

CES-11

○ Listas lineares

- Definição
- Implementação com vetor
- Implementação com nós encadeados
- Comparação
- Outras implementações
 - Listas duplamente encadeadas
 - Listas circulares
- Exercícios

DEFINIÇÃO

○ *Lista linear* é uma sequência de zero ou mais elementos de um mesmo tipo.

○ Simbolicamente, $L = a_1, a_2, \dots, a_n$, onde $n \geq 0$.



- Suas posições obedecem uma ordem: a_i precede a_{i+1} , onde $0 < i \leq n-1$.
- Seus elementos podem ser consultados, inseridos ou eliminados em qualquer posição.
- Listas lineares distintas podem ser concatenadas ou repartidas.

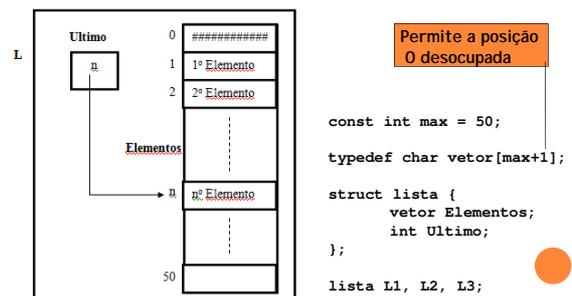
CES-11

○ Listas lineares

- Definição
- Implementação com vetor
- Implementação com nós encadeados
- Comparação
- Outras implementações
 - Listas duplamente encadeadas
 - Listas circulares
- Exercícios

IMPLEMENTAÇÃO COM VETOR

○ Um exemplo: lista linear de caracteres.



IMPLEMENTAÇÃO COM VETOR - CRIAÇÃO

```
lista criarLista () {
    lista L; int i;
    printf("Digite o numero de elementos: ");
    scanf("%d", &L.Ultimo);
    if (L.Ultimo > max) {
        printf("Numero excede tamanho maximo para listas");
        L.Ultimo = 0;
    }
    else if (L.Ultimo > 0) {
        printf ("Digite %d elemento(s): ", L.Ultimo);
        for (i = 1; i <= L.Ultimo; i++)
            scanf("%c", & L.Elementos[i]);
    }
    return L;
}
```

```
void main () {
    lista L1;
    L1 = criarLista ();
}
```

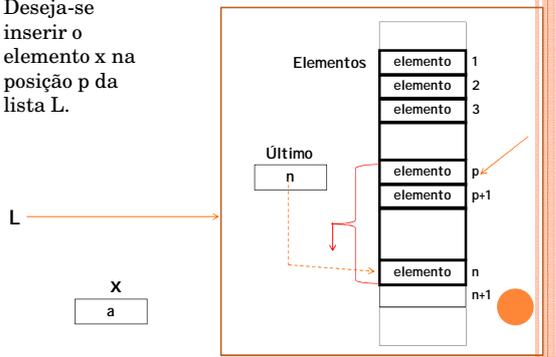
IMPLEMENTAÇÃO COM VETOR - IMPRESSÃO

```
void escreverLista (lista L) {
    int i;
    if (L.Ultimo < 1) printf("Lista vazia");
    else
        for (i = 1; i <= L.Ultimo; i++)
            printf("%c", L.Elementos[i]);
}
```

```
void main () {
    lista L1;
    - - - -
    escreverLista (L1);
}
```

IMPLEMENTAÇÃO COM VETOR - INSERÇÃO

- Deseja-se inserir o elemento x na posição p da lista L.



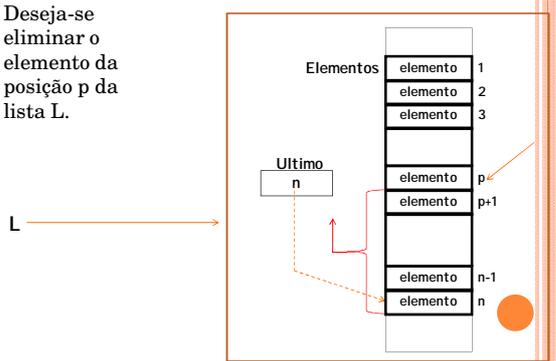
IMPLEMENTAÇÃO COM VETOR - INSERÇÃO

```
void inserirElemento (char x, int p, lista *L) {
    int q;
    if (L->Ultimo >= max)
        printf ("Lista cheia: insercao impossivel");
    else if (p < 1 || p > L->Ultimo + 1)
        printf("A posicao de insercao nao existe");
    else {
        L->Ultimo++;
        for (q = L->Ultimo - 1; q >= p; q--)
            L->Elementos[q+1] = L->Elementos[q];
        L->Elementos[p] = x;
    }
}
```

No pior caso, tempo gasto será proporcional ao tamanho da lista
Qual a ordem de complexidade? O(?)

IMPLEMENTAÇÃO COM VETOR - ELIMINAÇÃO

- Deseja-se eliminar o elemento da posição p da lista L.



