ED62A-COM2A ESTRUTURAS DE DADOS

Aula 05 - Listas ordenadas (Estrutura dinâmica)

Prof. Rafael G. Mantovani 12/04/2019



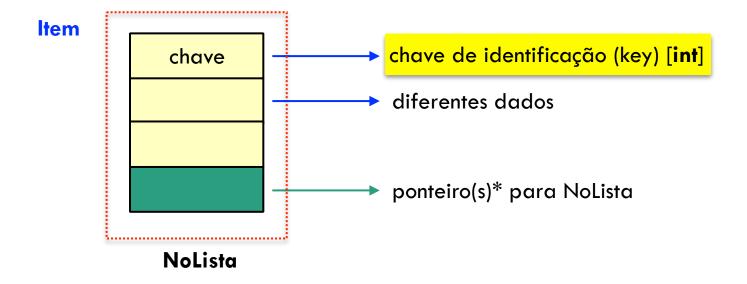
Roteiro

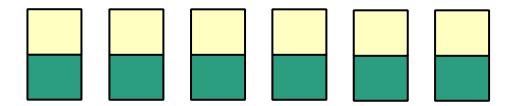
- 1 Listas Ordenadas
- 2 Operações gerais
- 3 Inserção de elementos
- 4 Pesquisa de elementos
- 5 Remoção de elementos
- 6 Referências

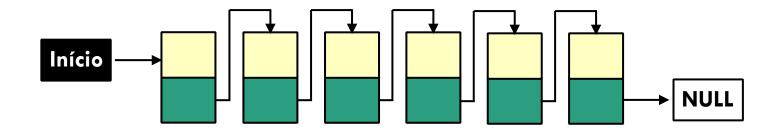
Roteiro

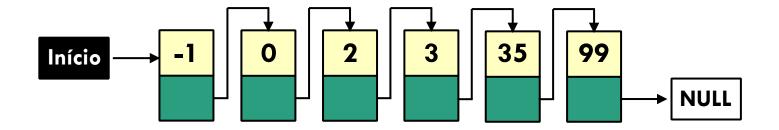
- 1 Listas Ordenadas
- 2 Operações gerais
- 3 Inserção de elementos
- 4 Pesquisa de elementos
- 5 Remoção de elementos
- 6 Referências

Nós de Lista

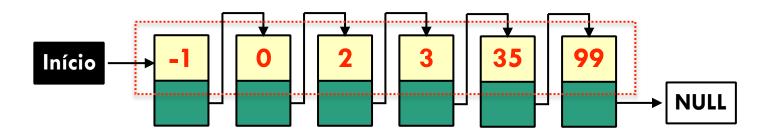








elementos ORDENADOS

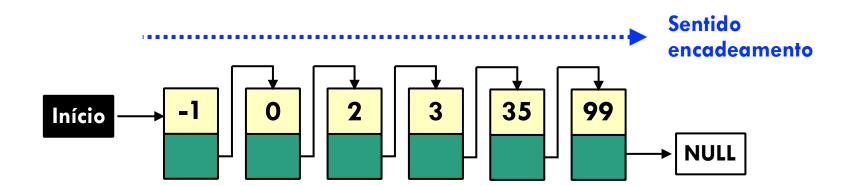


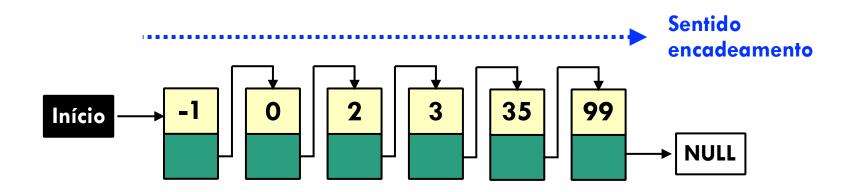
• Diferentes implementações de lista dinâmica:

- 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

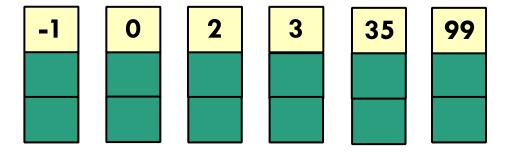


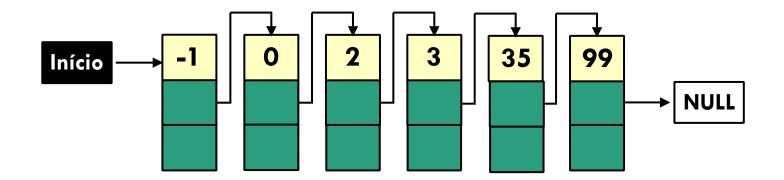


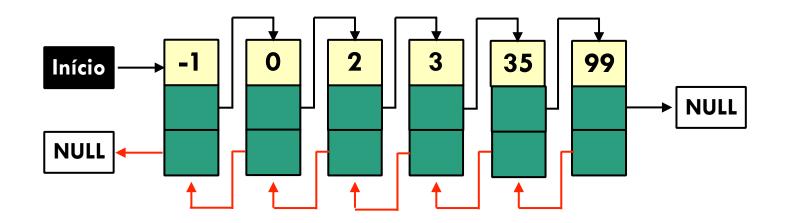


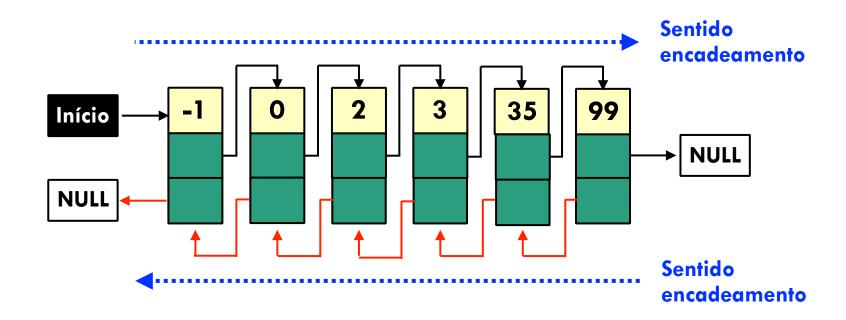
Diferentes implementações de lista dinâmica:

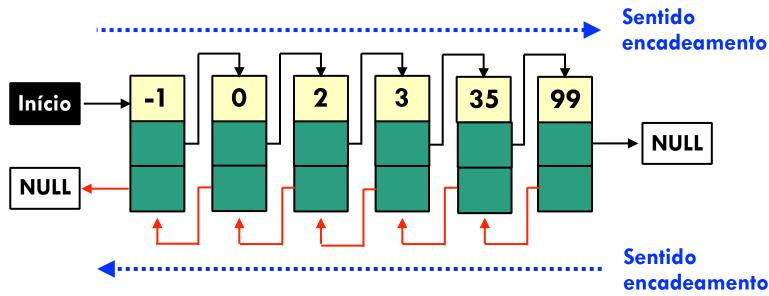
- A Single-linkage: singularmente encadeada
- B Double-linkage: duplamente encadeada
- C Circulares: nó sentinela

