



LISTAS LIGADAS

Prof.: Julio Cesar dos Reis

Roteiro

Deficiências das listas com arranjos

□ Definição de lista ligada

Modelagem da estrutura ligada

Operações sobre lista ligada

Deficiências das listas com arranjos

- Gerenciamento de memória
 - Arranjos de tamanho fixo alocados contiguamente
 - Tamanho pequeno pode faltar espaço
 - Tamanho grande pode desperdiçar memória
 - Arranjos dinâmicos não resolvem por completo o problema

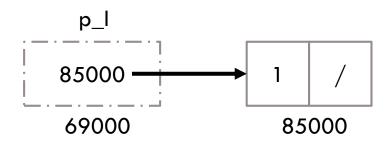
Deficiências das listas com arranjos

- Gerenciamento de memória
 - Arranjos de tamanho fixo alocados contiguamente
 - Tamanho pequeno pode faltar espaço
 - Tamanho grande pode desperdiçar memória
 - Arranjos dinâmicos não resolvem por completo o problema

- □ Problemas na inserção e remoção (ordenada)
 - Necessidade de deslocar elementos

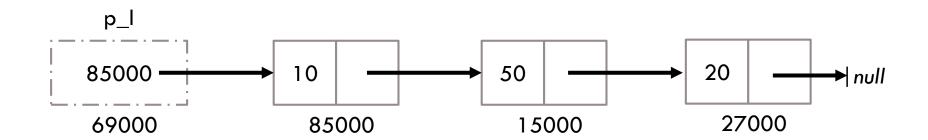
Estrutura ligada

- Pode-se alocar e desalocar a memória para os elementos sob demanda
 - Uma variável ponteiro indica o primeiro elemento da estrutura



Estrutura ligada

- Pode-se alocar e desalocar a memória para os elementos sob demanda
 - Uma variável ponteiro indica o primeiro elemento da estrutura
 - Cada elemento indica seu sucessor
 - Primeiro elemento aponta para o segundo, e assim sucessivamente



Definição de Lista Ligada

- Conjunto em que cada elemento é representado por um nó contendo uma ligação para outro nó
 - Estrutura linear
 - Cada elemento possui no máximo um predecessor e um sucessor

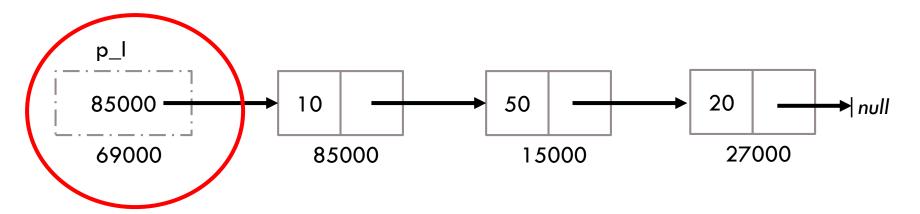
Definição de Lista Ligada

- Conjunto em que cada elemento é representado por um nó contendo uma ligação para outro nó
 - Estrutura linear
 - Cada elemento possui no máximo um predecessor e um sucessor

- Nó é o elemento alocado dinamicamente e contém
 - Armazenamento dos dados
 - Ponteiro para o nó subsequente

