#### Estrutura de Dados

Técnicas de Encadeamento (Uso do Nó Cabeçalho)

**Prof. Luiz Gustavo Almeida Martins** 

#### Introdução

 Diferentes técnicas de encadeamento podem ser aplicadas a fim de gerar algoritmos mais simples e/ou eficientes

### Introdução

 Diferentes técnicas de encadeamento podem ser aplicadas a fim de gerar algoritmos mais simples e/ou eficientes

#### Técnicas mais usuais:

- Uso do nó cabeçalho
- Encadeamento circular
- Encadeamento duplo

### Introdução

 Diferentes técnicas de encadeamento podem ser aplicadas a fim de gerar algoritmos mais simples e/ou eficientes

#### Técnicas mais usuais:

- Uso do nó cabeçalho
- Encadeamento circular
- Encadeamento duplo

Envolve a inclusão de um nó extra no início da lista

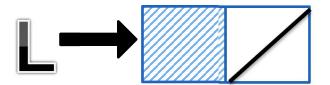
**Ex:** 
$$L = \{ 3, 6 \}$$



Envolve a inclusão de um nó extra no início da lista

**Ex:** 
$$L = \{ 3, 6 \}$$





- Simplifica as operações de inserção e remoção na TAD lista ordenada
  - Não precisa tratar o 1º nó da lista separado

- Simplifica as operações de inserção e remoção na TAD lista ordenada
  - Não precisa tratar o 1º nó da lista separado
- O nó cabeçalho não pertence a lista
  - Campo info não guarda valor de elemento
  - Para evitar desperdício, pode ser usado para guardar alguma informação útil sobre a lista

- Simplifica as operações de inserção e remoção na TAD lista ordenada
  - Não precisa tratar o 1º nó da lista separado
- O nó cabeçalho não pertence a lista
  - Campo info não guarda valor de elemento
  - Para evitar desperdício, pode ser usado para guardar alguma informação útil sobre a lista

Ex: Quantidade de elementos na lista



### Estrutura de Representação em C

Mesma estrutura da implementação SEM cabeçalho

Declaração da estrutura nó inteiro no lista.c:

```
struct no {
    int info;
    struct no * prox;
};
```

Definição do tipo de dado lista no lista.h:

```
typedef struct no * Lista;
```

- A lista sempre aponta para o nó cabeçalho
  - O nó cabeçalho deve ser alocado dinamicamente na criação da lista



- A lista sempre aponta para o nó cabeçalho
  - O nó cabeçalho deve ser alocado dinamicamente na criação da lista

- Colocar a lista no estado de vazia
  - Lista vazia é representada pelo nó cabeçalho apontando para NULL



```
Lista cria_lista() {
    // Aloca nó cabeçalho
    Lista cab;
    cab = (Lista) malloc(sizeof(struct no));
```

```
Lista cria lista() {
      // Aloca nó cabeçalho
      Lista cab;
      cab = (Lista) malloc(sizeof(struct no));
      // Coloca lista no estado de vazia
      if (cab != NULL) { // Só se alocação NÃO falhar
            cab->prox = NULL;
             cab->info = 0; } // Opcional: guardar qtde
```

```
Lista cria lista() {
      // Aloca nó cabeçalho
      Lista cab;
      cab = (Lista) malloc(sizeof(struct no));
      // Coloca lista no estado de vazia
      if (cab != NULL) { // Só se alocação NÃO falhar
            cab->prox = NULL;
            cab->info = 0; } // Opcional: guardar qtde
      return cab;
```

```
Lista cria lista() {
      // Aloca nó cabeçalho
      Lista cab;
      cab = (Lista) malloc(sizeof(struct no));
      // Coloca lista no estado de vazia
      if (cab != NULL) { // Só se alocação NÃO falhar
            cab->prox = NULL;
            cab->info = 0; } // Opcional: guardar qtde
      return cab;
                  Se alocação falhar, retorna NULL
```

### Operação lista\_vazia()

- Verifica se a lista está na condição de vazia:
  - Se o campo prox do nó cabeçalho é NULL
  - Nó cabeçalho é apontado pela lista

```
int lista_vazia(Lista Ist) {
    if (Ist->prox == NULL)
        return 1; // Lista vazia
    else
        return 0; // Lista NÃO vazia
}
```

### Operação lista\_cheia()

 Teoricamente a lista NÃO fica cheia na alocação dinâmica (lista infinita)

- Na prática, tamanho da lista é limitado pelo espaço de memória
  - Função malloc() retorna NULL quando não é possível alocar um novo nó

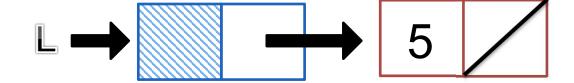
### Operação de Inserção

 Especialmente indicada para o TAD lista ordenada

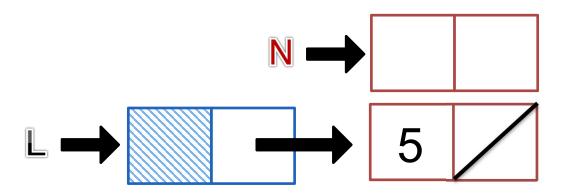
- Implementação visa simplificação do código
  - Evita tratar separadamente o 1º nó da lista
    - Remove do algoritmo a parte que altera o conteúdo da variável que representa a LISTA

- Existem 2 cenários possíveis de inserção:
  - Lista sem elementos (lista vazia)
  - Lista com 1 ou mais elementos
- Ambos são tratados da mesma forma:
  - Alocação do novo nó
  - Preenchimento dos campos do novo nó
    - info recebe o valor do novo elemento
    - prox recebe o endereço armazenado pelo nó cabeçalho
  - Nó cabeçalho recebe o endereço do novo nó
    - Lista é passada por valor e não por referência

