



VARIAÇÕES DE LISTAS LIGADAS

Prof.: Julio Cesar dos Reis

Roteiro

Variações de lista ligada

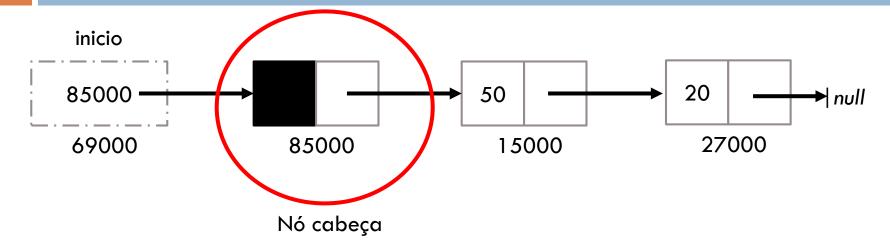
□ Noções de eficiência de algoritmos

Comparação de arranjos com listas ligadas

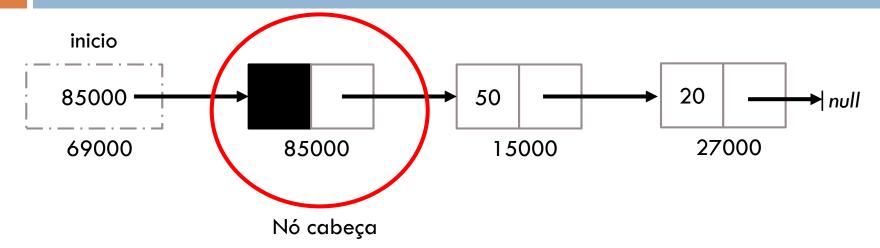
Variações de lista ligada

- Lista com cabeça
- Lista circular
- Lista circular com cabeça
- Lista duplamente ligada
- Lista duplamente ligada circular
- Lista duplamente ligada circular com cabeça

Listas com cabeça



Listas com cabeça



Características

- Ponteiro inicial sempre referencia o nó cabeça
- Procedimentos idênticos para adicionar no início ou no meio da lista
- Nó cabeça deve ser ignorado ao percorrer a lista
- Pode ser útil para guardar informações adicionais

Estrutura da lista

Elemento nó

```
typedef struct No{
   int chave;
   // outros campos...
   struct No *prox;
} No;
```

Lista ligada

```
typedef struct {
    No *inicio;
    // outros campos...
} Lista;
```

Inicialização da lista com cabeça

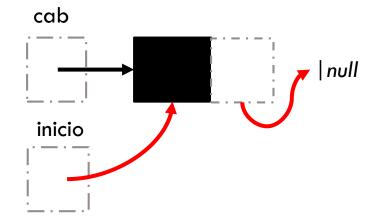
- Necessário criar um nó cabeça
- Ponteiro inicial aponta para o nó cabeça
- Campo próximo do nó cabeça aponta para null

Inicialização da lista com cabeça

```
No* iniciar_lista_cab(Lista *p_l){
    No *cab = malloc(sizeof(No));
    p_l->inicio = cab;
    cab->prox = null;
    return cab;
}
```

Código cliente

```
Lista l;
iniciar_lista_cab(&l);
```

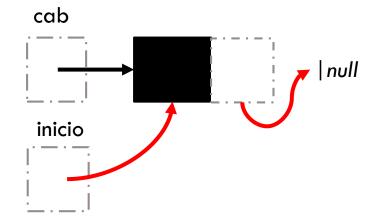


Inicialização da lista com cabeça

```
No* iniciar_lista_cab(Lista *p_l){
    No *cab = malloc(sizeof(No));
    p_l->inicio = cab;
    cab->prox = null;
    return cab;
}
```

Código cliente

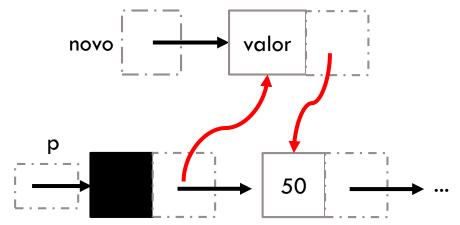
```
Lista l;
iniciar_lista_cab(&1);
```



Como verificar se a lista está vazia?

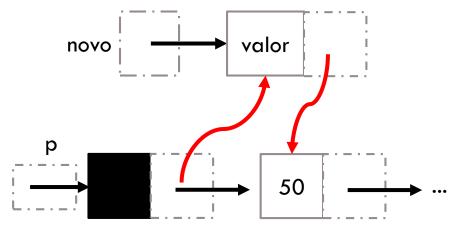
Inserção na lista com cabeça

```
bool insercao_lista_cab(No *p, int valor){
   No *novo = (No*) malloc(sizeof(No));
   if (novo==NULL) return false;
   novo->chave = valor;
   novo->prox = p->prox;
   p->prox = novo;
   return true;
}
```



Inserção na lista com cabeça

```
bool insercao_lista_cab(No *p, int valor){
  No *novo = (No*) malloc(sizeof(No));
  if (novo==NULL) return false;
  novo->chave = valor;
  novo->prox = p->prox;
  p->prox = novo;
  return true;
}
```



Ponteiro para Nó; Não é ponteiro de inicio da lista (p_l->inicio->prox)