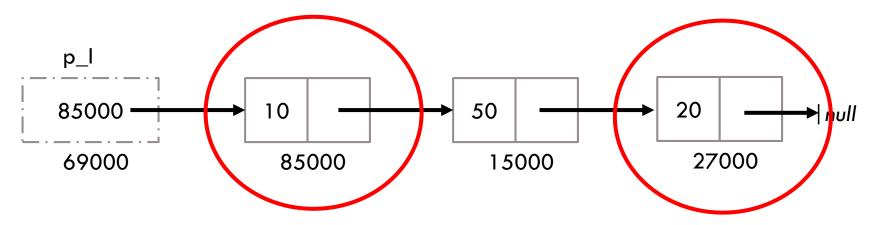
Lista ligada

Ponteiro inicial



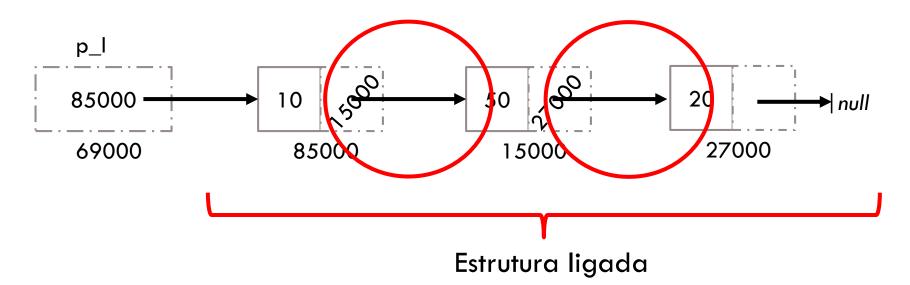
Lista ligada

□ Nós



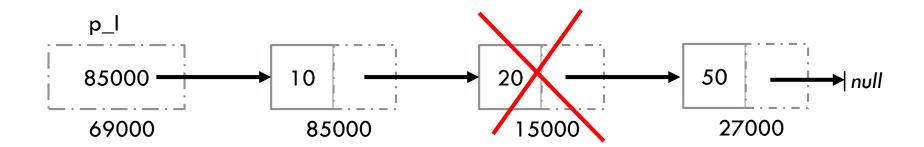
Lista ligada

□ Ligação entre os nós (ponteiros)



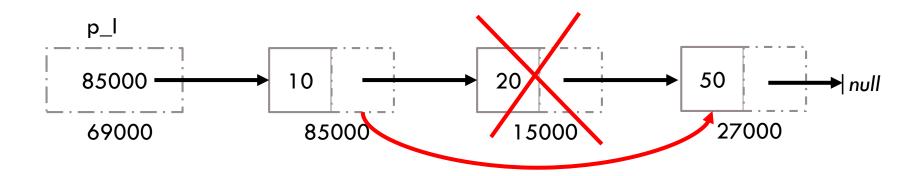
Exemplo de manipulação - remoção

Remover o elemento 20



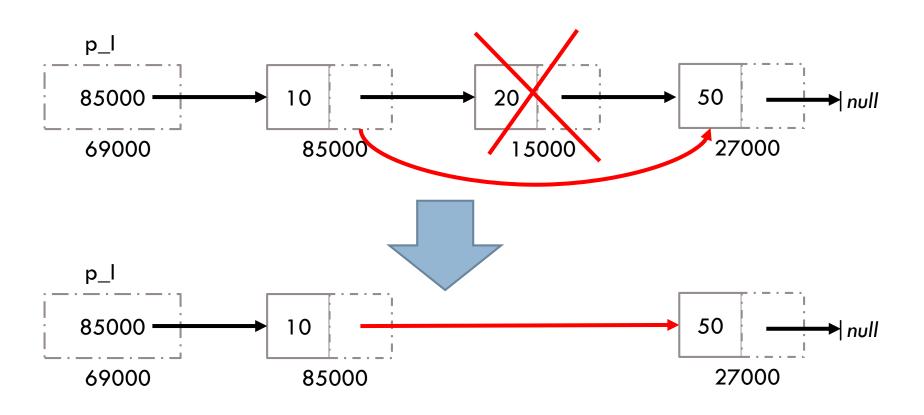
Exemplo de manipulação - remoção

Remover o elemento 20



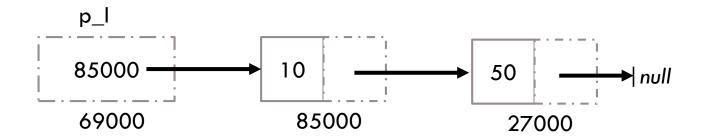
Exemplo de manipulação - remoção

□ Remover o elemento 20



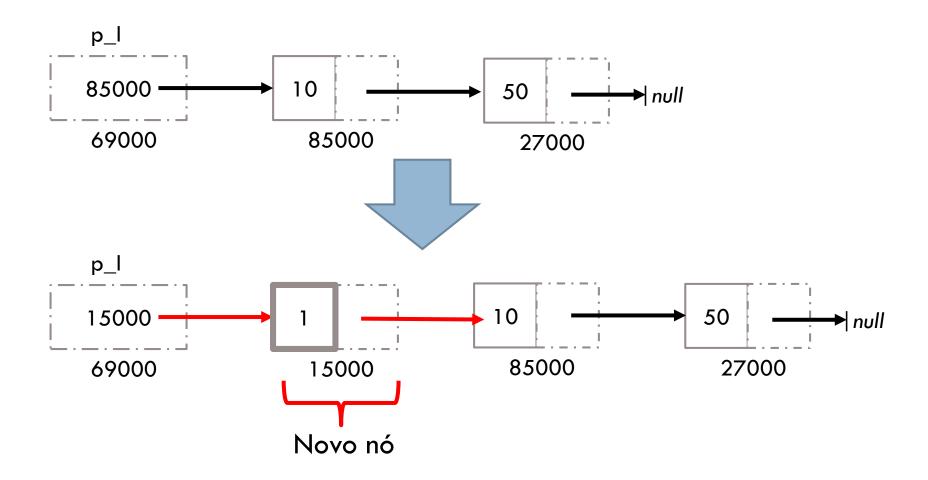
Exemplo de manipulação - inserção

Inserção do elemento 1 (ordenado)