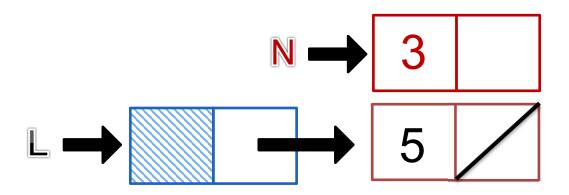
Ex: Inserir 3



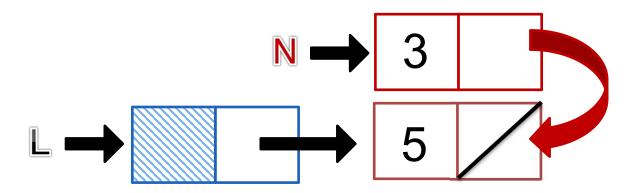
- Ex: Inserir 3
  - Alocar um novo nó



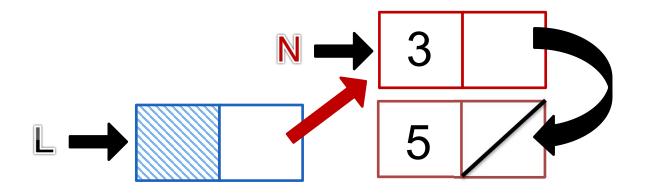
- Ex: Inserir 3
  - Alocar um novo nó
  - Preencher os campos do novo nó
    - Campo *info* = valor do elemento



- Ex: Inserir 3
  - Alocar um novo nó
  - Preencher os campos do novo nó
    - Campo *info* = valor do elemento
    - Campo prox = valor do campo prox do nó cabeçalho



- Ex: Inserir 3
  - Alocar um novo nó
  - Preencher os campos do novo nó
    - Campo *info* = valor do elemento
    - Campo prox = valor do campo prox do nó cabeçalho
  - Atribuir ao campo prox do nó cabeçalho o endereço do novo nó



- Ex: Inserir 3
  - Alocar um novo nó
  - Preencher os campos do novo nó
    - Campo info = valor do elemento
    - Campo prox = valor do campo prox do nó cabeçalho
  - Atribuir ao campo prox do nó cabeçalho o endereço do novo nó
  - Retornar 1 (operação bem sucedida)
    retorna 1
    5

```
int insere elem (Lista Ist, int elem) {
  // Aloca um novo nó
  Lista N = (Lista) malloc(sizeof(struct no));
  if (N == NULL) { return 0; } // Falha: nó não alocado
  // Preenche os campos do novo nó
   N->info = elem; // Insere o conteúdo (valor do elem)
  N->prox = Ist->prox; // Aponta para o 1º nó atual da lista
  Ist->prox = N; // Faz o nó cabeçalho apontar para o novo nó
  Ist->info++; // Opcional: Incrementa qtde de nós na lista
  return 1;
```

Implementação em C: passagem por valor int insere elem (Lista Ist, int elem) { // Aloca um novo nó Lista N = (Lista) malloc(sizeof(struct no)); if (N == NULL) { return 0; } // Falha: nó não alocado // Preenche os campos do novo nó *N->info* = *elem*; // Insere o conteúdo (valor do elem) N->prox = Ist->prox; // Aponta para o 1º nó atual da lista Ist->prox = N; // Faz o nó cabeçalho apontar para o novo nó Ist->info++; // Opcional: Incrementa qtde de nós na lista return 1;

Implementação em C: passagem por referência int insere elem (Lista \*Ist, int elem) { // Aloca um novo nó Lista N = (Lista) malloc(sizeof(struct no)); if (N == NULL) { return 0; } // Falha: nó não alocado // Preenche os campos do novo nó N->info = elem; // Insere o conteúdo (valor do elem) N->prox = (\*/st)->prox; // Aponta para o 1º nó atual da lista (\*Ist)->prox = N; // Faz o nó cabeçalho apontar para o novo nó Ist->info++; // Opcional: Incrementa qtde de nós na lista return 1;

- Inserção na posição correta
  - Envolve percorrimento
- Existem 4 cenários possíveis de inserção:
  - 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

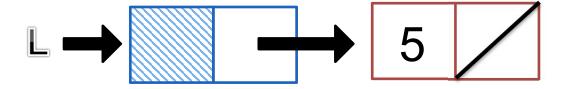
- Inserção na posição correta
  - Envolve percorrimento
- Existem 4 cenários possíveis de inserção:
  - Lista está vazia
  - Novo elemento ≤ 1º nó da lista

Tratados da mesma
forma (similar à
Lista NÃO ordenada)

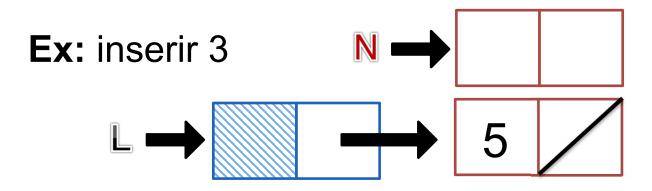
- Novo elemento > último nó da lista
- Novo elemento entre o 1º e o último nó da lista

Lista vazia ou Elemento ≤ 1º nó da lista:

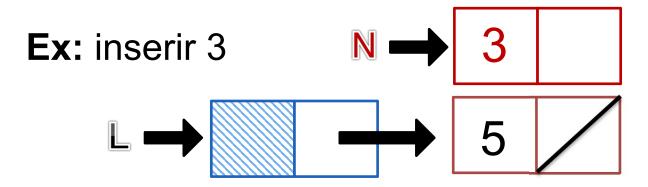
Ex: inserir 3



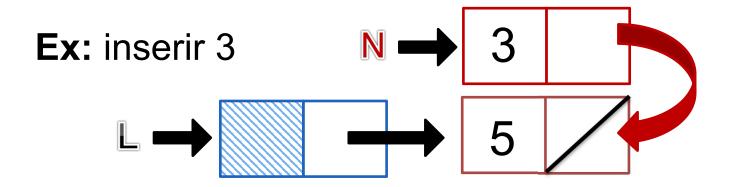
- Lista vazia ou Elemento ≤ 1º nó da lista:
  - Alocar um novo nó



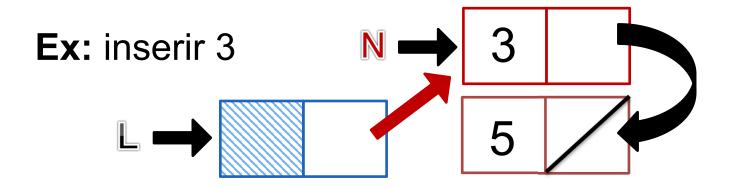
- Lista vazia ou Elemento ≤ 1º nó da lista:
  - Alocar um novo nó
  - Preencher os campos do novo nó
    - Campo info = valor do elemento