Exemplo com lista

□ Leia n números pares e os insira em uma lista

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main (){
  Lista I;
   No^* cab = iniciar_lista_cab(&l);
  int n_par;
  do {
     printf("Digite um número par: "); scanf("%d", &n_par);
     if (n_par%2==0)
         insercao_lista_cab(cab, n_par);
   } while (n_par%2==0);
   imprimir_lista(&l);
   destruir_lista(&l);
```

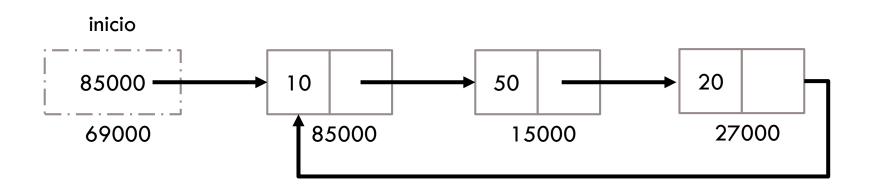
Exemplo com lista

□ Leia *n* números pares e os insira em uma lista

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main (){
  Lista I;
   No^* cab = iniciar_lista_cab(&l);
  int n_par;
  do {
     printf("Digite um número par: "); scanf("%d", &n_par);
     if (n_par%2==0)
         insercao_lista_cab(cab, n_par);
   } while (n_par%2==0);
                                                      Procedimento de
   imprimir_lista(&I);
                                                   impressão da lista com
                                                    cabeça é diferente?
   destruir_lista(&I);
```

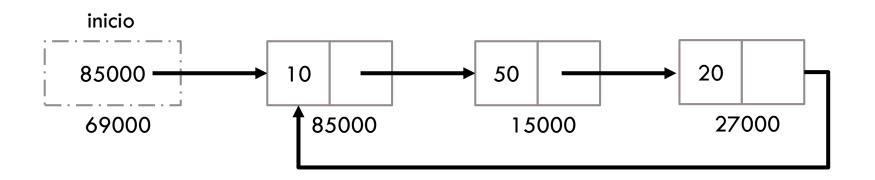
Lista circular

Último nó aponta para o primeiro



Lista circular

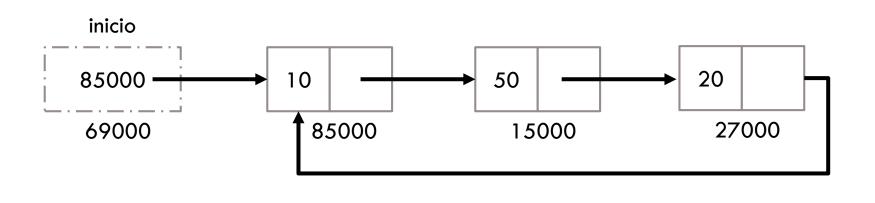
□ Último nó aponta para o primeiro



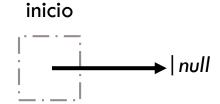
Como verificar se a lista está vazia?

Lista circular

□ Último nó aponta para o primeiro

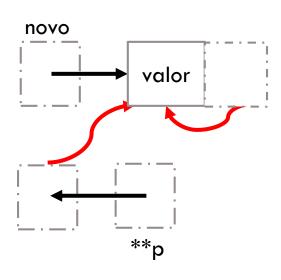


Como verificar se a lista está vazia?

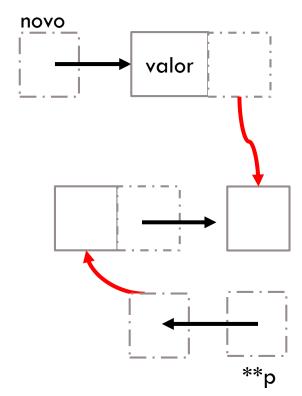


```
bool insercao_lista_circ(No **p, int valor){
  No *novo = (No*) malloc(sizeof(No));
  if (novo==NULL) return false;
  novo->chave = valor;
```

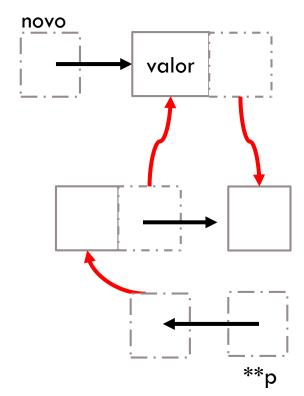
```
bool insercao_lista_circ(No **p, int valor){
  No *novo = (No*) malloc(sizeof(No));
  if (novo==NULL) return false;
  novo->chave = valor;
  if ((*p) == NULL) { //lista vazia}
    (*p) = novo;
    novo->prox = novo;
```



```
bool insercao_lista_circ(No **p, int valor){
  No *novo = (No*) malloc(sizeof(No));
  if (novo==NULL) return false;
  novo->chave = valor;
  if ((*p) == NULL) \{ //lista vazia \}
    (*p) = novo;
    novo->prox = novo;
  } else {
    novo->prox = (*p)->prox;
    (*p)->prox = novo;
 return true;
```



```
bool insercao_lista_circ(No **p, int valor){
  No *novo = (No*) malloc(sizeof(No));
  if (novo==NULL) return false;
  novo->chave = valor;
  if ((*p) == NULL) \{ //lista vazia \}
    (*p) = novo;
    novo->prox = novo;
  } else {
    novo->prox = (*p)->prox;
    (*p)->prox = novo;
 return true;
```



```
bool insercao_lista_circ(No **p, int valor){
 No *novo = (No*) malloc(sizeof(No));
 if (novo==NULL) return false;
 novo->chave = valor;
 if ((*p) == NULL) \{ //lista vazia \}
    (*p) = novo;
    novo->prox = novo;
  } else {
    novo->prox = (*p)->prox;
    (*p)->prox = novo;
 return true;
```

Como modificar este procedimento para receber como parâmetro um ponteiro para Lista?

```
bool insercao_lista_circ(Lista * p_l, int valor){
  No *novo = (No*) malloc(sizeof(No));
  if (novo==NULL) return false;
  novo->chave = valor;
  if (p_I ->inicio == NULL) { //lista vazia
    p_l ->inicio = novo;
    novo->prox = novo;
  } else {
    novo->prox = p_l->inicio;
    p_l->inicio= novo;
 return true;
```

Isso funciona? Por quê não?

