

## RESUMO - LISTAS - AED

### Listas Lineares Sequenciais

Ordem (lógica) dos elementos da lista coincide com sua posição física (em memória).

Elementos adjacentes da lista ocupam posições contíguas de memória.

**Inicialização:**  $nroElem = 0$  (pra sabermos o fim da lista e não termos que percorrer o arranjo inteiro, caso ele não esteja completo);

#### Vantagens

- Acesso direto  $O(1)$  aos elementos da lista através dos índices. Mas nem sempre temos o índice.
- Se estiver ordenada então a busca acaba sendo feita em  $O(\log(n))$ .

#### Desvantagens

- Implementação estática. Necessita determinar o tamanho de elementos a serem recebidos previamente. É possível aumentar mas é custoso  $O(n)$ .
- Inserção e exclusão no pior caso são  $O(n)$ , pois terá que deslocar todos os elementos.

### Listas Lineares Ligadas

Ordem (lógica) dos elementos (nós) não necessariamente coincide com sua posição física na memória. Ela pode ser implementada de forma estática (usando-se um array) ou, em linguagens de programação que oferecem suporte à alocação dinâmica, com uso de ponteiros.

#### Vantagens

- Inserção não precisa deslocar  $n$  elementos, é só alterar o ponteiro.
- Apenas a inserção é  $O(1)$ , porém ainda há a busca que no pior caso será  $O(n)$

### Listas Ligadas Estáticas

É formada pelo array de **registros**, um indicador de início e outro de nós disponíveis(dispo).

inicio e dispo são as entradas de duas listas que compartilham o mesmo array, sendo uma para os elementos efetivos da lista, e a outra para armazenar as posições livres.

**Inicialização:** inicio = -1 (lista vazia)

dispo = 0 (primeiro elemento disponível fica na posição 0)

Cada posição (i) do array indica que o prox é o i+1

Próximo do último será = -1 (fim da lista)

### Desvantagens da Lista Estática

- Tamanho ainda deve ser definido no início do programa.

### Listas Ligadas Dinâmicas

São listas as quais não precisam do gerenciamento de memória por parte do programador, pois a linguagem já faz o gerenciamento das posições de memória. Esse recurso é chamado alocação dinâmica de memória.

Neste caso é utilizada uma **estrutura diferente**. Ela é um ponteiro do tipo **NO**, que armazena ao menos uma chave e o ponteiro prox, que se refere ao próximo elemento da lista, que também é do tipo Nó.

Para inserir um elemento usamos o método malloc:

```
NO* novo = (NO*) malloc(sizeof(NO));
```

*NO\* novo*: indica que estamos separando um espaço na memória que receberá um ponteiro de NO e o chamaremos de novo.

*(NO\*)*: é necessário para que seja feito o casting de tipo.

*malloc(sizeof(NO))*: cria um espaço de memória do tamanho de um NO. Terá espaço para o struct NO com todos os seus “atributos”: chave, prox, nUsp, nome, turma etc e para excluir um elemento/NO usamos:

*free(p); //sendo p o ponteiro para o Nó que desejamos excluir*

### No Cabeça

É criado um No(vazio) que indica o início da Lista. Não muda complexidade do algoritmo, mas **facilita MUITO sua implementação**, já que evita tenhamos que pensar em casos como Lista vazia ou inserção no primeiro elemento.

Na struct LISTA teremos apenas o NO\* cab;

**Inicialização:** No cabeça receberá um malloc

Prox do cabeça será NULL, caso não seja uma lista circular.

### No Sentinela

No a priori vazio no fim da Lista. Serve para diminuir um pouco a complexidade do algoritmo de busca. Colocamos a chave buscada neste NO. Ao fazermos isso garantimos que a chave sempre será encontrada. Então podemos simplificar o algoritmo com apenas uma pergunta.

```
while(p->chaveAtual != chaveBuscada) {  
    //vai para a próxima chave  
}
```

*//Obs: Essa busca serve para listas ordenadas e desordenadas.*

E por fim, fazemos a verificação: Se a chave encontrada se encontra no NO sentinela, então retorne NULL (chave não existe):

```
if(p == l->sentinela) return NULL;  
if(p->chaveAtual == chaveBuscada) return p;  
return NULL;
```

**Inicialização:** No sentinela receberá um malloc

Prox do sentinela será NULL;

Inicio receberá sentinela.

