

Listas ligadas (parte 2)

Prof. Paulo Henrique Pisani

novembro/2021

Tópicos

- Listas ligadas (parte 2):
 - Listas ligadas com outros tipos de dados;
 - Listas duplamente ligadas;
 - Outros tipos: Listas com nó cabeça e Listas circulares.

Listas ligadas com
outros tipos de dados

Estrutura do nó

- Vimos a implementação de listas ligadas para um nó que armazena um número inteiro:

```
typedef struct ListNode ListNode;  
struct ListNode {  
    int data;  
    ListNode *next;  
};
```

Estrutura do nó

- Podemos utilizar outro typedef para o tipo de dados do nó; Nesse caso, as funções também usariam esse tipo:

```
typedef int TIPO;
```

```
typedef struct ListNode ListNode;  
struct ListNode {  
    TIPO data;  
    ListNode *next;  
};
```

```
ListNode *inserir_final(ListNode *inicio, TIPO valor) {  
    ...  
}
```

Estrutura do nó

- Além de trocar para float ou double mais facilmente, também poderíamos trocar para um ponteiro de char (pode ser usado para strings):

```
typedef char* TIPO;
```

```
typedef struct ListNode ListNode;  
struct ListNode {  
    TIPO data;  
    ListNode *next;  
};
```

```
ListNode *inserir_final(ListNode *inicio, TIPO valor) {  
    ...  
}
```

Estrutura do nó

- Esse tipo inclusive ser outra estrutura ou ponteiro para outra estrutura:

```
struct Pedido {  
    int codigo;  
    char *descricao;  
};
```

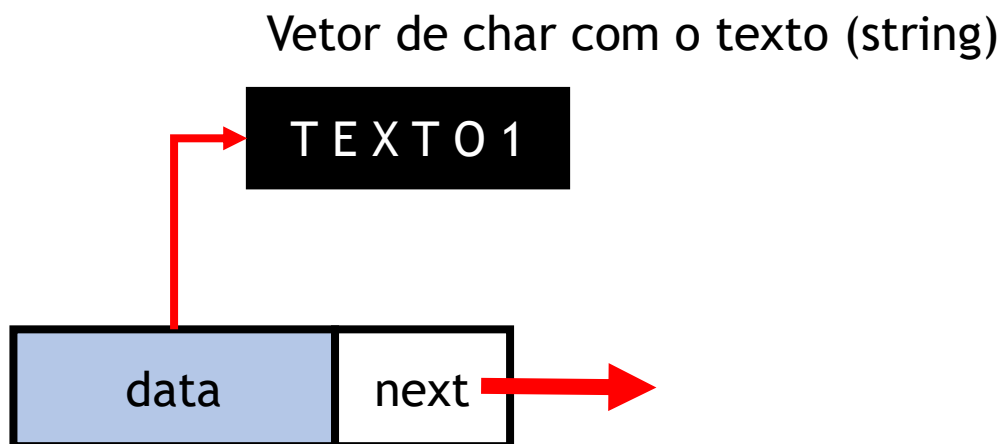
```
typedef struct Pedido TIPO;
```

```
typedef struct ListNode ListNode;  
struct ListNode {  
    TIPO data;  
    ListNode *next;  
};
```

Exemplo

- Escrever um programa que leia uma lista de strings e armazene em uma lista ligada.

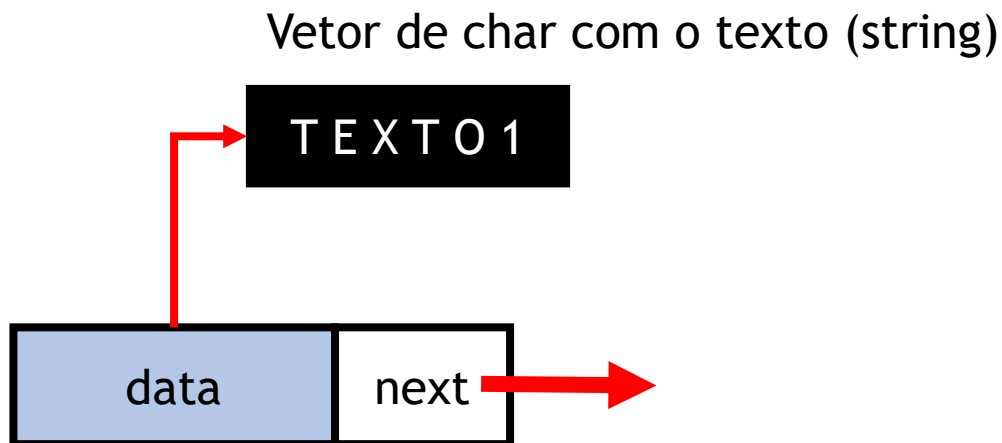
Estrutura da lista de strings



Cada nó armazena dois ponteiros apenas:

- data: um ponteiro para o vetor de char com o texto (string);
- next: um ponteiro para o próximo elemento.

Estrutura da lista de strings

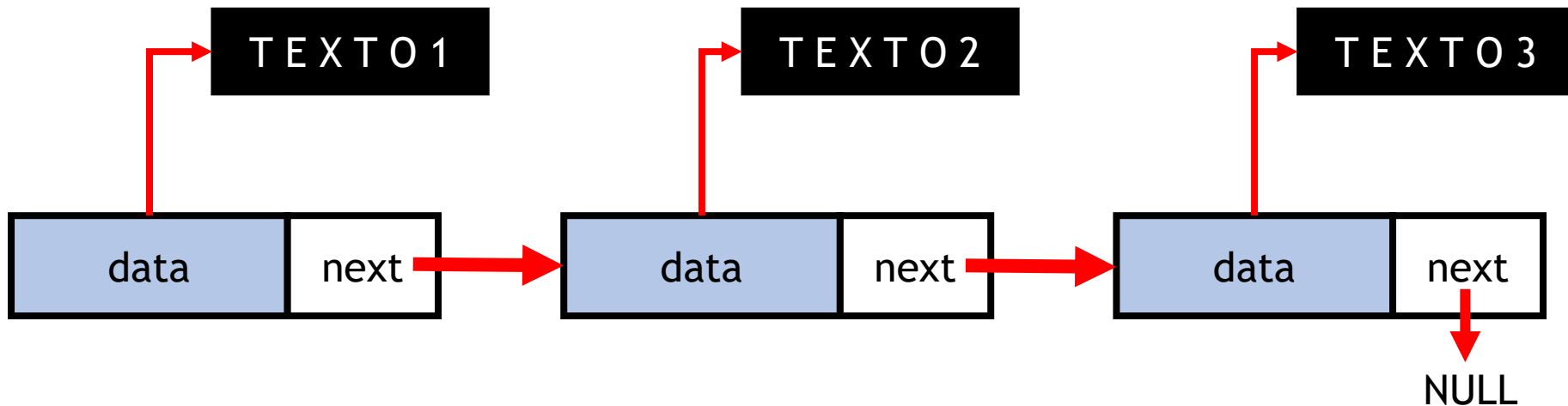


Cada nó armazena dois ponteiros apenas:

- data: um ponteiro para o vetor de char com o texto (string);
- next: um ponteiro para o próximo elemento.

Importante: ao liberar o nó da memória, é necessário liberar o vetor de char com o texto também.

