# EDCO3A ESTRUTURAS DE DADOS 1

Aula 04 - Listas ordenadas (Implementação dinâmica)

Prof. Rafael G. Mantovani



# Licença

Este trabalho está licenciado com uma Licença CC BY-NC-ND 4.0:



Atribuição-NãoComercial-SemDerivações 4.0 Internacional (CC BY-NC-ND 4.0)

#### maiores informações:

https://creativecommons.org/licenses/by-nc-nd/4.0/deed.pt\_BR

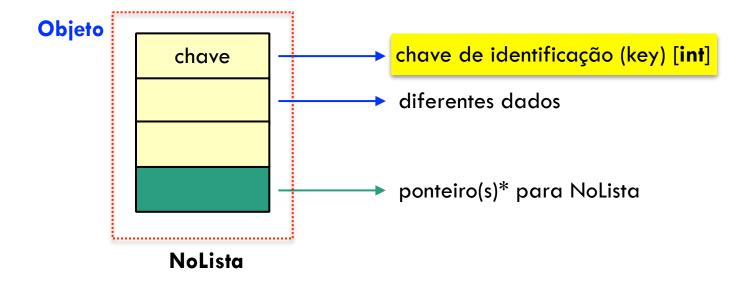
#### Roteiro

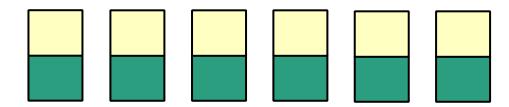
- 1 Listas Ordenadas
- 2 Operações gerais
- 3 Inserção de elementos
- 4 Pesquisa de elementos
- 5 Remoção de elementos
- 6 Referências

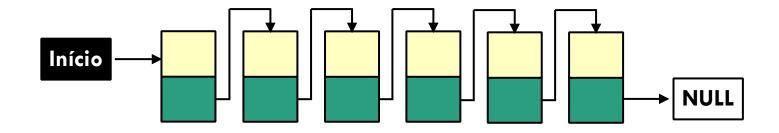
#### Roteiro

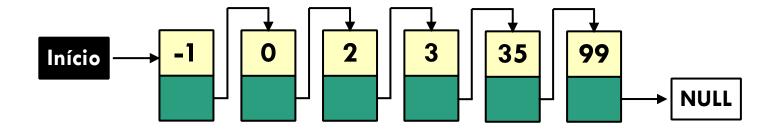
- 1 Listas Ordenadas
- 2 Operações gerais
- 3 Inserção de elementos
- 4 Pesquisa de elementos
- 5 Remoção de elementos
- 6 Referências

Nós de Lista

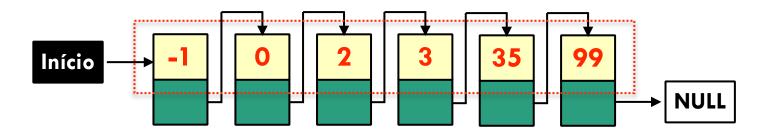




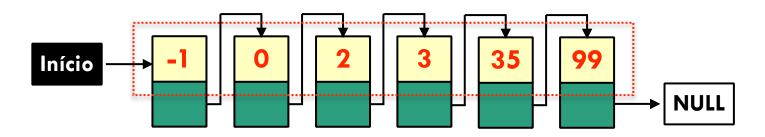




#### elementos ORDENADOS



#### elementos ORDENADOS



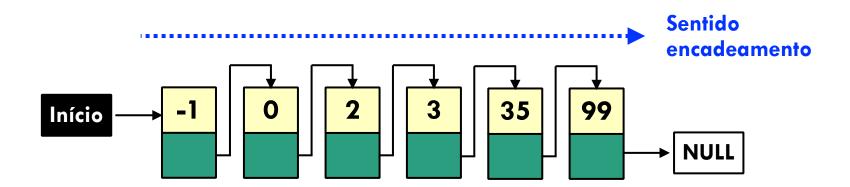
Nas listas manteremos os elementos **ORDENADOS** 

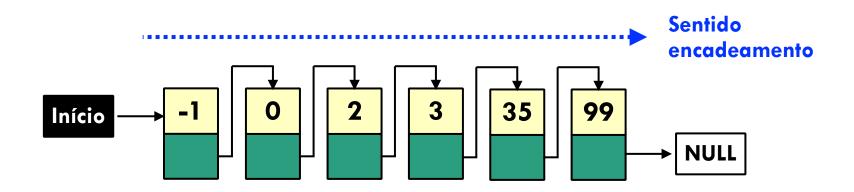
Diferentes implementações de lista dinâmica:

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

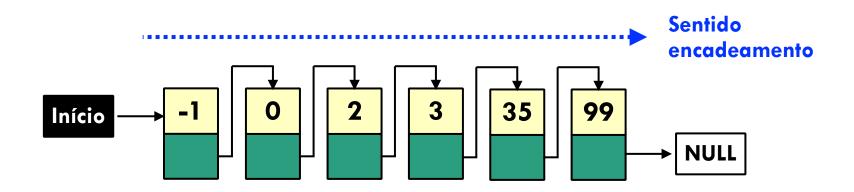
• Diferentes implementações de lista dinâmica:

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









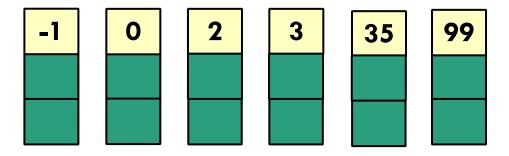


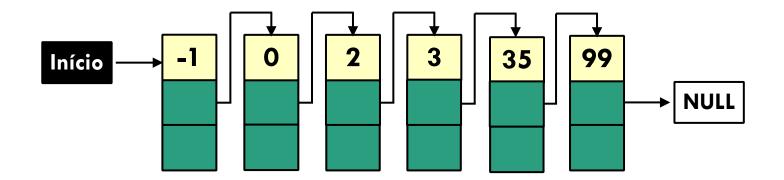
(Lista) propricamente dita

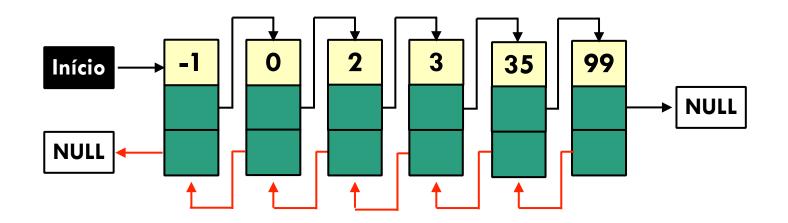
15

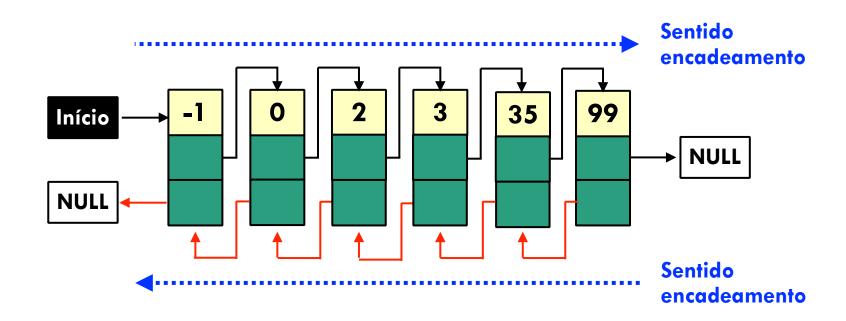
• Diferentes implementações de lista dinâmica:

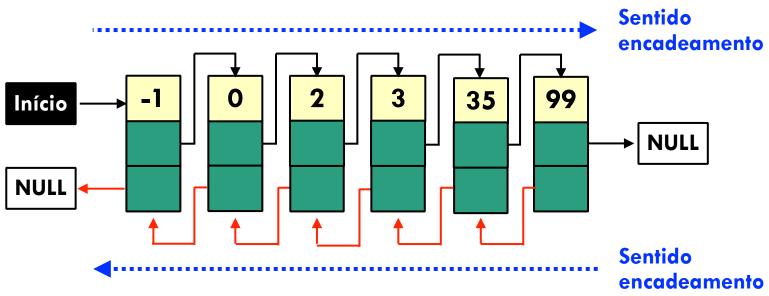
- A Single-linkage: singularmente encadeada
- B Double-linkage: duplamente encadeada
- C Circulares: nó sentinela

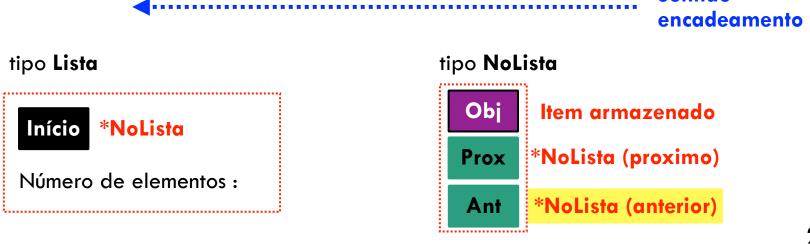


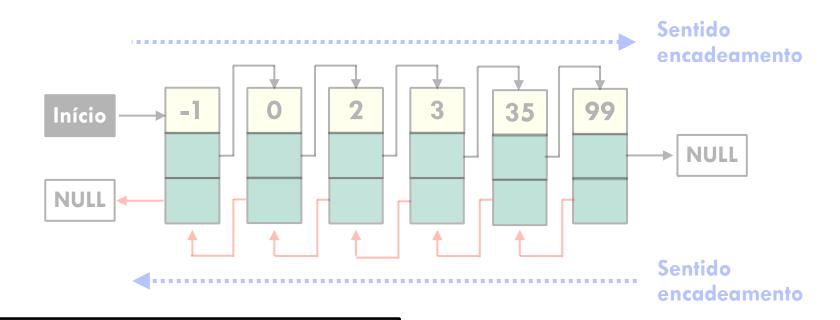












Dois tipos necessários: nó de lista (**NoLista**) e a lista (**Lista**) propriamente dita. Mas, ... NoLista agora contém **dois ponteiros**: um para o próximo elemento (**Prox**), e outro para o elemento anterior (**Ant**)



