# ED62A-COM2A ESTRUTURAS DE DADOS

Aula 05 - Listas ordenadas (Estrutura dinâmica)

Prof. Rafael G. Mantovani 12/04/2019



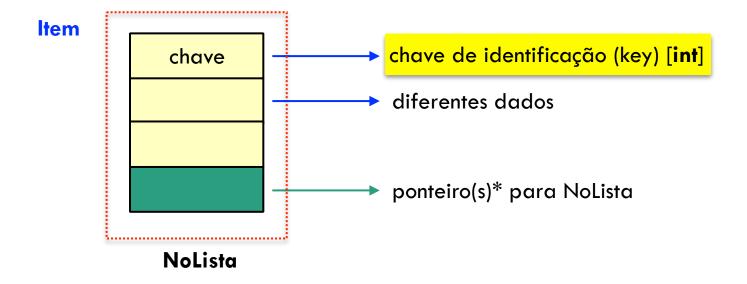
#### Roteiro

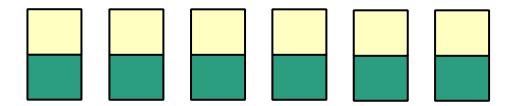
- 1 Listas Ordenadas
- 2 Operações gerais
- 3 Inserção de elementos
- 4 Pesquisa de elementos
- 5 Remoção de elementos
- 6 Referências

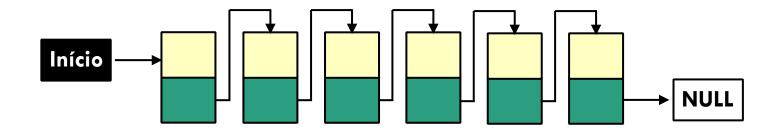
#### Roteiro

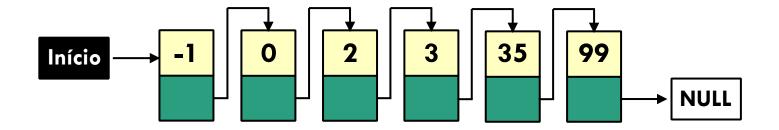
- 1 Listas Ordenadas
- 2 Operações gerais
- 3 Inserção de elementos
- 4 Pesquisa de elementos
- 5 Remoção de elementos
- 6 Referências

Nós de Lista

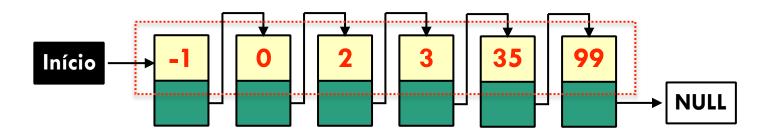








#### elementos ORDENADOS

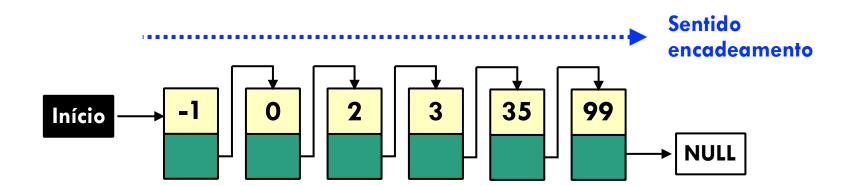


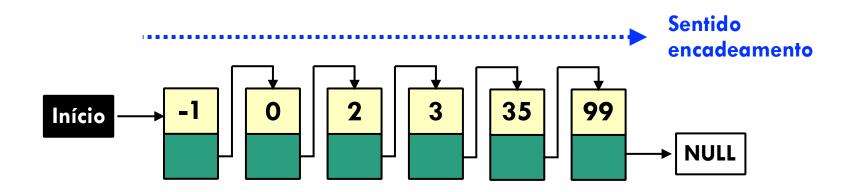
• Diferentes implementações de lista dinâmica:

- 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

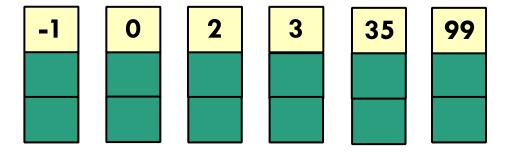


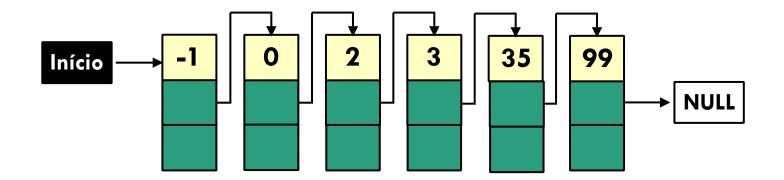


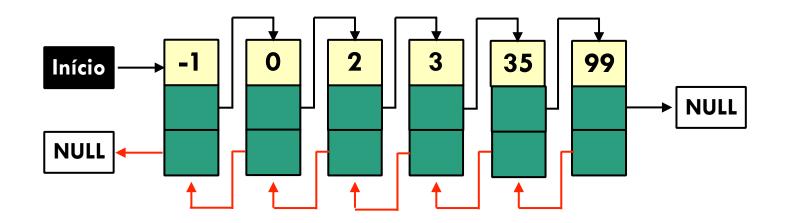


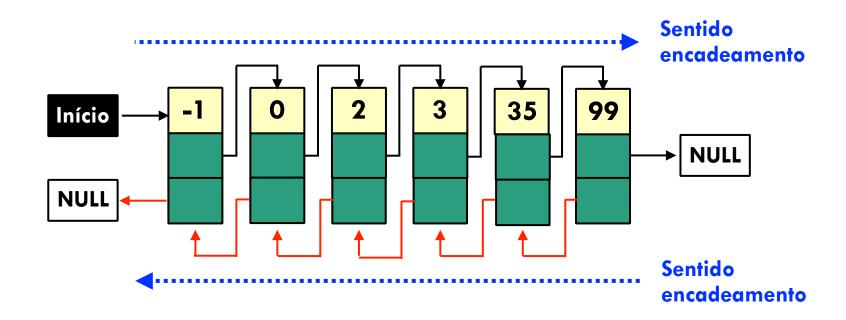
Diferentes implementações de lista dinâmica:

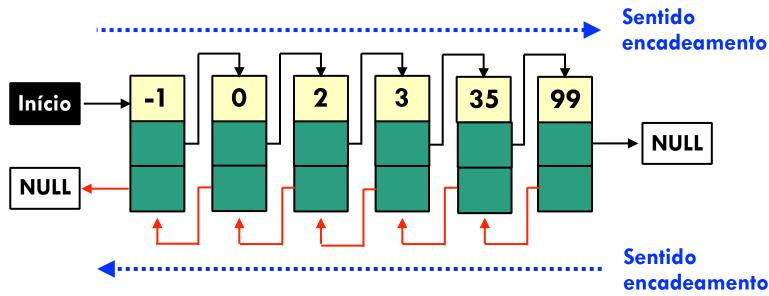
- A Single-linkage: singularmente encadeada
- B Double-linkage: duplamente encadeada
- C Circulares: nó sentinela