Exemplo de manipulação - inserção

□ Inserção do elemento 1 (ordenado)



Definição das estruturas

Elemento nó

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

Ponteiro para o próximo elemento Nó
- Usa-se **struct No** dentro da estrutura
pois o tipo No ainda não foi definido

Definição das estruturas

Elemento nó

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

Ponteiro para o próximo elemento Nó
- Usa-se **struct No** dentro da estrutura
pois o tipo No ainda não foi definido

Lista ligada

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

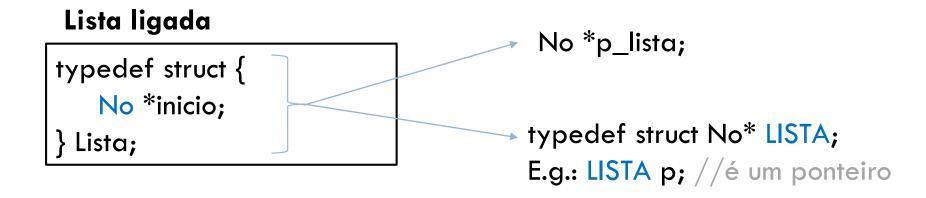
Outras opções sobre as estruturas

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

Outras opções sobre as estruturas

```
typedef struct No{
RegLista dados;
struct No *prox;
} No;

Typedef struct {
int chave;
// outros campos...
RegLista;
```



Operações sobre Lista Ligada

□ Inicialização

□ Inserção

- No inicio e no meio da <u>lista desordenada</u>
- Elemento com chave indicada pelo usuário (<u>lista ordenado</u>)

Operações sobre Lista Ligada

Inicialização

□ Inserção

- No inicio e no meio da <u>lista desordenada</u>
- Elemento com chave indicada pelo usuário (<u>lista ordenado</u>)

□ Remoção

- No inicio e no meio da lista
- Elemento com chave indicada pelo usuário
- □ Impressão e destruição

Inicialização

Fazer campo inicio apontar para null

```
void iniciar_lista(Lista *p_l){
    p_l->inicio=null;
}
```

Código cliente

```
Lista I;
iniciar_lista(&I);
```

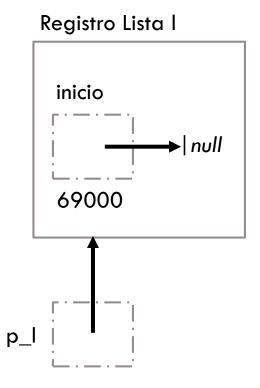
Inicialização

Fazer campo inicio apontar para null

```
void iniciar_lista(Lista *p_l){
    p_l->inicio=null;
}
```

Código cliente

```
Lista I;
iniciar_lista(&I);
```



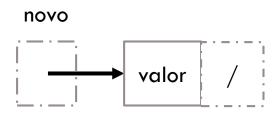
Algoritmos de <u>inserção</u> em lista ligada

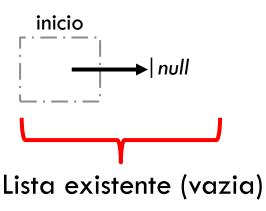
Aloca um novo nó

```
void insercao_inicio_lista(Lista *p_l, int valor){
  No *novo = malloc(sizeof(No));
  novo->chave = valor;
  (...)
}
```

Aloca um novo nó

```
void insercao_inicio_lista(Lista *p_l, int valor){
  No *novo = malloc(sizeof(No));
  novo->chave = valor;
  (...)
}
```



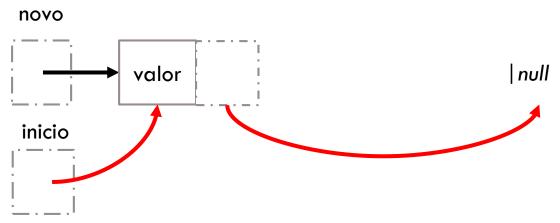


Campo prox do novo aponta para o mesmo que o inicio

```
void insercao_inicio_lista(Lista *p_l, int valor){
  No *novo = malloc(sizeof(No));
  novo->chave = valor;
  novo->prox = p_l->inicio;
novo
                                 inicio
         valor
                                          ▶l null
```

