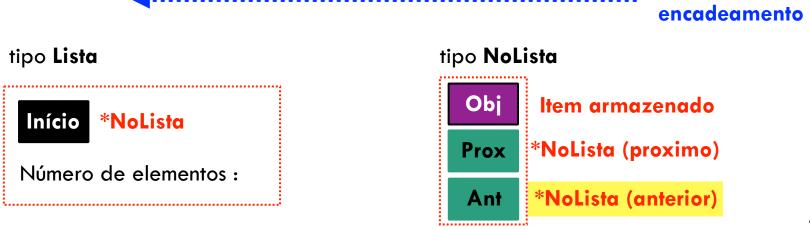






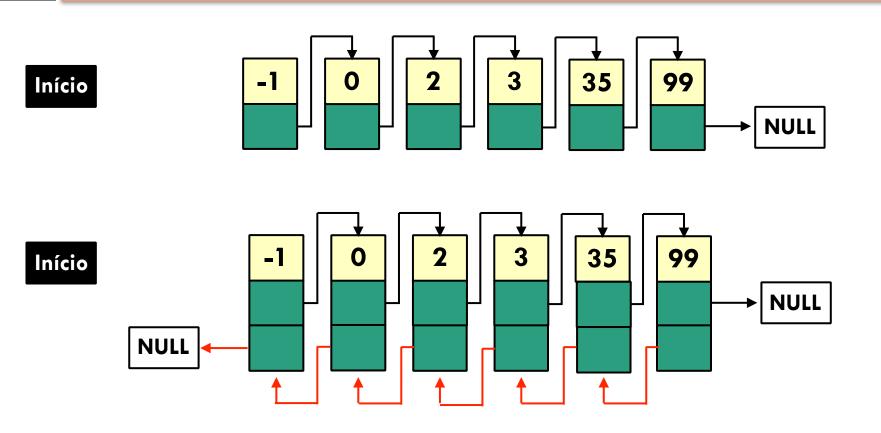


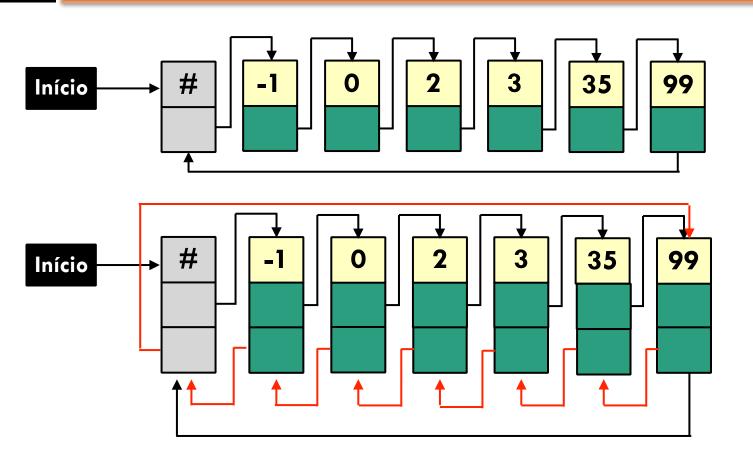


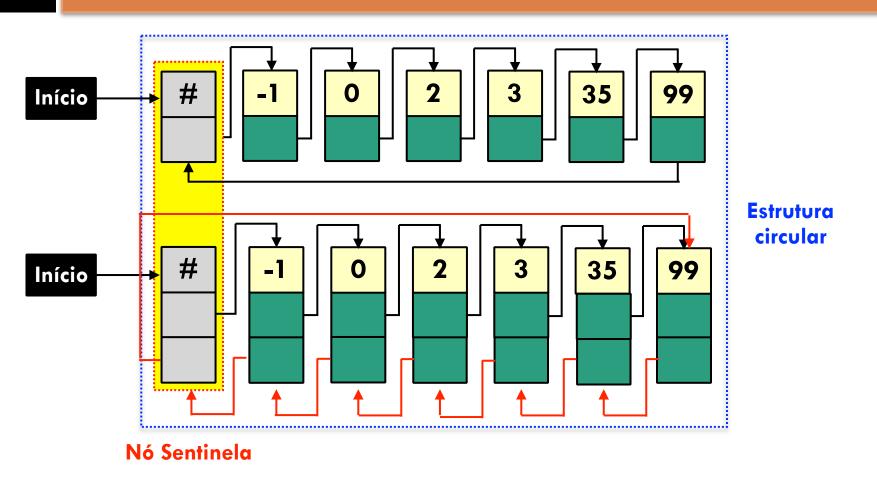


• Diferentes implementações de lista dinâmica:

- A Single-linkage: singularmente encadeada
- B Double-linkage: duplamente encadeada
- Circulares: nó sentinela







Roteiro

- 1 Listas Ordenadas
- 2 Operações gerais
- 3 Inserção de elementos
- 4 Pesquisa de elementos
- 5 Remoção de elementos
- 6 Referências

Operações em Listas Dinâmicas

Dada uma estrutura **S**, chave **k**, elemento **x**:



Operações de modificação



Operações adicionais de consulta

Operações em Listas Dinâmicas

Dada uma estrutura **S**, chave **k**, elemento **x**:



Operações de modificação



Operações adicionais de consulta

• Single-linkage

