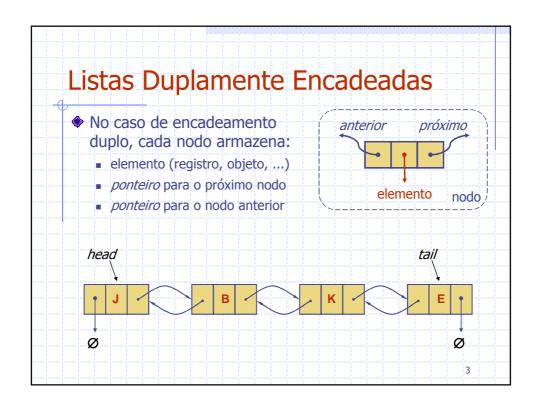
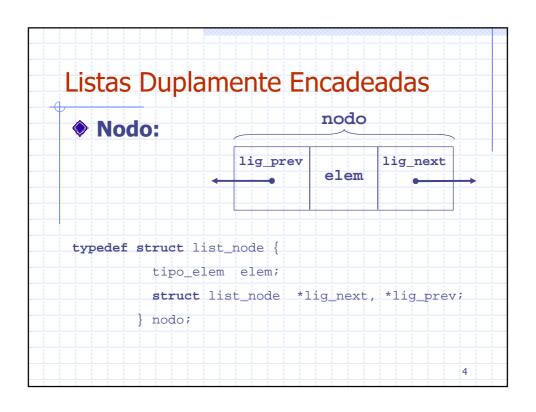
Estruturas de Dados Listas Dinâmicas Duplamente Encadeadas & Variantes Prof. Ricardo J. G. B. Campello

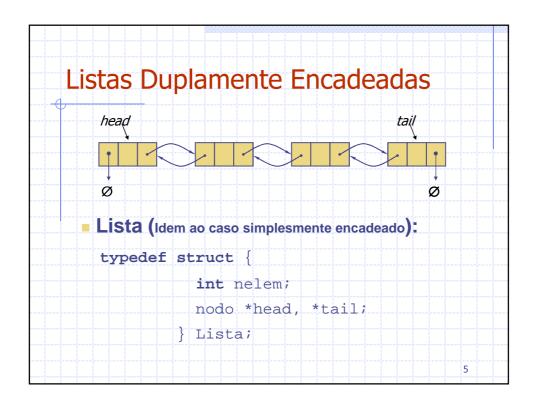
Listas Duplamente Encadeadas

- Listas simplesmente encadeadas são ineficientes para realizar certas operações. Por exemplo:
 - Remover o último elemento ou um elemento intermediário
 - É preciso percorrer toda lista para encontrar o elemento anterior
- Muitas aplicações não demandam tais operações. P. ex:
 - Pilhas e filas podem ser implementadas eficientemente apenas removendo elementos do início de uma lista
- E quando tais operações são necessárias ?
 - Podemos utilizar uma lista duplamente encadeada

2







```
Listas Duplamente Encadeadas

Inicialização (Idem ao caso simplesmente encadeado):

Lista *Definir(void) {
    Lista *L;
    L = malloc(sizeof(Lista));
    L->nelem = 0;
    L->head = NULL;
    L->tail = NULL;
    return L;
}
```

```
Inserindo no Início

nodo *Inserir_frente(tipo_elem x, Lista *L){
  nodo *Pa;
  Pa = malloc(sizeof(nodo));
  Pa->elem = x;
  Pa->lig_next = L->head;

Pa->lig_prev = NULL;  /* Mudança */
  L->head = Pa;
  if (L->tail == NULL) L->tail = L->head;
  else ((L->head)->lig_next)->lig_prev = Pa; /* Mudança */
  L->nelem++;
  return Pa;
}  /* O(1) */
```

```
Removendo do Início

tipo_elem Remover_frente(Lista *L) {
    tipo_elem x;
    nodo *Pa;
    Pa = L->head;
    L->head = Pa->lig_next;
    if (L->head == NULL) L->tail = NULL;
    else (L->head)->lig_prev = NULL; /* Única mudança */
    x = Pa->elem;
    free(Pa);
    L->nelem--;
    return x;
}
/* O(1) */
8
```

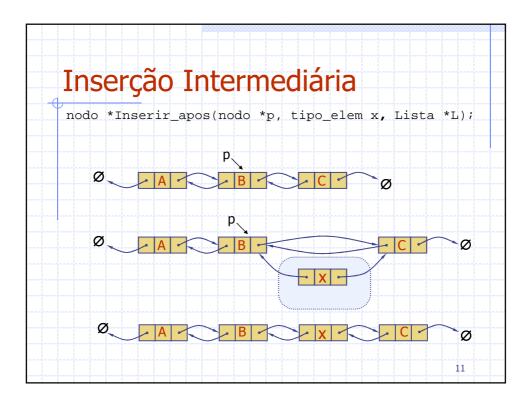
```
Inserindo no Final

nodo *Inserir_final(tipo_elem x, Lista *L){
 nodo *Pa;
  Pa = malloc(sizeof(nodo));
  Pa->elem = x;
  Pa->lig_next = NULL;
  Pa->lig_prev = L->tail; /* Única mudança */
  if (L->head == NULL) L->head = Pa;
  else (L->tail)->lig_next = Pa;
  L->tail = Pa;
  L->nelem++;
  return Pa;
} /* O(1) */
```