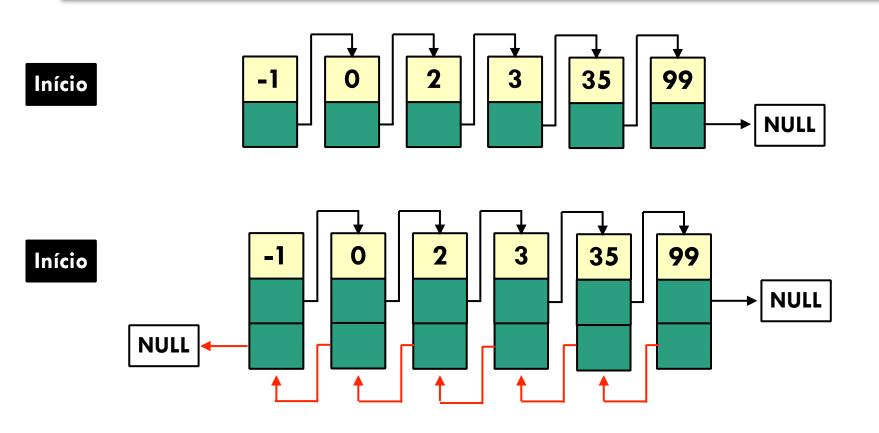
\*NoLista (anterior)

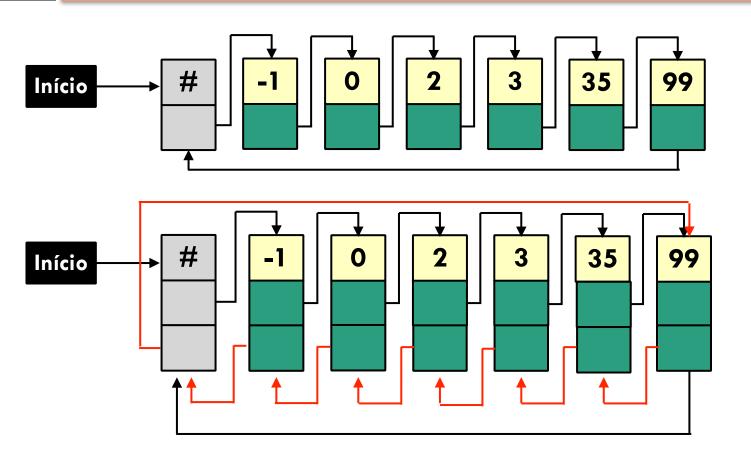
tipo **NoLista** 

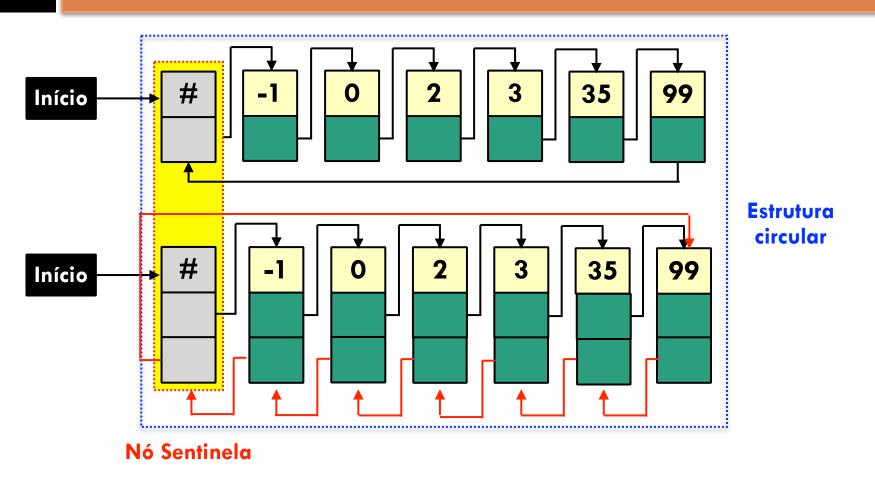
Ant

• Diferentes implementações de lista dinâmica:

- A | Single-linkage: singularmente encadeada
- B Double-linkage: duplamente encadeada
- C 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**:

iniciar (S)

inserir (S, k)

remover (S, k)

pesquisar (S, k)

destruir (S)

Operações de modificação



Operações adicionais de consulta

#### Operações em Listas Dinâmicas

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

iniciar (S)

inserir (S, k)

remover (S, k)

pesquisar (S, k)