tipo **Lista**



Número de elementos:

Inicialização

• Single-linkage



Inicialização

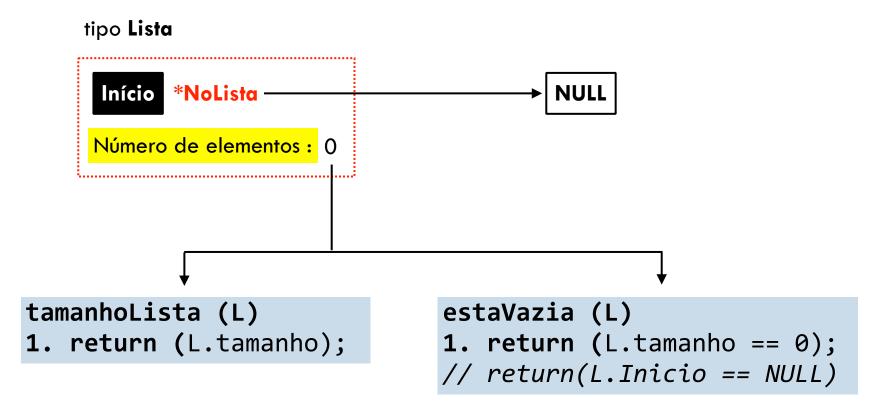
Single-linkage



```
IniciaLista (L)
1. L.inicio = NULL;
2. L.tamanho = 0;
```

Tamanho da Lista

Single-linkage



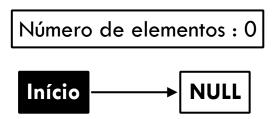
Exercício 01

- Mãos a obra: implemente um TDA para Lista com alocação dinâmica, e as funções de manipulação.
- Quais TDAs serão necessários?
- Implemente, em C, as funções para inicializar, verificar tamanho, se está vazia, e imprimir a lista.

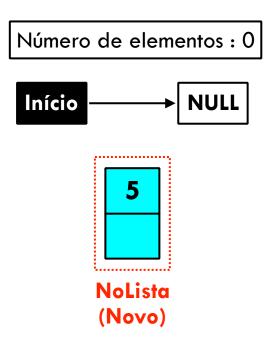
Roteiro

- 1 Listas Ordenadas
- 2 Operações gerais
- 3 Inserção de elementos
- 4 Pesquisa de elementos
- 5 Remoção de elementos
- 6 Referências

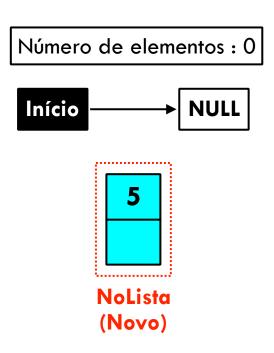
a) primeira inserção (elemento x = 5)

