Estrutura de Dados

Implementação Estática/Sequencial de Listas Lineares

Baseado nos slides do Prof. Luiz Gustavo A. Martins e da Profa. Gina Maira B. Oliveira

Implementada através de vetores

- Apresenta as seguintes características:
 - Elementos armazenados em posições consecutivas
 - Inserção de um elemento na posição i causa o deslocamento à direita desde o elemento a_i até o último
 - Remoção do elemento na posição i causa o deslocamento à esquerda desde o elemento a_{i+1} até o último

Vantagem:

Acesso direto (indexado) aos elementos da lista

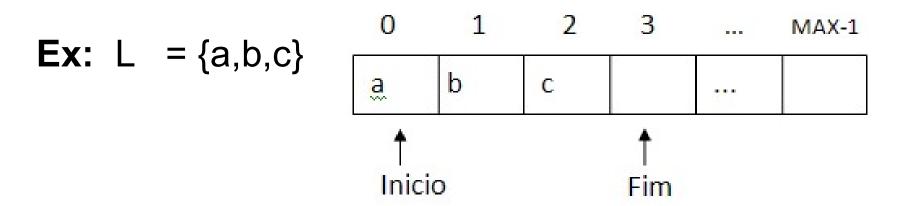
Desvantagens:

- Movimentação de elementos na inserção e remoção
- Possibilidade de super ou subestimação

Recomendação de uso:

- Listas pequenas
- Inserção e remoção no fim da lista
- Tamanho máximo pré-definido
- Aplicações fortemente baseadas em consultas

• Estrutura de representação:

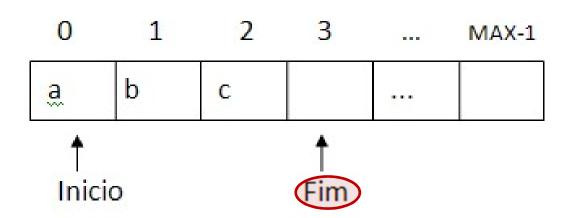


- Estrutura de representação:
 - Um vetor de elementos (ex: int no[MAX])

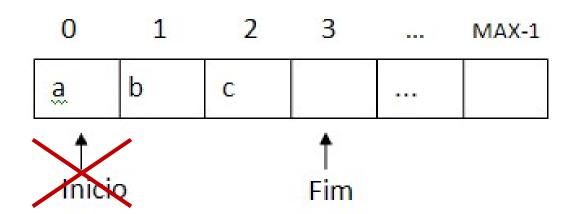
Inicio

- Estrutura de representação:
 - Um vetor de elementos (ex: int no[MAX])
 - Um campo p/ indicar o final da lista (ex: int Fim)
 - Pode indicar a última posição ocupada OU a primeira posição livre

Ex: L =
$$\{a,b,c\}$$



- Estrutura de representação:
 - Um vetor de elementos (ex: int no[MAX])
 - Um campo p/ indicar o final da lista (ex: int Fim)
 - Pode indicar a última posição ocupada OU a primeira posição livre



Estrutura de Representação em C

 Declaração de uma lista de inteiros no lista.c:

```
#define max 10 // Tamanho máximo
struct lista {
    int no[max];
    int Fim;
};
```

Definição da interface da estrutura no lista.h:

```
typedef struct lista * Lista;
```

TAD Lista Não Ordenada

Implementação das operações

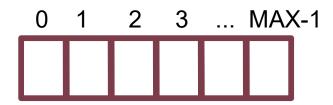
- Cria_lista: cria um lista vazia
- Lista_vazia: verifica se a lista está vazia
- Lista_cheia: verifica se a lista está cheia
- insere_elem: insere um elemento na lista
- remove_elem: retira uma ocorrência de um dado elemento da lista

Operação cria_lista

- Criar uma lista
 - Aloca uma instância da estrutura lista (*malloc*)

Operação cria_lista

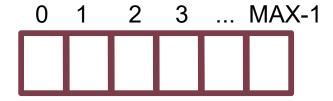
- Criar uma lista
 - Aloca uma instância da estrutura lista (*malloc*)



Fim = ?

Operação cria_lista

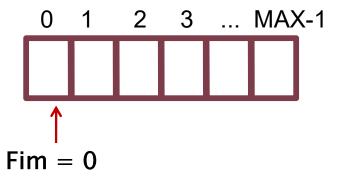
- Criar uma lista
 - Aloca uma instância da estrutura lista (*malloc*)
- Colocar a lista no estado de vazia
 - Campo Fim deve ser igual a 0
 - Estratégia que indica a próxima posição disponível



Fim = ?