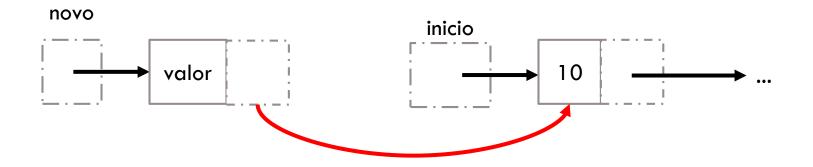
Inicio aponta para elemento apontado por novo

```
void insercao_inicio_lista(Lista *p_l, int valor){
  No *novo = malloc(sizeof(No));
  novo->chave = valor;
  novo->prox = p_l->inicio;
  p_l->inicio = novo;
}
```

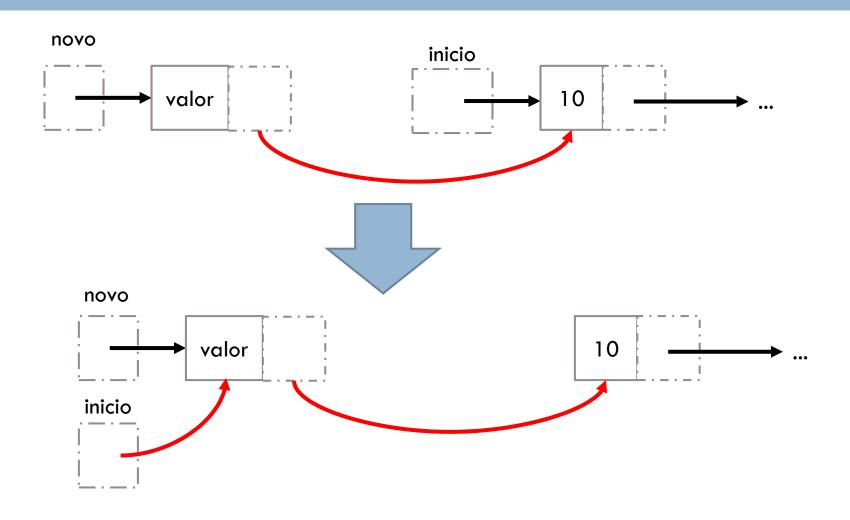


p_l aponta para o
registro de lista

Inserção (no início da lista NÃO VAZIA)



Inserção (no início da lista NÃO VAZIA)



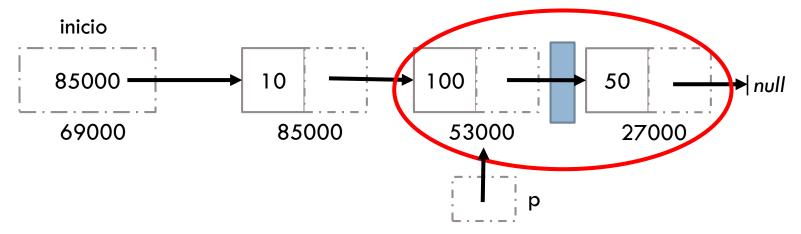
Inserção (código refinado)

□ Verificar o resultado de malloc

```
bool insercao_inicio_lista(Lista *p_l, int valor){
   No *novo = malloc(sizeof(No));
   if (novo==NULL) //falta de memória
        return false;
   novo->chave = valor;
   novo->prox = p_l->inicio;
   p_l->inicio = novo;
   return true;
}
```

Inserção (no meio da lista)

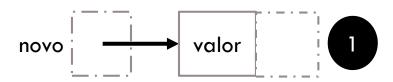
□ Entre um nó apontado por p e o seguinte