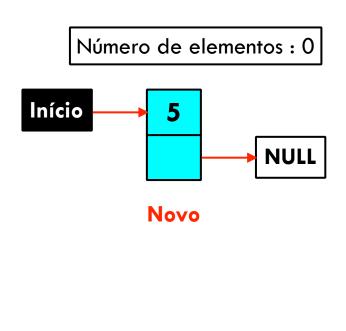


a) primeira inserção (elemento x = 5)



a) primeira inserção (elemento x = 5)



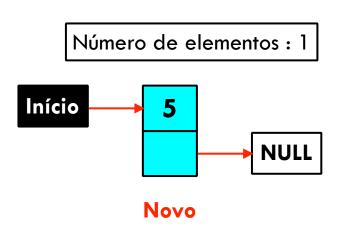


a) primeira inserção (elemento x = 5)

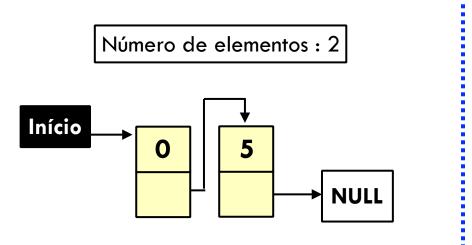
01

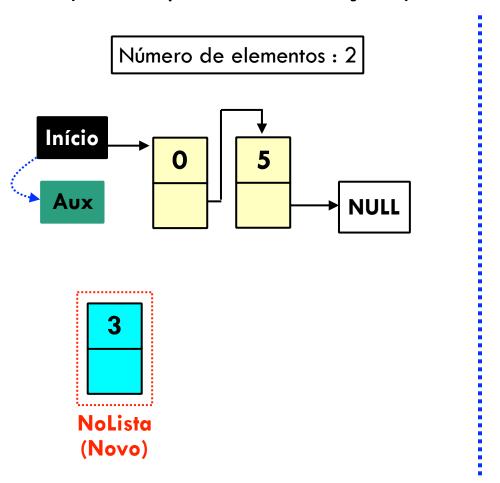
- 1.Criar ponteiro **Novo** e alocar memória para o nó
- 2.**Início** aponta para **Novo** (novo nó)
- 3.Novo aponta para NULL
- 4.Contador é incrementado

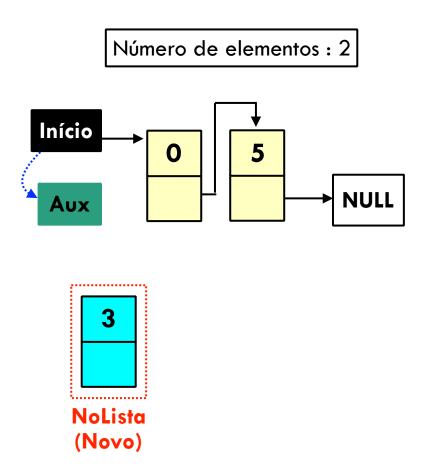
NoLista (Novo)

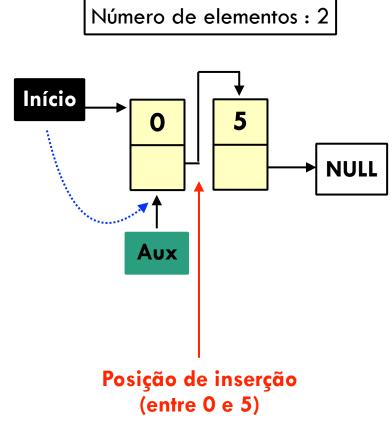


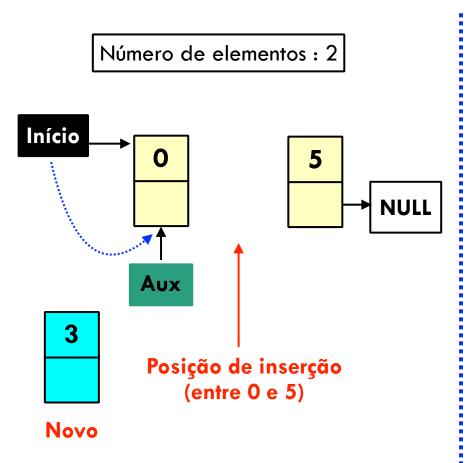
b) não é primeira inserção (elemento x = 3)