Operação cria_lista()

- Criar uma lista
 - Aloca uma instância da estrutura lista (*malloc*)
- Colocar a lista no estado de vazia
 - Campo Fim deve ser igual a 0
 - Estratégia que indica a próxima posição disponível



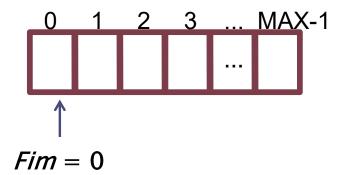
Operação cria_lista()

Implementação em C:

```
Lista cria lista() {
     Lista Ist:
     Ist = (Lista) malloc(sizeof(struct lista));
     if (Ist != NULL)
           Ist->Fim = 0; // Lista vazia
     return lst;
```

Operação lista_vazia()

- Verifica se a lista está na condição de vazia:
 - Campo *Fim* deve ser igual a 0



Operação lista vazia()

- Verifica se a lista está na condição de vazia:
 - Campo *Fim* deve ser igual a 0

int lista vazia(Lista Ist) {

Implementação em C:

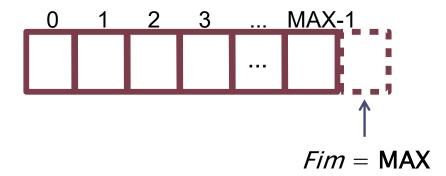
else

```
MAX-1
Fim = 0
```

```
if (Ist->Fim == 0)
     return 1; // Lista vazia
     return 0; // Lista NÃO vazia
```

Operação lista_cheia()

- Verifica se a lista está na condição de cheia:
 - Campo *Fim* deve ser igual a MAX



Operação lista cheia()

- Verifica se a lista está na condição de cheia:
 - Campo *Fim* deve ser igual a MAX
- Implementação em C:

```
int lista cheia(Lista Ist) {
                                         Fim = MAX
     if (Ist->Fim == MAX)
           return 1; // Lista cheia
     else
           return 0; // Lista NÃO cheia
```

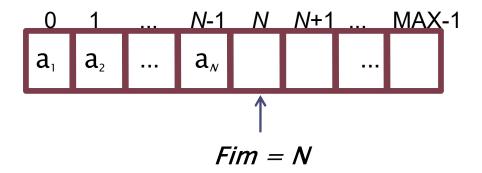
MAX-1

Operação de Inserção

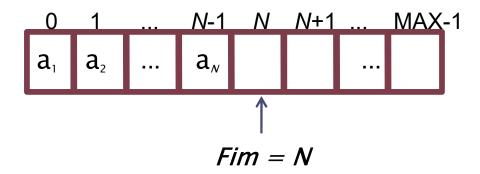
- Afetada pelo critério de ordenação
 - Lista não ordenada:
 - Inserção na ordem de chegada
 - Insere no final da lista (mais simples)
 - Função: insere_elem()
 - Lista ordenada:
 - Deve garantir que a lista permaneça ordenada
 - Inserção envolve percorrimento da lista para buscar a posição correta (mais complexo)
 - Função: insere_ord()

- Usa a forma mais simples de inserção (final da lista)
 - Campo *Fim* já indica a posição a ser utilizada
 - Não envolve de percorrimento ou deslocamento
- A lista n\u00e3o pode estar cheia
 - Fim indica uma posição inválida (Fim=MAX)
- Campo *Fim* deve ser incrementado ao final da inserção

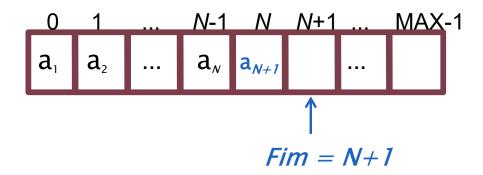
Seja uma lista com N elementos:



Seja uma lista com N elementos:



Após a inserção do elemento a_{N+1} a lista fica:



Implementação em C:

```
int insere elem(Lista Ist, int elem) {
  if (Ist == NULL || lista cheia(Ist) == 1)
     return 0;
  Ist->no[lst->Fim] = elem; // Insere elemento
  Ist->Fim++; // Avança o Fim
  return 1;
```

Operação de Remoção

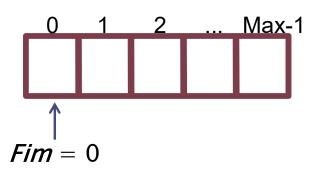
- Necessita de percorrimento da lista
 - Busca pelo elemento a ser removido
- Remoção no meio envolve movimentação dos nós (deslocamento à esquerda)
- Critério de ordenação afeta quando não existe o elemento na lista
 - Lista não ordenada: tem que percorrer até o final da lista
 - Lista ordenada: percorre até achar nó maior

 Existem 4 casos possíveis de remoção:

- Lista está vazia
- Elemento não está na lista
- Elemento é o último nó da lista
- Elemento está entre o 1º e o penúltimo nó da lista

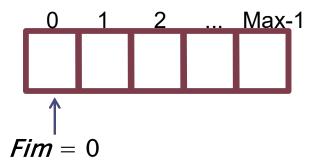
Lista vazia:

Ex: remover 5



- Lista vazia:
 - Não existe o elemento

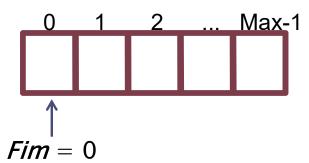
Ex: remover 5



- Lista vazia:
 - Não existe o elemento
 - Retorna 0 (operação falha)

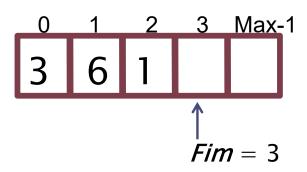
Ex: remover 5

Retorna 0

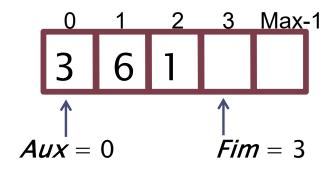


Elemento não está na lista:

Ex: remover 5

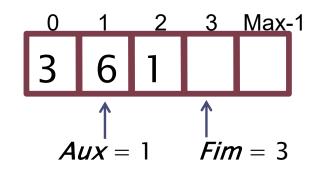


- Elemento não está na lista:
 - Lista é percorrida até seu final (Aux = Fim)
 - Elemento é comparado com cada nó da lista para verificar sua existência



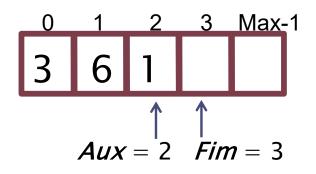
- Elemento não está na lista:
 - Lista é percorrida até seu final (Aux = Fim)

Ex: remover 5
6 ≠ 5 ? Sim
(avançar)



- Elemento não está na lista:
 - Lista é percorrida até seu final (Aux = Fim)

Ex: remover 5 1 ≠ 5 ? Sim (avançar)

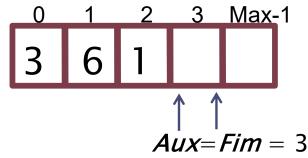


- Elemento não está na lista:
 - Lista é percorrida até seu final (Aux = Fim)
 - Não existe o elemento

Ex: remover 5
Aux = Fim? Sim
(Fim da Lista)

- · Elemento não está na lista:
 - Lista é percorrida até seu final (Aux = Fim)
 - Não existe o elemento
 - Retorna 0 (operação falha)

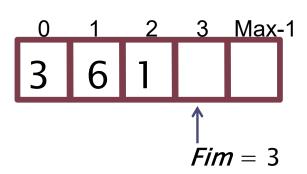
Ex: remover 5
Aux = Fim? Sim
(Fim da Lista)



Retorna 0

Elemento é o último da lista:

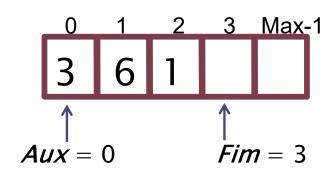
Ex: remover 1



- Elemento é o último da lista:
 - Lista é percorrida até encontrar o elemento (*Ist->no[Aux]* = *elem*)

Ex: remover 1

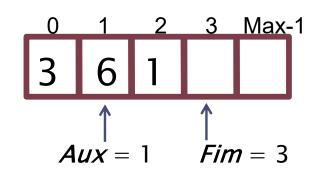
3 ≠ 1 ? Sim (avançar)



- Elemento é o último da lista:
 - Lista é percorrida até encontrar o elemento (*Ist->no[Aux]* = *elem*)

Ex: remover 1

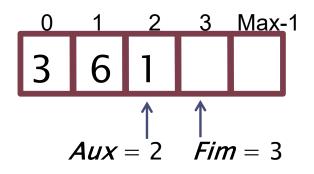
6 ≠ 1 ? Sim (avançar)



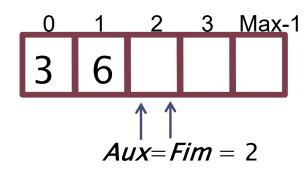
- Elemento é o último da lista:
 - Lista é percorrida até encontrar o elemento (*Ist->no[Aux]* = *elem*)

Ex: remover 1

1 ≠ 1 ? Não (parar)



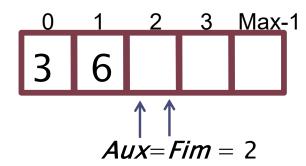
- Elemento é o último da lista:
 - Lista é percorrida até encontrar o elemento (*Ist->no[Aux]* = *elem*)
 - Decrementar *Fim* (remoção do elemento)



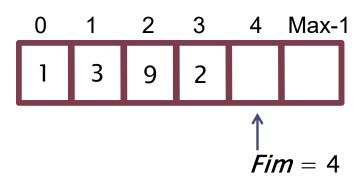
- Elemento é o último da lista:
 - Lista é percorrida até encontrar o elemento (*Ist->no[Aux]* = *elem*)
 - Decrementar *Fim* (remoção do elemento)
 - Retornar 1 (operação bem sucedida)

Ex: remover 1

Retorna 1



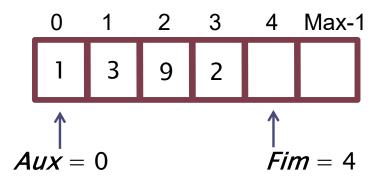
• Elemento entre o 1º e o penúltimo nó da lista:



- Elemento entre o 1º e o penúltimo nó da lista:
 - Lista é percorrida até encontrar o elemento (Ist->no[Aux] = elem)

Ex: remover 3

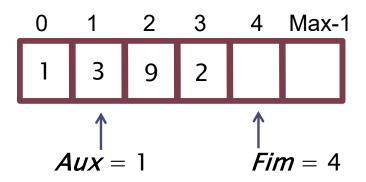
1 ≠ 3 ? Sim (avançar)



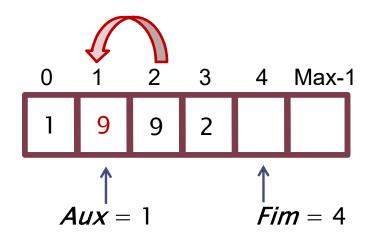
- Elemento entre o 1º e o penúltimo nó da lista:
 - Lista é percorrida até encontrar o elemento(Ist->no[Aux] = elem)