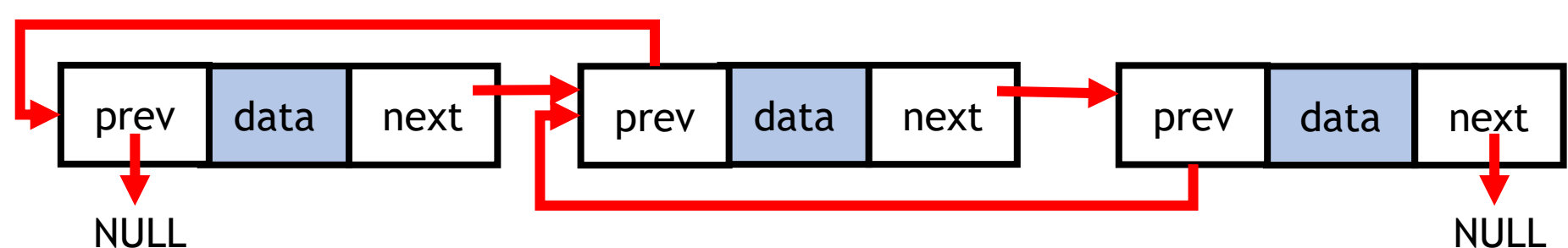
Estrutura da lista de strings



Listas duplamente
ligadas

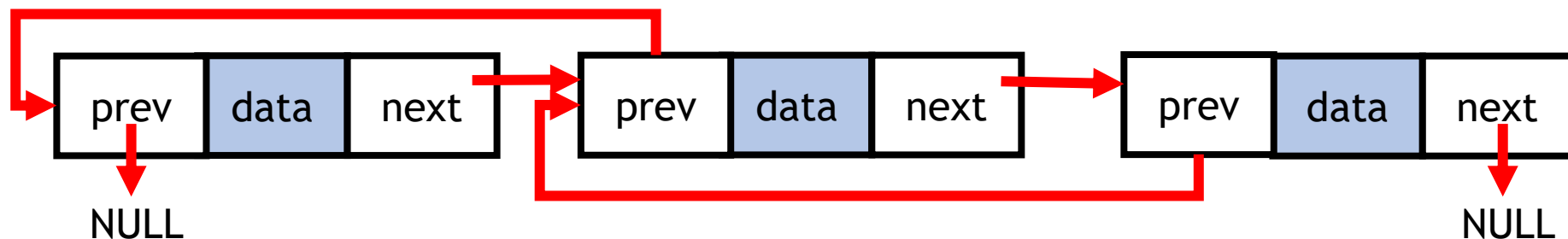
Listas duplamente ligadas

- Cada item é ligado ao próximo item e também ao anterior;
- **Vantagem: a lista pode ser percorrida em ambas as direções.**



Listas duplamente ligadas

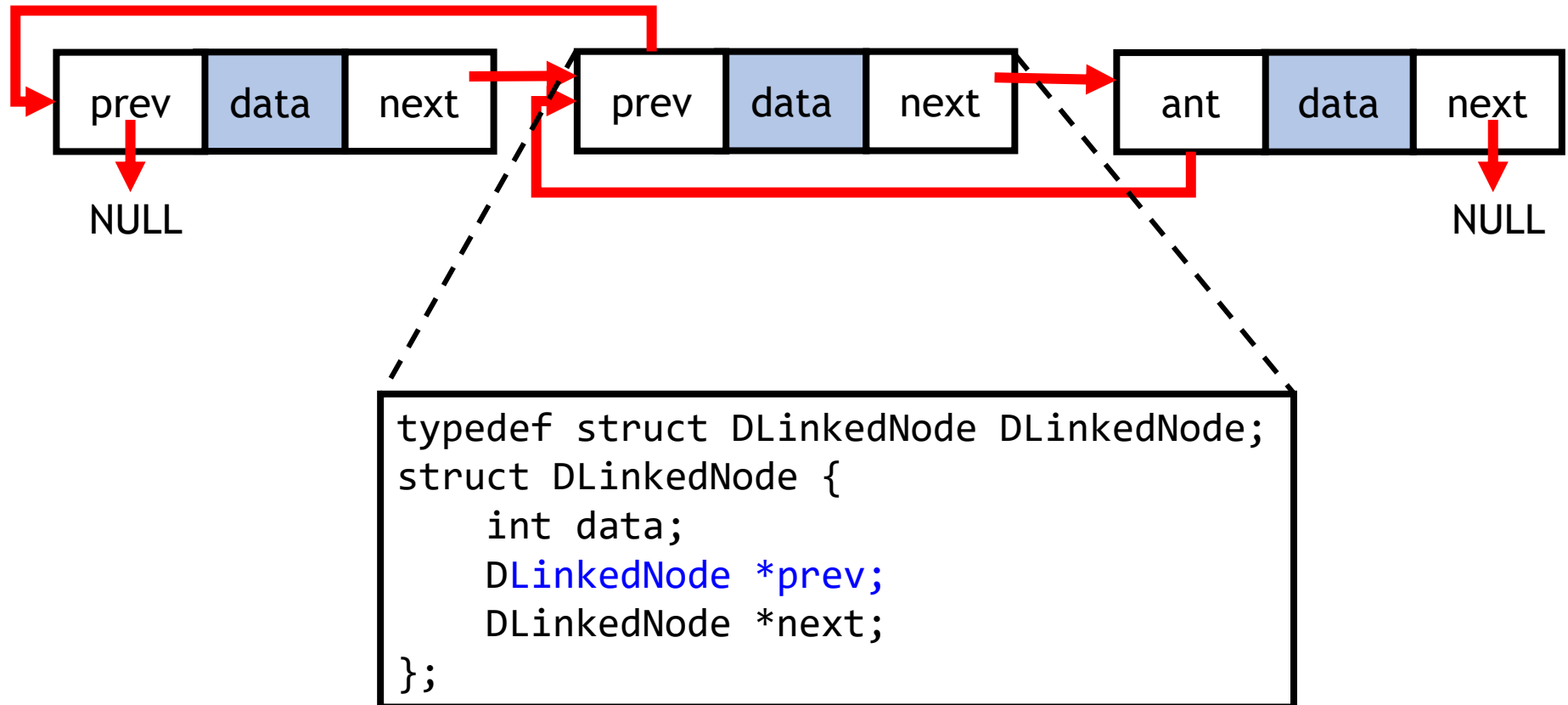
- Cada item é ligado ao próximo item e também ao anterior;