IMPLEMENTAÇÃO COM VETOR - ELIMINAÇÃO

```
void eliminarElemento (int p, lista *L) {
    int q;
    if (p < 1 || p > L->Ultimo)
        printf("A posicao de eliminacao nao existe");
    else {
        L->Ultimo--;
        for (q = p; q <= L->Ultimo; q++)
            L->Elementos[q] = L->Elementos[q+1];
    }
}
```

No pior caso, tempo gasto será proporcional ao tamanho da lista
O(?) ?

IMPLEMENTAÇÃO COM VETOR - BUSCA

- Deseja-se encontrar a posição do elemento x na lista L.

```
int buscarElemento (char x, lista L) {
    int posic = -1, q = 1;
    while (q <= L.Ultimo) {
        if (L.Elementos[q] != x)
            q++;
        else {
            posic = q;
            break;
        }
    }
    return posic;
}
```

No pior caso, tempo gasto será proporcional ao tamanho da lista

IMPLEMENTAÇÃO COM VETOR

- Outras operações:
 - Encontrar em L o p-ésimo elemento
 - L.Elementos[p]
 - Encontrar em L o elemento sucessor de p
 - L.Elementos[p+1]
 - Encontrar em L o elemento anterior a p
 - L.Elementos[p-1]
 - Esvaziar a lista L
 - L.Ultimo = 0

Todas essas operações podem ser realizadas em *tempo constante*.
O(?)

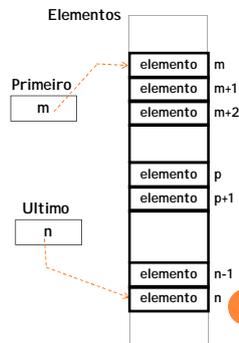
IMPLEMENTAÇÃO COM VETOR

Uma implementação alternativa

```
const int max = 50;

typedef char vetor[max+1];

struct lista {
    vetor Elementos;
    int Primeiro, Ultimo;
};
```

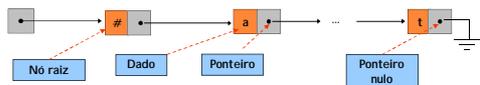


CES-11

- Listas lineares
 - Definição
 - Implementação com vetor
 - **Implementação com nós encadeados**
 - Comparação
 - Outras implementações
 - Listas duplamente encadeadas
 - Listas circulares
 - Exercícios

IMPLEMENTAÇÃO COM NÓS ENCADEADOS

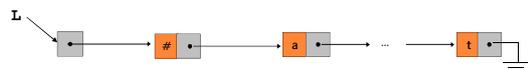
- Os elementos da lista são armazenados num encadeamento de estruturas com ponteiros:



- Cada uma dessas estruturas:
 - recebe o nome de nó;
 - armazena um elemento e um ponteiro para o próximo nó.
- Para simplificar os códigos, o primeiro nó *costuma* ser definido como raiz, e não armazena nenhum elemento.
- Esta estrutura de dados é chamada de lista encadeada ou lista ligada (*linked list*).

IMPLEMENTAÇÃO COM NÓS ENCADEADOS

- Mesmo exemplo: lista linear de caracteres.



```
struct node {
    char elem;
    node *prox;
};

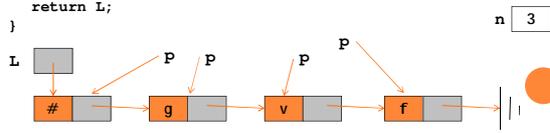
typedef node *lista;
typedef node *posicao;

lista L1, L2, L3;
L1 = NULL;
posicao p, q, r;
```

Agora lista é um ponteiro!

IMPLEMENTAÇÃO COM NÓS - CRIAÇÃO

```
lista criarLista () {
    int i, n; lista L; posicao p;
    L = (node *) malloc (sizeof (node));
    printf("Digite o numero de elementos: "); scanf("%d", &n);
    if (n > 0) {
        printf ("Digite %d elemento(s): ", n);
        for (p = L, i = 1; i <= n; i++) {
            p->prox = (node *) malloc (sizeof (node));
            p = p->prox; read (p->elem);
        }
    }
    p->prox = NULL;
    return L;
}
```



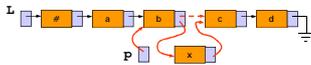
IMPLEMENTAÇÃO COM NÓS - IMPRESSÃO

```
void escreverLista (lista L) {
    posicao p;
    if (L->prox == NULL) printf("Lista vazia");
    else
        for (p = L->prox; p != NULL; p = p->prox)
            printf(" %c ", p->elem);
}
```

```
void main () {
    lista L1;
    - - - - -
    escreverLista (L1);
}
```

IMPLEMENTAÇÃO COM NÓS - INSERÇÃO

- Deseja-se inserir o elemento x após o nó da lista L apontado por p.