Operações de modificação

destruir (S)



Operações adicionais de consulta

# Inicialização

• Single-linkage

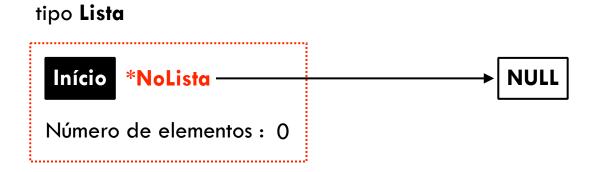
#### tipo **Lista**



Número de elementos:

# Inicialização

• Single-linkage



# Inicialização

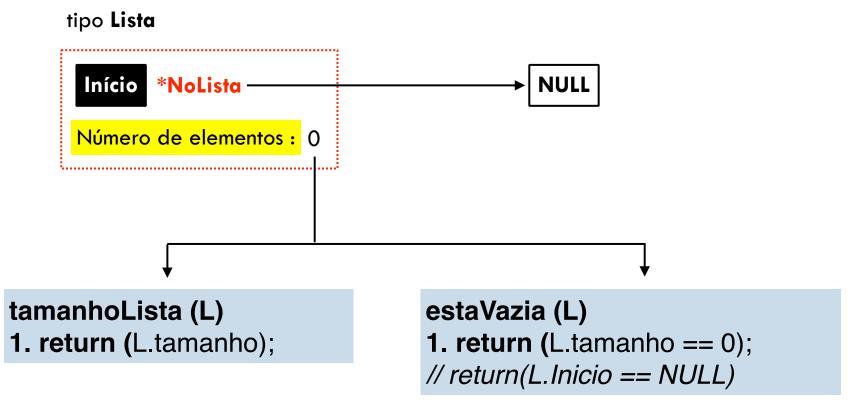
Single-linkage



# 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

#### Inserção (Insert)

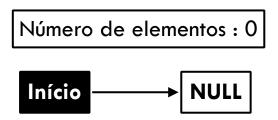
#### Algumas situações:

- A Primeira inserção
- B Inserindo elemento menor do que o primeiro
- c Inserindo elemento no meio ou final da lista

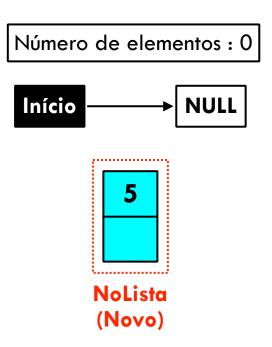
#### Algumas situações:

- A Primeira inserção
- B Inserindo elemento menor do que o primeiro
- c Inserindo elemento no meio ou final da lista

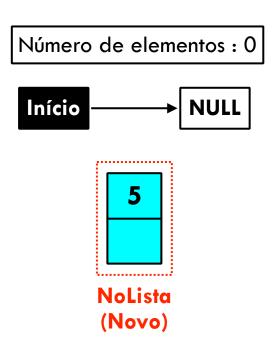
a) primeira inserção (elemento x = 5)

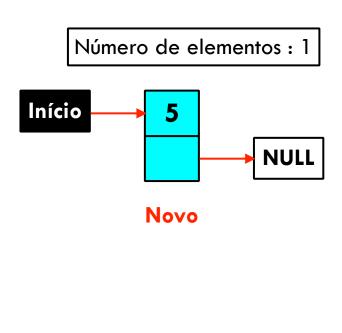


a) primeira inserção (elemento x = 5)



a) primeira inserção (elemento x = 5)

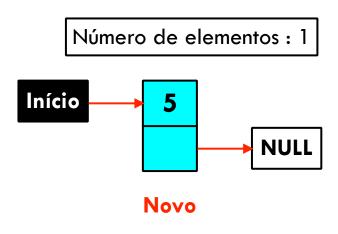




a) primeira inserção (elemento x = 5)

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

NoLista (Novo)

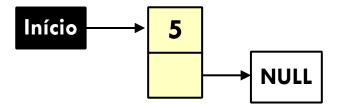


#### Algumas situações:

- A Primeira inserção
- B Inserindo elemento menor do que o primeiro
- C Inserindo elemento no meio ou final da lista

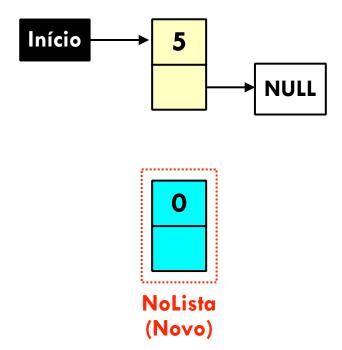
b) elemento menor que o primeiro (elemento = 0)

Número de elementos : 1



b) elemento menor que o primeiro (elemento = 0)

Número de elementos : 1



b) elemento menor que o primeiro (elemento = 0)

Número de elementos: 1 Início **NULL NoLista** (Novo)

Número de elementos : 2 Início 5 0 **NULL** Novo

b) elemento menor que o primeiro (elemento = 0)