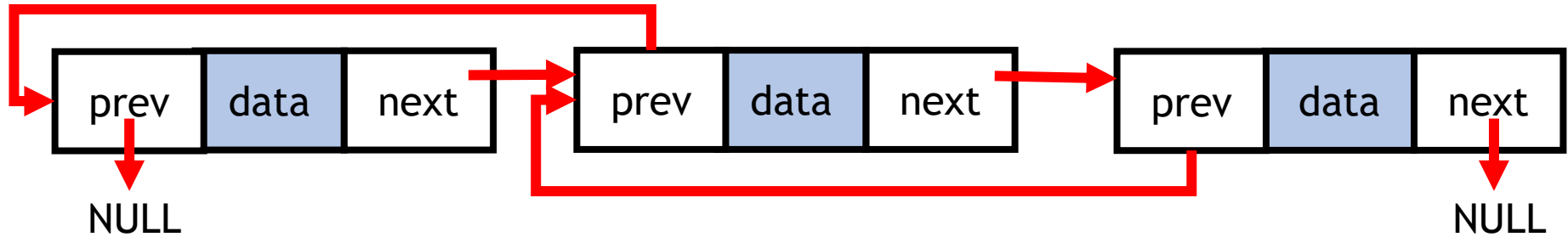
Como implementar
no C?

Listas duplamente ligadas

- Cada item é ligado ao próximo item e também ao anterior;