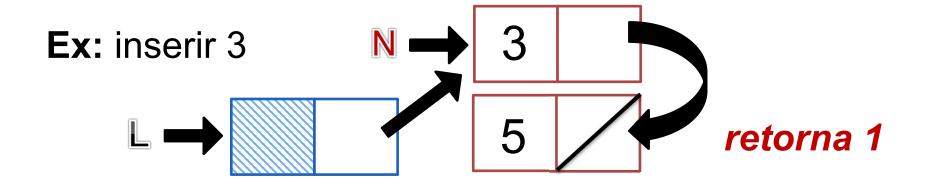
- Lista vazia ou Elemento ≤ 1º nó da lista:
  - Alocar um novo nó
  - Preencher os campos do novo nó
    - Campo *info* = valor do elemento
    - Campo prox = valor do campo prox do nó cabeçalho



- Lista vazia ou Elemento ≤ 1º nó da lista:
  - Alocar um novo nó
  - Preencher os campos do novo nó
    - Campo info = valor do elemento
    - Campo prox = valor do campo prox do nó cabeçalho
  - Atribuir ao campo prox do nó cabeçalho o endereço do novo nó



- Lista vazia ou Elemento ≤ 1º nó da lista:
  - Alocar um novo nó
  - Preencher os campos do novo nó
    - Campo *info* = valor do elemento
    - Campo prox = valor do campo prox do nó cabeçalho
  - Atribuir ao campo prox do nó cabeçalho o endereço do novo nó

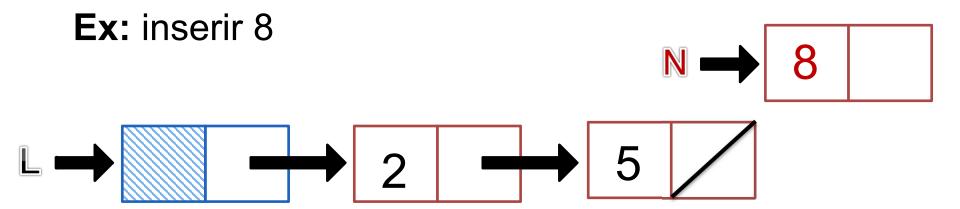


Elemento > último nó da lista:

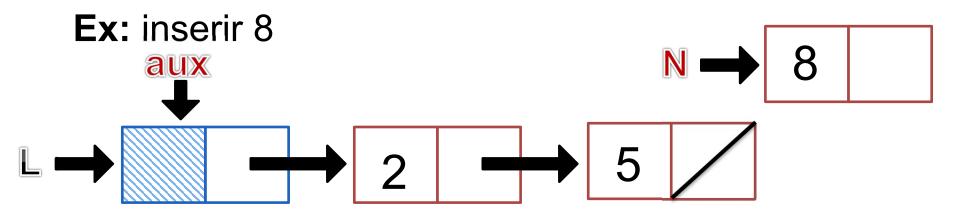
Ex: inserir 8



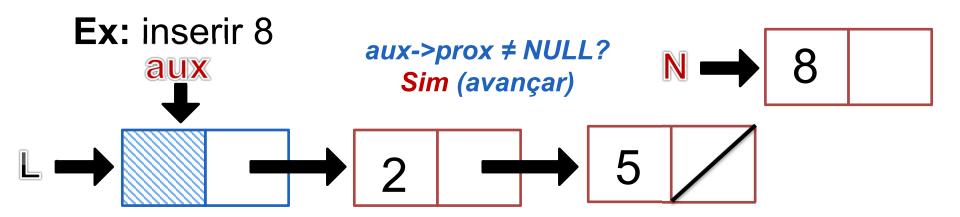
- Elemento > último nó da lista:
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info



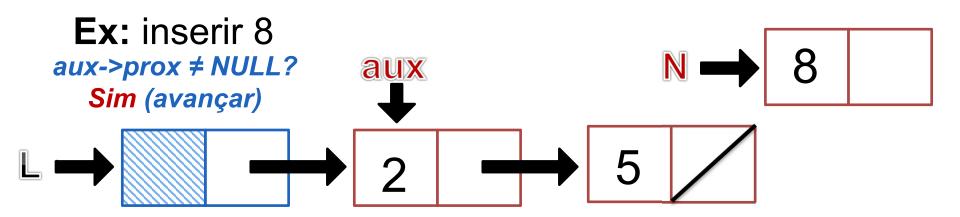
- Elemento > último nó da lista:
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info
  - Percorrer a lista até seu final (∄ sucessor)
    - Usar ponteiro auxiliar com ender. do nó cabeçalho



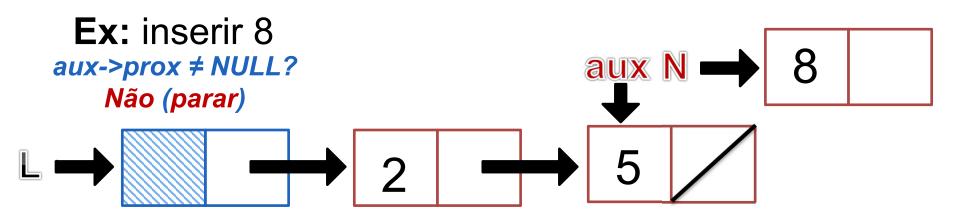
- Elemento > último nó da lista:
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info
  - Percorrer a lista até seu final (∄ sucessor)
    - Usar ponteiro auxiliar com ender. do nó cabeçalho
    - Avançar enquanto ∃ sucessor (aux->prox ≠ NULL)



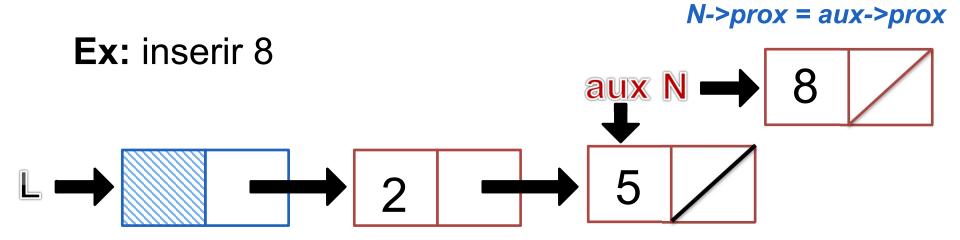
- Elemento > último nó da lista:
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info
  - Percorrer a lista até seu final (∄ sucessor)
    - Usar ponteiro auxiliar com ender. do nó cabeçalho
    - Avançar enquanto ∃ sucessor (aux->prox ≠ NULL)