Remoção em lista circular

```
bool remover_lista_circ(Lista *p_I, No *no_re) {
    if (no_re->prox == no_re) {// se contém apenas um elemento
       p_I->inicio = NULL;
```

Remoção em lista circular

```
bool remover_lista_circ(Lista *p_I, No *no_re) {
    if (no_re->prox == no_re) {// se contém apenas um elemento
       p_I->inicio = NULL;
    } else {// se nó removido é o início da lista, avança a lista
      if (p_I->inicio == no_re)
          p_l->inicio = p_l->inicio->prox;
```

Remoção em lista circular

```
bool remover_lista_circ(Lista *p_I, No *no_re) {
    if (no_re->prox == no_re) {// se contém apenas um elemento
       p_I->inicio = NULL;
    } else {// se nó removido é o início da lista, avança a lista
      if (p_l->inicio == no_re)
          p_l->inicio = p_l->inicio->prox;
      // encontra Nó anterior percorrendo a lista circular
      No *ant = no_re->prox;
      while (ant->prox != no_re)
         ant = ant->prox;
      // remove nó da lista
      ant->prox = no_re->prox;
    } free(no_re); return true;
```

Percorrendo uma lista circular

Verificar se chegou ao fim

```
void imprimir_lista_circ(Lista *p_l) {
    No *aux = p_l->inicio;
    do {
        printf("%d ", aux->chave);
        aux = aux->prox;
    } while (aux != p_l->inicio);
}
```

Percorrendo uma lista circular

Verificar se chegou ao fim

```
void imprimir_lista_circ(Lista *p_l) {
    No *aux = p_l->inicio;
    do {
        printf("%d ", aux->chave);
        aux = aux->prox;
    } while (aux != p_l->inicio);
}
```

Procedimento funciona para lista vazia?

Percorrendo uma lista circular

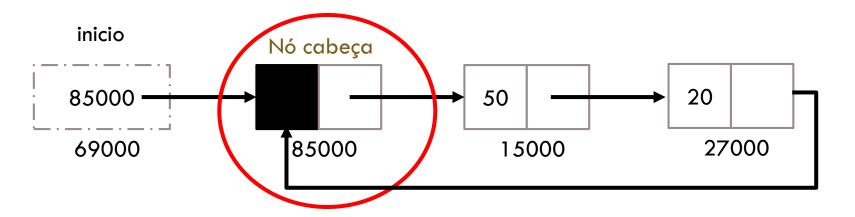
Verificar se chegou ao fim

```
void imprimir_lista_circ(Lista *p_l) {
    No *aux = p_l->inicio;
    do {
        printf("%d ", aux->chave);
        aux = aux->prox;
    } while (aux != p_l->inicio);
}
```

- Procedimento funciona para lista vazia?
- Qual a diferença se usar a estrutura while {...} em vez de do {...} while?

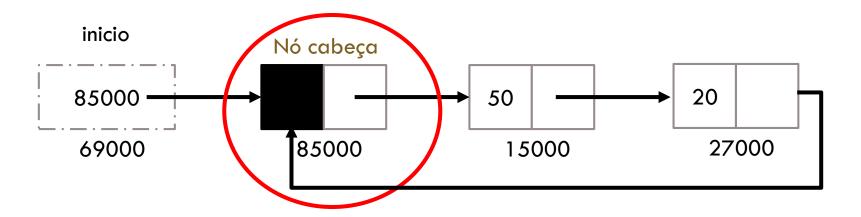
Lista circular com cabeça

Último nó aponta para o nó cabeça

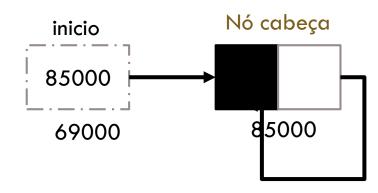


Lista circular com cabeça

Último nó aponta para o nó cabeça



□ Lista vazia



Operações na lista circular com cabeça

- □ Inicialização
- Comprimento da lista
- Imprimir a lista
- Busca de elemento
- □ Inserção
- □ Remoção

Inicialização

- □ Criar um nó cabeça
- O início da lista aponta para o nó cabeça
- O nó cabeça aponta para ele mesmo

Inicialização

- Criar um nó cabeça
- O início da lista aponta para o nó cabeça
- O nó cabeça aponta para ele mesmo

```
No* iniciar_lista_cab(Lista *p_l){
    No *cab = malloc(sizeof(No));
    p_l->inicio = cab;
    cab->prox = cab;
    return cab;
}
```

Comprimento da lista

- Percorre a lista para contar a quantidade de elementos
 - Ignora-se o nó cabeça

Comprimento da lista

- Percorre a lista para contar a quantidade de elementos
 - □ Ignora-se o nó cabeça

```
int qtd_elementos(Lista *p_l){
  int qtd = 0;
  No^* cab = p_I->inicio;
  No* aux = p_I->inicio->prox;
  while (aux!=cab){
       aux=aux->prox;
       qtd++;
  return qtd;
```

Impressão

- □ Percorre cada elemento e lê o valor da chave
- Não considerar o nó cabeça (elemento não válido)

Impressão

- □ Percorre cada elemento e lê o valor da chave
- Não considerar o nó cabeça (elemento não válido)

```
void imprimir_lista_circular_cab(Lista *p_l) {
    //ignora o nó cabeça
    No *aux = p_l->inicio->prox;
    do {
        printf("%d ", aux->chave);
        aux = aux->prox;
    } while (aux != p_l->inicio);
}
```