1.Criar ponteiro Novo e alocar memória para o nó 2.Novo aponta para Início 3.Início aponta para Novo 4.Contador é incrementado

NoLista (Novo)

Número de elementos : 2

Início 5

Novo

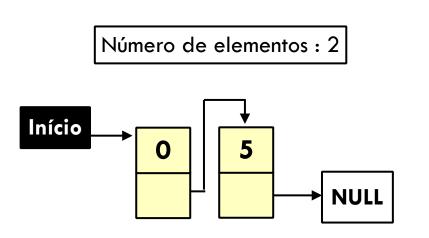
b) elemento menor que o primeiro (elemento = 0)

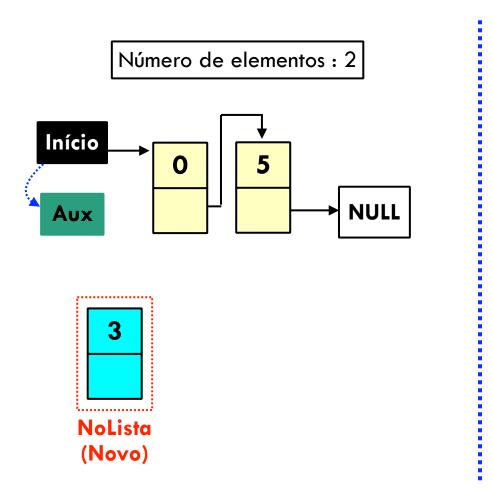
1. Criar ponteiro Novo e alocar memória para o nó
2. Novo aponta para Início
3. Início aponta para Novo
4. Contador é incrementado

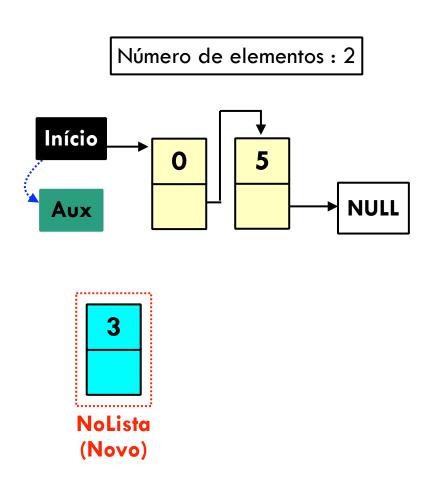
**Obs:** Mesmo tratamento que fizemos quando realizamos a primeira inserção

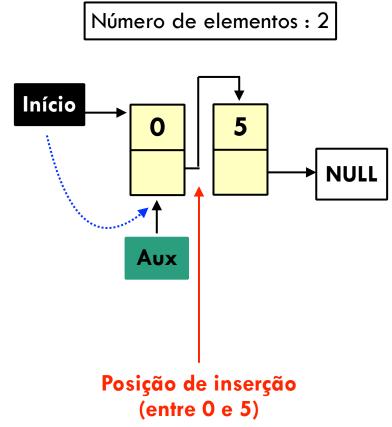
#### Algumas situações:

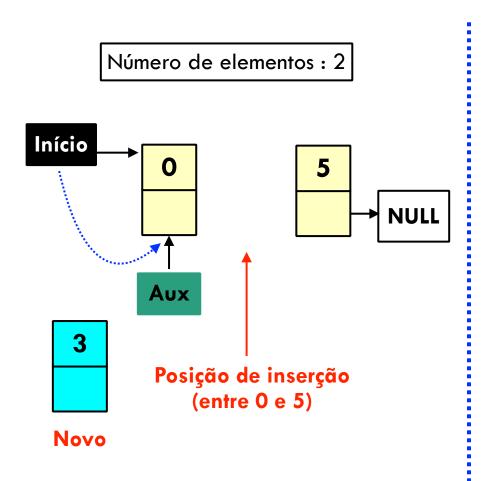
- A Primeira inserção
- B Inserindo elemento menor do que o primeiro
- C Inserindo elemento no meio ou final da lista

