## LISTA LINEAR

Prof.: Leonardo Garcia Tampelini

### Roteiro

□ Definição e Estrutura da lista linear

□ Tipo abstrato de dados (TAD)

- Operações do TAD lista linear
  - Arranjos desordenados
  - Arranjos ordenados

Arranjos dinâmicos

# Definição

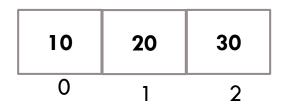
- Cada elemento da estrutura de dados é precedido por um elemento e sucedido por outro
  - Exceção do primeiro e último



- Os elementos estão em uma ordem
  - Ordenados por uma chave
  - Ordem de inserção

## Uso de arranjos

- Lista indexada de itens
  - Indexado por índice



Um bloco sequencial de memória

 Ordem lógica dos elementos é a mesma ordem física (em memória principal) dos elementos

### Estrutura da Lista Linear

#### elemento

```
typedef struct{
   int chave;
   // outros campos...
} Elemento;
```

#### lista

```
typedef struct{

Elemento Arranjo[TAM]; #define TAM 100

int qtdElem; (alocação estática)

} Lista;
```

## Operações na Lista linear

- □ Inicialização / Reinicialização
- Obtenção da quantidade de elementos
- Impressão

## Operações na Lista linear

- □ Inicialização / Reinicialização
- Obtenção da quantidade de elementos
- Impressão
- □ Inserção
  - Posição indicada pelo usuário
  - No final do arranjo
  - Ordenado

## Operações na Lista linear

- □ Inicialização / Reinicialização
- Obtenção da quantidade de elementos
- Impressão
- □ Inserção
  - Posição indicada pelo usuário
  - No final do arranjo
  - Ordenado
- Remoção
- Busca
- Destruição

- Especificação de um conjunto de operações permitidas associadas à uma estrutura de dados
  - Separa o uso de uma estrutura de dados dos detalhes de sua implementação

- Especificação de um conjunto de operações permitidas associadas à uma estrutura de dados
  - Separa o uso de uma estrutura de dados dos detalhes de sua implementação
- Interface (arquivo xxx.h)
  - Conjunto de operações de uma TAD
  - Consiste dos nomes e demais convenções usadas para executar cada operação
    - Assinatura das funções
  - Ex.: void iniciar\_lista(Lista \*p\_l);

- □ Implementação (arquivo xxx.c)
  - Algoritmos que realizam as operações
  - Local onde dados são acessados de fato

- Implementação (arquivo xxx.c)
  - Algoritmos que realizam as operações
  - Local onde dados são acessados de fato

- Cliente (#include "xxx.h")
  - Código externo que utiliza um TAD
  - Invoca as operações definidas no TAD
  - Não conhece os detalhes de implementação

## TAD em C

Declarado como um registro

 Conjunto de protótipos de funções que recebem/usam o registro

## Lista linear como um TAD

```
void iniciar_lista(Lista *p_l);
void reiniciar_lista(Lista *p_l);
int consultar_tamanho(Lista *p_l);
void imprimir_lista(Lista *p_l);
```

## Lista linear como um TAD

```
void iniciar_lista(Lista *p_l);
void reiniciar_lista(Lista *p_l);
int consultar_tamanho(Lista *p_l);
void imprimir_lista(Lista *p_l);
bool inserirElemLista(Lista *p_l, Elemento ele, int pos_usu);
bool inserirElemFinalLista(Lista *p_l, Elemento ele);
```

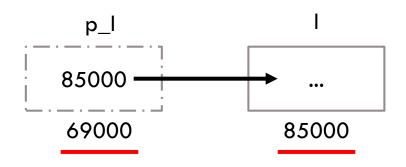
## Lista linear como um TAD

```
void iniciar_lista(Lista *p_l);
void reiniciar_lista(Lista *p_l);
int consultar_tamanho(Lista *p_l);
void imprimir_lista(Lista *p_l);
bool inserirElemLista(Lista *p_l, Elemento ele, int pos_usu);
bool inserirElemFinalLista(Lista *p_l, Elemento ele);
bool removerElemListaPeloIndice(Lista *p_I, int pos_usu);
bool removerElemListaPelaChave(Lista *p_l, int chave);
int buscaSequencial(Lista *p_l, int chave_busca);
```