Impressão

- Percorre cada elemento e lê o valor da chave
- Não considerar o nó cabeça (elemento não válido)

```
void imprimir_lista_circular_cab(Lista *p_l) {
    //ignora o nó cabeça
    No *aux = p_l->inicio->prox;
    do {
        printf("%d ", aux->chave);
        aux = aux->prox;
    } while (aux != p_l->inicio);
}
E se a lista estiver
    vazia?
```

Busca

- Nó auxiliar aponta para a cabeça
- Percorre lista procurando pelo valor buscado
- Se voltar ao nó cabeça ao final, elemento não foi encontrado, senão retorne endereço encontrado

Busca

- Nó auxiliar aponta para a cabeça
- Percorre lista procurando pelo valor buscado
- Se voltar ao nó cabeça ao final, elemento não foi encontrado, senão retorne endereço encontrado

```
No* busca_lista_circular_cab(Lista *p_l, int valor_ch) {
    No *aux = p_l->inicio;
    do {aux = aux->prox;
    } while (aux != p_l->inicio && aux->chave!=valor_ch);
    if (aux==p_l->inicio) return NULL;
    else return aux;
}
```

Busca com sentinela

- Adiciona o valor buscado ao nó cabeça
 - Auxilia na operação de busca
- Retorna o endereço do elemento buscado ou NULL

Busca com sentinela

- Adiciona o valor buscado ao nó cabeça
 - Auxilia na operação de busca
- Retorna o endereço do elemento buscado ou NULL

Inserção

- □ <u>Inserção ordenada</u> pelo valor da chave
 - Não permite a inserção de elementos repetidos

- Identificar entre quais elementos o novo nó será inserido (alocar memória)
- □ É necessário conhecer o nó antecessor
 - Obter ponteiro para o mesmo

```
No* busca_aux_lista_circ(Lista *p_l, int valor, No** ant) {
        No *corrente = p_I->inicio->prox; //pula o cabeça
```

```
No* busca_aux_lista_circ(Lista *p_l, int valor, No** ant) {
        No *corrente = p_I->inicio->prox; //pula o cabeça
        p_l->inicio->chave=valor; //sentinela pelo cabeça
```

```
No* busca_aux_lista_circ(Lista *p_I, int valor, No** ant) {
        No *corrente = p_l->inicio->prox; //pula o cabeça
        p_l->inicio->chave=valor; //sentinela pelo cabeça
        while(corrente->chave<valor) {</pre>
          (*ant)=corrente;
          corrente = corrente->prox;
```

```
No* busca_aux_lista_circ(Lista *p_I, int valor, No** ant) {
        No *corrente = p_l->inicio->prox; //pula o cabeça
        p_l->inicio->chave=valor; //sentinela pelo cabeça
        while(corrente->chave<valor) {</pre>
          (*ant)=corrente;
          corrente = corrente->prox;
        if (corrente!=p_I->inicio && corrente->chave==chave)
          return corrente;
        return NULL;
```

```
No* busca_aux_lista_circ(Lista *p_I, int valor, No** ant) {
        No *corrente = p_l->inicio->prox; //pula o cabeça
        p_l->inicio->chave=valor; //sentinela pelo cabeça
        while(corrente->chave<valor) {</pre>
          (*ant)=corrente;
          corrente = corrente->prox;
        if (corrente!=p_I->inicio && corrente->chave==chave)
          return corrente;
        return NULL;
```

Este código funciona para todos os casos?

```
No* busca_aux_lista_circ(Lista *p_I, int valor, No** ant) {
        No *corrente = p_l->inicio->prox; //pula o cabeça
        p_l->inicio->chave=valor; //sentinela pelo cabeça
        while(corrente->chave<valor) {</pre>
          (*ant)=corrente;
          corrente = corrente->prox;
        if (corrente!=p_I->inicio && corrente->chave==chave)
           return corrente;
        return NULL;
                                       Elemento buscado for menor
        Este código funciona para
            todos os casos?
                                         que o primeiro. (*ant)?
```

Inserção

```
bool insere_lista_circular_cab(Lista *p_l, int valor) {
       No* ant, novo;
       novo = busca_aux_lista_circ(p_l, valor, &ant)
       if (novo!=NULL)
          return false; //elemento já existe
       novo = malloc(sizeof(No); //aloca memória
       novo->chave=chave;
       //inserção no meio
       novo->prox=ant->prox;
       ant->prox=novo;
       return true;
```

Inserção

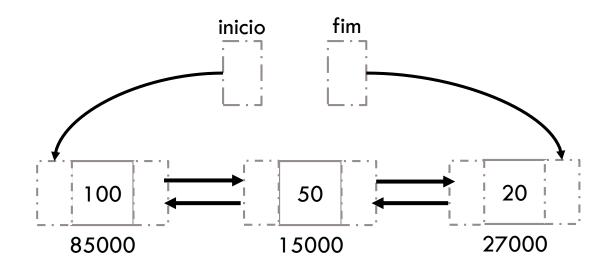
```
bool insere_lista_circular_cab(Lista *p_l, int valor) {
       No* ant, novo;
       novo = busca_aux_lista_circ(p_l, valor, &ant)
       if (novo!=NULL)
          return false; //elemento já existe
       novo = malloc(sizeof(No); //aloca memória
       novo->chave=chave;
       //inserção no meio
       novo->prox=ant->prox;
       ant->prox=novo;
       return true;
                                       Se ant == NULL?
```

Remoção

```
bool remove_lista_circular_cab(Lista *p_l, int valor) {
    No* ant, excl;
    excl = busca_aux_lista_circ(p_l, valor, &ant)
    if (excl==NULL)
        return false; //elemento não existe
    ant->prox=excl->prox;
    free(excl);
    return true;
}
```