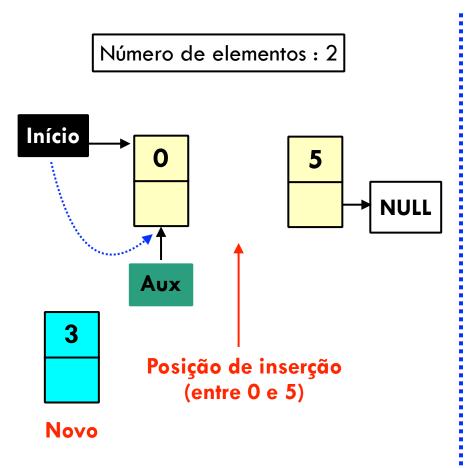


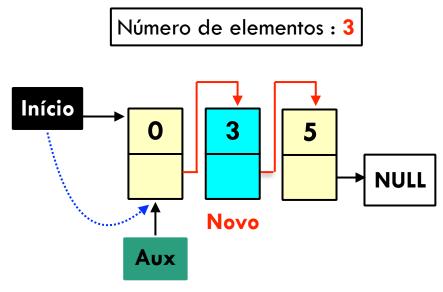












b) não é primeira inserção (elemento x = 3)

02

Número de elementos : 2

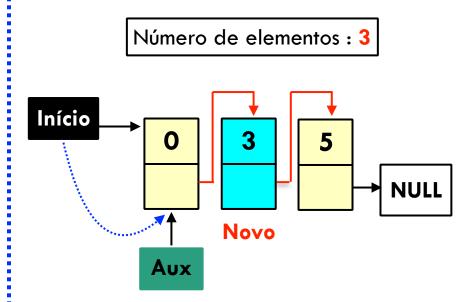
1.Percorrer a lista, usando Aux (Ponteiro)

Enquanto (Aux→proximo != NULL

&& $x > Aux \rightarrow proximo.chave)$

 $Aux = Aux \rightarrow Proximo$

- 2. Proximo do Novo recebe Proximo de Aux
- 3. Proximo de Aux recebe Novo
- 4. Contador é incrementado



```
Insert (L, x)
1. Criar novo nó Novo //malloc
2. Novo.chave = x
3. Se for a primeira inserção ou x < Inicio.chave:
  Novo->proximo = L->primeiro // Novo->proximo = NULL
4.
    L->primeiro = Novo
5.
6. Senão:
7. Criar ponteiro Aux = L->primeiro
8. // percorrendo a lista ordenada
9. Enquanto (Aux->proximo != NULL & x > Aux->proximo.chave)
        Aux = Aux->proximo
10.
11. Novo->proximo = Aux->proximo
12. Aux->proximo = Novo
13. incrementa contador de elementos
```

```
Insert (L, x)
1. Criar novo nó Novo //malloc
2. Novo.chave = x
3. Se for a primeira inserção ou x < Inicio.chave:
  Novo->proximo = L->primeiro // Novo->proximo = NULL
  L->primeiro = Novo
5.
6. Senão:
7.
  Criar ponteiro Aux = L->primeiro
8. // percorrendo a lista ordenada
9. Enquanto (Aux->proximo != NULL & x > Aux->proximo.chave)
10.
        Aux = Aux->proximo
11. Novo->proximo = Aux->proximo
12. Aux->proximo = Novo
13. incrementa contador de elementos
```

Obs: precisaremos de dois ponteiros do tipo NoLista

- um para o novo elemento (Novo)

um para percorrer a lista (Aux)

