

Estrutura de Dados

Listas Lineares Encadeadas

Alocação Dinâmica

Lista Encadeada Dinâmica

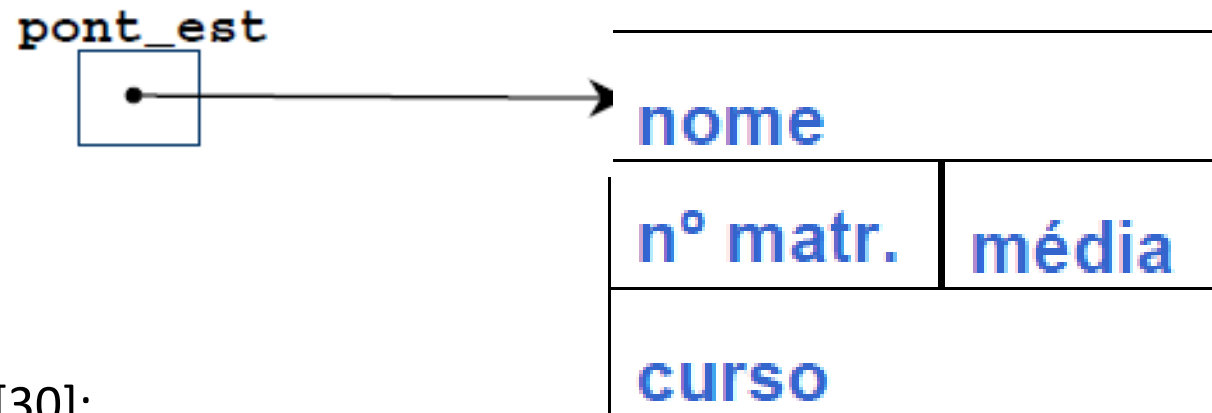
- Utiliza alocação dinâmica de memória ao invés de vetores pré-alocados.
- Inserção de elementos na lista: toda memória disponível para o programa durante a execução (*heap*)
- Espalhados, cada elemento deve conter o endereço do seu sucessor na lista: campo de ligação contém endereços reais da memória principal
- Alocação/liberação desses endereços gerenciada pelo S.Op., por meio de comandos da linguagem de programação
- Linguagem C: malloc e free

Variável Dinâmica

- Uma variável dinâmica é uma variável criada (e destruída) explicitamente durante a execução do programa
- Objetivo: Otimizar o uso da Memória Principal
- Variáveis dinâmicas não são declaradas, pois inexistem antes da execução do programa
- Ela é referenciada por uma variável ponteiro, que contém o endereço da variável dinâmica
- A variável ponteiro deve ser declarada
- Ao declarar uma variável ponteiro, deve-se declarar o tipo de valor que ela referencia

Variável dinâmica: exemplo

- Suponha que uma variável dinâmica deverá conter os dados de um estudante (*nome, nº matrícula, curso, média*)

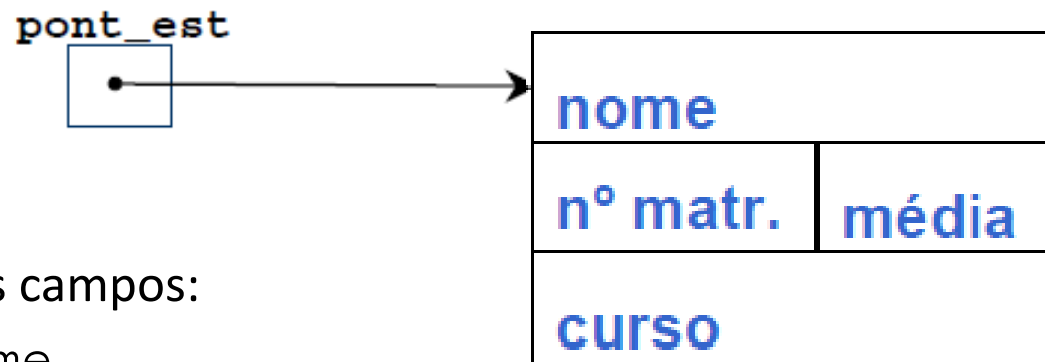


```
typedef struct{
    char nome[30];
    int n_matr;
    float media
    char curso[30];
}treg;
```

```
treg *pont_est;
```

Criação da variável dinâmica

- `pont_est = (treg *) malloc (sizeof(treg));`
- Aloca memória para um dado do tipo treg e estabelece a ligação:



- Para acessar os campos:

`pont_est->nome`

`pont_est->n_matr`

`pont_est->media`

`pont_est->curso`

Destruindo uma variável dinâmica

- Para liberar o espaço de memória que a variável dinâmica ocupa:
`free(pont_est)`

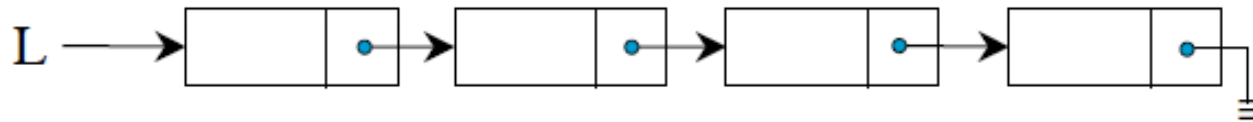


- A constante pré-definida **NULL** indica ligação nula.

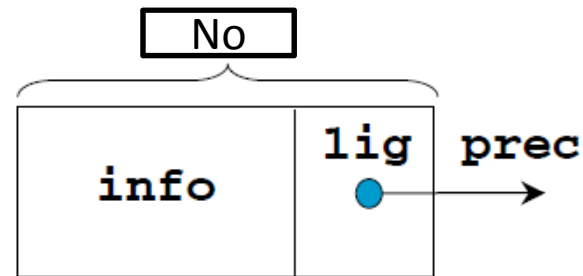
Lista encadeada dinâmica

- Os registros disponíveis para **inserção** correspondem a toda memória disponível para o programa durante a execução.
- O campo de ligação dos registros não contem mais índices de vetores, mas endereços reais da memória principal.
- Quem controla esses endereços é o SO através de comandos da linguagem de programação.
- **C** manipula registro da memória principal dinamicamente (em tempo de execução) através do tipo de dados **ponteiro->**

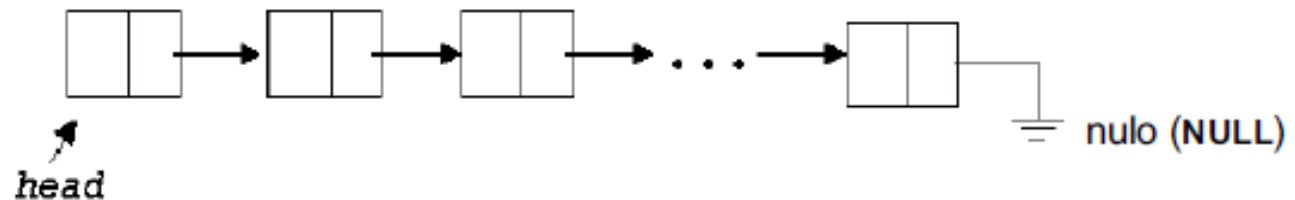
Lista dinâmica simplesmente encadeada



```
typedef struct no_lista{  
    tipo_elem info;  
    struct no_lista *lig;  
}No;
```



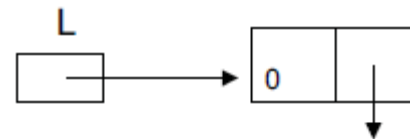
```
typedef struct{  
    int nelem;  
    No *head;  
}Lista;
```