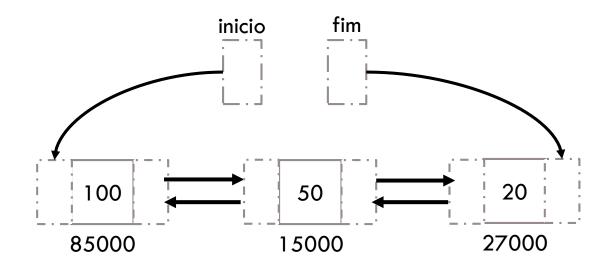
Lista duplamente ligada

□ Percorre em duas direções



Lista duplamente ligada

Percorre em duas direções



□ Lista vazia



Estrutura da lista duplamente ligada

Estrutura do Nó

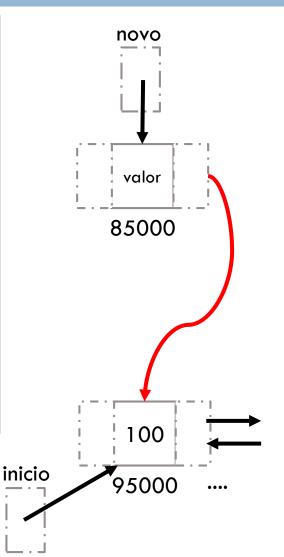
```
typedef struct NoDupl{
   int chave;
   // outros campos...
   struct No *esq;
   struct No *dir;
} No;
```

Lista duplamente ligada

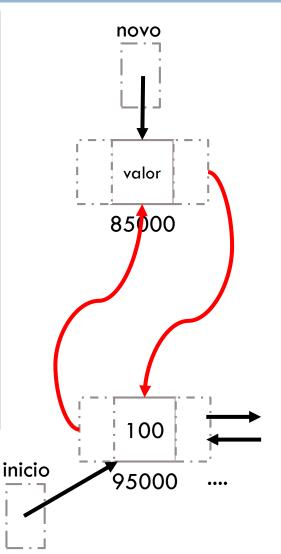
```
typedef struct {
    No *inicio;
    No *fim;
} ListaDupl;
```

```
bool insere_lista_dupl(ListaDupl *pl, int valor) {
       NoDupl* novo;
       novo = malloc(sizeof(NoDupl); //aloca memória
       if (novo==NULL)
               return false;
       novo->chave=valor;
```

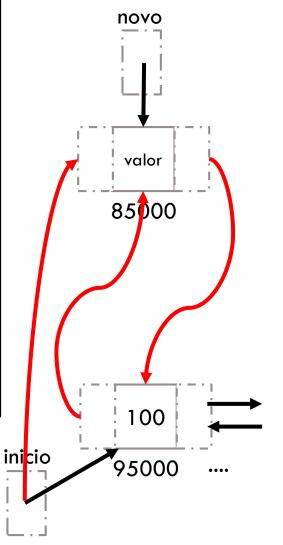
```
bool insere_lista_dupl(ListaDupl *pl, int valor) {
       NoDupl* novo;
       novo = malloc(sizeof(NoDupl);
       if (novo==NULL)
               return false;
       novo->chave=valor;
       novo->dir=pl->inicio;
```



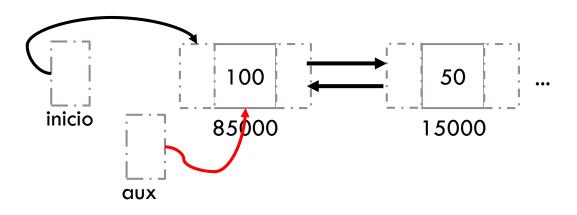
```
bool insere_lista_dupl(ListaDupl *pl, int valor) {
       NoDupl* novo;
       novo = malloc(sizeof(NoDupl);
       if (novo==NULL)
               return false;
       novo->chave=valor;
       novo->dir=pl->inicio;
       pl->inicio->esq=novo;
```



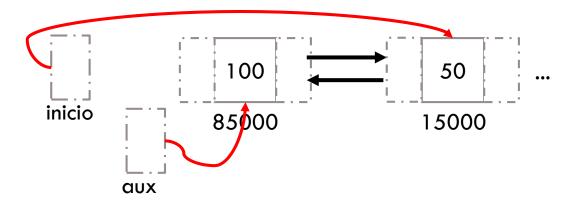
```
bool insere_lista_dupl(ListaDupl *pl, int valor) {
       NoDupl* novo;
        novo = malloc(sizeof(NoDupl);
       if (novo==NULL)
               return false;
       novo->chave=valor;
       novo->dir=pl->inicio;
       pl->inicio->esq=novo;
       pl->inicio=novo;
        return true;
```



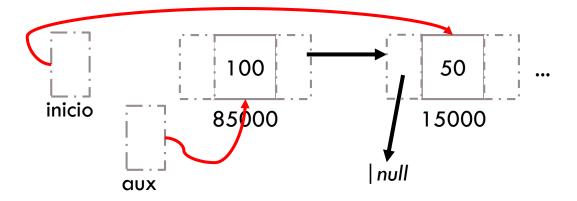
```
bool remove_lista_dupl(ListaDupl *pl) {
    NoDupl* aux;
    aux=pl->inicio;
}
```



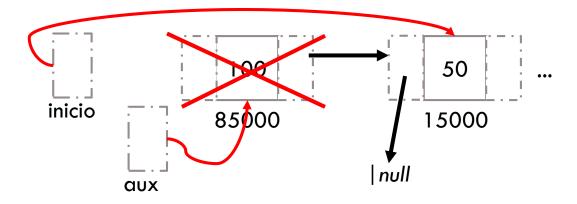
```
bool remove_lista_dupl(ListaDupl *pl) {
    NoDupl* aux;
    aux=pl->inicio;
    pl->inicio=pl->inicio->dir;
}
```