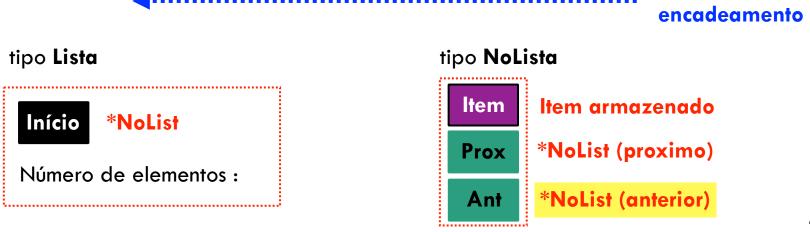






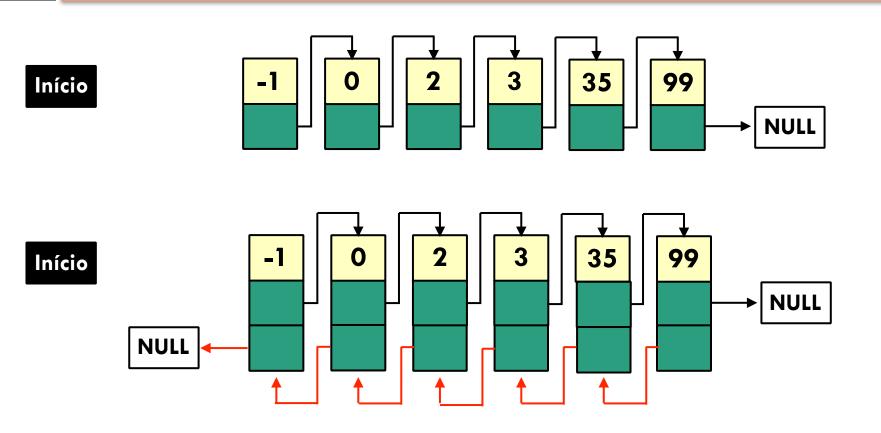


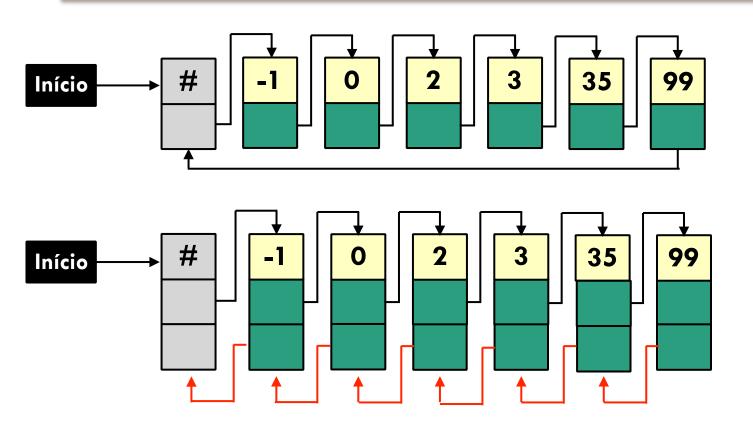


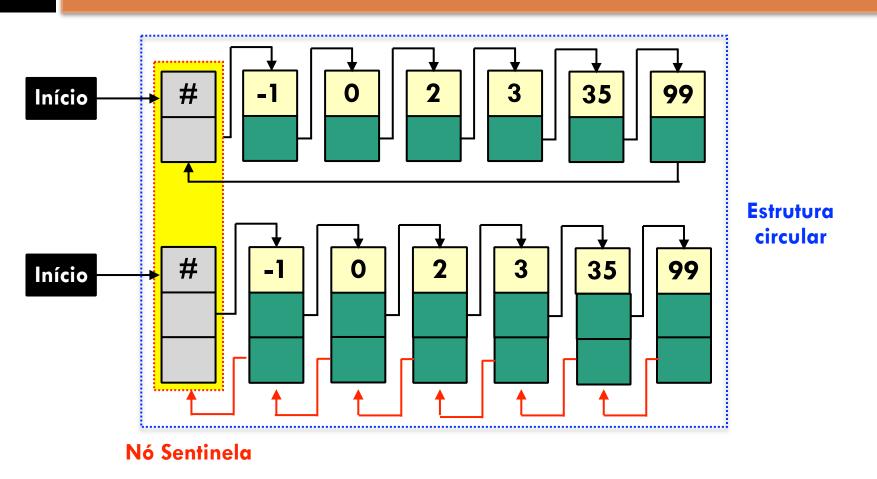


• Diferentes implementações de lista dinâmica:

- 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**

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

```
iniciar/destruir → iniciar e destruir a fila
pesquisar(S, k) → procurar k em S [TRUE/FALSE]
inserir(S, k) → inserir k em S
remover(S, k) \rightarrow remover k em S
minimo(S) — menor valor armazenado em S
maximo(X) → maior valor armazenado em S
proximo(S, x) \rightarrow elemento sucessor a x
anterior(S, x) \rightarrow elemento antecessor a x
tamanho(S) → tamanho de S
vazia(S) → S está vazia? [TRUE/FALSE]
cheia(S) → S está cheia? [TRUE/FALSE]
```

• Single-linkage

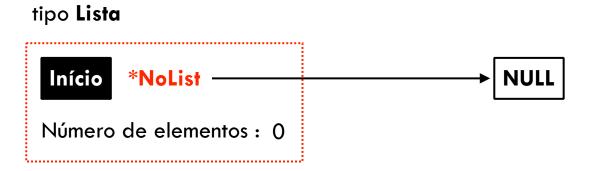
#### tipo **Lista**



Número de elementos:

# Inicialização

• Single-linkage



#### Inicialização

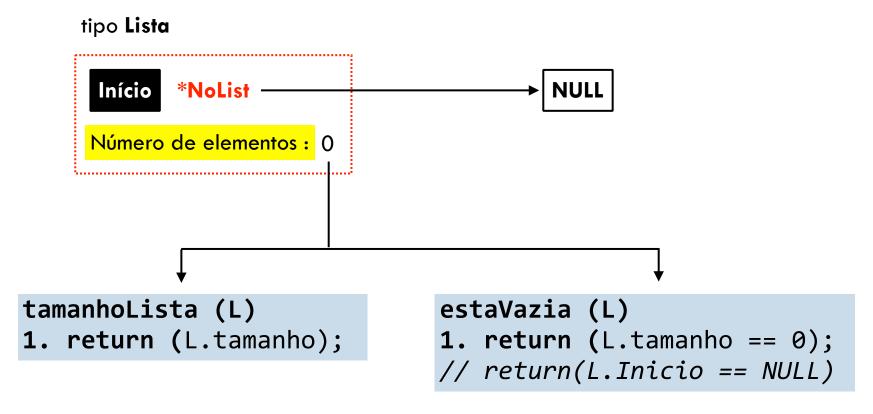
• Single-linkage



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

#### Tamanho da Lista

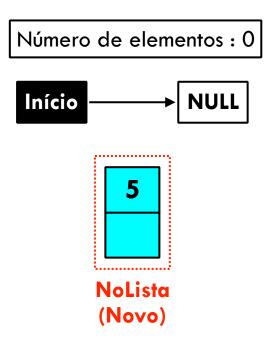
Single-linkage



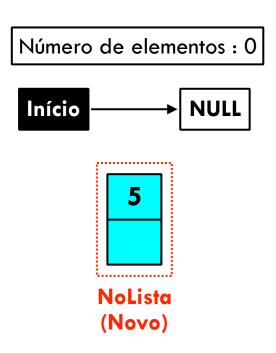
#### Roteiro

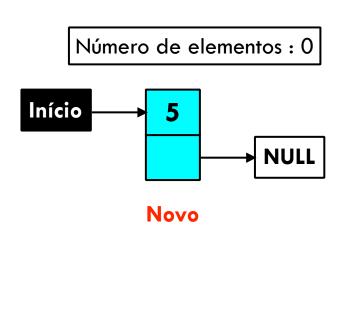
- 1 Listas Ordenadas
- 2 Operações gerais
- 3 Inserção de elementos
- 4 Pesquisa de elementos
- 5 Remoção de elementos
- 6 Referências

a) primeira inserção (elemento x = 5)

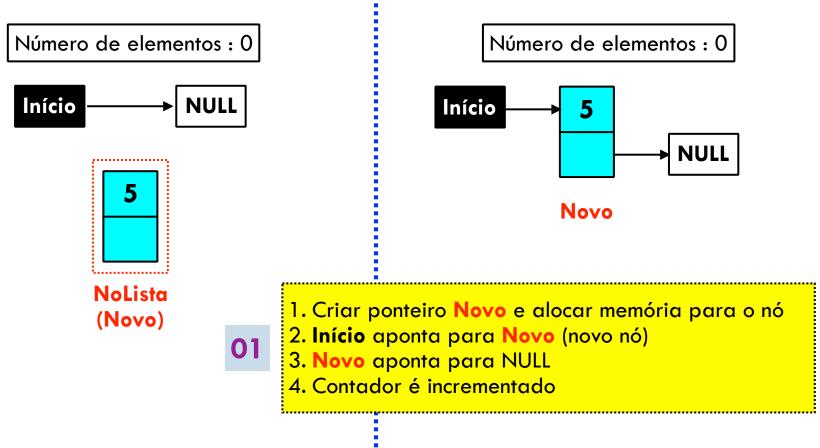


a) primeira inserção (elemento x = 5)



