### Estrutura de Dados

Alocação Dinâmica / Acesso Encadeado Técnicas de Encadeamento

Prof. Luiz Gustavo Almeida Martins e adaptação da Profa. Gina M. B. de Oliveira

### 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:

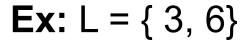
- Uso do nó cabeçalho
- Encadeamento circular
- Encadeamento duplo

 Envolve a inclusão de um nó extra no início da lista

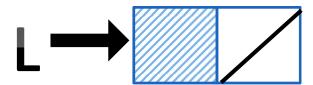
**Ex:** 
$$L = \{ 3, 6 \}$$



 Envolve a inclusão de um nó extra no início da lista







- 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
}
```

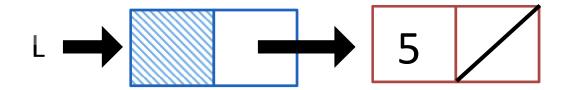
### Operação de Inserção

 Especialmente indicada para o TAD lista ordenada

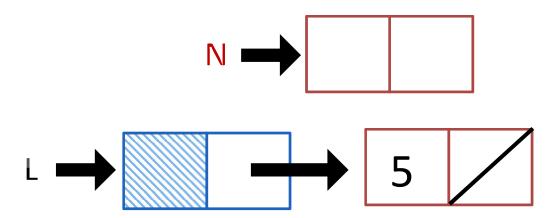
- Implementação visa simplificação do código
  - Evita tratar separadamente o 1º nó da lista
    - Remove do algoritmo a parte que altera o conteúdo da variável que representa a LISTA

- 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

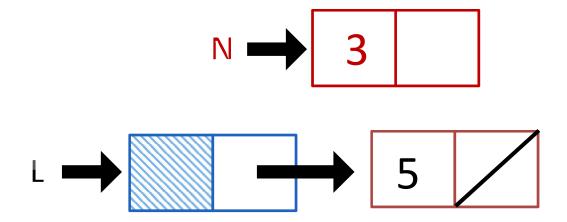
• Ex: Inserir 3



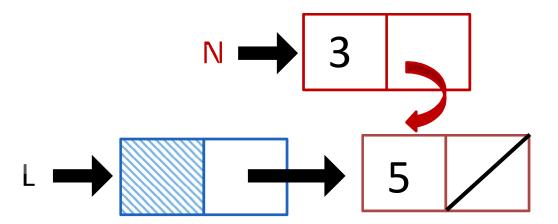
- Ex: Inserir 3
  - Alocar um novo nó



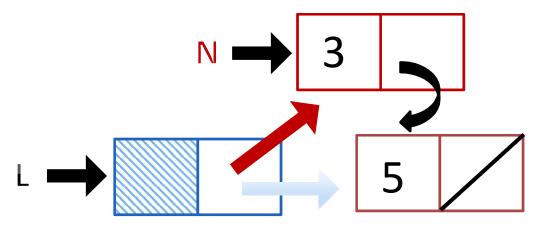
- Ex: Inserir 3
  - Alocar um novo nó
  - Preencher os campos do novo nó
    - Campo *info* = valor do elemento



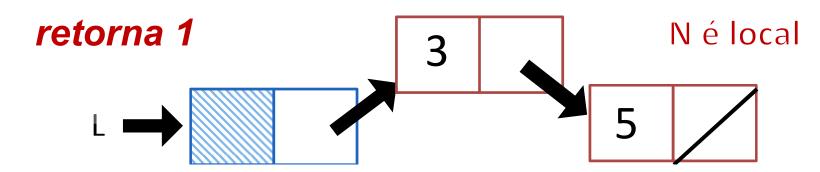
- Ex: Inserir 3
  - Alocar um novo nó
  - Preencher os campos do novo nó
    - Campo *info* = valor do elemento
    - Campo prox = valor do campo prox do nó cabeçalho



- 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)



```
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 (mantém interface) 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
     Lista NÃO ordenada)

Tratados da mesma forma (similar à Lista NÃO ordenada)

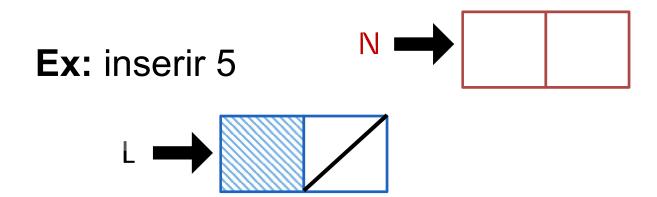
- Novo elemento > último nó da lista
- Novo elemento entre o 1º e o último nó da lista

Lista vazia

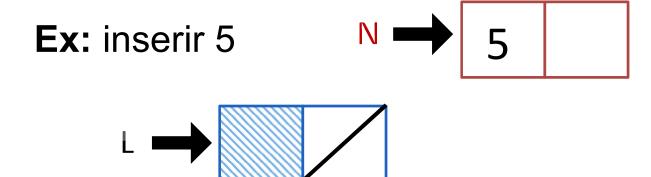
Ex: inserir 3



- Lista vazia
  - Alocar um novo nó

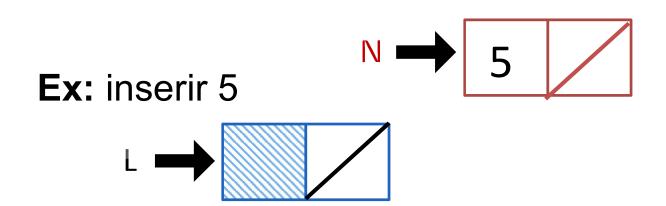


- Lista vazia
  - Alocar um novo nó
  - Preencher os campos do novo nó
    - Campo *info* = valor do elemento