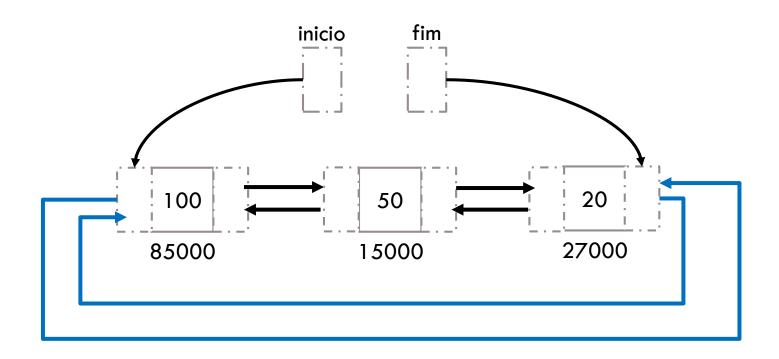
```
bool remove_lista_dupl(ListaDupl *pl) {
    NoDupl* aux;
    aux=pl->inicio;
    pl->inicio=pl->inicio->dir;
    pl->inicio->esq=NULL;
}
```



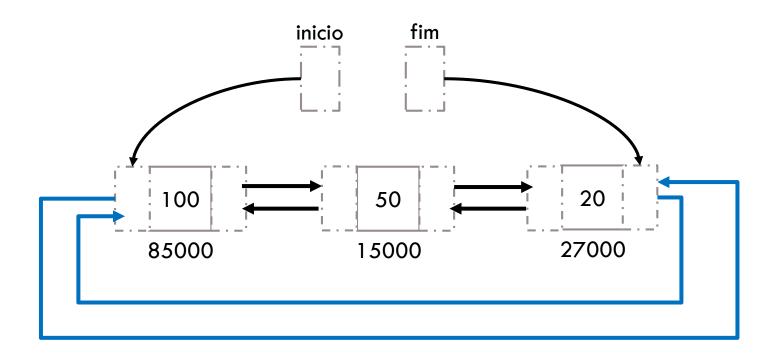
```
bool remove_lista_dupl(ListaDupl *pl) {
    NoDupl* aux;
    aux=pl->inicio;
    pl->inicio=pl->inicio->dir;
    pl->inicio->esq=NULL;
    free(aux);
    return true;
}
```



Duplamente ligada circular

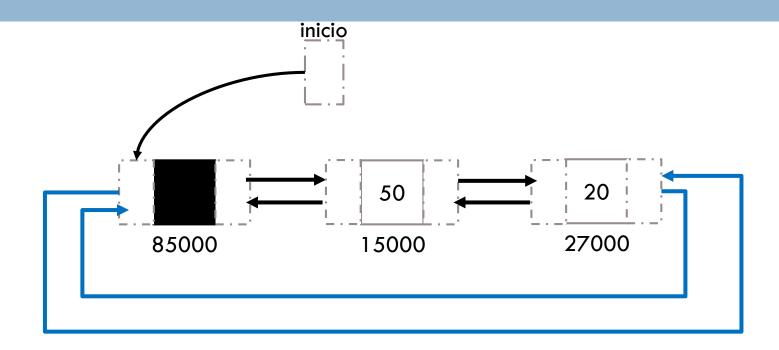


Duplamente ligada circular

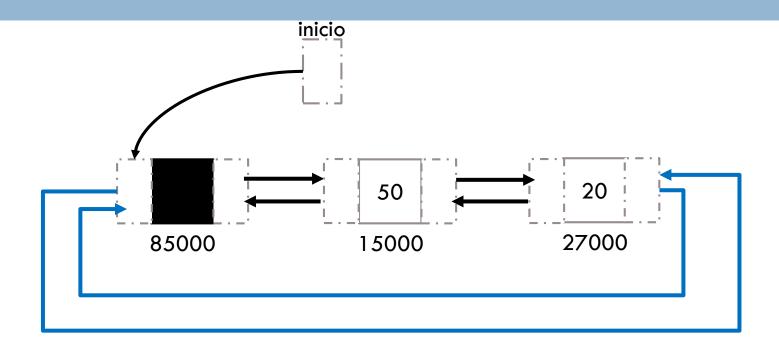


```
ListaDupl *lp;
lp->inicio->esq=lp->fim;
lp->fim->dir=lp->inicio;
```

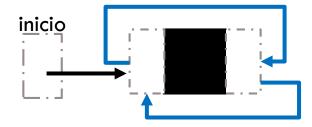
Duplamente ligada com cabeça



Duplamente ligada com cabeça



Lista vazia



Síntese

 Diferentes variações para o projeto de estruturas ligadas

- Permitem facilitar aplicações de listas em contextos específicos
 - Necessidade de acessar mais facilmente os elementos

 Requerem implementações específicas para considerar nó cabeça, estrutura circular e dupla ligação

Noções de eficiência de algoritmos

Acessando um elemento na lista

□ Em um arranjo

```
int val = vet[pos];
```

- Número de operações é constante
 - Independente do tamanho do arranjo

Acessando um elemento na lista

□ Em um arranjo

```
int val = vet[pos];
```

- Número de operações é constante
 - Independente do tamanho do arranjo

Em uma estrutura ligada

```
int i=0;
while(i<pos){
   p = p->prox; i++;
}
int val = p->chave;
```

 Número de operações é proporcional ao tamanho de pos

Contando instruções (análise simplificada)

int val =
$$a + b$$
;

Número de instruções: 1

Contando instruções (análise simplificada)

int val =
$$a + b$$
;

Número de instruções: 1

Número de instruções: n

Contando instruções (análise simplificada)

int val =
$$a + b$$
;

Número de instruções: 1

Número de instruções: n

Número de instruções: n²

- Identificar uma função que expressa a complexidade do algoritmo
 - Com base em um valor de entrada