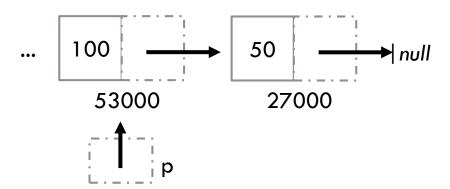


Passo-a-passo inserção no meio da lista

□ Aloque um novo nó

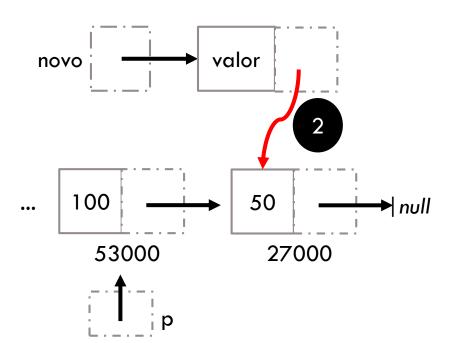






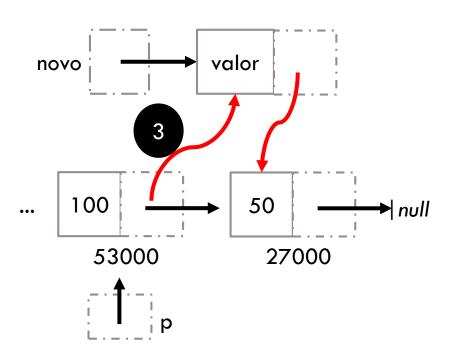
Passo-a-passo inserção no meio da lista

- □ Aloque um novo nó
- □ Campo prox de novo aponta para o prox de p



Passo-a-passo inserção no meio da lista

- □ Aloque um novo nó
- \square Campo prox de novo aponta o prox de p 2
- Campo prox de p aponta para o novo



Operação de inserção no meio da lista

```
bool insercao_meio_lista(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;
}
```

Operação de inserção no meio da lista

```
bool insercao_meio_lista(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;
}
```

Por quê este código não funciona para inserção no início?

Operação de Inserção no meio da lista

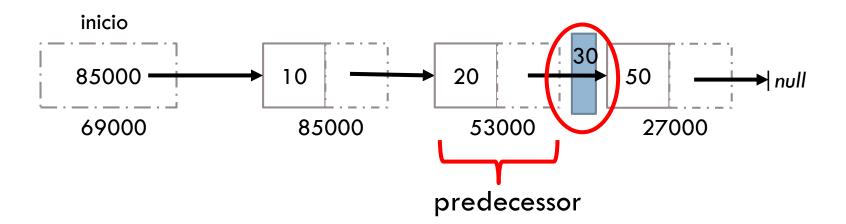
```
bool insercao_meio_lista(No *p, int valor){
  No *novo = (No*) malloc(sizeof(No));
  if (novo==NULL)
    return false;
  novo->chave = valor;
  novo->prox = p->prox;
  p->prox = novo;
  return true;
}
```

Por quê este código não funciona para inserção no início?

Como a função externa conhece o ponteiro para o inicio da lista?

Inserção (lista ordenada)

□ Exemplo: Inserir o elemento 30



Dificuldades de inserção na lista ordenada

- Necessário conhecer o antecessor do elemento que se quer inserir
- □ Não se tem o ponteiro p antecessor como argumento
 - Argumento é o ponteiro inicio da lista

Dificuldades de inserção na lista ordenada

- Necessário conhecer o antecessor do elemento que se quer inserir
- □ Não se tem o ponteiro p antecessor como argumento
 - Argumento é o ponteiro inicio da lista
- Precisa-se procurar onde se inserir o novo elemento na lista
 - Depois que encontrar, pode-se aplicar o procedimento de inserção no meio

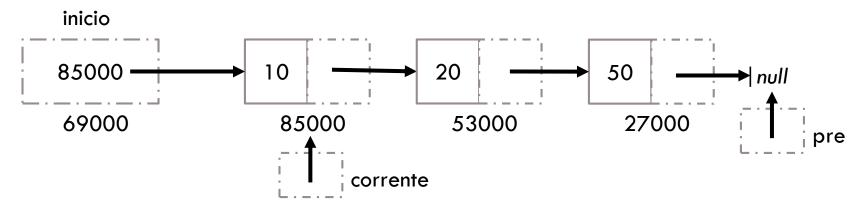
Dificuldades de inserção na lista ordenada

- Necessário conhecer o antecessor do elemento que se quer inserir
- □ Não se tem o ponteiro p antecessor como argumento
 - Argumento é o ponteiro inicio da lista
- Precisa-se procurar onde se inserir o novo elemento na lista
 - Depois que encontrar, pode-se aplicar o procedimento de inserção no meio
- Não permitir a inserção de elementos repetidos

- Deve retornar:
 - Endereço do elemento buscado, se ele existir
 - Endereço do elemento predecessor do buscado
 - Elemento buscado existindo ou não na lista