### Lista Circular e com No cabeça

Lista em que o prox do fim aponta para o No cabeça.

**Inicialização:** No cabeça receberá um malloc

Prox do cabeça será cabeça;

### **Lista Circular, com No cabeça e Duplamente ligada**

Lista em que os elementos possuem além do campo prox um campo ant, para que seja possível percorrer a lista nos dois sentidos.

**Inicialização:** No cabeça receberá um malloc

Prox do cabeça será cabeça;

Ant do cabeça será cabeça.

Na inserção ainda é necessário o ant da busca, caso desejemos inserir ordenadamente.

### **Observações:**

- SEMPRE lembrar de verificar 3 condições: lista vazia, primeiro elemento e qualquer elemento após o primeiro.
- Em lista sequencial na inserção deve-se verificar se os índices são válidos e se a lista não está cheia.
- Em lista sequencial (estática) na inclusão e exclusão de elementos deve-se deslocar os elementos para que seja criado um espaço para o elemento a ser inserido e retirar o espaço após o elemento ser excluído.

```

typedef struct S{
    TIPOCHAVE chave;
    S* prox;
}NO;
typedef struct{
    NO* inicio;
    NO* sent;
}LISTA;
void inicializar(LISTA *l){
    l->sent = (NO*)malloc(sizeof(NO));
    l->inicio = l->sent;
}
/*
    Busca para lista não ordenada. Não serve para inserir elementos de forma ordenada.
*/
NO* busca(LISTA l, TIPOCHAVE ch, NO* *ant){
    *ant = NULL;
    NO* p = l.inicio;
    l.sent->chave = ch;

    while(p->chave != ch){
        *ant = p;
        p = p->prox;
    }
    if(p == l.sent) return NULL;

```

```

        if(p->chave == ch) return p;
            return NULL;
    }

    /*
        Busca para lista ordenada
    */

    NO* buscaListOrd(LISTA l, TIPOCHAVE ch, NO* *ant){
        *ant = NULL;
        l.sent->chave = ch;
        NO* p = l.inicio; //não precisa verificar se é null pq tem ao menos o sentinela
        while(p->chave < ch){
            *ant = p;
            p = p->prox;
        }
        if(!p) return NULL;
        if(p == l.sent) return NULL;
        if(p->chave == ch) return p;
        return NULL;
    }

```

```

bool inserir(LISTA *l, TIPOCHAVE ch){
    NO* ant;
    NO* posicao = buscaListOrd(*l, ch, &ant);

    NO* novo = (NO*)malloc(sizeof(NO));
    if(!novo) return false;
    novo->chave = ch;

    if(!ant){
        if(l->inicio == l->sent){
            novo->prox = l->sent;
            l->inicio = novo;
        }
    }
}

```

```

    }else{
        novo->prox = l->inicio;
        l->inicio = novo;
    }

    }else{
        novo->prox = ant->prox;
        ant->prox = novo;
    }
    return true;
}

bool excluir(LISTA *l, TIPOCHAVE ch){
    NO* ant;
    NO* p = busca(*l, ch, &ant);

    if(!p) return false; //caso o elemento procurado não exista
    ant->prox = p->prox;
    free(p);
    return true;
}

void exibir(LISTA l){
    NO* atual = l.inicio;

    while(atual != l.sent){
        printf("%i\n",atual->chave);

        atual = atual->prox;
    }
    printf("\nFim da lista\n\n");
}

int main(){
    printf("Lista dinamica com No cabeca\n");

```

```
LISTA l;  
inicializar(&l);  
  
inserir(&l,2);  
inserir(&l,1);  
inserir(&l,4);  
inserir(&l,3);  
exibir(l);  
  
}
```