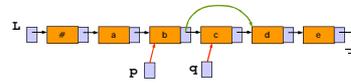
```
void inserirElemento (char x, posicao p, lista L) {
    posicao q;
    if (p == NULL) printf("Posicao nao existe");
    else {
        q = p->prox;
        p->prox = (node *) malloc (sizeof (node));
        p->prox->elem = x;
        p->prox->prox = q;
    }
}
```

Desnecessário, pois p é ponteiro

Inserção pode ser realizada em *tempo constante*

IMPLEMENTAÇÃO COM NÓS - ELIMINAÇÃO

- Deseja-se eliminar o elemento da lista L que está após o nó apontado por p.



```
void eliminarElemento (posicao p, lista L) {
    posicao q;
    if (p == NULL || p->prox == NULL)
        printf("Posicao nao existe");
    else {
        q = p->prox;
        p->prox = q->prox;
        free (q);
    }
}
```

Eliminação também pode ser realizada em *tempo constante*

Desnecessário, pois p é ponteiro

IMPLEMENTAÇÃO COM NÓS - ESVAZIAMENTO

```
void esvaziarLista (lista L) {
    posicao p;
    if (L == NULL)
        printf("A lista nao foi inicializada");
    else {
        while (L->prox != NULL) {
            p = L->prox;
            L->prox = L->prox->prox;
            free (p);
        }
    }
}
```

Vai restar apenas o nó líder

```
void main () {
    lista l1;
    -----
    esvaziarLista (l1);
}
```

IMPLEMENTAÇÃO COM NÓS ENCADEADOS

- Outras operações:
 - Encontrar em L o elemento sucessor do nó apontado por p
 - p->prox->elem
 - Encontrar em L o p-ésimo elemento
 - De modo geral, será preciso percorrer a lista
 - Encontrar em L o elemento anterior a p
 - Idem: também será preciso percorrer a lista

As duas últimas operações acima, no pior caso, gastam *tempo linear* em relação ao tamanho da lista

CES-11

- Listas lineares
 - Definição
 - Implementação com vetor
 - Implementação com nós encadeados
 - **Comparação**
 - Outras implementações
 - Listas duplamente encadeadas
 - Listas circulares
 - Exercícios

COMPARAÇÃO: TEMPO

- Podemos comparar as duas implementações de listas lineares de n elementos em termos de *tempo de pior caso* na execução das suas principais operações:

Operações	Vetor	Nós encadeados
Criação	O(n)	O(n)
Impressão	O(n)	O(n)
Inserção	O(n)	O(1)
Eliminação	O(n)	O(1)
Busca	O(n)	O(n)
Esvaziamento	O(1)	O(n)
p-ésimo	O(1)	O(n)
Sucessor	O(1)	O(1)
Anterior	O(1)	O(n) ?

COMPARAÇÃO: ESPAÇO

- Em relação ao gasto de memória:
 - Vetores utilizam espaço constante, o que pode ser desvantajoso para listas pequenas
 - Listas encadeadas exigem espaço extra para o armazenamento de ponteiros
- No caso das listas encadeadas, com um gasto extra de memória (um ponteiro para o nó anterior), é possível tornar constante o tempo de acesso ao elemento anterior.
 - Esta estrutura é chamada de *lista duplamente encadeada*

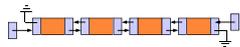


CES-11

- Listas lineares
 - Definição
 - Implementação com vetor
 - Implementação com nós encadeados
 - Comparação
 - Outras implementações
 - Listas duplamente encadeadas
 - Listas circulares
 - Exercícios



LISTAS DUPLAMENTE ENCADEADAS



```
struct node {
    char elem;
    node *prox, *prev;
};

typedef node *lista;
typedef node *posicao;
```

- Também será mantido um ponteiro para o final da lista.
- Vantagem: acesso ao anterior em tempo constante.
- Desvantagens: maior consumo de memória, código um pouco mais complicado (atualização de mais ponteiros).



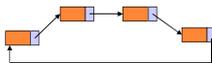
CES-11

- Listas lineares
 - Definição
 - Implementação com vetor
 - Implementação com nós encadeados
 - Comparação
 - Outras implementações
 - Listas duplamente encadeadas
 - Listas circulares
 - Exercícios



LISTAS CIRCULARES

- Determinadas aplicações exigem outra variante: uma *lista encadeada circular*.



- Nesses casos, deixa de haver a noção de primeiro da lista, dispensando-se o uso de um nó líder.
- Basta manter um ponteiro L para algum dos elementos da lista.
- As listas circulares também podem ser duplamente encadeadas.



CES-11

- Listas lineares
 - Definição
 - Implementação com vetor
 - Implementação com nós encadeados
 - Comparação
 - Outras implementações
 - Listas duplamente encadeadas
 - Listas circulares
 - Exercícios



EXERCÍCIOS

- Dadas duas listas lineares, deseja-se implementar a operação de *concatenação*, isto é, acrescentar a segunda lista no final da primeira. Qual seria a melhor implementação para realizar essa operação? Há algum modo de torná-la mais eficiente?
- Escreva o código das principais operações (criação, impressão, inserção, eliminação e esvaziamento) em uma:
 - lista encadeada sem nó líder;
 - lista duplamente encadeada;
 - lista encadeada circular (sem nó líder).