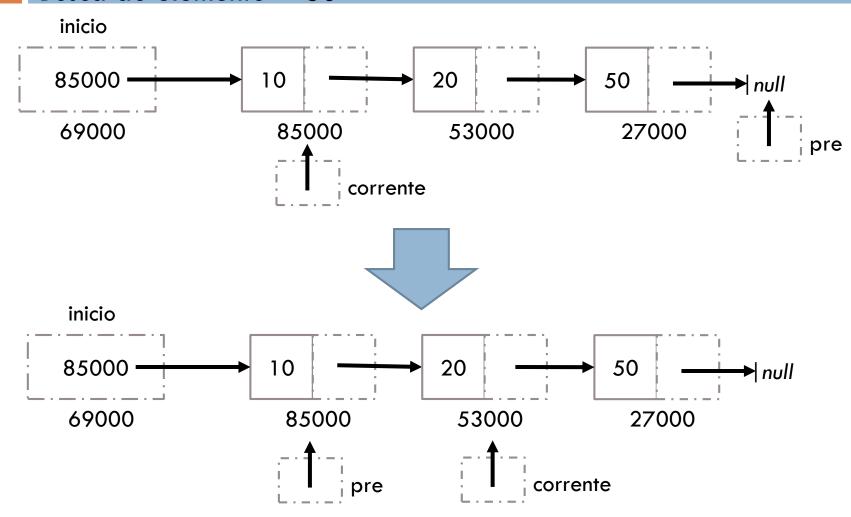
Elemento corrente e predecessor

Busca do elemento = 30



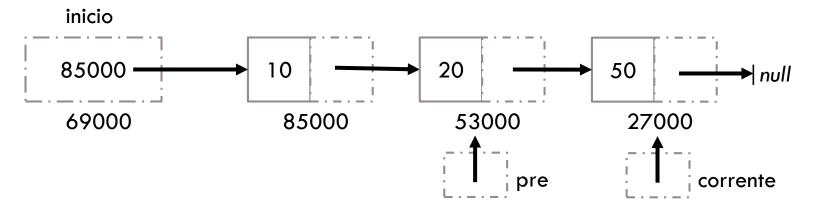
Elemento corrente e predecessor

Busca do elemento = 30



Elemento corrente e predecessor

Busca do elemento = 30

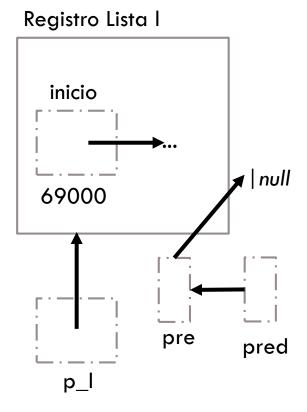


- □ Elemento corrente (50) é maior que a chave de busca (30)
 - O algoritmo para neste estágio
- Ponteiro pre armazena endereço para o último elemento menor que a chave de busca

```
No* buscar_lista(Lista *p_l, int ch_busca, No **pred){
    (...)
}
```

Código cliente

```
Lista I;
int chave_busca=30;
No *pre = NULL;
buscar_lista(&I, chave_busca, &pre);
```



```
No* buscar_lista(Lista *p_l, int ch_busca, No** pred){
    *pred = NULL;
    No* corrente = p_I->inicio;
                                                Nó corrente aponta
                                                para o início da lista
```

```
No* buscar_lista(Lista *p_l, int ch_busca, No** pred){
    *pred = NULL;
    No* corrente = p_l->inicio;
    while ((corrente!= NULL) && (corrente->chave<ch_busca)) {
        *pred = corrente;
        corrente = corrente->prox;
                                               Percorre a lista enquanto
                                               não chegar no final dela
                                                ou encontrar uma chave
                                                    de valor maior
```

```
No* buscar_lista(Lista *p_l, int ch_busca, No** pred){
   *pred = NULL;
   No^* corrente = p_I->inicio;
   while ((corrente!= NULL) && (corrente->chave<ch_busca)) {
       *pred = corrente;
        corrente = corrente->prox;
   if ((corrente != NULL) && (corrente->chave == ch_busca))
       return corrente;
                                              Se encontrou o elemento,
    return NULL;
                                                 retorna o mesmo
```

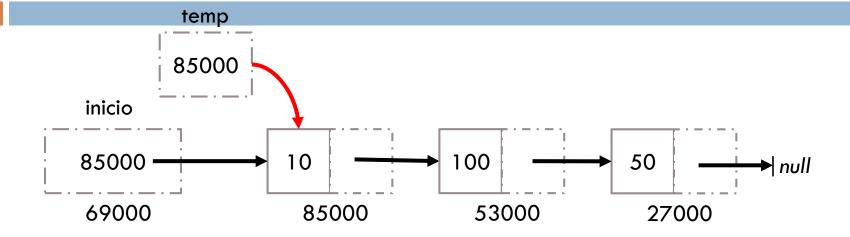
```
No* buscar_lista(Lista *p_l, int ch_busca, No** pred){
   *pred = NULL;
   No^* corrente = p_I->inicio;
   while ((corrente!= NULL) && (corrente->chave<ch_busca)) {
       *pred = corrente;
        corrente = corrente->prox;
   if ((corrente!= NULL) && (corrente->chave == ch_busca))
       return corrente;
                                    pred apontará para o último
                                    elemento menor que a chave de
    return NULL;
                                    ousca
```