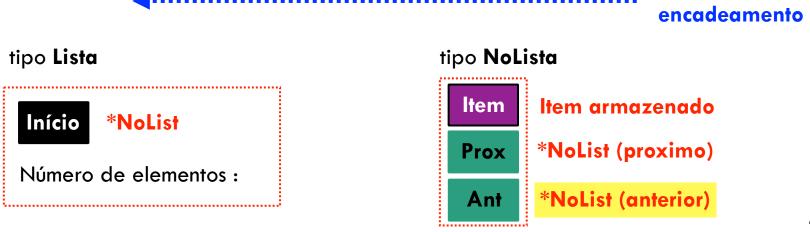






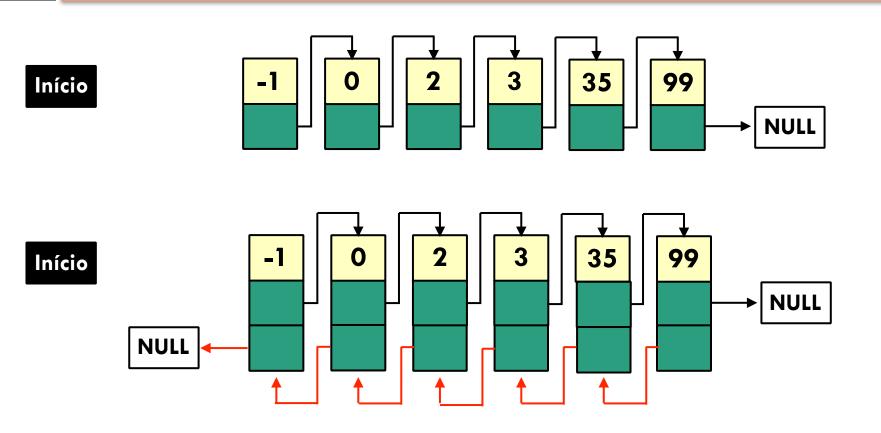


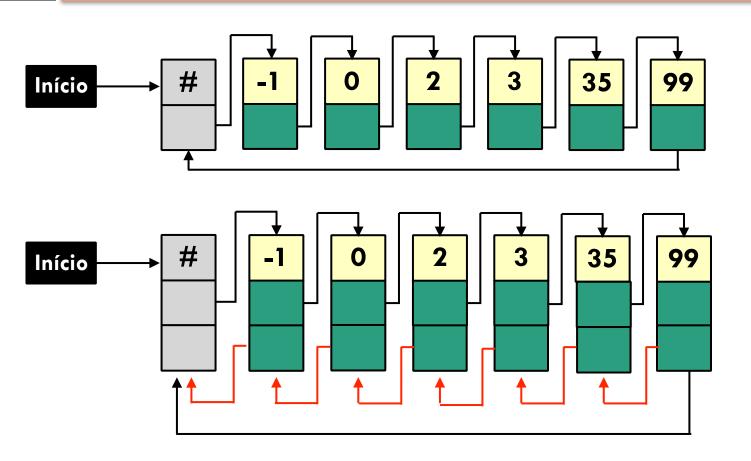


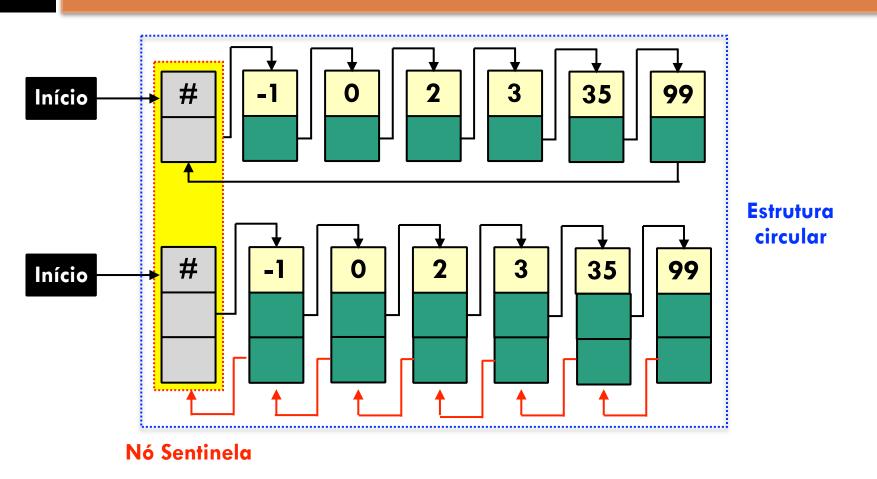


• Diferentes implementações de lista dinâmica:

- 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

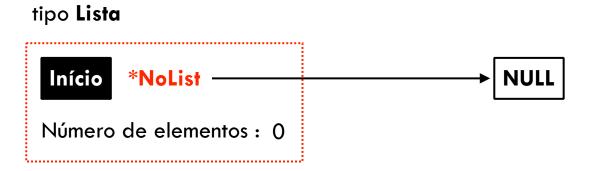
tipo **Lista**



Número de elementos:

Inicialização

• Single-linkage



Inicialização

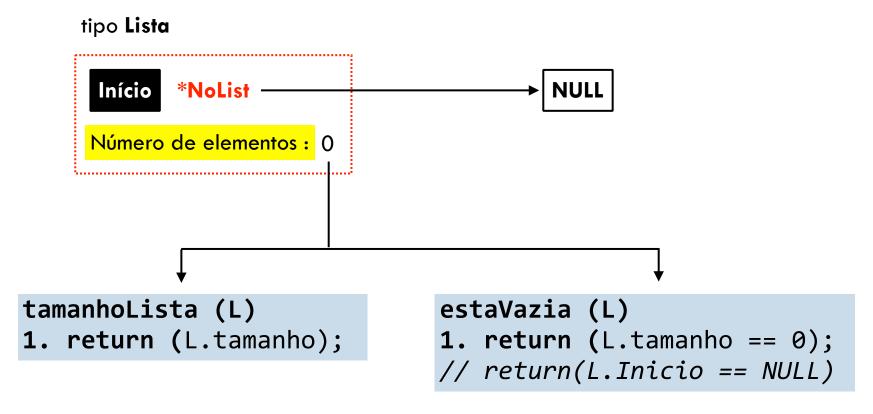
• Single-linkage



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

Tamanho da Lista

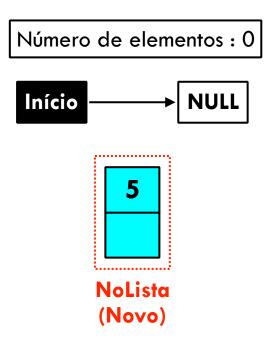
Single-linkage



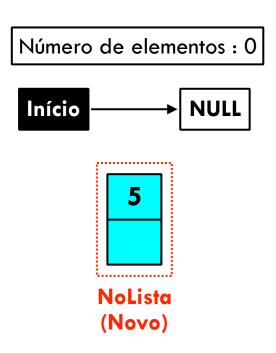
Roteiro

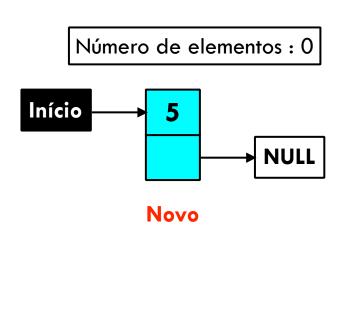
- 1 Listas Ordenadas
- 2 Operações gerais
- 3 Inserção de elementos
- 4 Pesquisa de elementos
- 5 Remoção de elementos
- 6 Referências

a) primeira inserção (elemento x = 5)

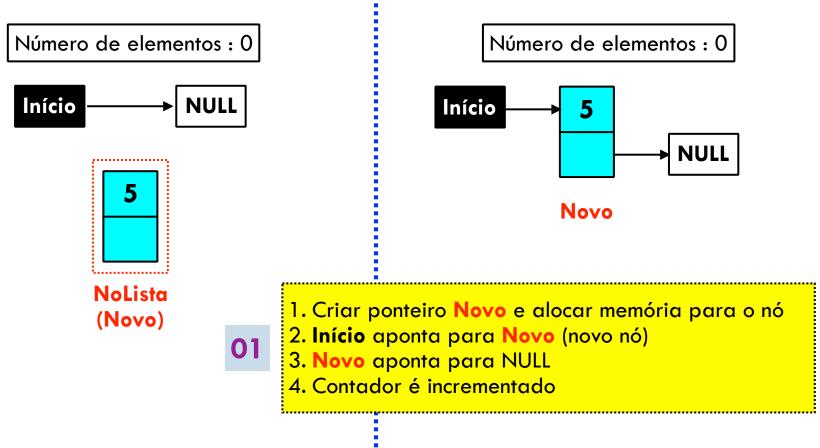


a) primeira inserção (elemento x = 5)