Listas duplamente ligadas

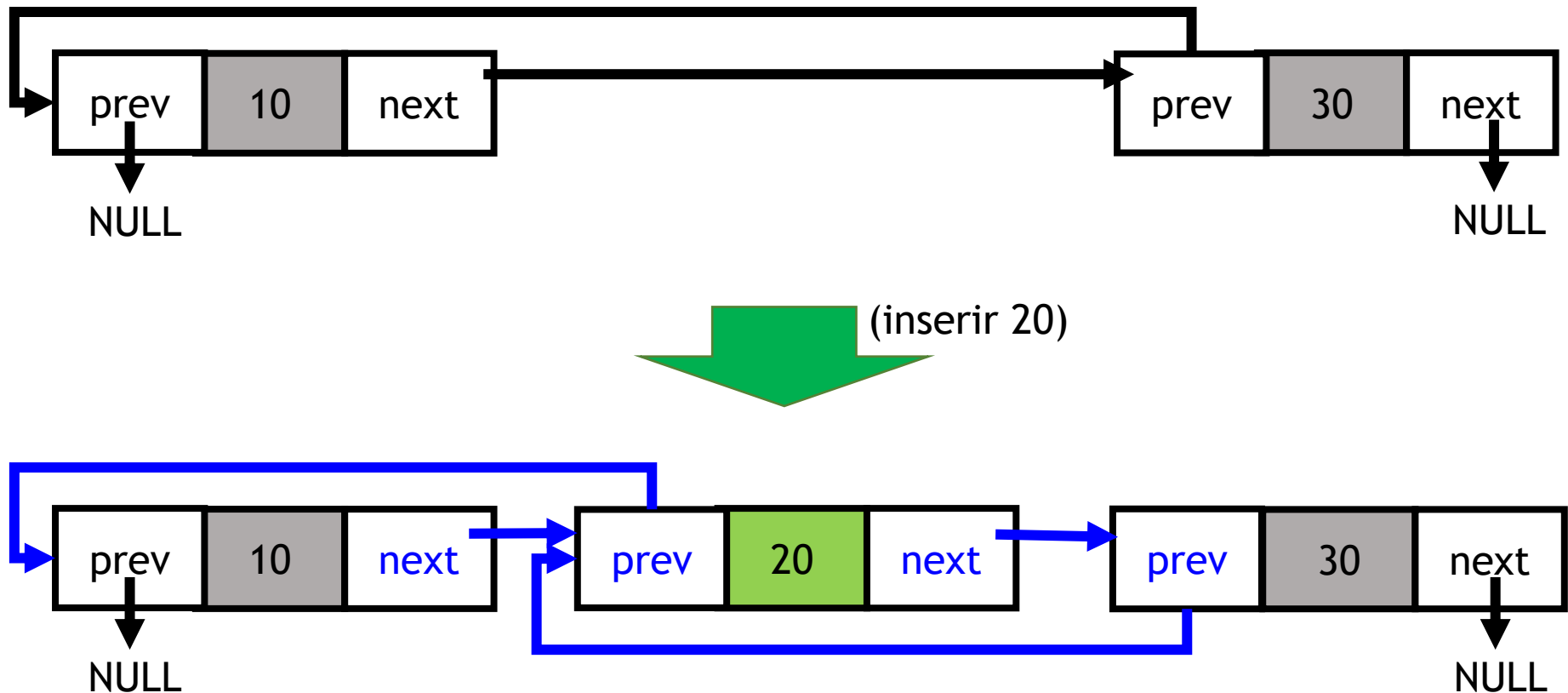


```
typedef struct DLinkedListNode DLinkedListNode;  
struct DLinkedListNode {  
    int data;  
    DLinkedListNode *prev;  
    DLinkedListNode *next;  
};
```

```
typedef struct DLinkedListNode DLinkedListNode;  
struct DLinkedListNode {  
    int data;  
    DLinkedListNode *prev;  
    DLinkedListNode *next;  
};
```