 Permite verificar a velocidade de execução do algoritmo de maneira teórica

- Análise do comportamento do algoritmo
 - Comparação da eficiência de algoritmos

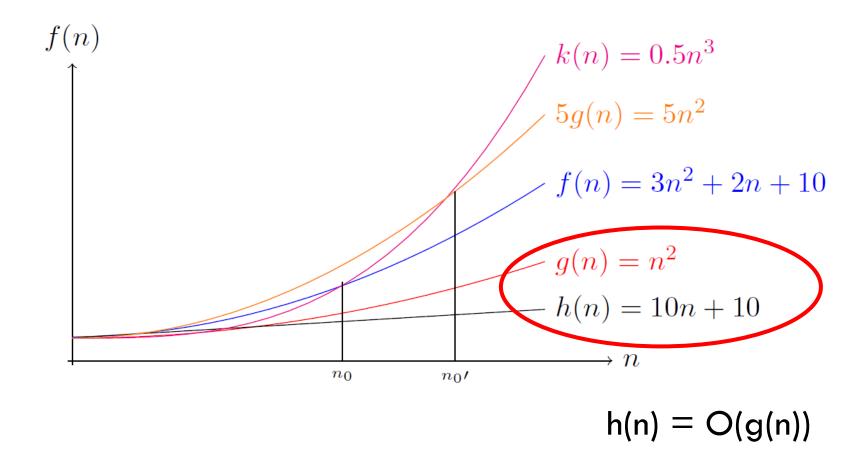
- Notação O
 - □ Uma função f(n) é da ordem de g(n), ou f(n) = O(g(n)), se:
 - Existe uma constante c
 - \blacksquare Existe uma constante n_0

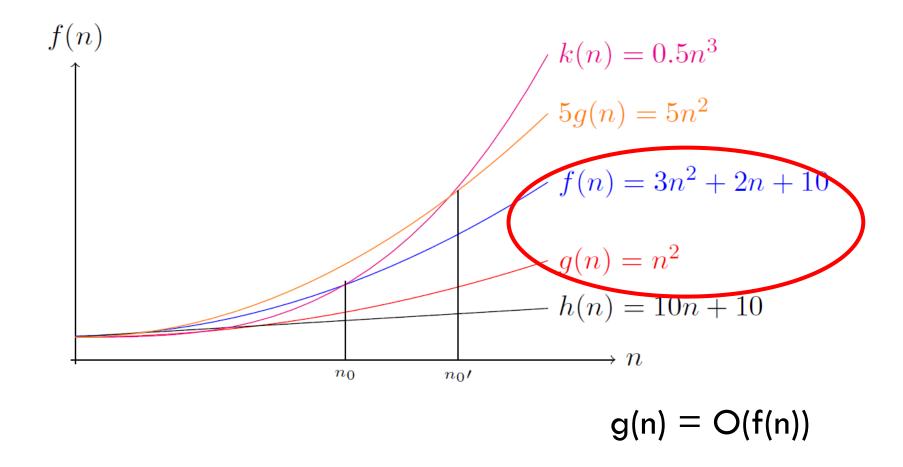
tal que, para todo $n \ge n_0$

- Notação O
 - □ Uma função f(n) é da ordem de g(n), ou f(n) = O(g(n)), se:
 - Existe uma constante c
 - Existe uma constante n_0 tal que, para todo $n \ge n_0$

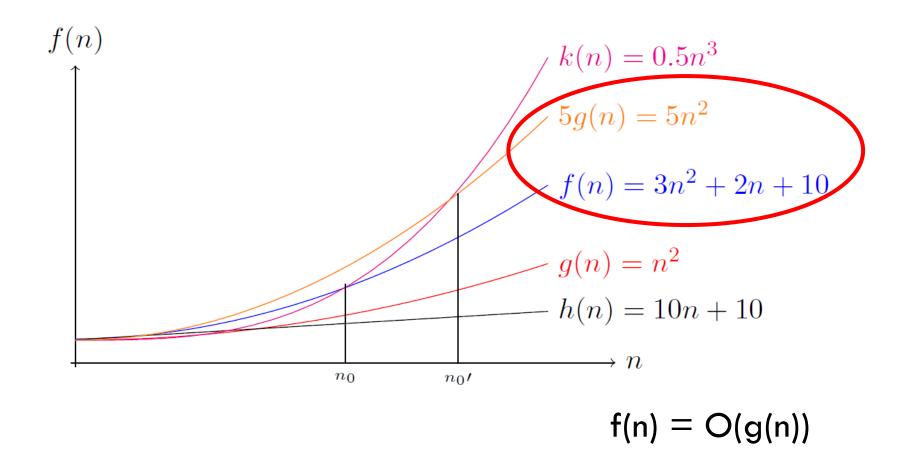
$$f(n) \le c * g(n)$$

 O crescimento de g(n) domina o crescimento de f(n) acima de n₀

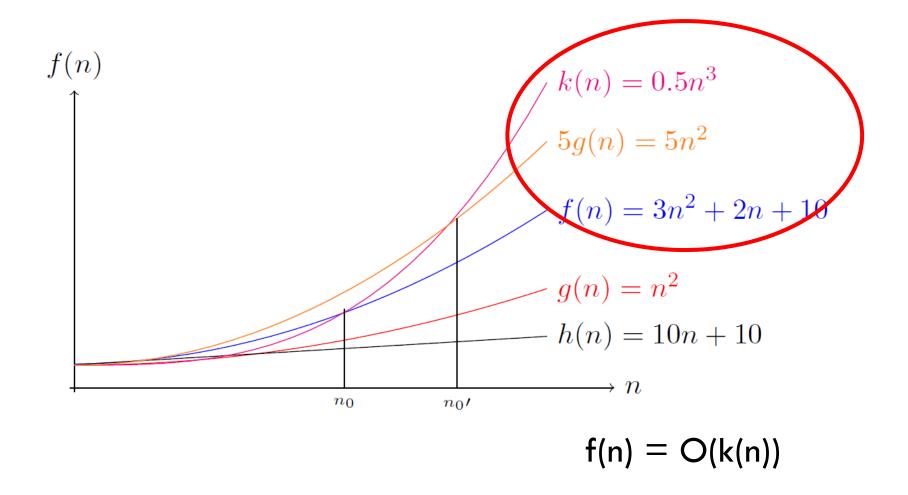




^{*}Exemplo retirado do material de Tomasz Kowaltowski (Estruturas de Dados e Técnicas de Programação)