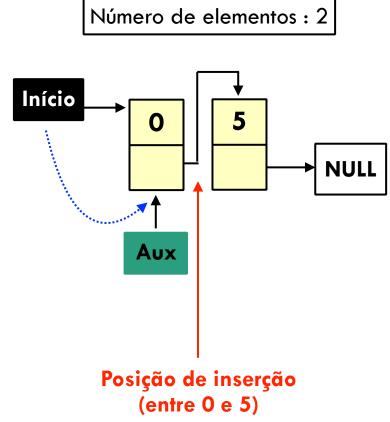


a) primeira inserção (elemento x = 5)

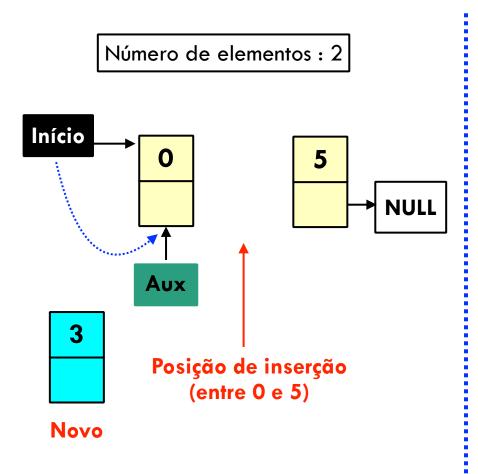


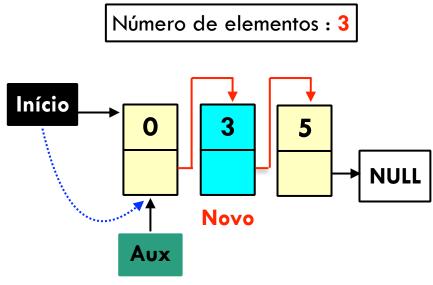
b) não é primeira inserção (elemento x = 3)

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)

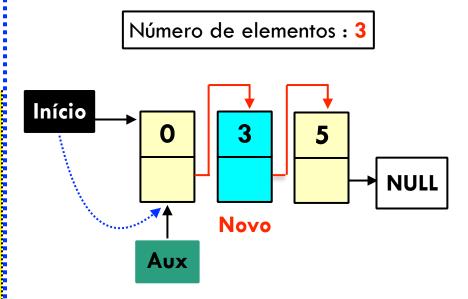
02

Número de elementos : 2

- 1. Percorrer a lista, usando Aux (Ponteiro)
 - enquanto Aux→proximo!= NULL &&
 x > Aux→proximo.chave
 - 2. $Aux = Aux \rightarrow Proximo$
- 2. Proximo do Novo recebe Proximo de Aux
- 3. Proximo de Aux recebe Novo
- 4. Contador é incrementado

rosição de inserção (entre 0 e 5)

Novo



```
Insert (L, x)
1. Criar novo nó Novo
2. Novo. chave = x
3. Se for a primeira inserção ou x < Inicio.chave:
4. 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
    Novo->proximo = Aux->proximo
11.
12. Aux->proximo = Novo
13. incrementa contador de elementos
```

Inserção (Insert)

```
Insert (L, x)
1. Criar novo nó Novo
2. Novo. chave = x
3. Se for a primeira inserção ou x < Inicio.chave:
  Novo->proximo = L->primeiro // Novo-proximo = NULL
    L->primeiro = Novo
6. Senão:
  Criar ponteiro Aux = L->primeiro
7.
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
```

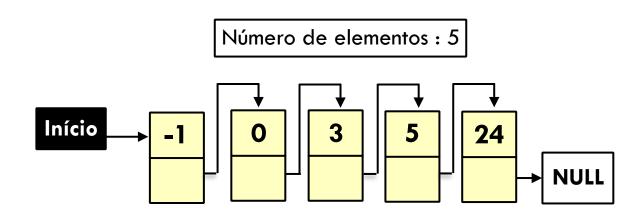
Obs: precisaremos de dois ponteiros do tipo NoLista