Implementação das operações

1. Criação da Lista Vazia

```
void CriarLista(Lista *L){  
    L->nelem = 0;  
    L->head = NULL;  
}
```



/* a constante NULL é parte da biblioteca
<stdlib.h> */

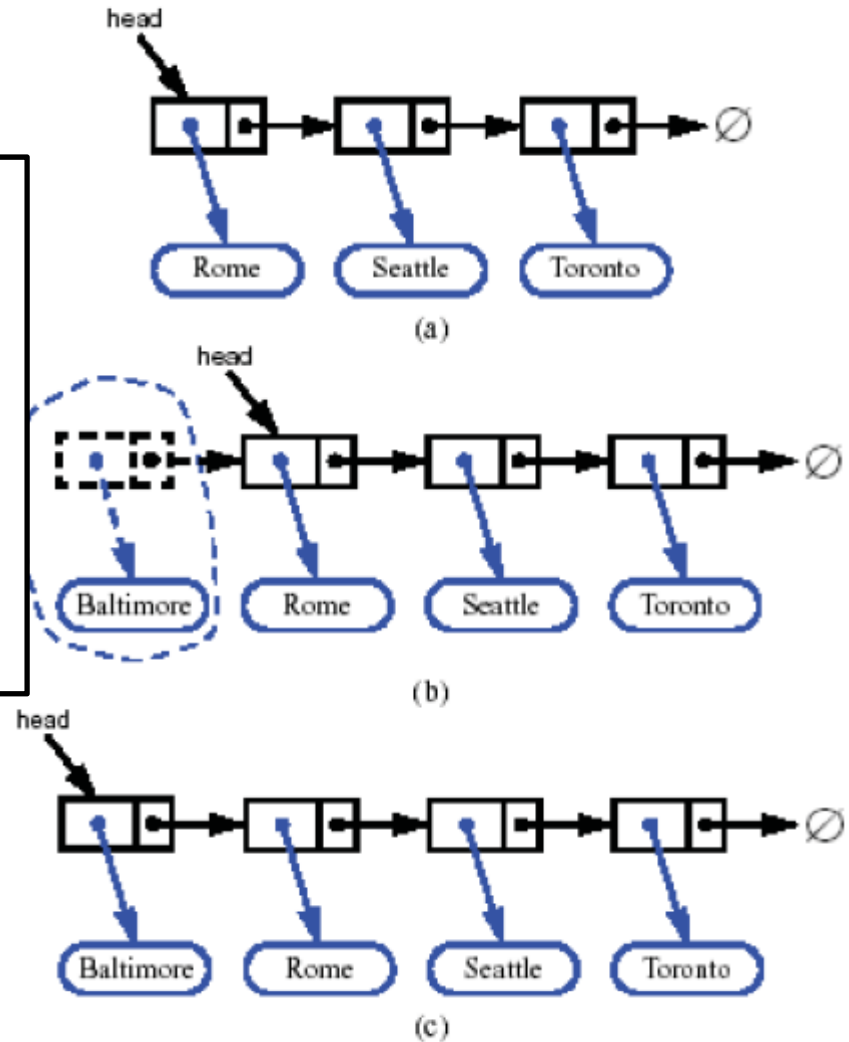
2. Inserção do primeiro elemento

```
void Insere_Prim(Lista *L, Tipo_elem elem){  
    No_Lista *p;  
    p = (No *)malloc(sizeof(No));  
    p->info = elem;  
    p->lig = NULL;  
    L->head = p;  
    L->nelem++;  
}
```

Implementação das operações

3. Inserção no início de uma lista

```
void Insere_Inicio(Lista *L, tipo_elem elem){  
    No *p;  
    p = malloc(sizeof(No));  
    p->info = elem;  
    p->lig = L->head;  
    L->head = p;  
    L->nelem++;  
}
```



Implementação das operações

4. Acesso ao primeiro elemento da lista

```
tipo_elem Primeiro(Lista *L){  
    return L->head->info;  
}
```

5. Quantos elementos tem na lista?

```
int Nelem(Lista *L){  
    return L->nelem;  
}  
/* se nelem tiver atualizado */
```

```
int Nelem(Lista *L){  
    No *p = L->head;  
    int count = 0;  
    while (p != NULL){  
        count ++;  
        p = p->lig;  
    }  
    return count;  
}
```

Implementação das operações

Versão recursiva

```
int Nelem_rec(No *p){  
    if (p == NULL)  
        return 0;  
    else  
        return (1 + Nelem_rec(p->lig));  
}
```

```
int Nelem_rec_init(Lista *L){  
    return Nelem_rec(L->head);  
}
```

Implementação das operações

5-a) Buscar registro de chave x em lista ordenada – **versão iterativa**

/ Busca por x e retorna TRUE e o endereço (p) de x numa Lista Ordenada, se achar; senão, retorna FALSE */*

```
Boolean Buscar_ord (Lista *L, Tipo_chave x, No *p){
    if(L->nelem == 0) /* Lista vazia, retorna NULL */
        return FALSE;
    else{
        p = L->head;
        while (p != NULL){ /* enquanto não achar o final */
            if (p->info.chave >= x){
                if (p->info.chave == x) /* achou o registro */
                    return TRUE;
                else /* achou um registro com chave maior */
                    return FALSE;
            } else p = p->lig;
        }
        return FALSE; /* achou final da lista */
    }
}
```

Implementação das operações

5-b) Buscar registro de chave x em lista ordenada – **versão recursiva**

*/*Busca por x e retorna TRUE e o endereço (p) de x numa
Lista Ordenada, se achar; senão,retorna FALSE */*