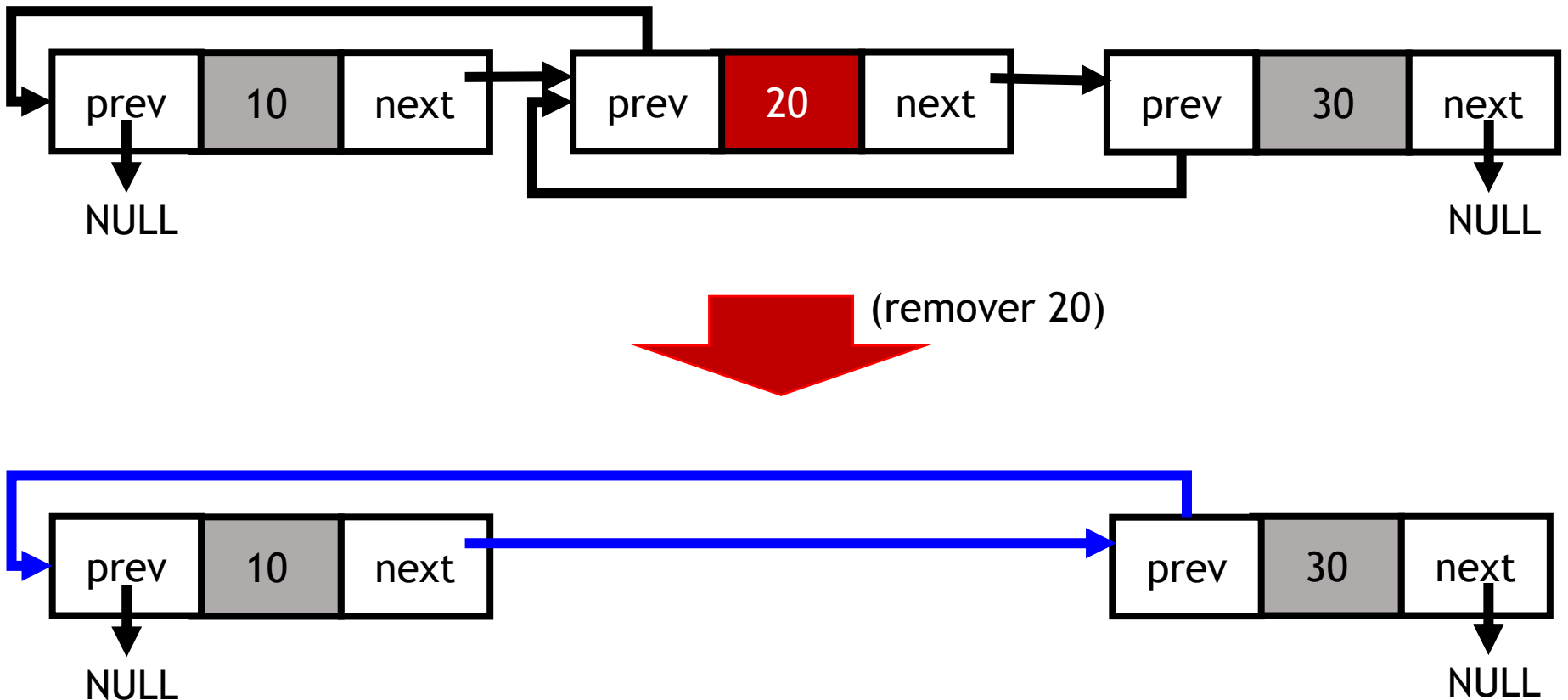

Listas duplamente ligadas

- Inserção de item:



Listas duplamente ligadas

- Remoção de item:



Algumas operações em listas duplamente ligadas

Operações em listas duplamente ligadas

- O processo é similar ao das listas ligadas que vimos (com apenas um ponteiro *next*);
- Com listas duplamente ligadas, ao alterar a lista, é necessário atualizar o ponteiro *prev* também.

Inserir no final

Chamada:

```
inicio = inserir_final(inicio, 507);
```

```
DLinkedList *inserir_final(DLinkedList *inicio, int valor) {
```

Insere nó no final da lista e retorna o novo início da lista:

- Novo início é atualizado apenas quando a lista é vazia;
- Nos demais casos, o novo início é o próprio valor do parâmetro inicio.

```
}
```

Inserir no final

Chamada:

```
inicio = inserir_final(inicio, 507);
```

```
DLinkedListNode *inserir_final(DLinkedListNode *inicio, int valor) {  
    DLinkedListNode *novo = malloc(sizeof(DLinkedListNode));  
    if (novo == NULL) return inicio;  
    novo->data = valor;  
    novo->prev = NULL;  
    novo->next = NULL;  
  
    if (inicio == NULL) return novo;  
  
    DLinkedListNode *anterior = NULL;  
    DLinkedListNode *atual = inicio;  
    while (atual != NULL) {  
        anterior = atual;  
        atual = atual->next;  
    }  
    novo->prev = anterior;  
    anterior->next = novo;  
    return inicio;  
}
```

Inserir no final

- É possível otimizar a implementação do procedimento para inserir um nó no final da lista;
- Para isso, podemos sempre armazenar o ponteiro para o último item da lista; Dessa forma, não é necessário percorrer a lista até o final para inserir um novo item.

Remover

Chamada:

```
inicio = remover(inicio, 507);
```

```
DLinkedList *remover(DLinkedList *inicio, int valor) {
```

Procura nó com o valor informado, remove da lista e retorna o novo início da lista:

- Novo início é atualizado apenas quando o nó removido é o primeiro;
- Nos demais casos, o novo início é o próprio valor do parâmetro inicio.

```
}
```


Remover

Chamada:

```
inicio = remover(inicio, 507);
```

```
DLinkedListNode *remover(DLinkedListNode *inicio, int valor) {
    DLinkedListNode *atual = inicio;
    while (atual != NULL && atual->data != valor)
        atual = atual->next;
    if (atual != NULL) {
        DLinkedListNode *anterior = atual->prev;
        DLinkedListNode *proximo = atual->next;
        if (anterior != NULL)
            anterior->next = proximo;
        else
            inicio = proximo;
        if (proximo != NULL)
            proximo->prev = anterior;
        free(atual);
    }
    return inicio;
}
```

Exemplo

- Criar uma estrutura para lista ligada que armazene ponteiros para o primeiro item e para o último item.

```
typedef struct ListaLigada ListaLigada;  
struct ListaLigada {  
    DLinkedList *inicio, *fim;  
};
```

- Modificar as funções `inserir_final` e `remover` para considerar esta nova estrutura.
 - Com o ponteiro para o último item, a função `inserir_final` não precisará mais percorrer toda a lista sempre que um novo item for adicionado.