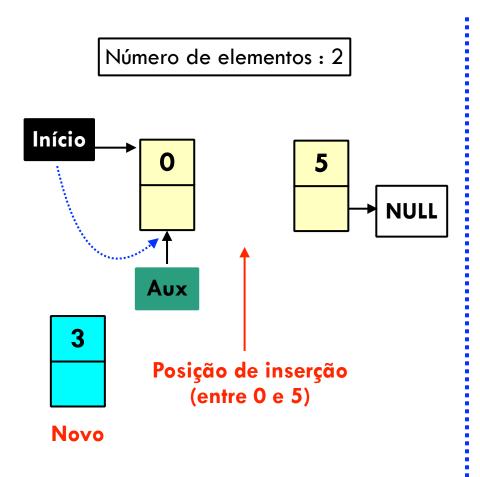


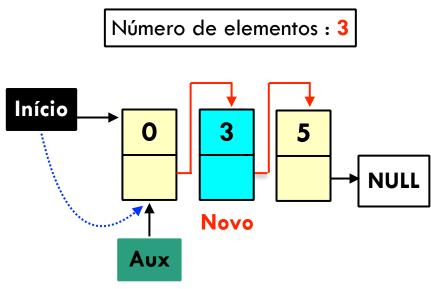












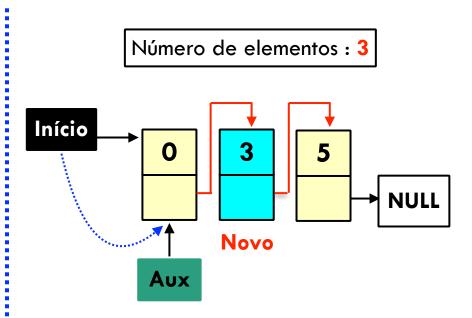
c) elemento a ser inserido no meio ou final da lista (elemento x = 3)

 Percorrer a lista, usando Aux (Ponteiro)

- Próximo do Novo recebe Próximo de Aux
- 3. Próximo de **Aux** recebe **Novo**
- 4. Contador é incrementado

(entre U e 5)

Novo



#### Insert (L, x)

- 1. Criar novo **nó Novo** //malloc
- **2.** Novo.chave = x
- **3. Se** for a primeira inserção ou x < Inicio.chave:
- **4.** Novo->proximo = L->primeiro
- **5.** L->primeiro = Novo
- 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

#### Insert (L, x)

- 1. Criar novo **nó Novo** //malloc
- **2.** Novo.chave = x
- **3. Se** for a primeira inserção ou x < Inicio.chave:
- **4.** Novo->proximo = L->primeiro
- **5.** L->primeiro = Novo
- 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

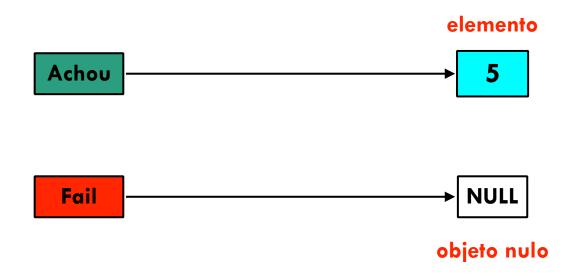
• Implementar a função de inserção de uma lista ordenada

### Roteiro

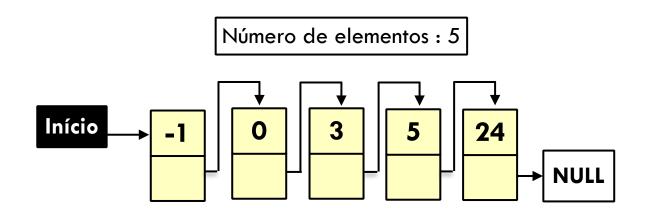
- 1 Listas Ordenadas
- 2 Operações gerais
- 3 Inserção de elementos
- 4 Pesquisa de elementos
- 5 Remoção de elementos
- 6 Referências

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

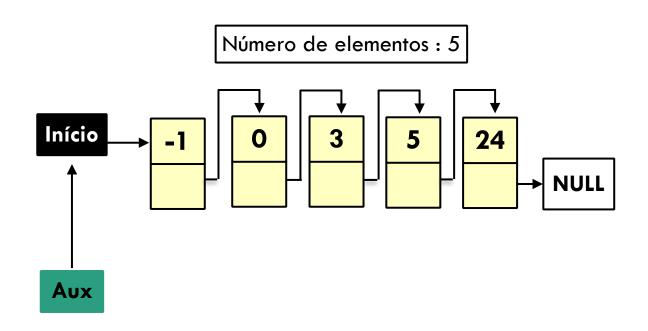
- Procura a primeira ocorrência de um elemento
  - se achar: ?
  - se não achar?

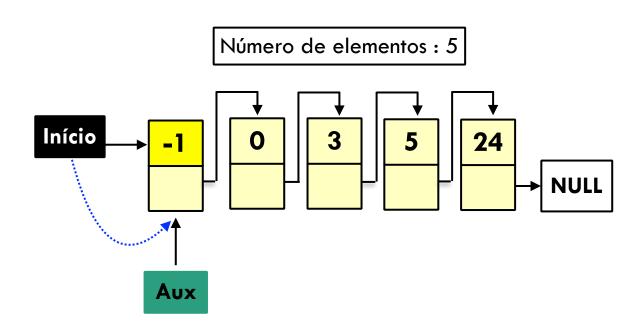


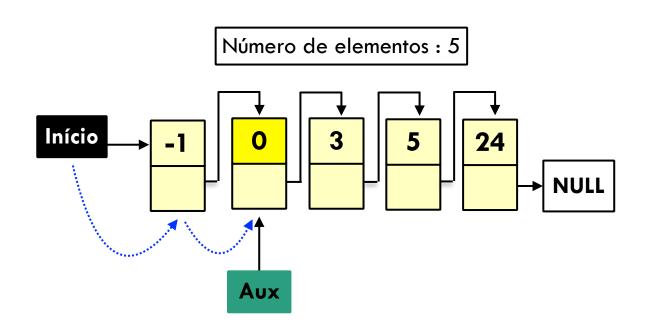
Pergunta: como implementar se eu quiser fazer a função search do tipo **bool**?