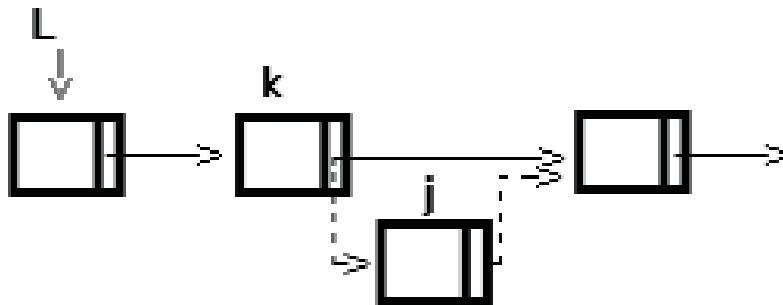
```
Boolean Busca_ord_rec_init(Lista *L, Tipo_chave x, No* p){  
    if(L->nelem == 0) /*Lista vazia, não achou*/  
        return FALSE;  
  
    p = L->head;  
  
    return (Busca_ord_rec(p, &x));  
}
```

```
Boolean Busca_ord_rec(No *q, Tipo_chave *x){
    if (q == NULL)
        /* chegou no final da lista, sem achar*/
        return FALSE;
    else
        if (q->info.chave >= *x){
            if (q->elem.chave == *x) /* achou o registro*/
                return TRUE;
            else /* achou um registro com chave maior*/
                return FALSE;
        }else
            return Busca_ord_rec(q->lig, x);
}
```

Implementação das operações

6a) Inserção de elemento v como sucessor do elemento no endereço k

```
void Insere_Depois(Lista *L, Tipo_elem v, No *k){  
    /*k não pode ser null*/  
    No* j = malloc(sizeof(No));  
    j->info = v;  
    j->lig = k->lig;  
    k->lig = j;  
    L->nelem++  
}
```



**OBS.: FUNCIONA PARA INSERÇÃO
APÓS ÚLTIMO ELEMENTO?**

6b) Inserção do elemento v na lista ordenada L

*/*Inserere item de forma a manter a lista ordenada.
Retorna true se inseriu; false, se não foi possível inserir*/*

```
boolean Inserere(Lista *L, Tipo_elem v){  
    if (L->nelem == 0){ /*insere como primeiro elemento*/  
        insere_Prim(L, v);  
        return TRUE;  
    }  
    No *p = L->head;  
    No *pa = NULL;  
  
    /******/
```

```

while (p != NULL){
    if (p->info.chave >= v.chave){
        if (p->info.chave == v.chave) /* v já existe na lista */
            return FALSE;
        else{
            if (pa == NULL) /*insere no inicio */
                Inere_Inicio(L, v);
            else{ /*insere no meio*/
                Inere_Depois(L, v, pa);
            }
            return TRUE;
        }
    }else{
        pa = p;
        p = p->lig;
    }
}
/*insere no final*/
Inere_Depois(L, v, pa);
return TRUE;
} // fim

```

(c) Inserção do elemento v na lista ordenada L (Recursivo)

*/*Inserere item de forma a manter a lista ordenada.
Retorna true se inseriu; false, se não foi possível inserir*/*

```
boolean Inserere_rec_init(Lista *L, Tipo_elem v){  
    if (L->nelem == 0){  
        /*insere como primeiro elemento*/  
        insere_Prim(L, v);  
        return TRUE;  
    }  
    No *p = L->head;  
    No *pa = NULL;  
    return Inserere_rec(L, p, pa, &v);  
}
```

```
boolean Insere_rec(Lista *L, No *p, No *pa, tipo_elem *v){
    if (p == NULL) {
        /*insere no final */
        Insere_Depois(L, *v, pa);
        return TRUE;
    }
    if (p->info.chave == v->chave)
        /* v já existe na lista*/
        return FALSE;
    if (p->info.chave > v->chave){
        if (pa == NULL)
            /*insere no inicio */
            Insere_Inicio(L, *v);
        else{
            /*insere entre pa e p*/
            Insere_Depois(L, *v, pa);
        }
        return TRUE;
    }
    return Insere_rec(L, p->lig, p, v);
}
```