Inserir e remover

- Vimos a implementação das funções inserir no final e remover;
- Como seria a versão recursiva dessas duas funções?

Inserir no final

Chamada:

```
inicio = inserir_final_r(inicio, 507);
```

```
DLinkedListNode *inserir_final_r(DLinkedListNode *inicio, int valor) {  
    if (inicio == NULL) {  
        DLinkedListNode *novo = malloc(sizeof(DLinkedListNode));  
        if (novo == NULL) return inicio;  
        novo->data = valor;  
        novo->prev = NULL;  
        novo->next = NULL;  
        return novo;  
    }  
    inicio->next = inserir_final_r(inicio->next, valor);  
    inicio->next->prev = inicio;  
    return inicio;  
}
```

Remover

Chamada:

```
inicio = remover_r(inicio, 507);
```

```
DLinkedListNode *remover_r(DLinkedListNode *inicio, int valor) {  
    if (inicio == NULL) return NULL;  
    if (inicio->data == valor) {  
        DLinkedListNode *temp = inicio->next;  
        if (inicio->next != NULL) inicio->next->prev = inicio->prev;  
        free(inicio);  
        return temp;  
    }  
    inicio->next = remover_r(inicio->next, valor);  
    return inicio;  
}
```

Estrutura do nó

- Vimos a implementação de listas duplamente ligadas para um nó que armazena um número inteiro:

```
typedef struct DLinkedNode DLinkedNode;  
struct DLinkedNode {  
    int data;  
    DLinkedNode *prev;  
    DLinkedNode *next;  
};
```

Estrutura do nó

- Mas para a lista duplamente ligada também podemos usar um typedef na definição do tipo.

```
typedef int TIPO;
```

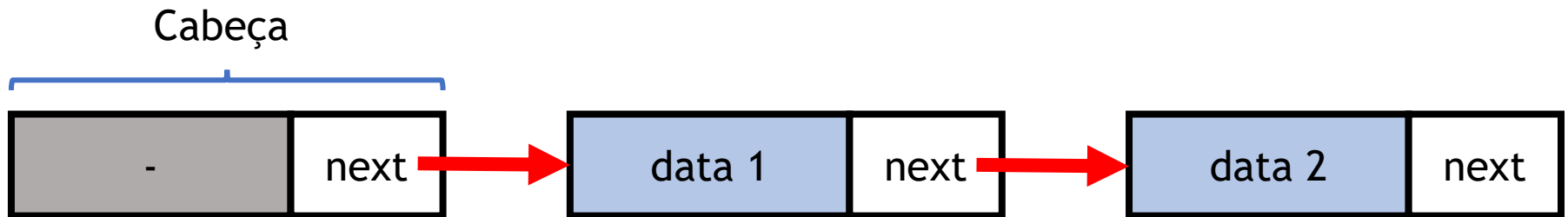
```
typedef struct DLinkedNode DLinkedNode;  
struct DLinkedNode {  
    TIPO data;  
    DLinkedNode *prev;  
    DLinkedNode *next;  
};
```

Outros tipos

Com nó cabeça e lista circular

Listas simplesmente ligadas com nó cabeça

- Cada item é ligado somente ao próximo item;
- O primeiro item não armazena itens da lista (e nunca é excluído);
- **Vantagem:** não é necessário verificar se a lista está vazia (o item cabeça nunca é removido).



Listas circulares

- Cada item é ligado somente ao próximo item e o último item é ligado ao primeiro.



Resumo

Listas

```
graph LR; A((Listas)) --> B[Listas com arranjos]; A --> C[Listas ligadas/encadeadas/enlaçadas];
```