Exercício 02

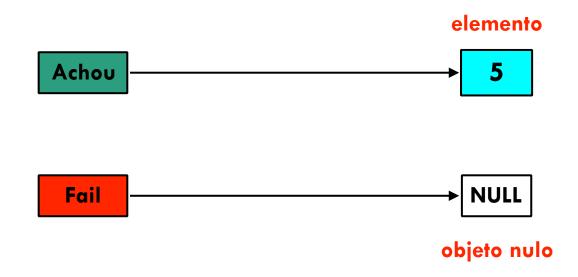
• Implementar a função de inserção de uma lista ordenada

Roteiro

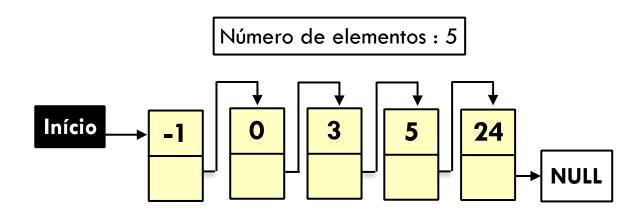
- 1 Listas Ordenadas
- 2 Operações gerais
- 3 Inserção de elementos
- 4 Pesquisa de elementos
- 5 Remoção de elementos
- 6 Referências

- Procura a primeira ocorrência de um elemento
 - se achar: ?
 - se não achar?

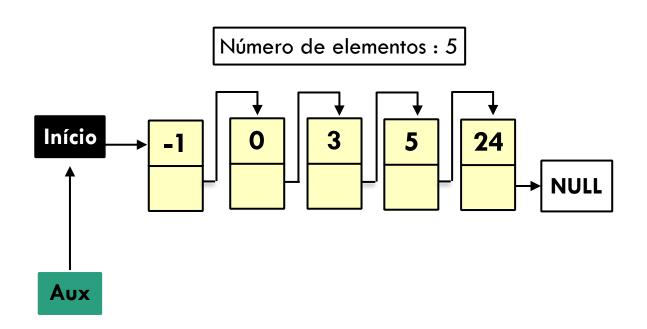
- Procura a primeira ocorrência de um elemento
 - se achar: ?
 - se não achar?

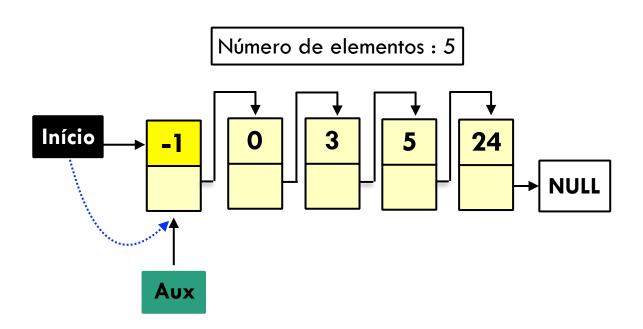


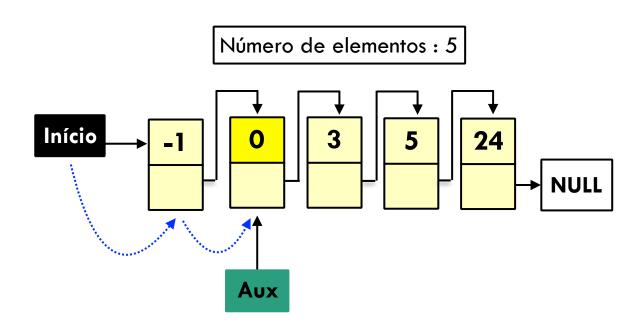
Pergunta: como implementar se eu quiser fazer a função search do tipo bool?