Implementação das operações

7) Remoção do primeiro elemento

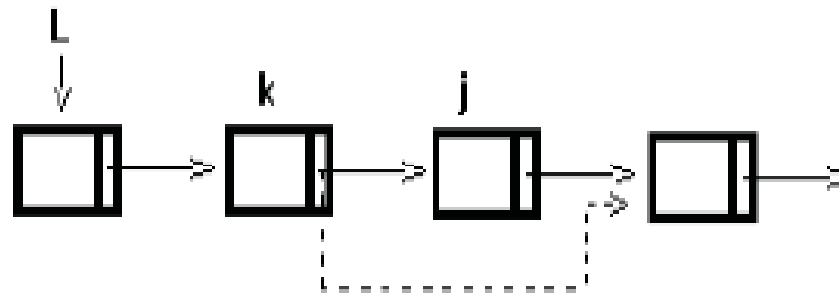
```
void Remove_Prim(Lista *L){  
    /* supõe que a Lista não está vazia */  
    No *p = L->head;  
    L->head = p->lig;  
    free(p);  
    L->nelem--;  
}
```

Obs: funciona no caso de remoção em lista com um único elemento?

Implementação das operações

8) Remoção do elemento apontado por j, sucessor do elemento no endereço k

```
void Elimina_De pois(Lista *L, No *k){  
    No *j = k->lig;  
    k->lig = j->lig;  
    free(j);  
    L->nelem--;  
}
```



Implementação das operações

9) Eliminar elemento v de uma lista ordenada L

```
boolean Remove(Tipo_elem v, Lista*L){
    No *p = L->head;
    No *pa = NULL;
    while (p != NULL){
        if (p->info.chave < v.chave){
            pa = p;
            p = p->lig;
        } else {
            if (p->info.chave > v.chave) /* encontrou elemento com chave maior*/
                return FALSE;
            else { /*encontrou o elemento*/
                if (pa == NULL) /*remove no inicio*/
                    Remove_Prim(L);
                else{ /*remove elemento p*/
                    Elimina_Depois(L,pa);
                }
                return TRUE;
            }
        }
    }
    /*não encontrou o elemento na lista*/
    return FALSE;}
}
```

Exercício: Fazer a eliminação
de v de lista não ordenada

Implementação das operações

10) Impressão da lista

```
void imprime(Lista *L){
    No *p;
    p = L->head;
    while (p != NULL){
        impr_elem(p->info);
        p = p->lig;
    }
}

void impr_elem(Tipo_elem t){
    printf("chave: %d", t.chave);
    printf("info: %s", t.info.valor);
}
```


EXERCÍCIOS

Exercícios

- Explique o que acontece nas atribuições abaixo (dica: use desenhos)

a) $p \rightarrow \text{lig} = q$;

b) $p \rightarrow \text{lig} = q \rightarrow \text{lig}$;

c) $p \rightarrow \text{info} = q \rightarrow \text{info}$;

d) $p = q$;

e) $p \rightarrow \text{lig} = \text{nil}$;

f) $*p = *q$;

g) $p = p \rightarrow \text{lig}$;

h) $p = (p \rightarrow \text{lig}) \rightarrow \text{lig}$;

Exercícios

Elaborar os seguintes TADs, usando alocação dinâmica. Implementar esse TAD na linguagem C usando estrutura modular.

- Lista Encadeada Ordenada
- Lista Encadeada Não-ordenada

Exercícios

Dada uma lista ordenada L1 encadeada alocada dinamicamente (i.e., implementada utilizando pointer), escreva as operações:

- a) Verifica se L1 está ordenada ou não (a ordem pode ser crescente ou decrescente)
- b) Faça uma cópia da lista L1 em uma outra lista L2
- c) Faça uma cópia da Lista L1 em L2, eliminando elementos repetidos
- d) inverta L1 colocando o resultado em L2
- e) inverta L1 colocando o resultado na própria L1
- f) intercale L1 com a lista L2, gerando a lista L3 (L1, L2 e L3 ordenadas)

Exercícios

- Escreva um programa que gera uma lista L2, a partir de uma lista L1 dada, em que cada registro de L2 contém dois campos de informação
 - elem contém um elemento de L1, e count contém o número de ocorrências deste elemento em L1
- Escreva um programa que elimine de uma lista L dada todas as ocorrências de um determinado elemento (L ordenada)
- Assumindo que os elementos de uma lista L são inteiros positivos, escreva um programa que informe os elementos que ocorrem mais e menos em L (forneça os elementos e o número de ocorrências correspondente)

Este material didático foi adaptado do material da profa. Graça Nunes,
do ICMC-USP São Carlos