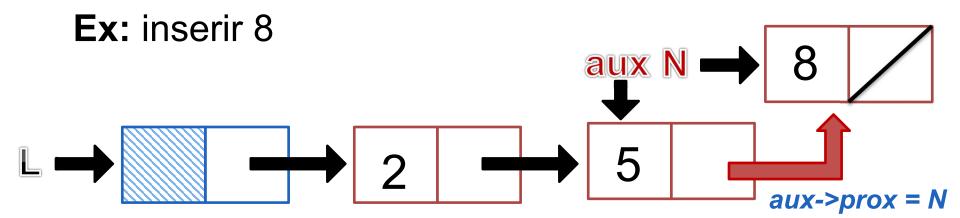
- Elemento > último nó da lista:
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info
  - Percorrer a lista até seu final (∄ sucessor)
    - Usar ponteiro auxiliar com ender. do nó cabeçalho
    - Avançar enquanto ∃ sucessor (aux->prox ≠ NULL)



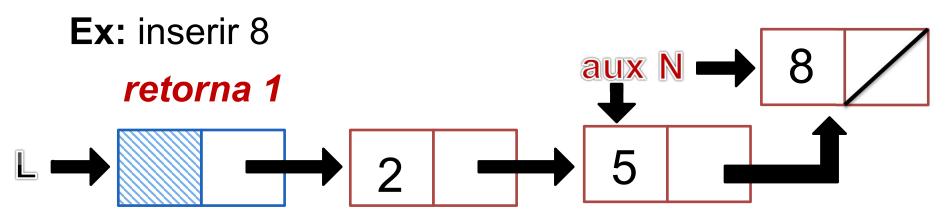
- Elemento > último nó da lista:
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info
  - Percorrer a lista até seu final (∄ sucessor)
    - Usar ponteiro auxiliar com ender. do nó cabeçalho
    - Avançar enquanto ∃ sucessor (aux->prox ≠ NULL)
  - Preencher campo prox do novo nó



- Elemento > último nó da lista:
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info
  - Percorrer a lista até seu final (∄ sucessor)
    - Usar ponteiro auxiliar com ender. do nó cabeçalho
    - Avançar enquanto ∃ sucessor (aux->prox ≠ NULL)
  - Preencher campo prox do novo nó
  - Fazer o último nó apontar para o novo nó



- Elemento > último nó da lista:
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info
  - Percorrer a lista até seu final (∄ sucessor)
    - Usar ponteiro auxiliar com ender. do nó cabeçalho
    - Avançar enquanto ∃ sucessor (aux->prox ≠ NULL)
  - Preencher campo prox do novo nó
  - Fazer o último nó apontar para o novo nó

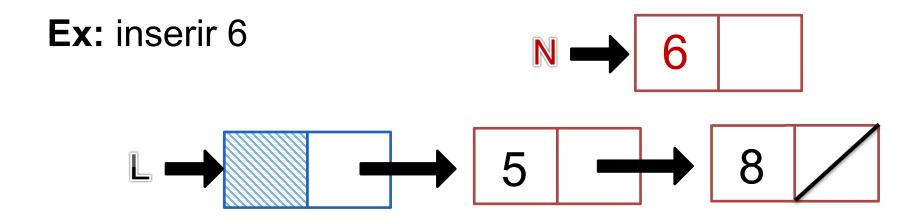


1º nó < Elemento ≤ último nó da lista:</li>

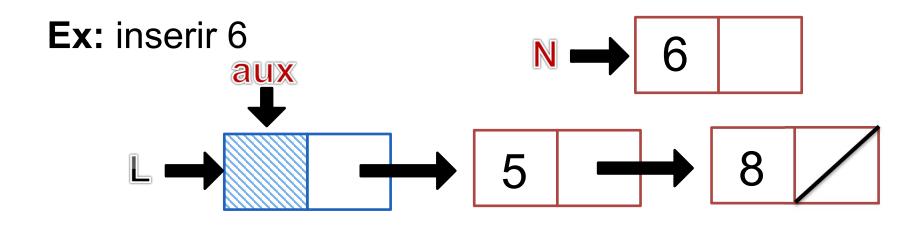
Ex: inserir 6



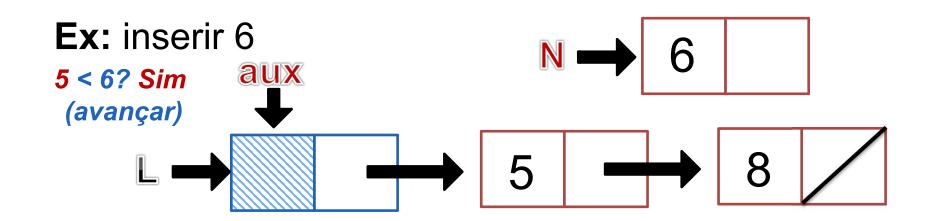
- 1º nó < Elemento ≤ último nó da lista:</li>
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info



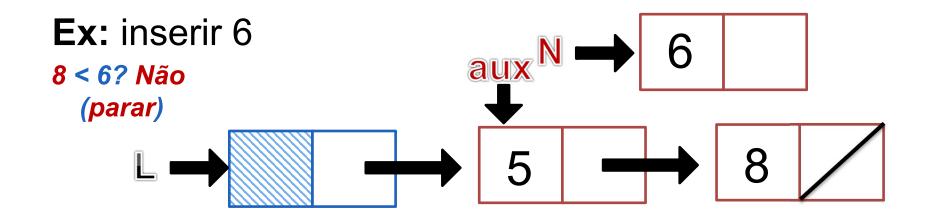
- 1º nó < Elemento ≤ último nó da lista:</li>
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info
  - Percorrer a lista até achar nó maior ou igual
    - Usar ponteiro auxiliar com ender. do nó cabeçalho



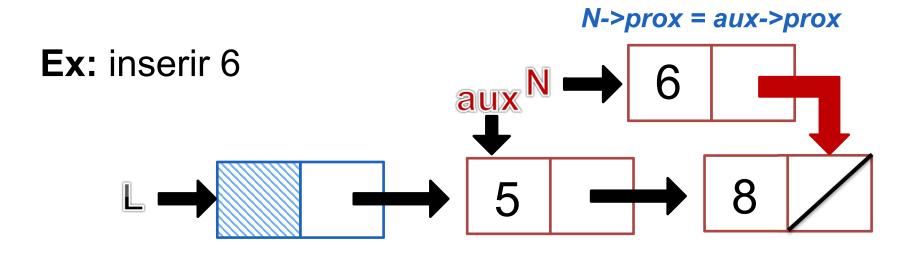
- 1º nó < Elemento ≤ último nó da lista:</li>
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info
  - Percorrer a lista até achar nó maior ou igual
    - Usar ponteiro auxiliar com ender. do nó cabeçalho
    - Verificar info do sucessor de aux (aux->prox->info)