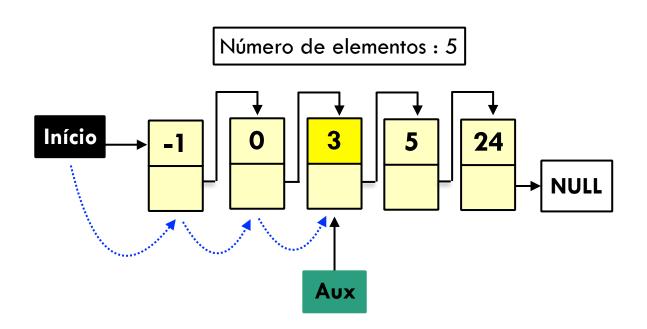


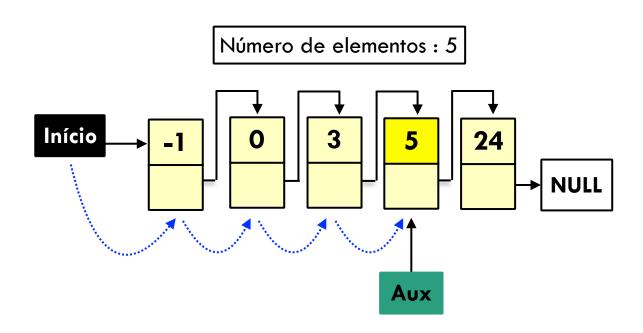
Search(L, 5) = ?
 Search(L, -2) = ?
 Search(L, 90) = ?
 Número de elementos : 5



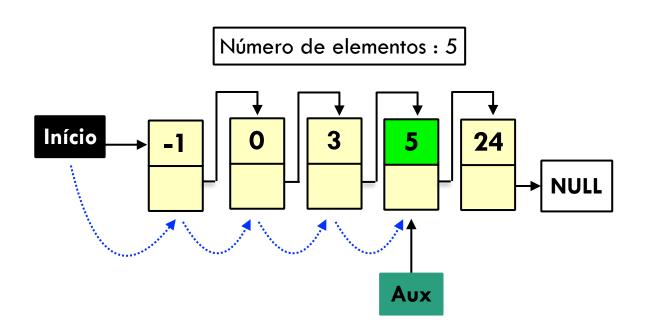


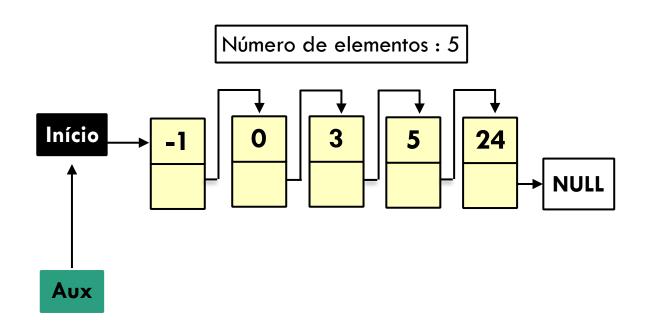




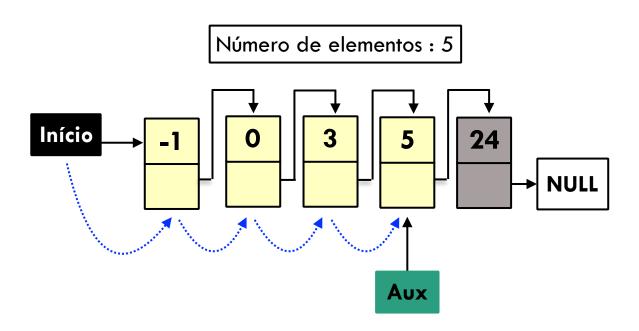


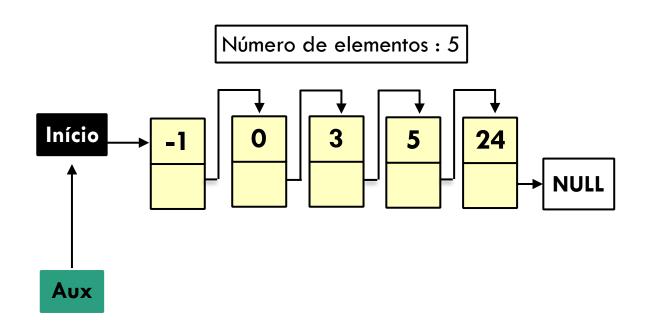
Search(L, 5) = Sucesso :)