^{*}Exemplo retirado do material de Tomasz Kowaltowski (Estruturas de Dados e Técnicas de Programação)



```
\Box 1 = O(1)
```

$$\square$$
 1.000.000 = O(1)

```
\Box 1 = O(1)
```

$$\square$$
 1.000.000 = O(1)

$$\Box$$
 5n + 2 = O(n)

$$\Box$$
 5n² + 5n + 2 = O(n²)

$$\square$$
 1.000.000n = $O(n^2)$

```
\Box 1 = O(1)
```

$$\square$$
 1.000.000 = O(1)

$$\Box$$
 5n + 2 = O(n)

$$\Box$$
 5n² + 5n + 2 = O(n²)

$$\square$$
 1.000.000n = $O(n^2)$

$$\Box$$
 10n² = O(n³)

$$c = O(1)$$

para qualquer constante c

```
\Box 1 = O(1)
                                    c = O(1)
                                    para qualquer constante c
\square 1.000.000 = O(1)
\Box 5n + 2 = O(n)
\Box 5n<sup>2</sup> + 5n + 2 = O(n<sup>2</sup>)
\square 1.000.000n = O(n^2)
\Box 10n<sup>2</sup> = O(n<sup>3</sup>)
\square \log_2 n = O(\log_{10} n)
                                      Log_a n = O(log_b n)
                                   para a, b > 0
\square \log_{10} n = O(\log_2 n)
```

```
\Box 1 = O(1)
                                    c = O(1)
                                    para qualquer constante c
\square 1.000.000 = O(1)
\Box 5n + 2 = O(n)
\Box 5n<sup>2</sup> + 5n + 2 = O(n<sup>2</sup>)
\square 1.000.000n = O(n^2)
\Box 10n<sup>2</sup> = O(n<sup>3</sup>)
\square \log_2 n = O(\log_{10} n)
                                     Log_a n = O(log_b n)
\square \log_{10} n = O(\log_2 n)
                                   para a, b > 0
n^{1000} = O(2^n)
```

- \square O(1): constante
 - □ Tempo não depende do valor de *n*
- □ O(n): crescimento linear
 - Quando n dobra, o tempo dobra

- \square O(1): constante
 - □ Tempo não depende do valor de *n*
- □ O(n): crescimento linear
 - Quando n dobra, o tempo dobra
- □ O(log n): crescimento logarítmico
 - Quando n dobra, o tempo aumenta em 1
- □ O(n log n): crescimento n-log-n
 - Quando n dobra, o tempo um pouco mais que dobra

- □ O(n²): crescimento quadrático
 - \square quando n dobra, o tempo quadriplica

- □ O(n²): crescimento quadrático
 - quando *n* dobra, o tempo quadriplica

- □ O(n³): crescimento cúbico
 - quando *n* dobra, o tempo octuplica

□ O(2ⁿ): crescimento exponencial

Comparação de execuções*

■ Busca sequencial – O(n) vs. Busca binária – O(log n)

- Duas máquinas (suposição)
 - MR muito rápida
 - ML muito lenta (ao menos 100 vezes mais lenta)

- MR executa busca sequencial
- ML executa busca binária

Comparação de execuções*

\overline{n}	$\log_2 n$	M_R	M_L
		(busca sequencial – $O(n)$)	(busca binária – $O(\log n)$)
16	4	16	400
32	5	32	500
64	6	64	600
128	7	128	700
256	8	256	800
512	9	512	900
1024	10	1024	1000
2048	11	2048	1100
4096	12	4096	1200
2^{20}	20	1.048.576	2000
2^{21}	21	2.097.152	2100
2^{30}	30	1.073.741.824	3000

^{*}Exemplo retirado do material de Tomasz Kowaltowski (Estruturas de Dados e Técnicas de Programação)

- □ Acesso à uma posição
 - Direito pelo índice do arranjo : O(1)
 - Lista ligada exige percorrer os elementos : O(n)

- □ Acesso à uma posição
 - Direito pelo índice do arranjo : O(1)
 - Lista ligada exige percorrer os elementos : O(n)
- Inserção em uma posição
 - □ No arranjo é necessário deslocar elementos : O(n)
 - Na lista ligada, se houver ponteiro para o nó predecessor, apenas os ponteiros precisam ser atualizados : O(1)

- □ Acesso à uma posição
 - Direito pelo índice do arranjo : O(1)
 - Lista ligada exige percorrer os elementos : O(n)
- □ Inserção em uma posição
 - No arranjo é necessário deslocar elementos : O(n)
 - Na lista ligada, se houver ponteiro para o nó predecessor, apenas os ponteiros precisam ser atualizados : O(1)
- Remoção em uma posição
 - No arranjo é necessário deslocar elementos : O(n)
 - Atualização de ponteiros, se predecessor é conhecido : O(1)

- Uso de espaço de memória
 - Com arranjos
 - Pode causar desperdício de espaço
 - Difícil conhecer o limitante para um tamanho máximo
 - Com ponteiros
 - Maior flexibilidade, mas cada elemento exige mais espaço para armazenar os ponteiros