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

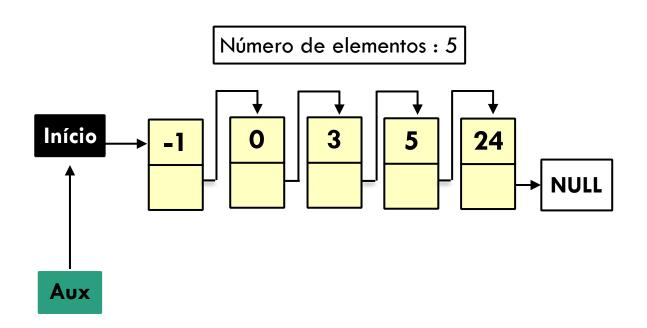
Roteiro

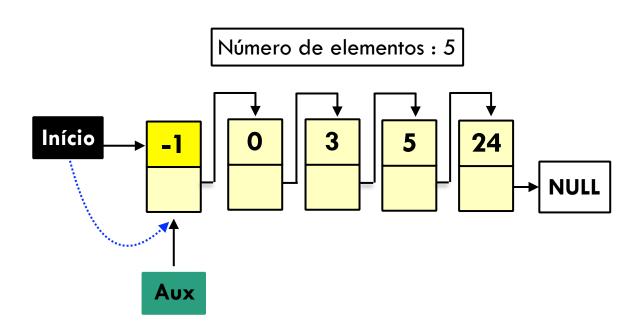
- 1 Listas Ordenadas
- 2 Operações gerais
- 3 Inserção de elementos
- 4 Pesquisa de elementos
- 5 Remoção de elementos
- 6 Referências

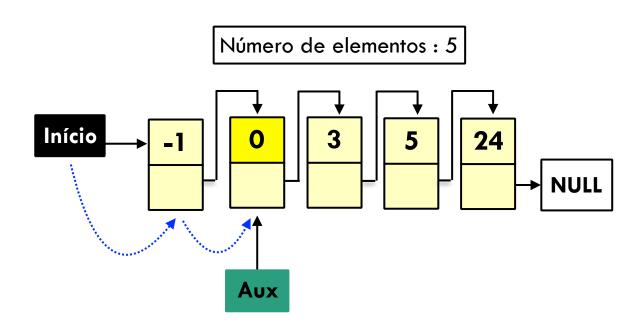
- procura a primeira ocorrência de um elemento
 - se achar retorna
 - senão retorna NULL ou nada

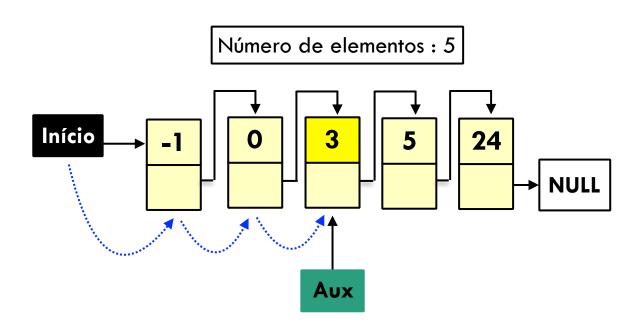


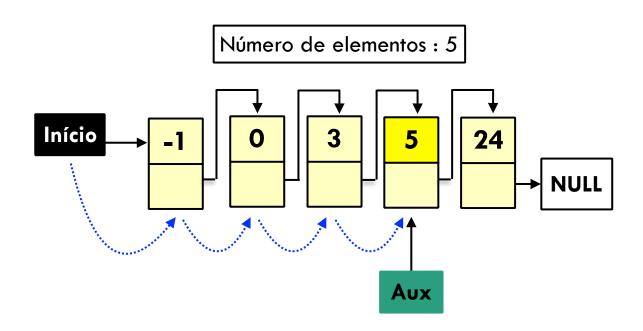
Search(L, 5) = ?
 Search(L, -2) = ?
 Search(L, 90) = ?
 Número de elementos : 5