Ex: remover 3

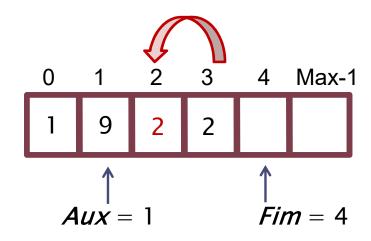
3 ≠ 3 ? Não (parar)



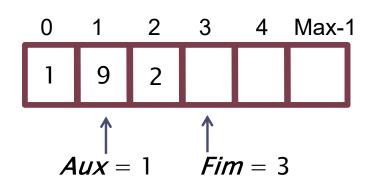
- Elemento entre o 1º e o penúltimo nó da lista:
 - Lista é percorrida até encontrar o elemento(Ist->no[Aux] = elem)
 - Deslocar para a esquerda do sucessor de Aux até o final da lista (de Aux+1 até Fim-1)



- Elemento entre o 1º e o penúltimo nó da lista:
 - Lista é percorrida até encontrar o elemento(Ist->no[Aux] = elem)
 - Deslocar para a esquerda do sucessor de aux até o final da lista (de Aux+1 até Fim-1)



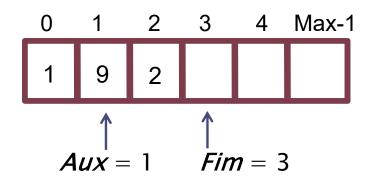
- Elemento entre o 1º e o penúltimo nó da lista:
 - Lista é percorrida até encontrar o elemento(Ist->no[Aux] = elem)
 - Deslocar para a esquerda do sucessor de aux até o final da lista (de Aux+1 até Fim-1)
 - Decrementar Fim



- Elemento entre o 1º e o penúltimo nó da lista:
 - Lista é percorrida até encontrar o elemento(Ist->no[Aux] = elem)
 - Deslocar para a esquerda do sucessor de aux até o final da lista (de Aux+1 até Fim-1)
 - Decrementar Fim
 - Retornar 1 (operação bem sucedida)

Ex: remover 3

Retorna 1



Implementação em C:

```
int remove elem (Lista Ist, int elem) {
  if (Ist == NULL || lista vazia(Ist) == 1)
     return 0; // Falha
  int i, Aux = 0;
  // Percorrimento até achar o elem ou final de lista
  while (Aux < lst->Fim && lst->no[Aux] != elem)
     Aux++;
```

. . .

Implementação em C:

```
int remove elem (Lista Ist, int elem) {
  if (Ist == NULL || lista vazia(Ist) == 1)
     return 0; // Falha
  int i, Aux = 0;
  // Percorrimento até achar o elem ou final de lista
  while (Aux < lst->Fim && lst->no[Aux] != elem)
     Aux++;
```

...

Teste invertido

Implementação em C:

```
int remove elem (Lista Ist, int elem) {
  if (Ist == NULL || lista vazia(Ist) == 1)
     return 0; // Falha
  int i, Aux = 0;
  // Percorrimento até achar o elem ou final de lista
  while (Aux < lst->Fim && lst->no[Aux] != elem)
     Aux++;
```

Teste invertido

Implementação em C:

```
int remove elem (Lista Ist, int elem) {
  if (Ist == NULL || lista vazia(Ist) == 1)
     return 0; // Falha
  int i, Aux = 0;
  // Percorrimento até achar o elem ou final de lista
  while (Aux < lst->Fim && lst->no[Aux] != elem)
     Aux++;
```

. . .

Teste invertido

```
if (Aux == Ist->Fim) // Final de lista (∄ elem)
   return 0; // Falha
// Deslocamento à esq. do sucessor até o final da lista
for (i = Aux+1; i < Ist->Fim; i++)
   |st->no[i-1] = |st->no[i];
Ist->Fim--; // Decremento do campo Fim
return 1; // Sucesso
```

```
if (Aux == Ist->Fim) // Final de lista (∄ elem)
   return 0; // Falha
// Deslocamento à esq. do sucessor até o final da lista
for (i = Aux+1; i < Ist->Fim; i++)
   |st->no[i-1] = |st->no[i];
Ist->Fim--; // Decremento do campo Fim
return 1; // Sucesso
```

```
if (Aux == Ist->Fim) // Final de lista (∄ elem)
   return 0; // Falha
// Deslocamento à esq. do sucessor até o final da lista
for (i = Aux+1; i < Ist->Fim; i++)
   |st->no[i-1] = |st->no[i];
Ist->Fim--; // Decremento do campo Fim
return 1; // Sucesso
```

```
if (Aux == Ist->Fim) // Final de lista (∄ elem)
   return 0; // Falha
// Deslocamento à esq. do sucessor até o final da lista
for (i = Aux+1; i < Ist->Fim; i++)
   |st->no[i-1] = |st->no[i];
         Atual Sucessor
Ist->Fim--; // Decremento do campo Fim
return 1; // Sucesso
```