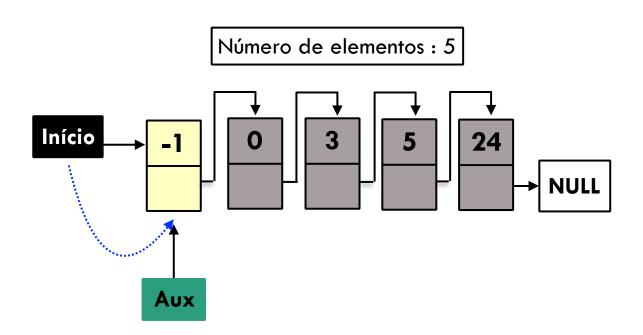


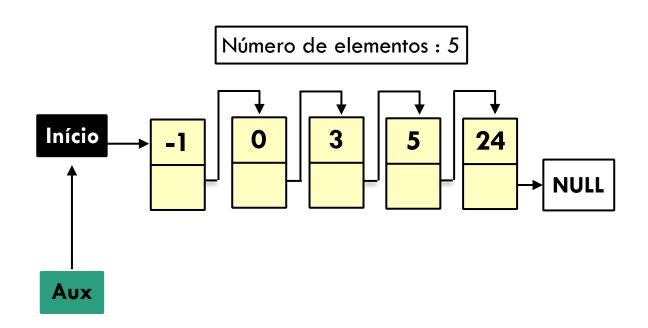
Search(L, 4) = Fail !



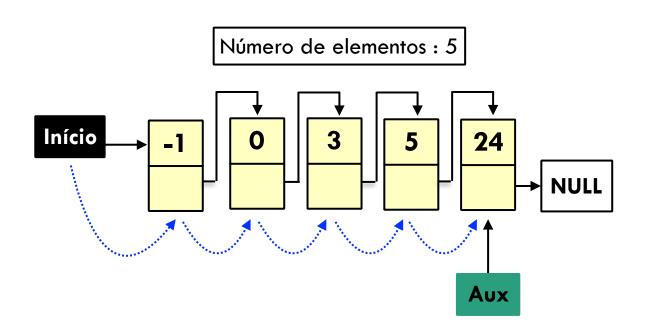


Search(L,-2) = Fail !





Search(L, 90) = Fail!



Podemos fazer de várias formas

Podemos fazer de várias formas

```
Pesquisa(L, x)
1. criar ponteiro Aux
2. Repetir (Aux = L->primeiro; Aux != NULL; Aux = Aux->proximo)
3.  se Aux->x == x
4.  return True;
5. return False;
```

Podemos fazer de várias formas

```
Pesquisa(L, x)
1. criar ponteiro Aux
2. Repetir (Aux = L->primeiro; Aux != NULL; Aux = Aux->proximo)
3.    se Aux->x == x
4.    return True;
5. return False;
```

Boa implementação?

Podemos fazer de várias formas

```
Pesquisa(L, x)
1. criar ponteiro Aux
2. Repetir (Aux = L->primeiro; Aux != NULL; Aux = Aux->proximo)
3.  se Aux->x == x
4.  return True;
5. return False;
```

Boa implementação? Não, pois percorre todos os elementos no pior caso.

Podemos fazer de várias formas

```
Pesquisa (L, x)
1. Se a Lista esta vazia
2. return False;
3. criar ponteiro Aux = L->primeiro
4. Enquanto (Aux != NULL && x > Aux->x)
5. Aux = Aux->next
6. Se Aux == NULL || Aux->x > x // não existe elemento
7. return False;
8. return True;
```

Melhor! Evita comparações desnecessárias.