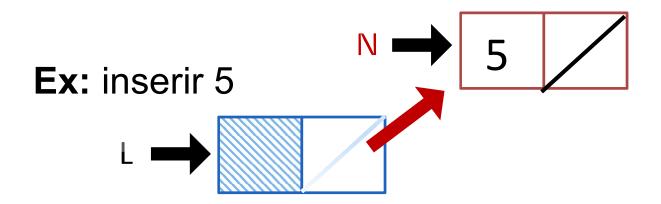
#### Lista vazia

- 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

- 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



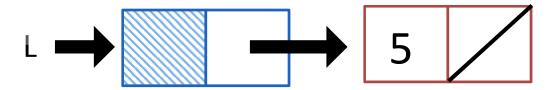
#### Lista vazia

- 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

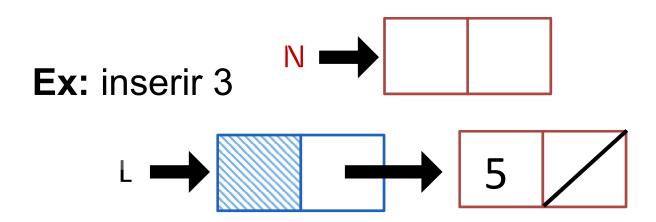
# retorna 1 Ex: inserir 5 N é local

Elemento ≤ 1º nó da lista:

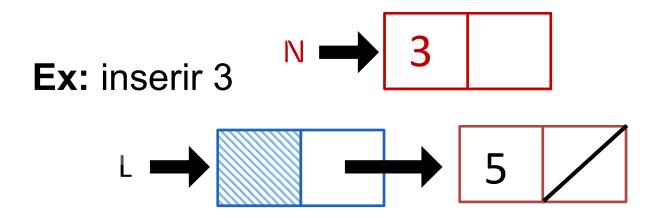
Ex: inserir 3



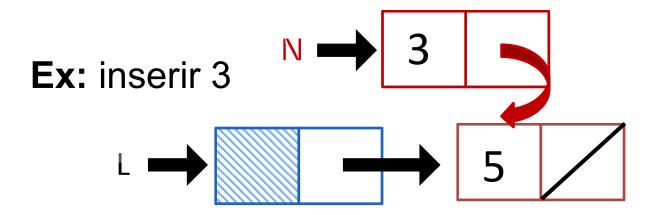
- Elemento ≤ 1º nó da lista:
  - Alocar um novo nó



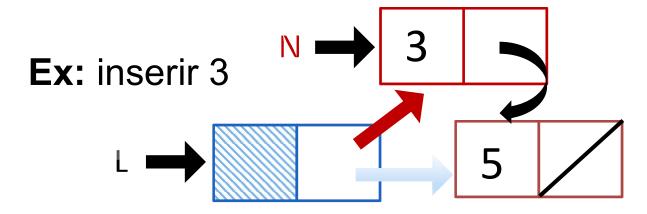
- Elemento ≤ 1º nó da lista:
  - Alocar um novo nó
  - Preencher os campos do novo nó
    - Campo *info* = valor do elemento



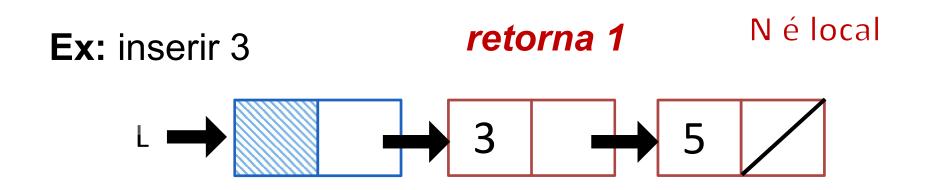
- Elemento ≤ 1º nó da lista:
  - Alocar um novo nó
  - Preencher os campos do novo nó
    - Campo *info* = valor do elemento
    - Campo prox = valor do campo prox do nó cabeçalho



- 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

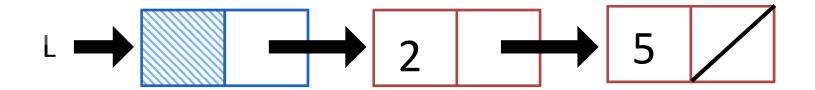


- Elemento ≤ 1º nó da lista:
  - Alocar um novo nó
  - Preencher os campos do novo nó
    - Campo *info* = valor do elemento
    - Campo prox = valor do campo prox do nó cabeçalho
  - Atribuir ao campo prox do nó cabeçalho o endereço do novo nó

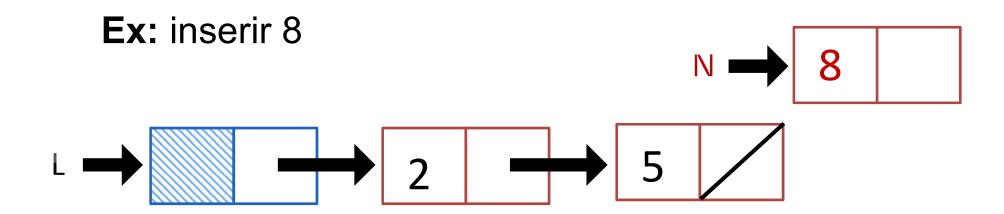


Elemento > último nó da lista:

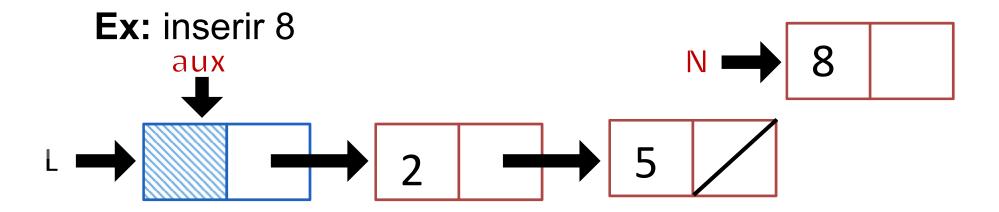
Ex: inserir 8



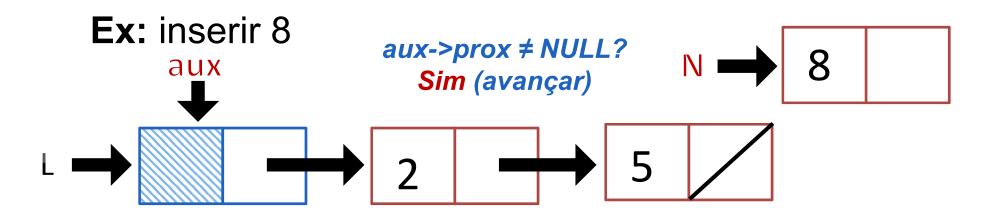
- Elemento > último nó da lista:
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info



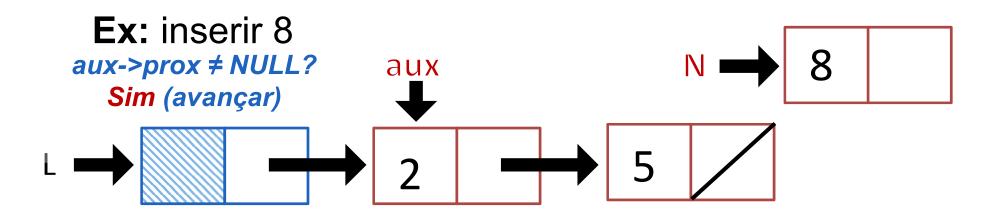
- Elemento > último nó da lista:
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info
  - Percorrer a lista até seu final (∄ sucessor)
    - Usar ponteiro auxiliar com ender. do nó cabeçalho



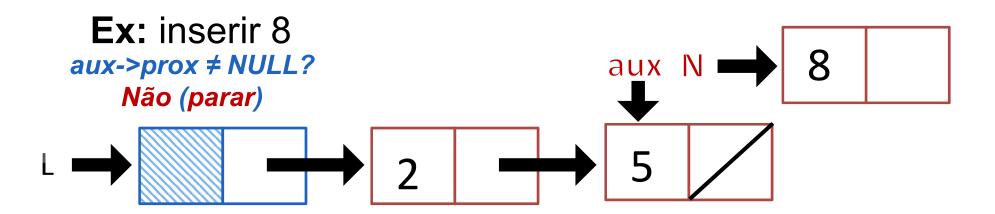
- Elemento > último nó da lista:
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info
  - Percorrer a lista até seu final (∄ sucessor)
    - Usar ponteiro auxiliar com ender. do nó cabeçalho
    - Avançar enquanto ∃ sucessor (aux->prox ≠ NULL)



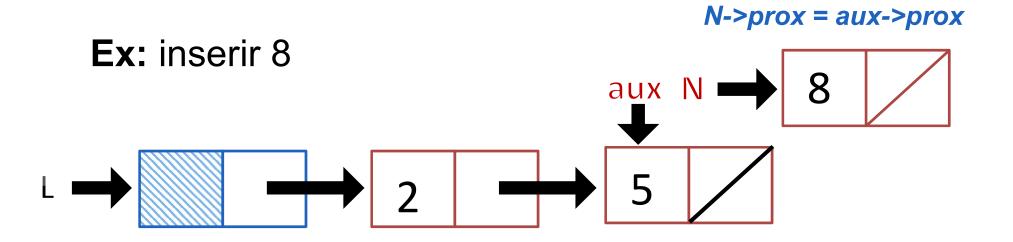
- Elemento > último nó da lista:
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info
  - Percorrer a lista até seu final (∄ sucessor)
    - Usar ponteiro auxiliar com ender. do nó cabeçalho
    - Avançar enquanto ∃ sucessor (aux->prox ≠ NULL)



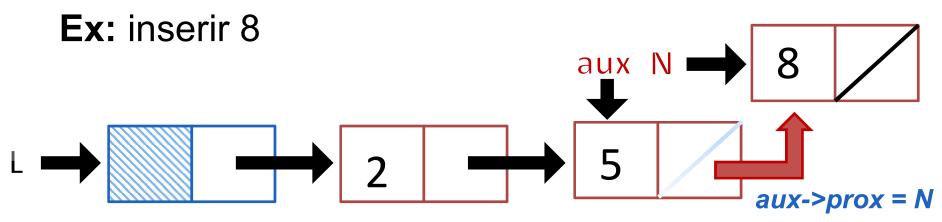
- Elemento > último nó da lista:
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info
  - Percorrer a lista até seu final (∄ sucessor)
    - Usar ponteiro auxiliar com ender. do nó cabeçalho
    - Avançar enquanto ∃ sucessor (aux->prox ≠ NULL)