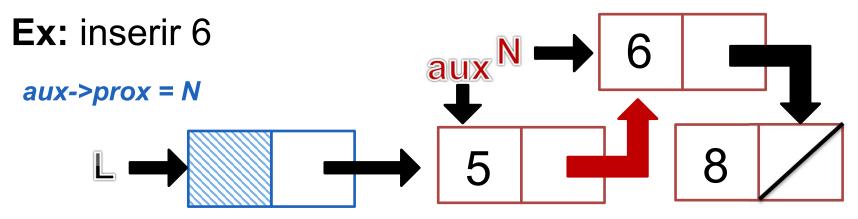
- 1º nó < Elemento ≤ último nó da lista:</li>
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info
  - Percorrer a lista até achar nó maior ou igual
    - Usar ponteiro auxiliar com ender. do nó cabeçalho
    - Verificar info do sucessor de aux (aux->prox->info)



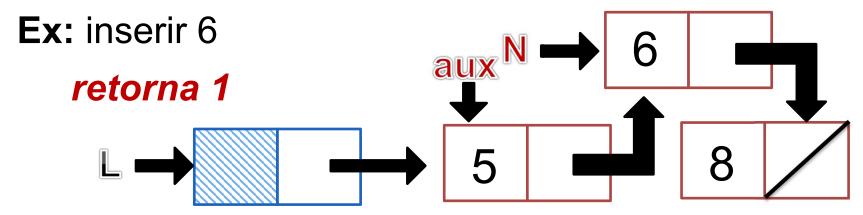
- 1º nó < Elemento ≤ último nó da lista:</li>
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info
  - Percorrer a lista até achar nó maior ou igual
    - Usar ponteiro auxiliar com ender. do nó cabeçalho
    - Verificar info do sucessor de aux (aux->prox->info)
  - Preencher campo prox do novo nó



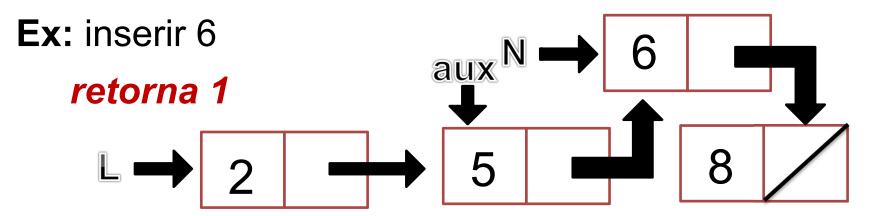
- 1º nó < Elemento ≤ último nó da lista:</li>
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info
  - Percorrer a lista até achar nó maior ou igual
    - Usar ponteiro auxiliar com ender. do nó cabeçalho
    - Verificar info do sucessor de aux (aux->prox->info)
  - Preencher campo prox do novo nó
  - Nó apontado por aux aponta para o novo nó



- 1º nó < Elemento ≤ último nó da lista:</li>
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info
  - Percorrer a lista até achar nó maior ou igual
    - Usar ponteiro auxiliar com ender. do nó cabeçalho
    - Verificar info do sucessor de aux (aux->prox->info)
  - Preencher campo prox do novo nó
  - Nó apontado por aux aponta para o novo nó



- 1o nó < Elemento ≤ último nó da lista:</li>
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info
  - Percorrer a lista até achar nó maior ou igual
    - Usar ponteiro auxiliar
    - Verificar info do sucessor de aux (aux->prox->info)
  - Preencher campo prox do novo nó
  - Nó apontado por aux aponta para o novo nó



Implementação em C (COM cabeçalho):

```
int insere ord (Lista *Ist, int elem) {
  // Aloca um novo nó
   Lista N = (Lista) malloc(sizeof(struct no));
  if (N == NULL) { return 0; } // Falha: nó não alocado
   N->info = elem; // Insere o conteúdo (valor do elem)
   if (lista_vazia(*lst) || elem <= (*lst)->info) {
     N->prox = *Ist; // Aponta para o 1º nó atual da lista
      *Ist = N; // Faz a lista apontar para o novo nó
     return 1; }
```

---

Implementação em C (COM cabeçalho):

```
// Percorrimento da lista
Lista aux = *Ist; // Faz aux apontar para nó cabeçalho
while (aux->prox != NULL && aux->prox->info < elem)
  aux = aux->prox; // Avança
// Insere o novo nó na lista
N->prox = aux->prox;
aux->prox = N;
Ist->info++; // Opcional: Incrementa qtde de nós na lista
return 1; }
```

#### Operação de Remoção

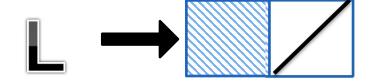
- Necessita de percorrimento da lista
  - Busca pelo elemento a ser removido
- Remoção não afeta o ponteiro LISTA
  - 1º nó sempre é o nó cabeçalho
  - Envolve apenas mudança no campo prox dos nós
- Critério de ordenação afeta quando não existe o elemento na lista
  - Lista não ordenada: tem que percorrer até o final
  - Lista ordenada: percorrer até achar nó maior

Existem 3 casos possíveis de remoção:

- Lista vazia
- Elemento existente na lista
- Elemento não está na lista

Lista vazia:

Ex: remover 5

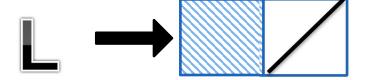


#### Lista vazia:

Não existe elemento a ser removido

Ex: remover 5

**3** 5



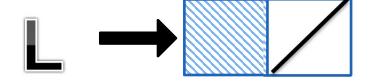
#### Lista vazia:

- Não existe elemento a ser removido
- Retorna 0 (operação falha)

Ex: remover 5

**∄** 5

retorna 0

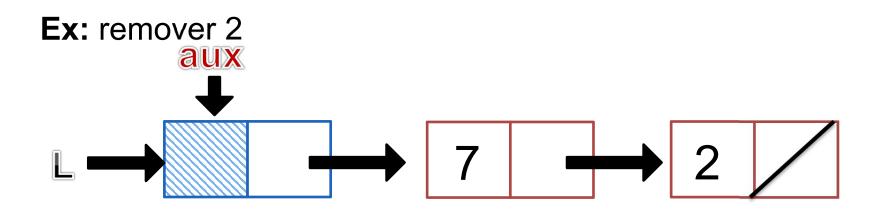


Elemento existente na lista:

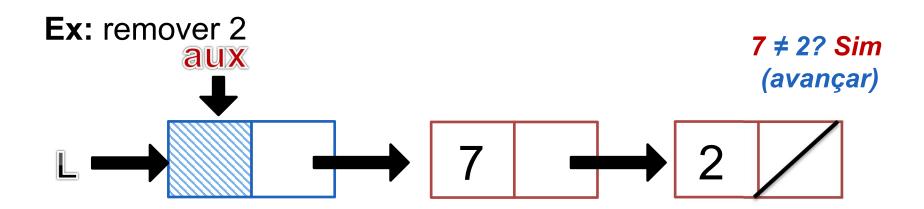
Ex: remover 2



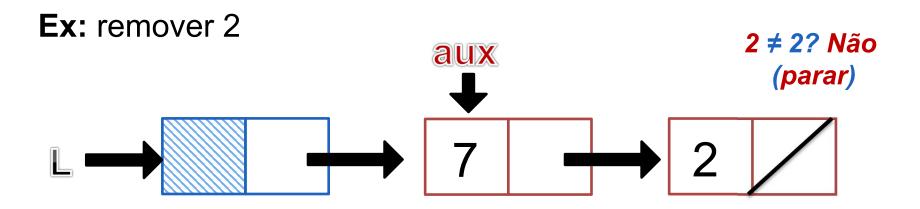
- Elemento existente na lista:
  - Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho



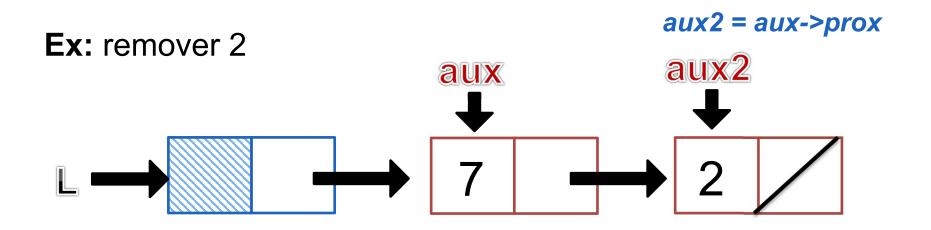
- Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho
- Percorrer a lista até encontrar o elemento
  - Verificar o campo info do sucessor de aux (aux->prox->info ≠ elem)



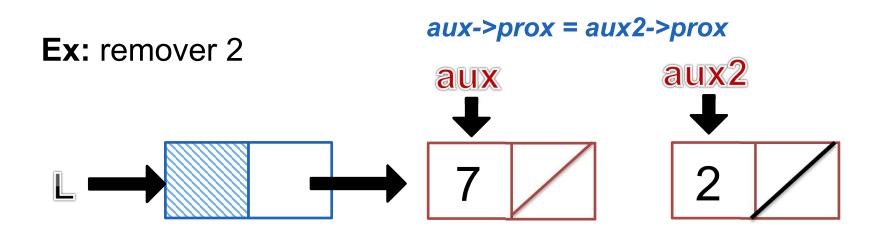
- Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho
- Percorrer a lista até encontrar o elemento
  - Verificar o campo info do sucessor de aux (aux->prox->info ≠ elem)



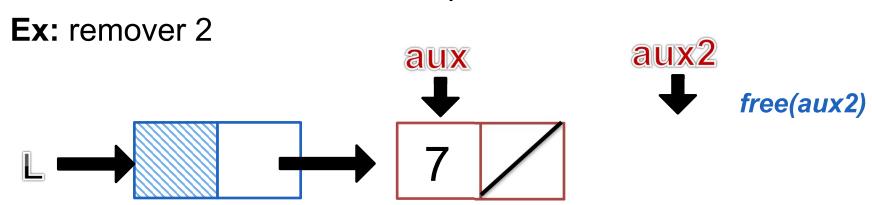
- Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho
- Percorrer a lista até encontrar o elemento
  - Verificar o campo info do sucessor de aux (aux->prox->info ≠ elem)
- Apontar o nó a ser removido (sucessor de aux)



- Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho
- Percorrer a lista até encontrar o elemento
  - Verificar o campo info do sucessor de aux (aux->prox->info ≠ elem)
- Apontar o nó a ser removido (sucessor de aux)
- Fazer o nó apontado por aux aponta para o sucessor de seu sucessor ((aux->prox)->prox)



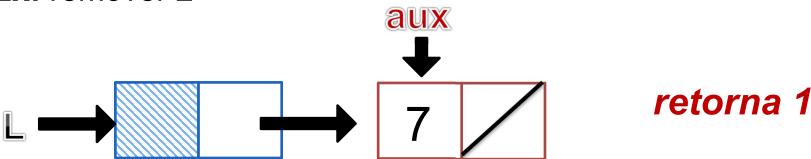
- Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho
- Percorrer a lista até encontrar o elemento
  - Verificar o campo info do sucessor de aux (aux->prox->info ≠ elem)
- Apontar o nó a ser removido (sucessor de aux)
- Fazer o nó apontado por aux aponta para o sucessor de seu sucessor ((aux->prox)->prox)
- Liberar a memória alocada para o nó removido



#### Elemento existente na lista:

- Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho
- Percorrer a lista até encontrar o elemento
  - Verificar o campo info do sucessor de aux (aux->prox->info ≠ elem)
- Apontar o nó a ser removido (sucessor de aux)
- Fazer o nó apontado por aux aponta para o sucessor de seu sucessor ((aux->prox)->prox)
- Liberar a memória alocada para o nó removido

Ex: remover 2



Elemento não está na lista:

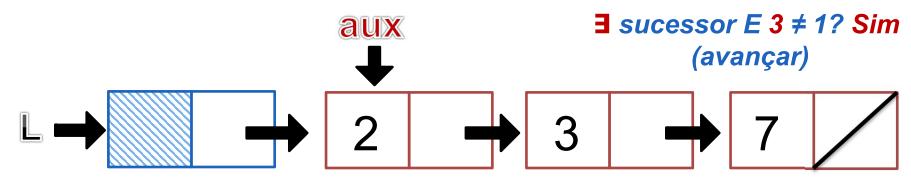
Ex: remover 1



- Elemento não está na lista:
  - Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho

- Elemento não está na lista:
  - Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho
  - Percorrer a lista até o seu final
    - Avançar aux enquanto ∃ sucessor de aux

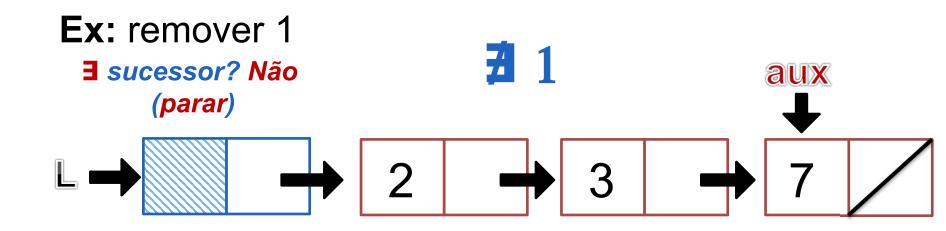
- Elemento não está na lista:
  - Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho
  - Percorrer a lista até o seu final
    - Avançar aux enquanto ∃ sucessor de aux



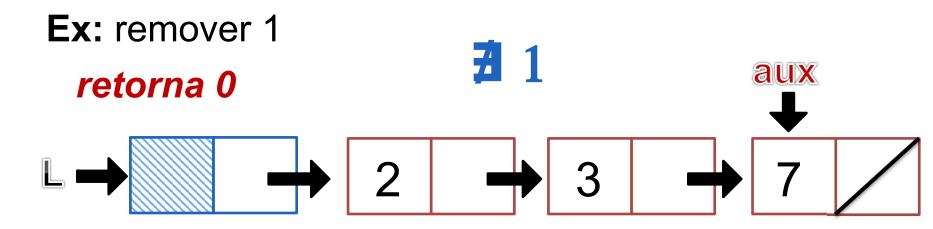
- Elemento não está na lista:
  - Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho
  - Percorrer a lista até o seu final
    - Avançar aux enquanto ∃ sucessor de aux

Ex: remover 1  $3 \text{ sucessor } E \text{ 7} \neq 1? \text{ Sim}$  (avançar)  $2 \rightarrow 3 \rightarrow 7$ 

- Elemento não está na lista:
  - Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho
  - Percorrer a lista até o seu final
    - Avançar aux enquanto ∃ sucessor de aux
  - Não existe o elemento desejado



- Elemento não está na lista:
  - Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho
  - Percorrer a lista até o seu final
    - Avançar aux enquanto ∃ sucessor de aux
  - Não existe o elemento desejado
    - Retornar 0 (operação falha)



Implementação em C (COM cabeçalho):

```
int remove elem (Lista *Ist, int elem) {
  if (lista vazia(lst) == 1)
     return 0; // Falha
  Lista aux = *Ist; // Ponteiro auxiliar para o nó cabeçalho
  // Trata elemento = 1º nó da lista
  if (elem == (*lst)->info) {
     *Ist = aux->prox; // Lista aponta para o 2º nó
     free(aux); // Libera memória alocada
     return 1; }
```

Implementação em C (COM cabeçalho):

```
// Percorrimento até achar o elem ou final de lista
while (aux->prox != NULL && aux->prox->info != elem)
   aux = aux->prox;
if (aux->prox == NULL) // Trata final de lista
   return 0; // Falha
// Remove elemento ≠ 1º nó da lista
Lista aux2 = aux->prox; // Aponta nó a ser removido
aux->prox = aux2->prox; // Retira nó da lista
free(aux2); // Libera memória alocada
(*Ist)->info--; // Opcional: Decrementa qtde de nós na lista
return 1; }
```

- Existem 4 cenários possíveis de remoção:
  - Lista está vazia
  - Elemento existente na lista
  - Elemento não está na lista

- Existem 6 cenários possíveis de remoção:
  - Lista está vazia
  - Elemento existente na lista
  - Elemento n\u00e3o est\u00e1 na lista



- Existem 6 cenários possíveis de remoção:
  - Lista está vazia

(critério de ordenação)

- Elemento existente na lista
- Elemento não está na lista

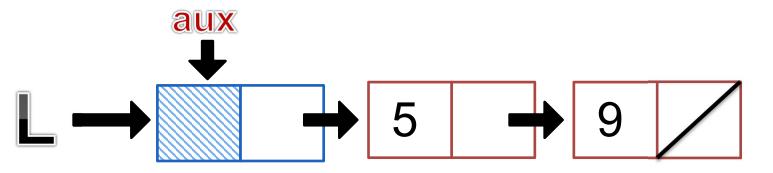
   Elemento < último nó da lista
   Elemento > último nó da lista

  Dividido

Elemento < último nó da lista:</li>

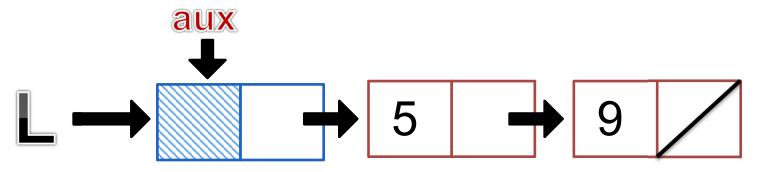


- Elemento < último nó da lista:</li>
  - Percorre a lista até encontrar nó > elemento
    - Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho



- Elemento < último nó da lista:</li>
  - Percorre a lista até encontrar nó > elemento
    - Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho
    - Avançar ponteiro se campo info do sucessor de aux for menor que elemento (aux->prox->info < elem)</li>

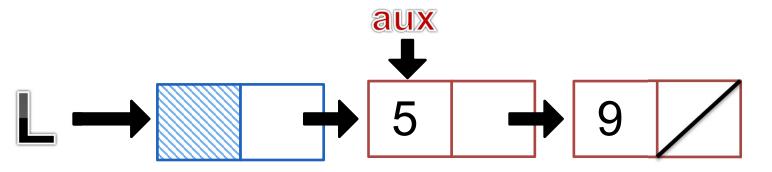
Ex: remover 7



5 < 7? Sim (avançar)