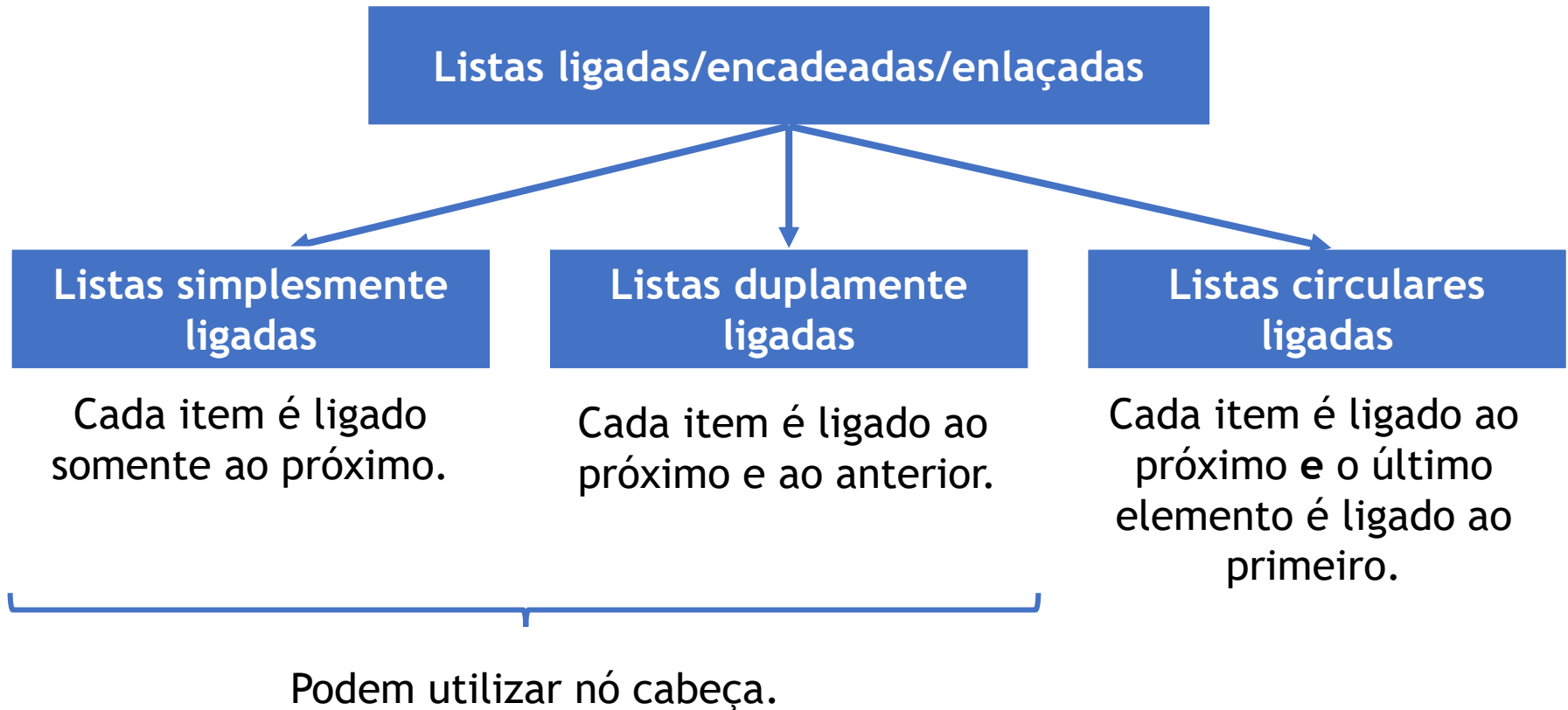
Listas com arranjos

- Simples para usar
- Alocação em bloco contínuo
- Acesso a um item em tempo constante
- Requer saber a quantidade de itens previamente (para alocação)
- Inserção/Remoção requer deslocamentos
- Expansão custosa (realocar e copiar)

Listas ligadas/encadeadas/enlaçadas

- Não requer conhecer a quantidade de itens previamente
- Inserção e remoção não requer deslocamentos
- Acesso a uma posição necessita percorrer a lista
- Memória extra para os ponteiros

Resumo



Referências

- Slides de Algoritmos e Estruturas de Dados I (UFABC): Paulo H. Pisani, Mirtha L. Venero. 2018.
- Nivio Ziviani. Projeto de Algoritmos: com implementações em Pascal e C. Cengage Learning, 2015.
- Jayme L. Szwarcfiter, Lilian Markenzon. Estruturas de Dados e Seus Algoritmos. 3ª edição. LTC, 2012.
- Thomas H. Cormen, Charles E. Leiserson, Ronald L. Rivest, Clifford Stein. Algoritmos: Teoria e Prática. Elsevier, 2012.