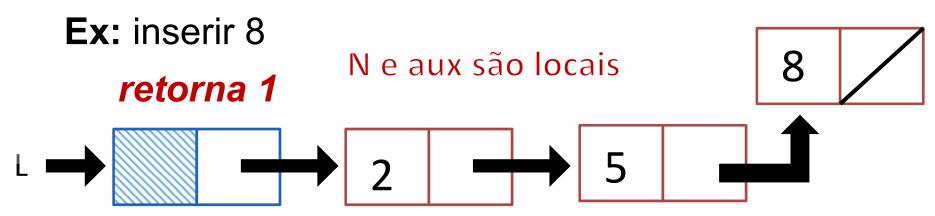
- Elemento > último nó da lista:
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info
  - Percorrer a lista até seu final (∄ sucessor)
    - Usar ponteiro auxiliar com ender. do nó cabeçalho
    - Avançar enquanto ∃ sucessor (aux->prox ≠ NULL)
  - Preencher campo prox do novo nó



- 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

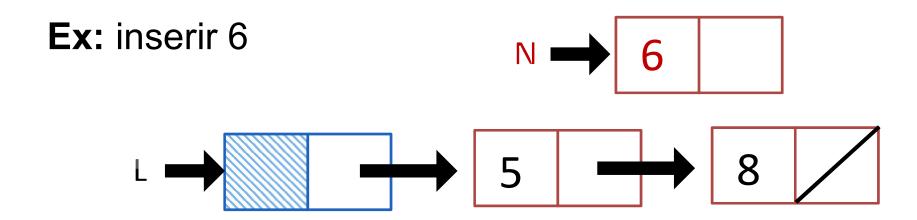


1º nó < Elemento ≤ último nó da lista:</li>

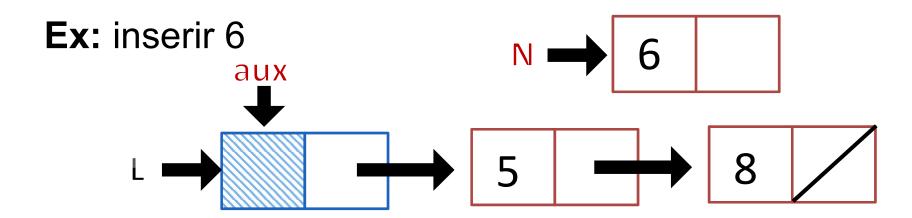
Ex: inserir 6



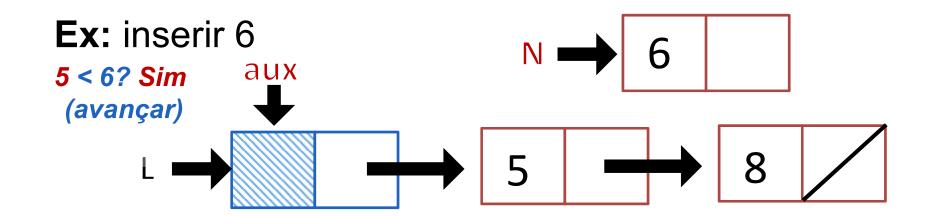
- 1º nó < Elemento ≤ último nó da lista:</li>
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info



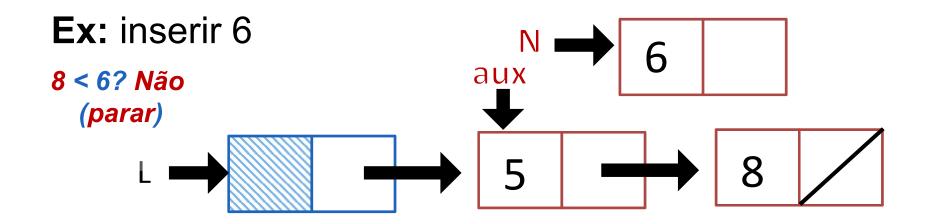
- 1º nó < Elemento ≤ último nó da lista:</li>
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info
  - Percorrer a lista até achar nó maior ou igual
    - Usar ponteiro auxiliar com ender. do nó cabeçalho



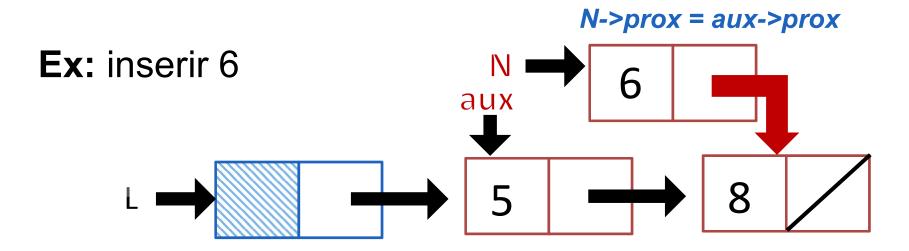
- 1º nó < Elemento ≤ último nó da lista:</li>
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info
  - Percorrer a lista até achar nó maior ou igual
    - Usar ponteiro auxiliar com ender. do nó cabeçalho
    - Verificar info do sucessor de aux (aux->prox->info)



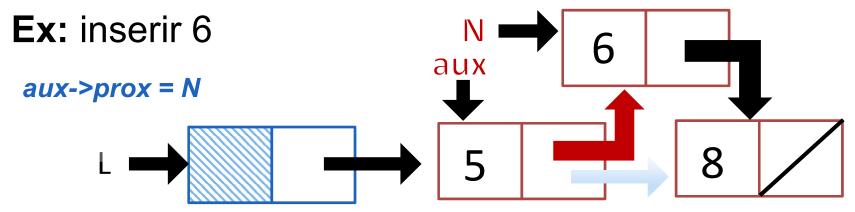
- 1º nó < Elemento ≤ último nó da lista:</li>
  - Alocar um novo nó e preencher o campo info
  - Percorrer a lista até achar nó maior ou igual
    - Usar ponteiro auxiliar com ender. do nó cabeçalho
    - Verificar info do sucessor de aux (aux->prox->info)



- 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



Revendo o caso da implementação SEM 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; }
```

Revendo o caso da implementação SEM 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; }
```