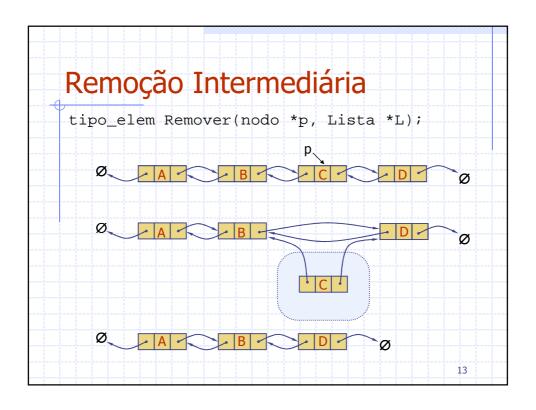
```
Removendo do Final

tipo_elem Remover_final(Lista *L) {
    tipo_elem x;
    nodo Pa*;
    Pa = L->tail;
    L->tail = (L->tail)->lig_prev;
    if (L+>tail == NULL) L->head = NULL;
    else (L->tail)->lig_next = NULL;
    x = Pa->elem;
    free(Pa);
    L->nelem--;
    return x;
}

/* O(1) !!! */
```



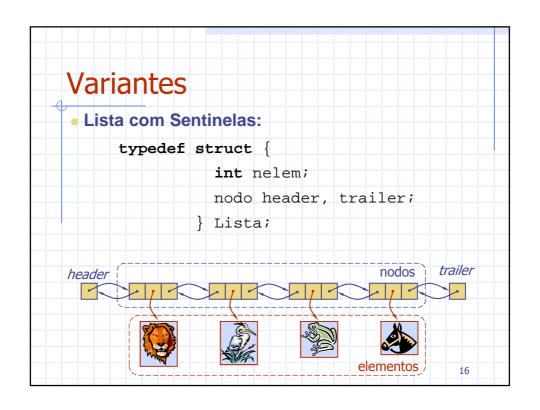
```
Inserção Intermediária
nodo *Inserir_apos(nodo *p, tipo_elem x, Lista *L){
  nodo *Pa;
  if (p == L->tail)
     return Inserir_final(x, L);
  else {
      Pa = malloc(sizeof(nodo));
      Pa->elem = x;
      Pa->lig_next = p->lig_next;
      Pa->lig_prev = p;
      p->lig_next = Pa;
      (Pa->lig_next)->lig_prev = Pa;
      L.nelem++;
      return Pa;
 }
                                       /* 0(1) */
```

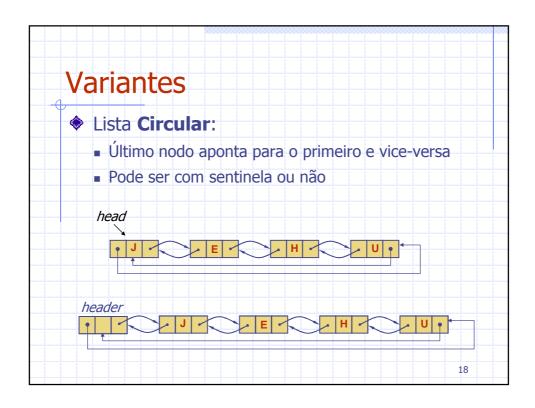


```
Remoção Intermediária

tipo_elem Remover(nodo *p, Lista *L) {
    tipo_elem x;
    if (p == L->head) return Remover_frente(L);
    else if (p == L->tail) return Remover_final(L);
    else {
        (p->lig_prev)->lig_next = p->lig_next;
        (p->lig_next)->lig_prev = p->lig_prev;
        x = p->elem;
        free(p);
        L->nelem--;
        return x;
    }
}
/* O(1) */
```







Resumo (Listas Estáticas vs Dinâmicas)

- Desvantagens:
 - Listas Estáticas (Següenciais):
 - Inserir/remover elem. intermediários requer deslocamentos (O(n))
 - Exige previsão de espaço
 - Listas Dinâmicas Simplesmente Encadeadas:
 - Remover no final ou em posição intermediária é ineficiente (O(n))
 - Acesso por colocação (rank) na lista não é direto (O(n))
 - Listas Dinâmicas Duplamente Encadeadas:
 - Acesso por colocação (rank) na lista não é direto (O(n))

19

Exercícios

- 1. 1.a. Indique quais das seguintes operações, pedidas como exercício na aula anterior (listas dinâmicas simplesmente encadeadas), não requerem modificações para o caso duplamente encadeado:
 - Localizar, Remover_elem, Remover_rank,
 Buscar elem, Buscar rank, Modificar, Modify
 - Nota Considere apenas a versão <u>sem</u> sentinela e <u>não</u> circular
 - 1.b. Reimplemente todas as operações do item anterior que requerem modificações, discutindo o tempo de execução assintótico (BIG-O) de cada uma
- Mostre a definição de Lista em C para as variantes <u>circulares</u> <u>com</u> e <u>sem</u> sentinela, bem como o procedimento de inicialização <u>Definir</u> para ambos os casos

Exercícios 3. Modifique as funções: Inserir_frente Inserir_final Inserir_apos Remover_frente Remover_final Remover para que essas operem apropriadamente para as variantes de lista: Não circular com sentinelas Circular sem sentinela Circular com sentinela e discuta os tempos de execução assintóticos em cada um dos casos

Bibliografia A. M. Tenembaum et al., Data Structures Using C, Prentice-Hall, 1990 M. T. Goodrich & R. Tamassia, Data Structures and Algorithms in C++/Java, John Wiley & Sons, 2002/2005 N. Ziviani, Projeto de Algoritmos, Thomson, 2a. Edição, 2004 J. L. Szwarcfiter & L. Markenzon, Estruturas de Dados e seus Algoritmos, LTC, 1994 Schildt, H. "C Completo e Total", 3a. Edição, Pearson, 1997