Procedimento de inserção em lista ordenada

```
bool inserir_lista_ord(Lista *p_l, int valor){
   No* q, pre;
    pre=NULL;
   q = buscar_lista(p_l, valor, &pre);
   if (q!=NULL) // elemento já existe na lista
        return false;
   if (pre==NULL) // lista vazia (inserção no inicio)
     return insercao_inicio_lista(p_l, valor);
   else //(inserção no meio)
     return insercao_meio_lista(pre, valor);
```

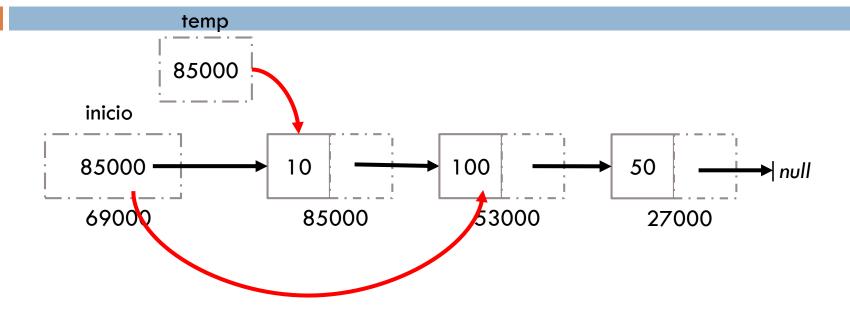
Algoritmos de <u>remoção</u> em lista ligada

Remoção (no inicio da lista)



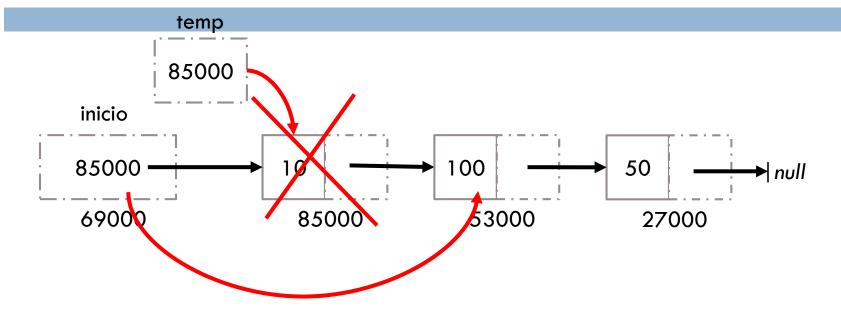
```
bool remover_inicio_lista(Lista *p_l){
   No* temp = p_l->inicio;
}
```

Remoção (no inicio da lista)



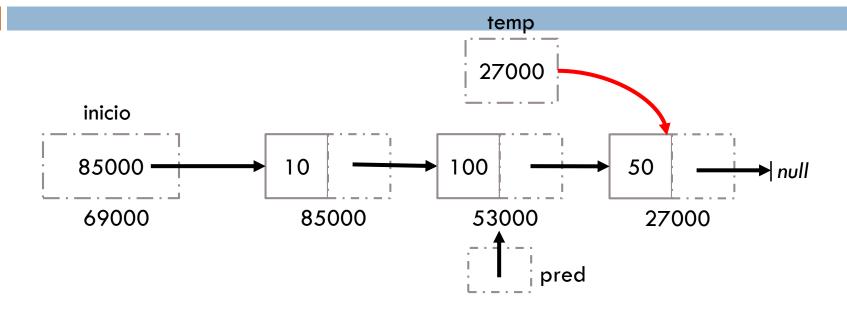
```
bool remover_inicio_lista(Lista *p_l){
    No* temp = p_l->inicio;
    p_l->inicio = temp->prox;
}
```

Remoção (no inicio da lista)



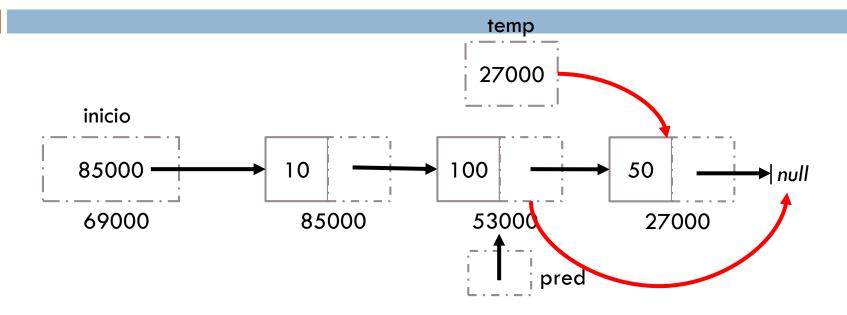
```
bool remover_inicio_lista(Lista *p_l){
   No* temp = p_l->inicio;
   p_l->inicio = temp->prox;
   free(temp);
   return true;
}
```