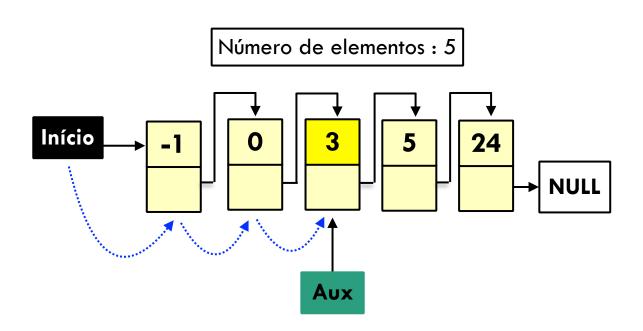


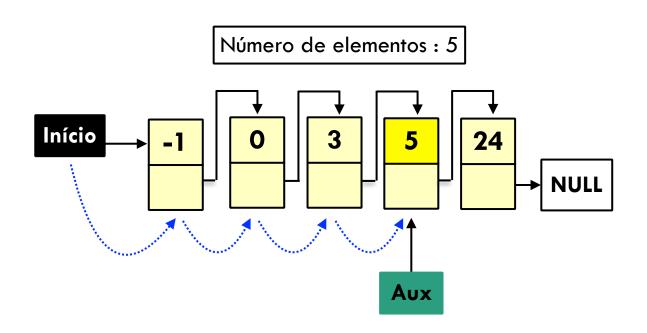
Search(L, 5) = ?
 Search(L, 4) = ?
 Search(L, -2) = ?
 Search(L, 90) = ?
 Número de elementos : 5



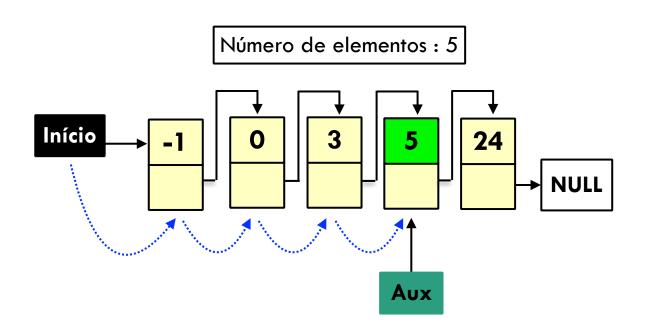


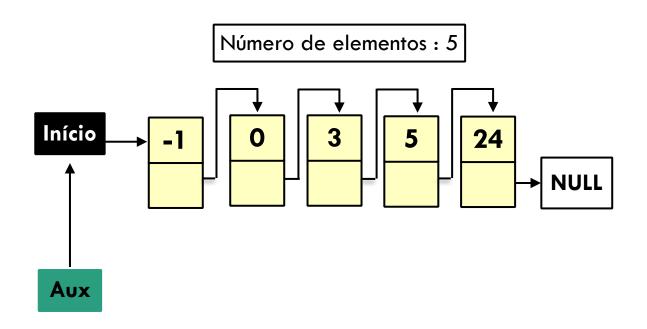




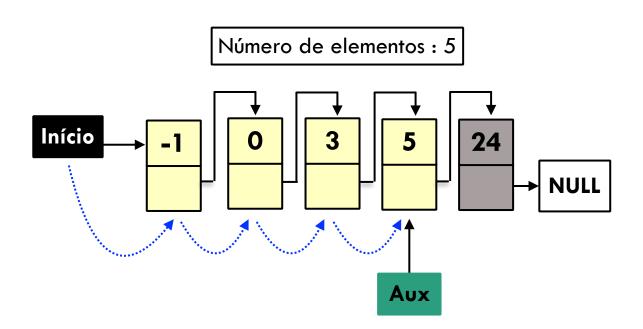


□ Search(L, 5) = Sucesso :)