Exercício 03

• Implementar a função de pesquisa de uma lista ordenada

Roteiro

- 1 Listas Ordenadas
- 2 Operações gerais
- 3 Inserção de elementos
- 4 Pesquisa de elementos
- 5 Remoção de elementos
- 6 Referências

Remover (remove)

5 casos diferentes para se checar

Remover (remove)

- 5 casos diferentes para se checar
 - A Lista vazia

Remover (remove)

- 5 casos diferentes para se checar
 - A | Lista vazia
 - B elemento a ser removido é menor que o primeiro da lista

- 5 casos diferentes para se checar
 - A | Lista vazia
 - B elemento a ser removido é menor que o primeiro da lista
 - c elemento a ser removido é o primeiro

- 5 casos diferentes para se checar
 - A | Lista vazia
 - B elemento a ser removido é menor que o primeiro da lista
 - c elemento a ser removido é o primeiro
 - p elemento a ser removido não é o primeiro (percorrer a lista)

- 5 casos diferentes para se checar
 - A | Lista vazia
 - B elemento a ser removido é menor que o primeiro da lista
 - c elemento a ser removido é o primeiro
 - D elemento a ser removido não é o primeiro (percorrer a lista)
 - D1 elemento não está na lista depois de percorrer

- 5 casos diferentes para se checar
 - A | Lista vazia
 - B elemento a ser removido é menor que o primeiro da lista
 - c elemento a ser removido é o primeiro
 - D elemento a ser removido não é o primeiro (percorrer a lista)
 - D1 elemento não está na lista depois de percorrer
 - D2 elemento está na lista depois de percorrer

- 5 casos diferentes para se checar
 - A | Lista vazia
 - B elemento a ser removido é menor que o primeiro da lista
 - c elemento a ser removido é o primeiro
 - D elemento a ser removido não é o primeiro (percorrer a lista)
 - D1 elemento não está na lista depois de percorrer
 - D2 elemento está na lista depois de percorrer

Remoção (Remove)

```
Remove (L, x)
//casos 1 e 2
1. Se a lista está vazia OU x é menor do que o primeiro elemento:
2. return False; // NULL
3. Se x == primeiro elemento: //caso 3
4. remove o primeiro // dequeue
5. decrementa o contador
6. return elemento;
7. // casos 4 e 5
8. Percorrer a lista:
9. Se achar o elemento:
10. remove o elemento;
11. decrementa o contador
12.
          return elemento;
13. Senão, chegou até o último elemento e ele o valor não existe
14. return False; //NULL
```

Exercício 04

• Implementar a função de remoção de uma lista ordenada

Complexidade das operações

Custo (O)

- pesquisa/busca =
- inserção (ordenada) =
- remoção do ultimo =
- remoção do primeiro =
- remoção de k =

Complexidade das operações

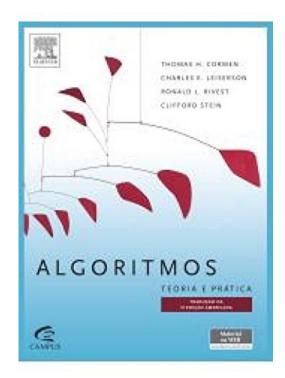
Custo (O)

```
    pesquisa/busca = O(n) // percorrer lista
    inserção (ordenada) = O(n) // percorrer lista
    remoção do ultimo = O(n) // percorrer lista
    remoção do primeiro = O(1) // como na fila
    remoção de k = O(n) // percorrer lista
```

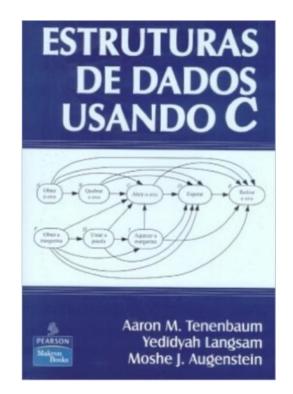
Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Filas
- 3 Operações gerais
- 4 Inserção de elementos
- 5 Remoção de elementos
- 6 Referências

Referências sugeridas



[Cormen et al, 2018]



[Tenenbaum et al, 1995]

Referências sugeridas



[Ziviani, 2010]



[Drozdek, 2017]

Perguntas?

Prof. Rafael G. Mantovani

rafaelmantovani@utfpr.edu.br