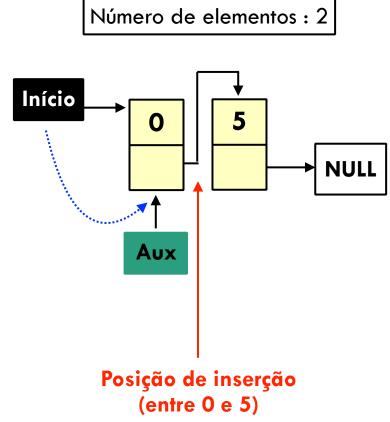


a) primeira inserção (elemento x = 5)

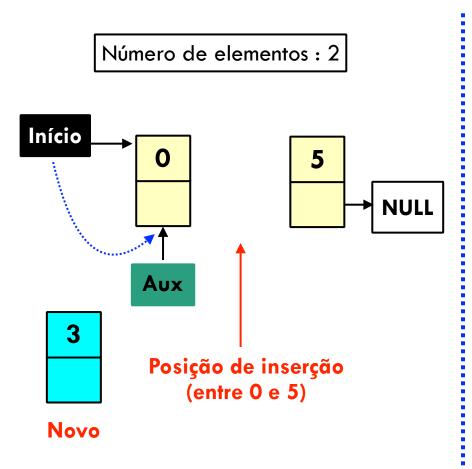


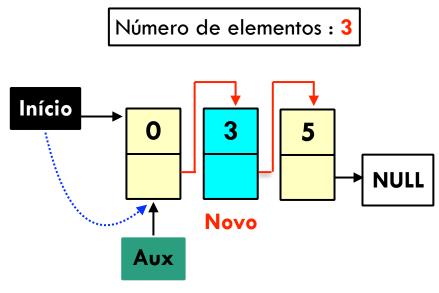
b) não é primeira inserção (elemento x = 3)

Número de elementos : 2 Início 5 0 **NULL** 3 **NoLista** (Novo)



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





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

02

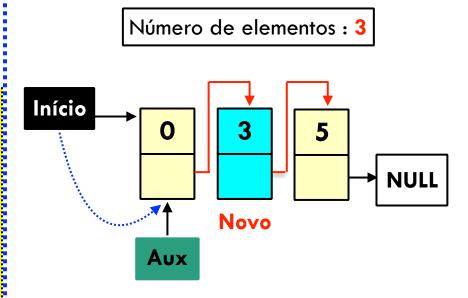
Número de elementos : 2

Percorrer a lista, usando Aux (Ponteiro)
 enquanto Aux→proximo!= NULL &&
 x > Aux→proximo.chave

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

rosição de inserção (entre 0 e 5)

Novo



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

#### Inserção (Insert)

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

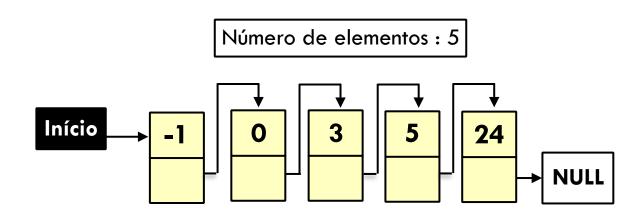
Obs: precisaremos de dois ponteiros do tipo NoLista

- um para o novo elemento (Novo)
- um para percorrer a lista (Aux)