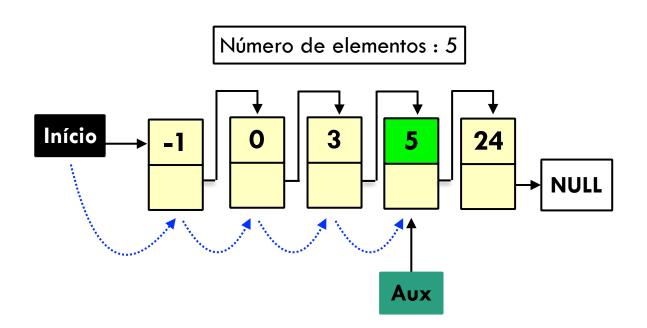




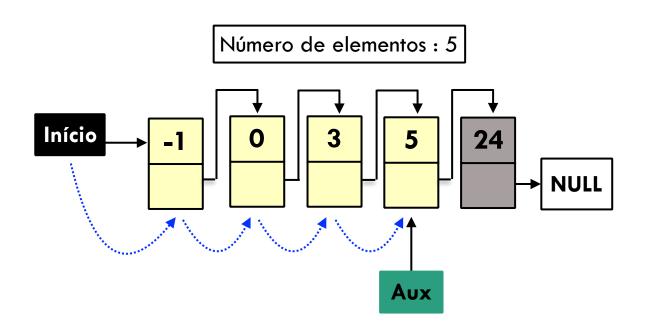




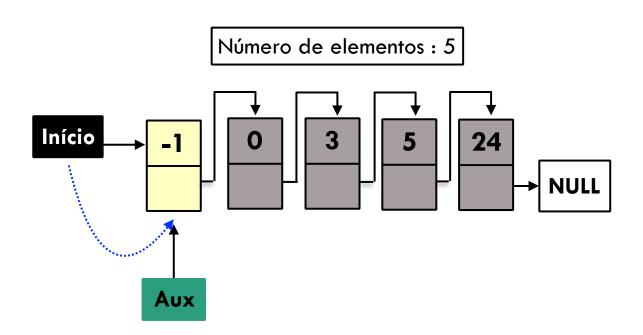
Search(L, 5) = Sucesso :)



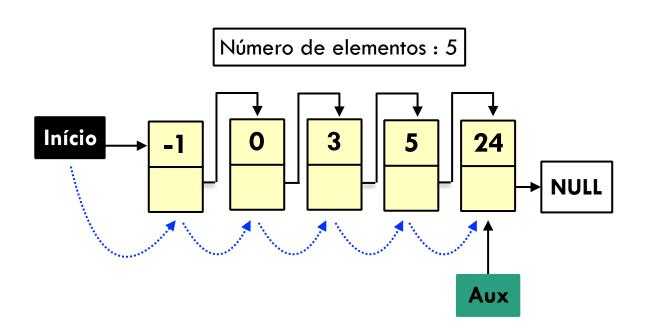
Search(L, 4) = Fail !



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)

- 5 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
 - 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

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

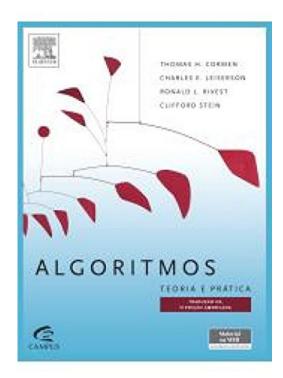
Custo (O)

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

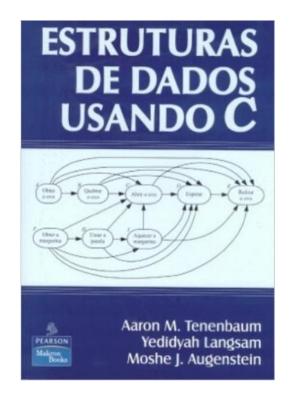
Roteiro

- 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