TAD Lista Ordenada

Implementação das operações

- Cria_lista: cria um lista vazia
- Lista_vazia: verifica se a lista está vazia
- Lista_cheia: verifica se a lista está cheia
- Insere_ord: deve inserir na posição correta de modo a manter o critério de ordenação
- Remove_ord: deve aproveitar da ordenação para otimizar a busca

Iguais à TAD Lista Não Ordenada

Operação de Inserção

- Afetada pelo critério de ordenação
 - Lista não ordenada:
 - Inserção na ordem de chegada
 - Insere no final da lista (mais simples)
 - Função: insere_elem()

Lista ordenada:

- Deve garantir que a lista permaneça ordenada
- Inserção envolve percorrimento da lista para buscar a posição correta (mais complexo)
- Função: insere_ord()

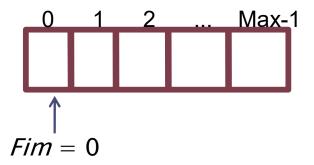
- Inserção ordenada (na posição correta)
 - Envolve percorrimento
- Existem 5 casos possíveis de inserção:
 - Lista está cheia
 - Lista está vazia
 - Novo elemento < 1º nó da lista
 - Novo elemento ≥ último nó da lista
 - Novo elemento entre o 1º e o último nó da lista

Lista está cheia:

- Não é possível incluir novos elementos
- Operação falha
- Função retorna ZERO

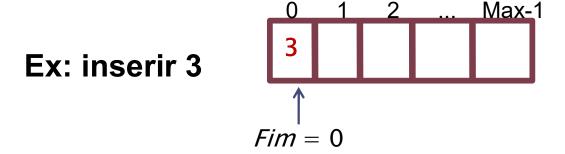
Lista está vazia:

- Não precisa se preocupar com ordenação
- Insere elemento no 1º nó da lista (posição 0)



Lista está vazia:

- Não precisa se preocupar com ordenação
- Insere elemento no 1º nó da lista (posição 0)
 - Atribui o elemento ao vetor na posição indicada por Fim



Lista está vazia:

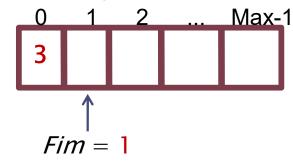
- Não precisa se preocupar com ordenação
- Insere elemento no 1º nó da lista (posição 0)
 - Atribui o elemento ao vetor na posição indicada por Fim
 - Incrementa o campo Fim

Ex: inserir 3 $\begin{array}{c}
0 & 1 & 2 & \dots & \text{Max-1} \\
\hline
3 & & & & \\
\hline
Fim = 1
\end{array}$

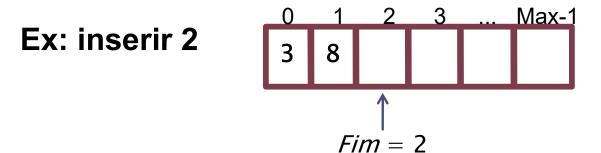
Lista está vazia:

- Não precisa se preocupar com ordenação
- Insere elemento no 1º nó da lista (posição 0)
 - Atribui o elemento ao vetor na posição indicada por Fim
 - Incrementa o campo Fim
 - Retorna 1 (sucesso)

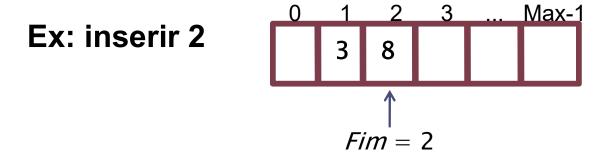
Ex: inserir 3



- Novo elemento < 1º nó da lista:
 - Pode verificar SEM percorrimento da lista
 - Necessita deslocar todos os elementos da lista



- Novo elemento < 1º nó da lista:
 - Pode verificar SEM percorrimento da lista
 - Necessita deslocar todos os elementos da lista
 - Deslocar todos os nós uma posição à direita



- Novo elemento < 1º nó da lista:
 - Pode verificar SEM percorrimento da lista
 - Necessita deslocar todos os elementos da lista
 - Deslocar todos os nós uma posição à direita
 - Atribuir ao 1º nó da lista o valor do elemento

Ex: inserir 2

2 3 8

Fim = 2

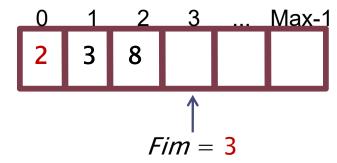
- Novo elemento < 1º nó da lista:
 - Pode verificar SEM percorrimento da lista
 - Necessita deslocar todos os elementos da lista
 - Deslocar todos os nós uma posição à direita
 - Atribuir ao 1º nó da lista o valor do elemento
 - Incrementa Fim

Ex: inserir 2

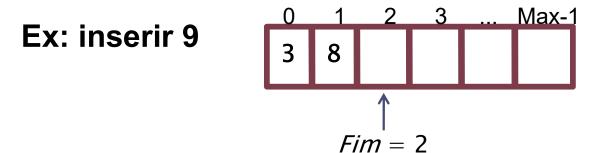
2 3 ... Max-1

- Novo elemento < 1º nó da lista:
 - Pode verificar SEM percorrimento da lista
 - Necessita deslocar todos os elementos da lista
 - Deslocar todos os nós uma posição à direita
 - Atribuir ao 1º nó da lista o valor do elemento
 - Incrementa Fim
 - Retorna 1 (sucesso)