Remoção (no meio da lista)



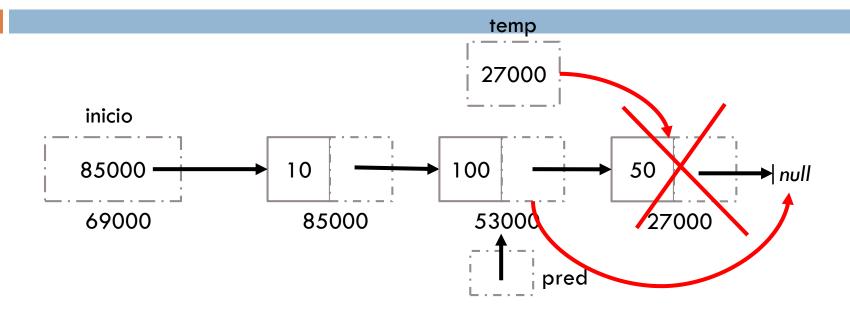
```
bool remover_meio_lista(No* pred){
   No* temp = pred->prox;
}
```

Remoção (no meio da lista)



```
bool remover_meio_lista(No* pred){
   No* temp = pred->prox;
   pred->prox= temp->prox;
}
```

Remoção (no meio da lista)



```
bool remover_meio_lista(No* pred){
   No* temp = pred->prox;
   pred->prox= temp->prox;
   free(temp);
   return true;
}
```

Buscar elemento com a chave na lista

Buscar elemento com a chave na lista

- Se houver o elemento, exclui-lo através do acerto dos ponteiros envolvidos
 - Retornar true

Buscar elemento com a chave na lista

- Se houver o elemento, exclui-lo através do acerto dos ponteiros envolvidos
 - Retornar true

 É necessário conhecer o elemento predecessor do nó que será excluído

```
bool remover_lista(Lista *p_l, int chave_usu){
   No* q, pred;
   pred=NULL;
   q = buscar_lista(p_l, chave_usu, &pred);
```

```
bool remover_lista(Lista *p_l, int chave_usu){
   No* q, pred;
   pred=NULL;
   q = buscar_lista(p_l, chave_usu, &pred);
   if (q==NULL) // elemento não existe na lista
       return false;
```

```
bool remover_lista(Lista *p_l, int chave_usu){
   No* q, pred;
   pred=NULL;
   q = buscar_lista(p_l, chave_usu, &pred);
   if (q==NULL) // elemento não existe na lista
       return false;
   if (pred==NULL) // remover no inicio da lista
     return remover_inicio_lista(p_l);
                    // remover no meio da lista
   else
     return remover_meio_lista(pred);
```

Impressão da lista

- Itera na lista até encontrar NULL
 - A cada iteração imprime o valor da chave

```
void imprimir_lista(Lista *p_l){
   No* temp = p_l->inicio;
   while(temp!=NULL){
      println("%d", temp->valor);
      temp=temp->prox; //aponta para o próximo nó
   }
}
```

Destruição da lista

- Itera na lista até encontrar NULL
 - A cada iteração desaloca a memória do nó

```
void destruir_lista(Lista *p_l){
   No* temp = p_l->inicio;
   while(temp!=NULL){
      No* prox = temp->prox;
      free(temp);
      temp=prox;
   }
   p_l->inicio=null;
}
```

Síntese

- Estudamos a definição e a modelagem de estruturas ligadas
 - Requerem um ponteiro para o elemento subsequente

Síntese

- Estudamos a definição e a modelagem de estruturas ligadas
 - Requerem um ponteiro para o elemento subsequente
- Operações de inicialização, inserção, remoção, impressão e liberação de nós

Síntese

- Estudamos a definição e a modelagem de estruturas ligadas
 - Requerem um ponteiro para o elemento subsequente
- Operações de inicialização, inserção, remoção, impressão e liberação de nós
- Listas ligadas permitem alocação dos elementos da lista conforme o necessário
 - Melhor economia e gerenciamento da estrutura

Exercício

 Defina um procedimento para remover o k-ésimo elemento de uma lista ligada