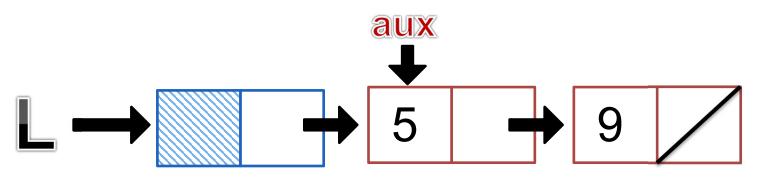
- Elemento < último nó da lista:</li>
  - Percorre a lista até encontrar nó > elemento
    - Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho
    - Avançar ponteiro se campo info do sucessor de aux for menor que elemento (aux->prox->info < elem)</li>

Ex: remover 7

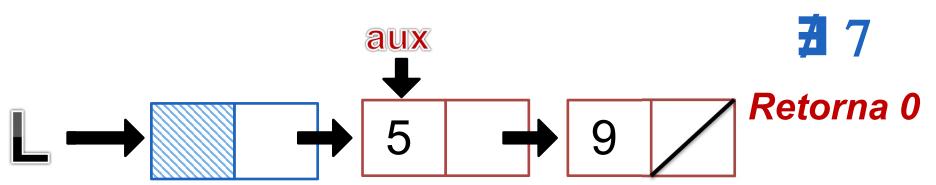


9 < 7? Não (parar)

- Elemento < último nó da lista:</li>
  - Percorre a lista até encontrar nó > elemento
    - Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho
    - Avançar ponteiro se campo info do sucessor de aux for menor que elemento (aux->prox->info < elem)</li>
  - Elemento n\u00e3o est\u00e1 na lista



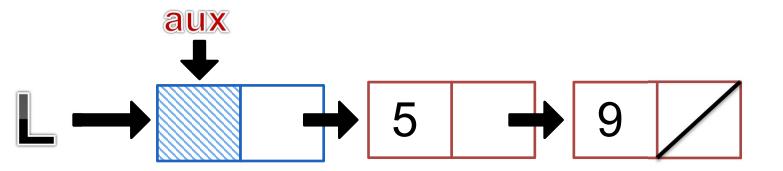
- Elemento < último nó da lista:</li>
  - Percorre a lista até encontrar nó > elemento
    - Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho
    - Avançar ponteiro se campo info do sucessor de aux for menor que elemento (aux->prox->info < elem)</li>
  - Elemento n\u00e3o est\u00e1 na lista
    - Retorna 0 (operação falha)



Elemento > último nó da lista:



- Elemento > último nó da lista:
  - Percorre a lista até o seu final
    - Faz um ponteiro auxiliar apontar para o nó cabeçalho



- Elemento > último nó da lista:
  - Percorre a lista até o seu final
    - Faz um ponteiro auxiliar apontar para o nó cabeçalho
    - Avançar o ponteiro enquanto ∃ sucessor (aux->prox ≠ NULL)

Ex: remover 11

aux

(avançar)

5

4

9

- Elemento > último nó da lista:
  - Percorre a lista até o seu final
    - Faz um ponteiro auxiliar apontar para o nó cabeçalho
    - Avançar o ponteiro enquanto ∃ sucessor
       (aux->prox ≠ NULL)

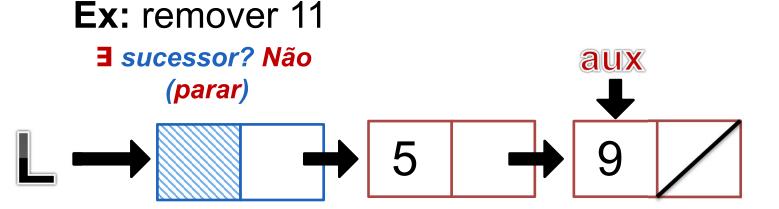
Ex: remover 11

aux

sucessor E 9 < 11? Sim
(avançar)

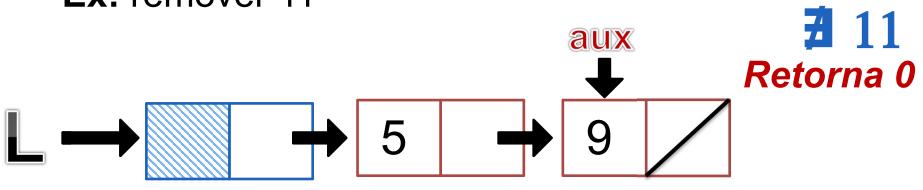
5 + 9

- Elemento > último nó da lista:
  - Percorre a lista até o seu final
    - Faz um ponteiro auxiliar apontar para o nó cabeçalho
    - Avançar o ponteiro enquanto ∃ sucessor
       (aux->prox ≠ NULL)



- Elemento > último nó da lista:
  - Percorre a lista até o seu final
    - Faz um ponteiro auxiliar apontar para o nó cabeçalho
    - Avançar o ponteiro enquanto ∃ sucessor
       (aux->prox ≠ NULL)
  - Elemento não está na lista

- Elemento > último nó da lista:
  - Percorre a lista até o seu final
    - Faz um ponteiro auxiliar apontar para o nó cabeçalho
    - Avançar o ponteiro enquanto ∃ sucessor
       (aux->prox ≠ NULL)
  - Elemento não está na lista
    - Retorna 0 (operação falha)



Implementação em C:

```
int remove ord (Lista *Ist, int elem) {
  if (lista vazia(lst) == 1 || elem < (*lst)->info)
     return 0; // Falha
                              REMOVER
  Lista aux = *Ist; // Ponteiro auxiliar para nó cabeçalho
  // Trata elemento = 1º nó da lista
  if (elem == (*lst)->info) {
     *Ist = aux->prox; // Lista aponta para o 2º nó
     free(aux); // Libera memória alocada
     return 1; }
```

#### Implementação em C:

```
// Percorrimento até final de lista, achar elem ou nó maior
while (aux->prox != NULL && aux->prox->info < elem)
   aux = aux->prox;
if (aux->prox == NULL || aux->prox->info > elem)
   return 0; // Falha
// Remove elemento da lista
 Lista aux2 = aux->prox; // Aponta nó a ser removido
 aux->prox = aux2->prox; // Retira nó da lista
 free(aux2); // Libera memória alocada
 (*Ist)->info--; // Opcional: Decrementa qtde de nós na lista
 return 1; }
```

#### **Exercícios**

1. Implementar, utilizando a implementação dinâmica/encadeada com uso do nó cabeçalho, o TAD lista linear não ordenada de números inteiros. Essa implementação deve contemplar as operações básicas: criar\_lista, lista\_vazia, 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.