Ex: inserir 2



- Novo elemento ≥ último nó da lista:
 - Pode verificar SEM percorrimento da lista
 - Não envolve deslocamento (insere no final)



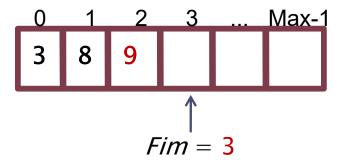
- Novo elemento ≥ último nó da lista:
 - Pode verificar SEM percorrimento da lista
 - Não envolve deslocamento (insere no final)
 - Atribui o elemento ao vetor na posição indicada por Fim

- Novo elemento ≥ último nó da lista:
 - Pode verificar SEM percorrimento da lista
 - Não envolve deslocamento (insere no final)
 - Atribui o elemento ao vetor na posição indicada por Fim
 - Incrementa o campo Fim

- Novo elemento ≥ último nó da lista:
 - Pode verificar SEM percorrimento da lista
 - Não envolve deslocamento (insere no final)
 - Atribui o elemento ao vetor na posição indicada por Fim
 - Incrementa o campo Fim
 - Retorna 1 (sucesso)

- Novo elemento ≥ último nó da lista:
 - Pode verificar SEM percorrimento da lista
 - Não envolve deslocamento (insere no final)
 - Atribui o elemento ao vetor na posição indicada por Fim
 - Incrementa o campo Fim
 - Retorna 1 (sucesso)

Ex: inserir 9



Similar ao lista vazia

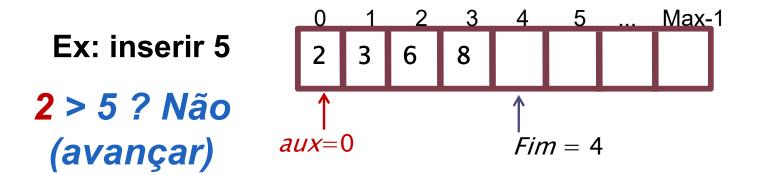
- Novo elemento entre 1º e último nó da lista:
 - Necessita de percorrimento da lista
 - Deslocamento dos nós da lista que são maiores

Ex: inserir 5

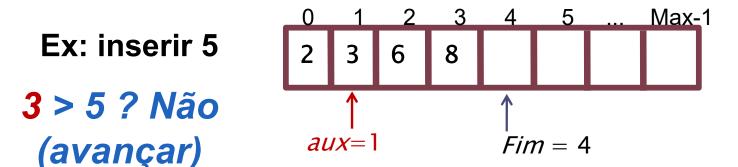
2 3 6 8

Fim = 4

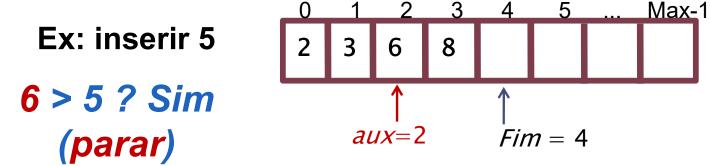
- Novo elemento entre 1º e último nó da lista:
 - Necessita de percorrimento da lista
 - Deslocamento dos nós da lista que são maiores
 - Busca o 1º nó da lista maior que o novo elemento



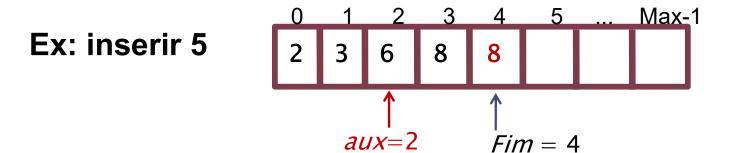
- Novo elemento entre 1º e último nó da lista:
 - Necessita de percorrimento da lista
 - Deslocamento dos nós da lista que são maiores
 - Busca o 1º nó da lista maior que o novo elemento



- Novo elemento entre 1º e último nó da lista:
 - Necessita de percorrimento da lista
 - Deslocamento dos nós da lista que são maiores
 - Busca o 1º nó da lista maior que o novo elemento



- Novo elemento entre 1º e último nó da lista:
 - Necessita de percorrimento da lista
 - Deslocamento dos nós da lista que são maiores
 - Busca o 1º nó da lista maior que o novo elemento
 - Desloca nós 1 posição à direita do fim até a posição atual



- Novo elemento entre 1º e último nó da lista:
 - Necessita de percorrimento da lista
 - Deslocamento dos nós da lista que são maiores
 - Busca o 1º nó da lista maior que o novo elemento
 - Desloca nós 1 posição à direita do fim até a posição atual

- Novo elemento entre 1º e último nó da lista:
 - Necessita de percorrimento da lista
 - Deslocamento dos nós da lista que são maiores
 - Busca o 1º nó da lista maior que o novo elemento
 - Desloca nós 1 posição à direita do fim até a posição atual
 - Atribui o elemento ao vetor na posição encontrada (aux)