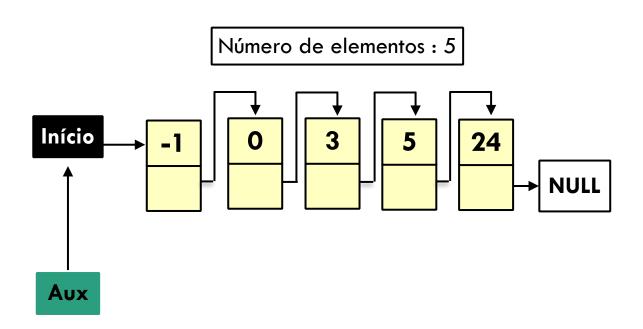




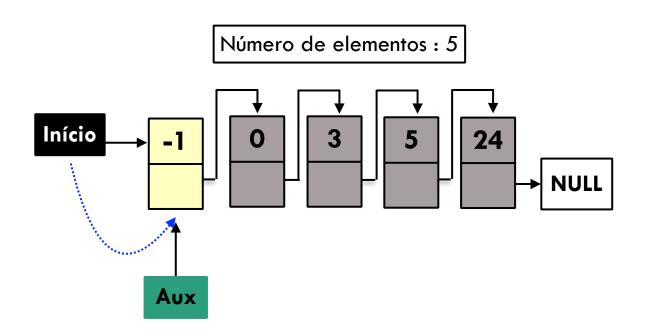
Search(L, 4) = Fail !



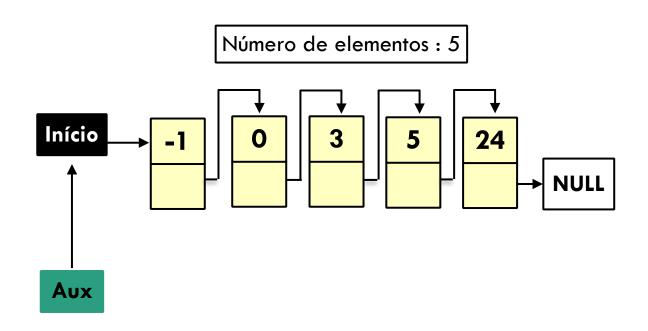
Search(L,-2) = ?



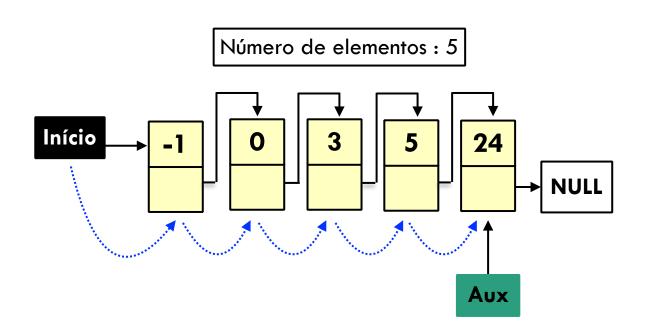
Search(L,-2) = Fail!



Search(L, 90) = ?



Search(L, 90) = Fail!



```
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;
```

```
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?
```

Pesquisa(L, x)

```
    criar ponteiro Aux
    Repetir (Aux = L->primeiro; Aux != NULL; Aux = Aux->proximo)
    se Aux->x == x
    return True;
    return False;
    Boa implementação?
    Não, pois percorre todos os elementos no pior caso.
```

Podemos fazer de várias formas

```
    PesquisaMelhorada (L, x)
    Se a Lista esta vazia
    return False;
    criar ponteiro Aux = L->primeiro
    Enquanto (Aux != NULL && x > Aux->x)
    Aux = Aux->next
    Se Aux == NULL II Aux->x > x // não existe elemento
    return False;
    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

4 casos diferentes para se checar

- 4 casos diferentes para se checar
  - A Lista vazia

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

- 4 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

- 4 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
  - Elemento a ser removido não é o primeiro (percorrer a lista)

- 4 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
  - Elemento a ser removido não é o primeiro (percorrer a lista)
    - D1 elemento não está na lista depois de percorrer

- 4 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
  - Elemento a ser removido não é o primeiro (percorrer a lista)
    - p1 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:
- retorna False; // NULL
- **3.** Se x == primeiro elemento: //caso 3
- **4.** remove o primeiro // funciona como um dequeue
- **5.** decrementa o contador
- **6. retorna** elemento;

#### 7. // casos 4 e 5

- 8. Percorrer a lista:
- **9. Se** achar o elemento:
- **10.** remove o elemento;
- **11.** decrementa o contador
- **12. retorna** elemento;
- 13. Senão, chegou até o último elemento e ele o valor não existe
- 14. retorna 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

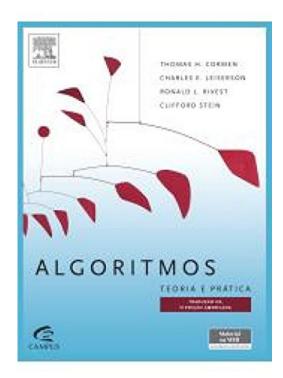
#### Custo (O)

```
    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
```

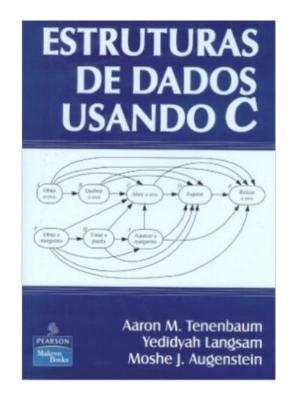
#### Roteiro

- 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