Tratam casos em que o início da lista precisa ser alterado

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; }
```

REMOVER

Implementação em C (COM cabeçalho):

```
int insere ord (Lista *Ist, int elem) {
   Lista N = (Lista) malloc(sizeof(struct no)); // Aloca novo nó
   if (N == NULL) { return 0; } // Falha: nó não alocado
   N->info = elem; // Insere o conteúdo (valor do elem)
   // Percorrimento da lista
   Lista aux = */st; // Faz aux apontar para nó cabeçalho
   while (aux->prox != NULL && aux->prox->info < elem)
     aux = aux->prox; // Avança
   N->prox = aux->prox; // Insere o novo nó na lista
   aux->prox = N;
   Ist->info++; // Opcional: Incrementa qtde de nós na lista
   return 1; }
```

Implementação em C (COM cabeçalho):

```
int insere ord (Lista *Ist, int elem) { passagem por referência
   Lista N = (Lista) malloc(sizeof(struct no)); // Aloca novo nó
   if (N == NULL) { return 0; } // Falha: nó não alocado
   N->info = elem; // Insere o conteúdo (valor do elem)
   // Percorrimento da lista
   Lista aux = */st; // Faz aux apontar para nó cabeçalho
   while (aux->prox != NULL && aux->prox->info < elem)
     aux = aux->prox; // Avança
   N->prox = aux->prox; // Insere o novo nó na lista
   aux->prox = N;
   Ist->info++; // Opcional: Incrementa qtde de nós na lista
   return 1; }
```

#### Operação de Remoção

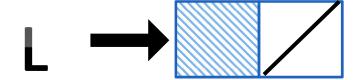
- Necessita de percorrimento da lista
  - Busca pelo elemento a ser removido
- Remoção não afeta o ponteiro LISTA
  - 1º nó sempre é o nó cabeçalho
  - Envolve apenas mudança no campo prox dos nós
- Critério de ordenação afeta quando não existe o elemento na lista
  - Lista não ordenada: tem que percorrer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

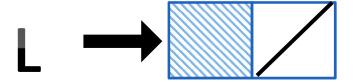
Ex: remover 5



- Lista vazia:
  - Não existe elemento a ser removido

Ex: remover 5

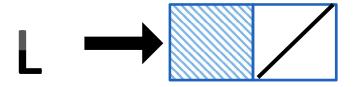
**∄**5



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

Ex: remover 5

∄5 retorna 0

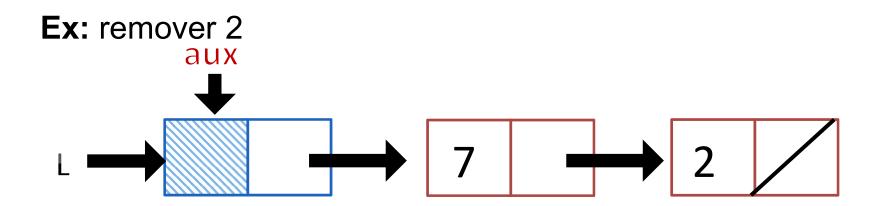


Elemento existente na lista:

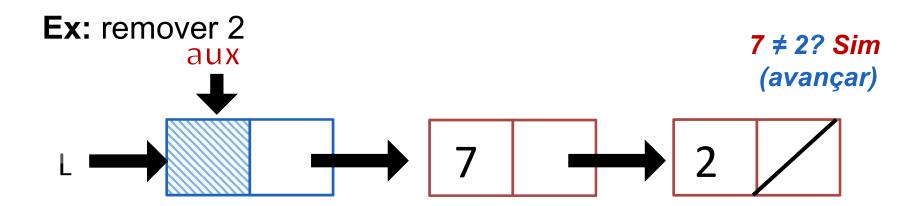
Ex: remover 2



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

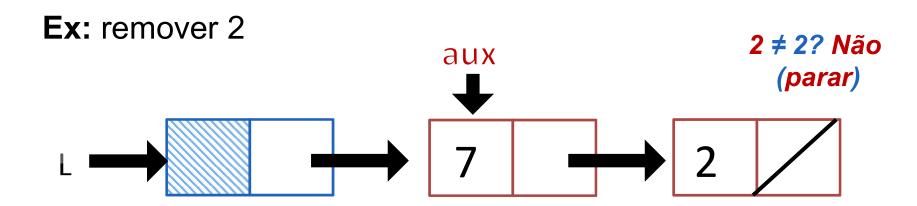


- Elemento existente na lista:
  - Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho
  - Percorrer a lista até encontrar o elemento
    - Verificar o campo info do sucessor de aux (aux->prox->info ≠ elem)



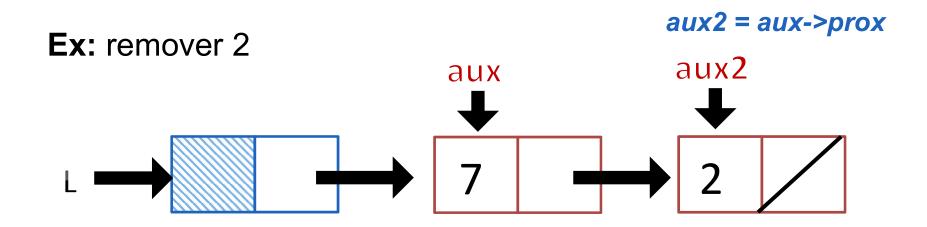
#### Elemento existente na lista:

- 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)



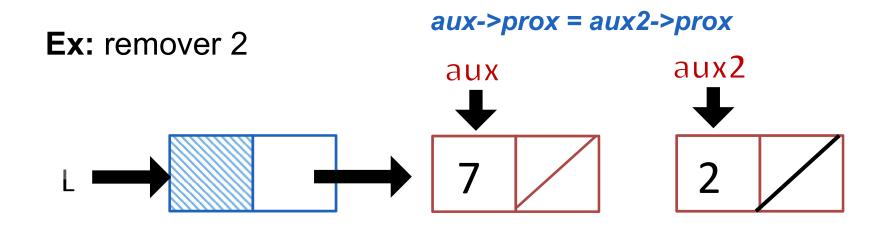
### Elemento existente na lista:

- 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)



### 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)

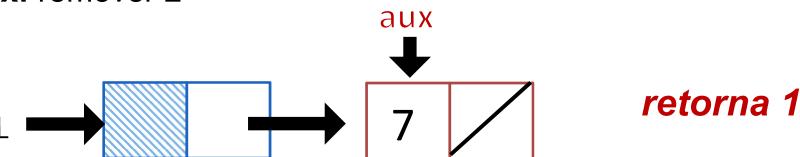


### Elemento existente na lista:

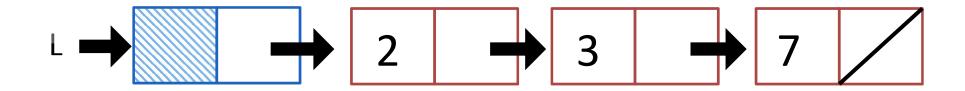
- Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho
- Percorrer a lista até encontrar o elemento
  - Verificar o campo info do sucessor de aux (aux->prox->info ≠ elem)
- Apontar o nó a ser removido (sucessor de aux)
- Fazer o nó apontado por aux aponta para o sucessor de seu sucessor ((aux->prox)->prox)
-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

### Elemento existente na lista:

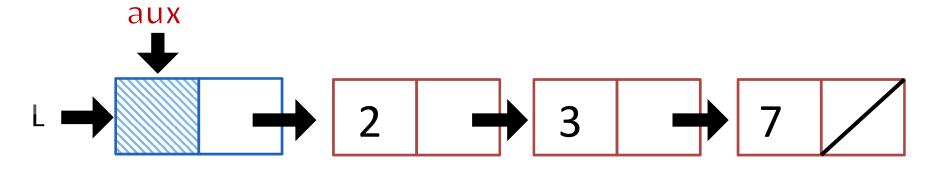
- Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho
- Percorrer a lista até encontrar o elemento
  - Verificar o campo info do sucessor de aux (aux->prox->info ≠ elem)
- Apontar o nó a ser removido (sucessor de aux)
- Fazer o nó apontado por aux aponta para o sucessor de seu sucessor ((aux->prox)->prox)
-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



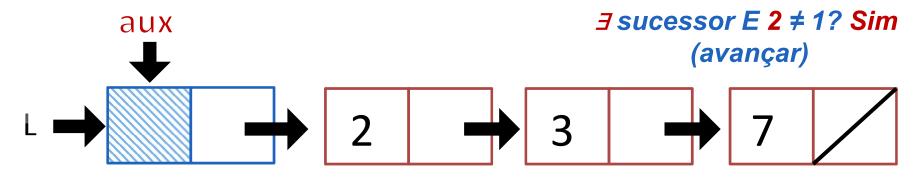
Elemento não está na lista:



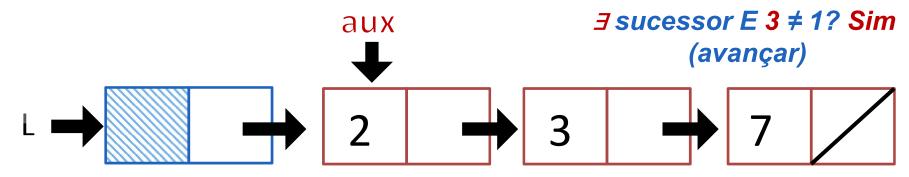
- Elemento não está na lista:
  - Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho



- 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

Successor E 7 ≠ 1? Sim
(avançar)

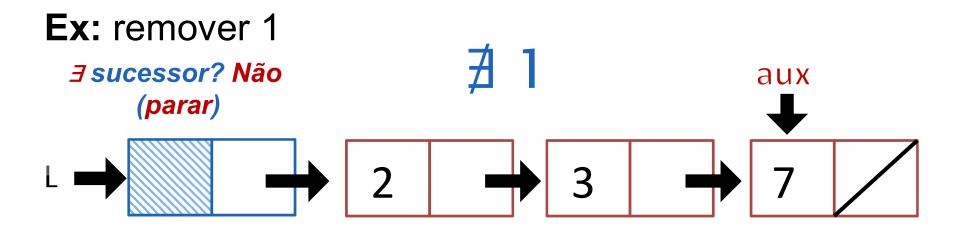
2

3

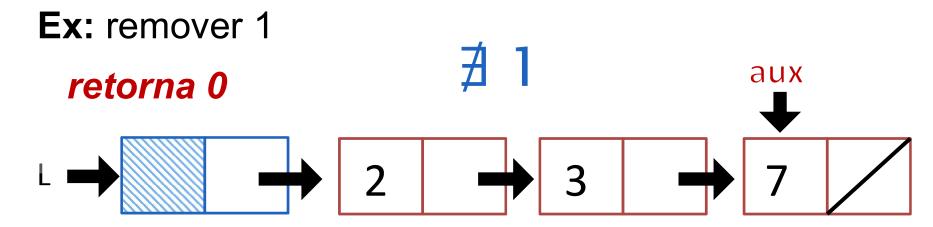
4

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)



Revendo o caso da implementação SEM cabeçalho:

```
int remove elem (Lista *Ist, int elem) {
  if (lista vazia(lst) == 1)
     return 0; // Falha
  Lista aux = */st; // Ponteiro auxiliar para o 1º nó
  // 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; }
```

Revendo o caso da implementação SEM cabeçalho:

```
int remove elem (Lista *Ist, int elem) {
  if (lista_vazia(lst) == 1)
                                Caso lista vazia: não muda, pois a
                                mudança foi feita em lista_vazia()
     return 0; // Falha
  Lista aux = */st; // Ponteiro auxiliar para o 1º nó
  // 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; }
```

Revendo o caso da implementação SEM cabeçalho:

```
int remove elem (Lista *Ist, int elem) {
  if (lista vazia(lst) == 1)
     return 0; // Falha
  Lista aux = */st; // Ponteiro auxiliar para o 1º nó
  // 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; }
```

Trata caso em que o início da lista precisa ser alterado

Revendo o caso da implementação SEM cabeçalho:

```
int remove_elem (Lista *Ist, int elem) {
   if (lista_vazia(Ist) == 1)
     return 0; // Falha
   Lista aux = *Ist; // Ponteiro auxiliar para o 1º nó
```

```
# 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; }
    REMOVER
```

### Operação de Remoção-Lista Não Ordenada

Implementação em C (COM cabeçalho):

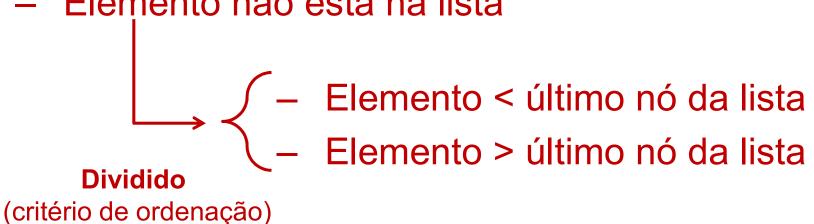
```
int remove elem (Lista *Ist, int elem) {
  if (lista vazia(lst) == 1)
     return 0; // Falha
  Lista aux = *Ist; // Ponteiro auxiliar para o nó cabeçalho
  while (aux->prox != NULL && aux->prox->info != elem)
     aux = aux->prox; // Percorrimento até achar o elem ou final de lista
   if (aux->prox == NULL) // Trata final de lista
     return 0; // Falha
   Lista aux2 = aux->prox; // Aponta nó a ser removido
   aux->prox = aux2->prox; // Retira nó da lista
   free(aux2); // Libera memória alocada
   (*/st)->info--; // Opcional: Decrementa qtde de nós na lista
   return 1; }
```

- Existem 4 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
  - Elemento existente na lista
  - Elemento n\u00e3o est\u00e1 na lista

similar ao TAD Lista NÃO Ordenada

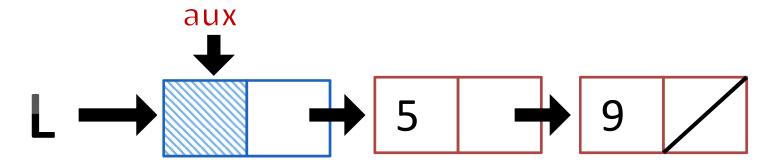
- Existem 6 cenários possíveis de remoção:
  - Lista está vazia
  - Elemento existente na lista
  - Elemento não está na lista



Elemento < último nó da lista:</li>

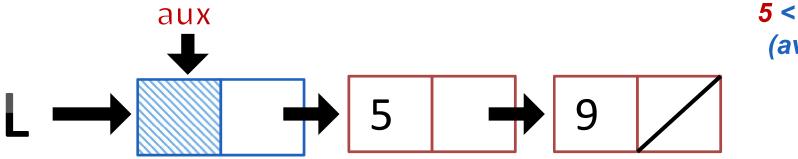


- Elemento < último nó da lista:</li>
  - Percorre a lista até encontrar nó > elemento
    - Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho



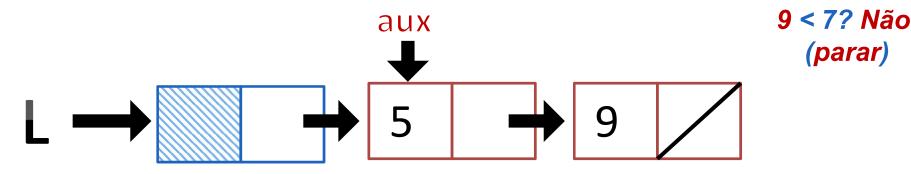
- Elemento < último nó da lista:</li>
  - Percorre a lista até encontrar nó > elemento
    - Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho
    - Avançar ponteiro se campo info do sucessor de aux for menor que elemento (aux->prox->info < elem)</li>

Ex: remover 7

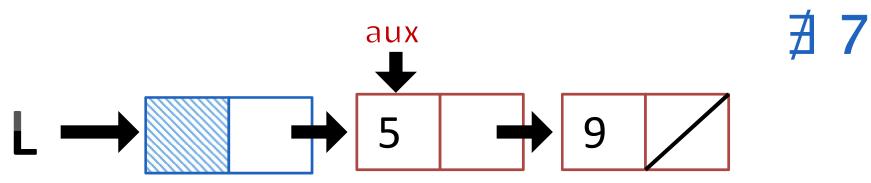


5 < 7? Sim (avançar)

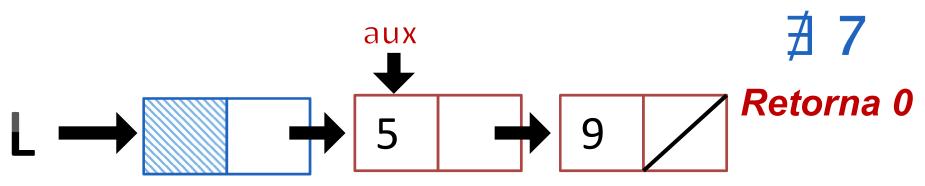
- Elemento < último nó da lista:</li>
  - Percorre a lista até encontrar nó > elemento
    - Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho
    - Avançar ponteiro se campo info do sucessor de aux for menor que elemento (aux->prox->info < elem)</li>



- 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

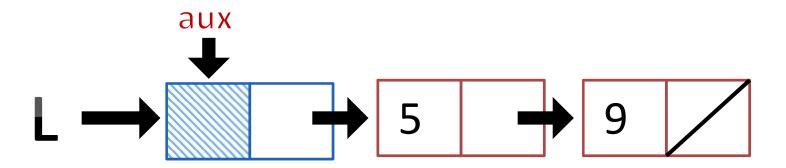


- Elemento < último nó da lista:</li>
  - Percorre a lista até encontrar nó > elemento
    - Colocar um ponteiro auxiliar no nó cabeçalho
    - Avançar ponteiro se campo info do sucessor de aux for menor que elemento (aux->prox->info < elem)</li>
  - Elemento n\u00e3o est\u00e1 na lista
    - Retorna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

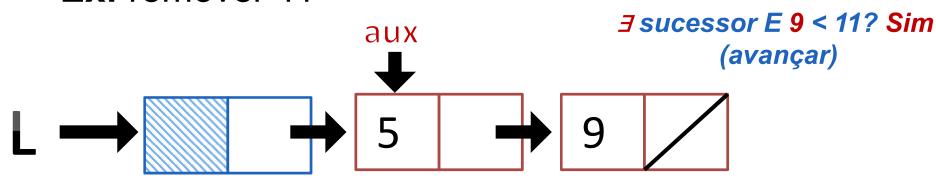
aux

(avançar)

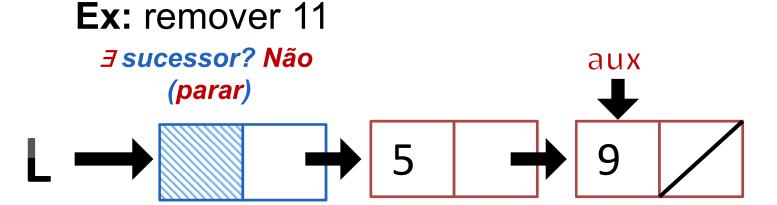
5

4

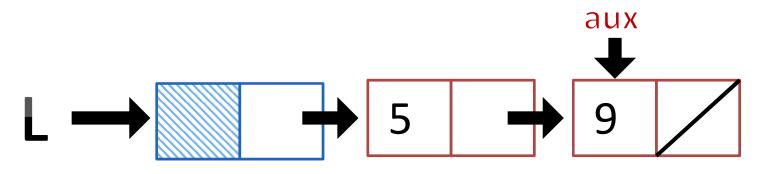
- Elemento > último nó da lista:
  - Percorre a lista até o seu final
    - Faz um ponteiro auxiliar apontar para o nó cabeçalho
    - Avançar o ponteiro enquanto ∃ sucessor (aux->prox ≠ NULL)



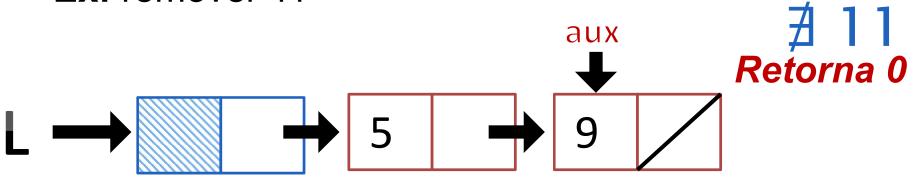
- Elemento > último nó da lista:
  - Percorre a lista até o seu final
    - Faz um ponteiro auxiliar apontar para o nó cabeçalho
    - Avançar o ponteiro enquanto ∃ sucessor (aux->prox ≠ NULL)



- Elemento > 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 n\u00e3o est\u00e1 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 n\u00e3o est\u00e1 na lista
    - Retorna 0 (operação falha)



Revendo o caso da implementação SEM cabeçalho:

```
int remove ord (Lista *Ist, int elem) {
    if (lista_vazia(lst) == 1 || elem < (*lst)->info)
       return 0; // Falha Trata o caso que o 10 elemento é maior
    Lista aux = *Ist; // Ponteiro auxiliar
    // 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; } ... Trata o caso que o início da lista deve ser alterado
```

Revendo o caso da implementação SEM cabeçalho:

```
int remove ord (Lista *Ist, int elem) {
  if (lista vazia(lst) == 1 || elem < (*lst)->info)
     return 0; // Falha
                              REMOVER
  Lista aux = *Ist; // Ponteiro auxiliar
  // 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; } ... REMOVER
```

Implementação em C COM cabeçalho:

```
int remove ord (Lista *Ist, int elem) {
  if (lista vazia(lst) == 1)
     return 0; // Falha
   Lista aux = *Ist; // Ponteiro auxiliar
   while (aux->prox != NULL && aux->prox->info < elem)
     aux = aux->prox; //Percorrimento até final lista, achar elem ou nó maior
  if (aux->prox == NULL || aux->prox->info > elem)
     return 0; // Falha
  Lista aux2 = aux->prox; // Aponta nó a ser removido
  aux->prox = aux2->prox; // Retira nó da lista
  free(aux2); // Libera memória alocada
   (*/st)->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
- 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.