Ex: inserir 5

2 3 5 6 8

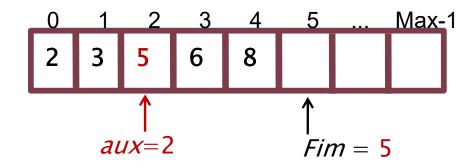
Aux=2 Fim - 4

- Novo elemento entre 1º e último nó da lista:
 - Necessita de percorrimento da lista
 - Deslocamento dos nós da lista que são maiores
 - Busca o 1º nó da lista maior que o novo elemento
 - Desloca nós 1 posição à direita do fim até a posição atual
 - Atribui o elemento ao vetor na posição encontrada (aux)
 - Incrementa o campo Fim

Novo elemento entre 1º e último nó da lista:

- Necessita de percorrimento da lista
- Deslocamento dos nós da lista que são maiores
 - Busca o 1º nó da lista maior que o novo elemento
 - Desloca nós 1 posição à direita do fim até a posição atual
 - Atribui o elemento ao vetor na posição encontrada (aux)
 - Incrementa o campo *Fim*
 - Retorna 1 (sucesso)

Ex: inserir 5



```
int insere ord(Lista Ist, int elem) {
  if (Ist == NULL || lista cheia(Ist) == 1)
     return 0; // Falha
  // Trata lista vazia ou elemento ≥ último da lista
  if (lista vazia(lst) == 1 || elem >= lst->no[lst->Fim-1]) {
     Ist->no[Ist->Fim] = elem; // Insere no final
```

else { int i, aux = 0; while (elem >= Ist->no[aux]) // Percorrimento *aux*++; for (i = Ist->Fim; i > aux; i--) // Deslocamento |st->no[i]| = |st->no[i-1];Ist->no[aux] = elem; // Inclui o elemento na lista Ist->Fim++; // Avança o Fim return 1; // Sucesso

Operação de Remoção

- Necessita de percorrimento da lista
 - Busca pelo elemento a ser removido
- Remoção no meio envolve movimentação dos nós (deslocamento à esquerda)
- Critério de ordenação afeta quando não existe o elemento na lista
 - Lista não ordenada: tem que percorrer até o final da lista
 - Lista ordenada: percorre até achar nó maior

- Existem 6 casos possíveis de remoção:
 - Lista está vazia
 - Elemento é o último nó da lista
 - Elemento está entre o 1º e o penúltimo nó da lista
 - Elemento n\u00e3o est\u00e1 na lista

- Existem 6 casos possíveis de remoção:
 - Lista está vazia
 - Elemento é o último nó da lista
 - Elemento está entre o 1º e o penúltimo nó da lista
 - Elemento n\u00e3o est\u00e1 na lista

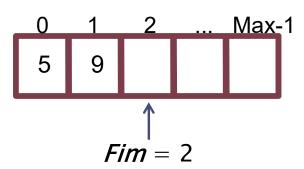
similar ao TADLista NÃO Ordenada

- Existem 6 casos possíveis de remoção:
 - Lista está vazia
 - Elemento é o último nó da lista
 - Elemento está entre o 1º e o penúltimo nó da lista
 - Elemento não está na lista

```
- Elemento < 1º nó da lista
- Elemento > último nó da lista
(critério de ordenação) - 1º < Elemento < último nó da lista
```

Elemento < 1º nó da lista:

Ex: remover 2

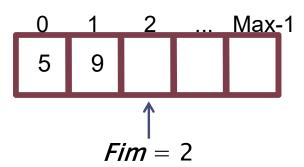


- Elemento < 1º nó da lista:
 - Não existe o elemento

Ex: remover 2

- Elemento < 1º nó da lista:
 - Não existe o elemento
 - Retorna 0 (operação falha)

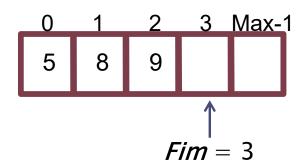
Ex: remover 2



Retorna 0

Elemento > último nó da lista:

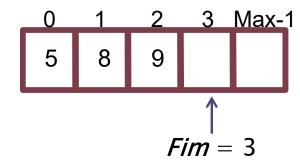
Ex: remover 12



- Elemento > último nó da lista:
 - Compara elemento com o último da lista(elem > lst->no[lst->fim-1])

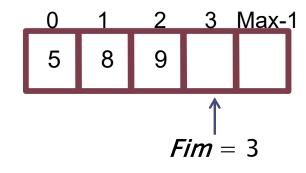
Ex: remover 12

9 < 12 ?



- Elemento > último nó da lista:
 - Compara elemento com o último da lista(elem > lst->no[lst->fim-1])
 - Não existe o elemento

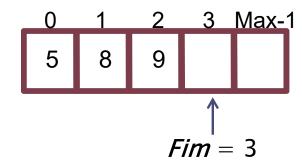
Ex: remover 12



- Elemento > último nó da lista:
 - Compara elemento com o último da lista(elem > lst->no[lst->fim-1])
 - Não existe o elemento
 - Retorna 0 (operação falha)

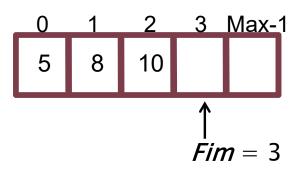
Ex: remover 12

retorna 0



1o < Elemento < último nó da lista:

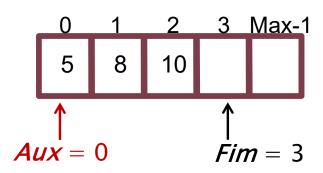
Ex: remover 9



- 1o < Elemento < último nó da lista:
 - Lista é percorrida até encontrar um nó na lista maior que o elemento desejado (*Ist->no[Aux] > elem*)

Ex: remover 9

9 ≤ 5 ? Não
(avançar)

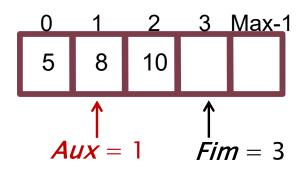


- 1o < Elemento < último nó da lista:
 - Lista é percorrida até encontrar um nó na lista maior que o elemento desejado (*Ist->no[Aux] > elem*)

Ex: remover 9

9 ≤ 8 ? Não

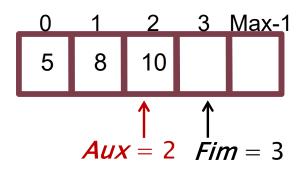
(avançar)



- 1o < Elemento < último nó da lista:
 - Lista é percorrida até encontrar um nó na lista maior que o elemento desejado (*Ist->no[Aux] > elem*)

Ex: remover 9

9 ≤ 10 ? Sim (parar)

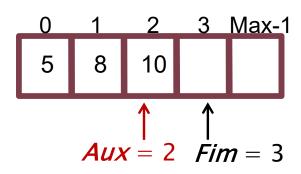


- 1o < Elemento < último nó da lista:
 - Lista é percorrida até encontrar um nó na lista maior que o elemento desejado (*Ist->no[Aux] > elem*)
 - Não existe o elemento

9 ≤ 10 ? Sim (parar)

Ex: remover 9

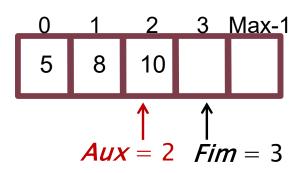
∄ 9



- 1o < Elemento < último nó da lista:
 - Lista é percorrida até encontrar um nó na lista maior que o elemento desejado (*Ist->no[Aux] > elem*)
 - Não existe o elemento
 - Retorna 0 (operação falha)

Ex: remover 9

retorna 0



```
int remove ord (Lista Ist, int elem) {
  if (lst == NULL || lista vazia(lst) == 1 ||
    elem < lst->no[0] || elem > lst->no[lst->fim-1])
     return 0; // Falha
  int i, Aux = 0;
  // Percorre até achar o elem ou nó maior, ou final de lista
  while (Aux < lst->Fim && lst->no[Aux] < elem)
     Aux++;
```

```
int remove ord (Lista Ist, int elem) {
  if (lst == NULL || lista vazia(lst) == 1 ||
    elem < lst->no[0] || elem > lst->no[lst->fim-1])
     return 0; // Falha
  int i, Aux = 0;
  // Percorre até achar o elem ou nó maior, ou final de lista
  while (Aux < lst->Fim && lst->no[Aux] < elem)
     Aux++;
```

```
if (Aux == lst->Fim || lst->no[Aux] > elem) // ∄ elem
   return 0; // Falha
// Deslocamento à esq. do sucessor até o final da lista
for (i = Aux+1; i < Ist->Fim; i++)
   |st->no[i-1] = |st->no[i];
Ist->Fim--; // Decremento do campo Fim
return 1; // Sucesso
```

```
if (Aux == Ist->Fim || Ist->no[Aux] > elem) // ∄ elem
   return 0; // Falha
// Deslocamento à esq. do sucessor até o final da lista
for (i = Aux+1; i < Ist->Fim; i++)
   |st->no[i-1] = |st->no[i];
Ist->Fim--: // Decremento do campo Fim
return 1; // Sucesso
```

Exercícios

1. Implementar, utilizando a alocação estática e o acesso seqüencial, o TAD lista linear não ordenada de números inteiros. Nessa implementação a lista deve ter no máximo 20 elementos e deve contemplar as operações básicas: criar_lista, lista_vazia, lista_cheia, insere_elem, remove_elem e obtem_valor_elem. Além disso, desenvolva um programa aplicativo que permita ao usuário inicializar uma lista, inserir e remover elementos e imprimir a lista.

Teste este programa com a seguinte seqüencia de operações:

Inicialize a lista

- Imprima a lista
- Insira os elementos {4,8,-1,19,2,7,8,5,9,22,45};
- Imprima a lista
- Remova o elemento 8
- Imprima a lista
- Inicialize a lista
- Imprima a lista
- 2. Repita a implementação acima para o TAD lista ordenada.

Exercícios

3. Altere a implementação do exercício 1 para contemplar uma lista não ordenada de bebibas, com a seguinte estrutura:

Nome	Volume (ml)	Preço
char[20]	int	float

Crie um programa aplicativo similar àquele desenvolvido nos exercícios de alocação dinâmica, ou seja, com as seguintes opções:

[1] Inserir registro

[2] Apagar último registro

[3] Imprimir tabela

[4] Sair

Referências

- Backes, André, Linguagem C Descomplicada, portal de vídeo-aulas, https://programacaodescomplicada.wordpress.com/, acessado em 09/03/2016.
- Celes, W., Cerqueira, R. e Rangel, J. L. Introdução a estruturas de dados. Ed. Campus Elsevier, 2004.