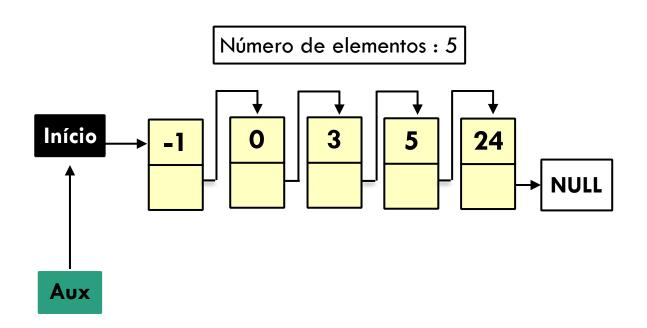
#### Roteiro

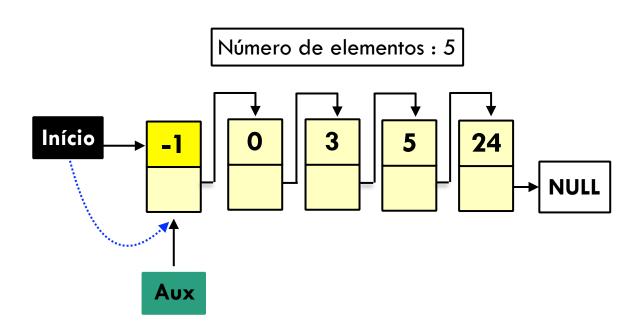
- 1 Listas Ordenadas
- 2 Operações gerais
- 3 Inserção de elementos
- 4 Pesquisa de elementos
- 5 Remoção de elementos
- 6 Referências

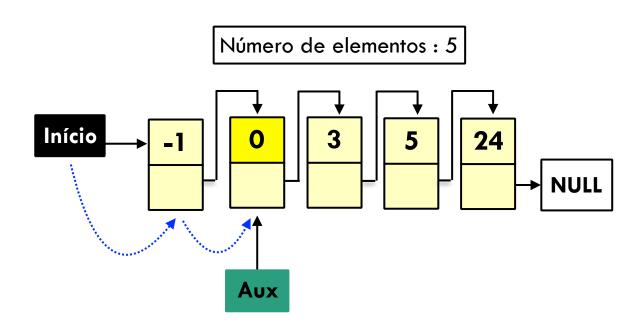
- procura a primeira ocorrência de um elemento
  - se achar retorna
  - senão retorna NULL ou nada

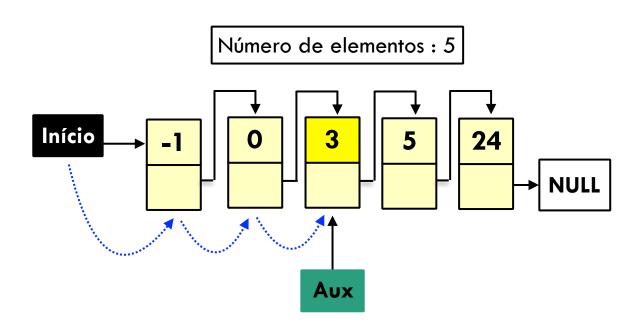


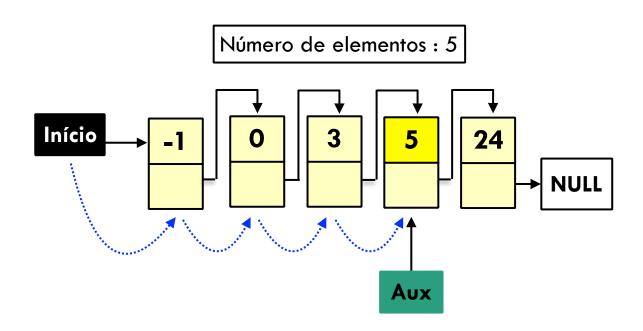
Search(L, 5) = ?
 Search(L, -2) = ?
 Search(L, 90) = ?
 Número de elementos : 5



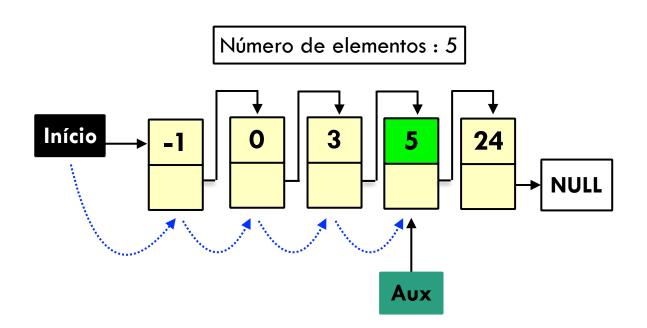




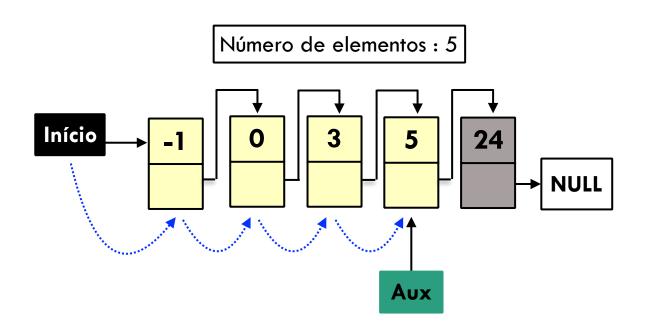




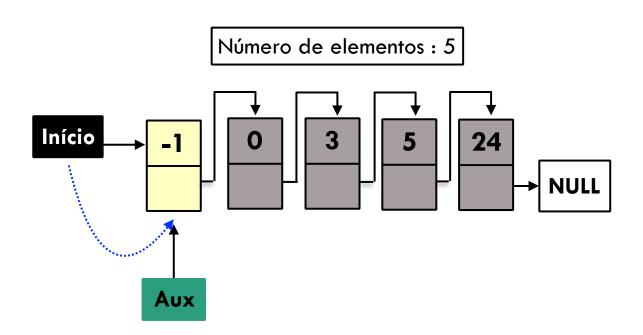
Search(L, 5) = Sucesso :)



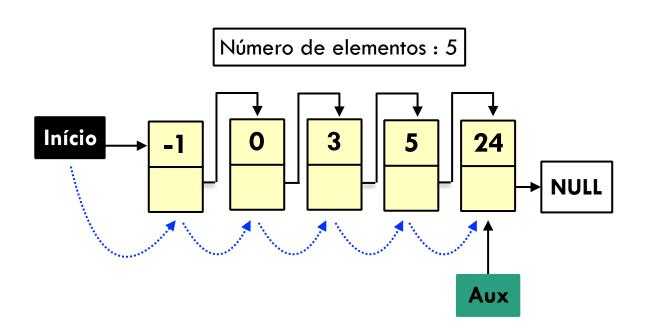
Search(L, 4) = Fail !



Search(L,-1) = Fail !



Search(L, 90) = Fail!



```
Search.1 (L, x)
1. criar ponteiro Aux
2. Repetir (Aux = L->primeiro; Aux != NULL; Aux = Aux->proximo)
3.    se Aux->x == x
4.    return 1;
5. return 0;
```

```
Search.1 (L, x)
1. criar ponteiro Aux
2. Repetir (Aux = L->primeiro; Aux != NULL; Aux = Aux->proximo)
3.  se Aux->x == x
4.  return 1;
5. return 0;
```

Obs: Não muito vantajoso, pois percorre todos os elementos caso a chave não exista.

```
Search.1 (L, x)
1. criar ponteiro Aux
2. Repetir (Aux = L->primeiro; Aux != NULL; Aux = Aux->proximo)
3.    se Aux->x == x
4.    return 1;
5. return 0;
```

```
Search.2 (L, x)
1. Se a Lista esta vazia
2. return 0;
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 0
8. return 1;
```

#### Roteiro

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

#### Remover (remove)

- 4 diferentes casos
  - 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)

#### Exercício 01

- Mãos a obra: implemente um TDA para Lista com alocação dinâmica, e as funções de manipulação.
- Quais TDAs serão necessários?

#### Exercício 02

• Implementar a função de remoção de uma lista ordenada

#### Complexidade das operações

#### Custo (O)

- busca:
- □ inserção (ordenada) =
- □ remoção do ultimo =
- remoção do primeiro =
- remoção de k =

#### Complexidade das operações

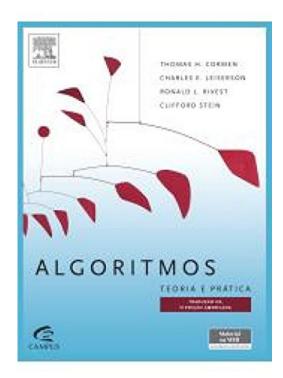
#### Custo (O)

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

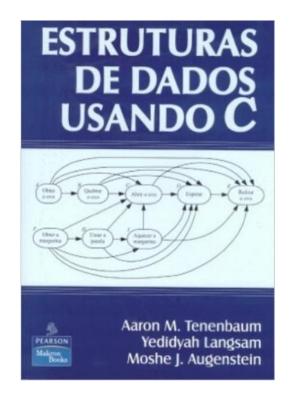
#### Roteiro

- 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