# Inicialização

Colocar 0 no campo de quantidade de elementos

```
void iniciar_lista(Lista *p_l){
    p_l->qtdElem=0;
}
```



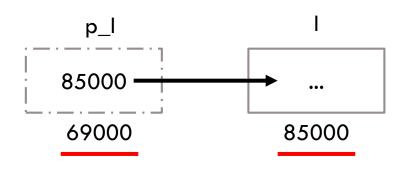
#### Código cliente

```
Lista I;
iniciar_lista(&I);
```

## Inicialização

Colocar 0 no campo de quantidade de elementos

```
void iniciar_lista(<mark>Lista *p_l</mark>){
    p_l->qtdElem=0;
}
```



#### Código cliente

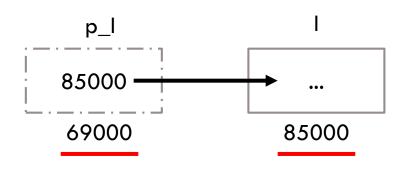
```
Lista I;
iniciar_lista(&I);
```

E se o parâmetro não for um ponteiro?

# Inicialização / Reinicialização

Colocar 0 no campo de quantidade de elementos

```
void iniciar_lista(Lista *p_l){
    p_l->qtdElem=0;
}
```



#### Código cliente

```
Lista I;
iniciar_lista(&I);
```

E se o parâmetro não for um ponteiro?

Como seria uma operação para reinicializar a lista?

## Quantidade de Elementos

Retorna o valor do campo qtdElem

```
int consultar_tamanho(Lista *p_l){
    return p_l->qtdElem;
}
```

## Impressão

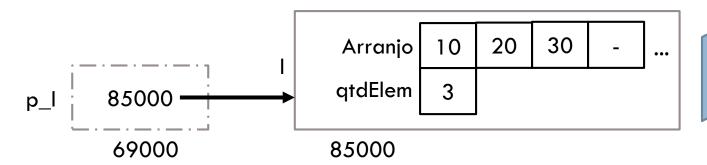
- □ Itera sobre os elementos válidos
- Apresenta suas informações (e.g., número da chave)

```
void imprimir_lista(Lista *p_l){
    int pos;
    for (pos=0; pos<p_l->qtdElem; pos++){
        printf("%d ", p_l->Arranjo[pos].chave);
    }
}
```

## Impressão

- □ Itera sobre os elementos válidos
- Apresenta suas informações (e.g., número da chave)

```
void imprimir_lista(Lista *p_l){
    int pos;
    for (pos=0; pos<p_l->qtdElem; pos++){
        printf("%d ", p_l->Arranjo[pos].chave);
    }
}
```



Saída = 10 20 30

## Inserção - Arranjo desordenado

■ Posição no arranjo indicada pelo usuário

## Inserção — Arranjo desordenado

- Posição no arranjo indicada pelo usuário
- Procedimento
  - Verificações
    - Posição indicada deve ser válida
    - II. Arranjo não pode estar cheio

# Inserção – Verificações

```
bool inserirElemLista(Lista *p_l, Elemento ele, int pos_usu){
    if ((p_l->qtdElem == TAM) || (pos_usu < 0) || (pos_usu > p_l->qtdElem))
        return false;
    (...)
}
```

## Inserção - Arranjo desordenado

- Posição no arranjo indicada pelo usuário
- Procedimento
  - Verificações
    - I. Posição indicada deve ser válida
    - II. Arranjo não pode estar cheio
  - II. Encontre a posição correta
  - III. Desloque os elementos para a direita

# Arranjo 10 20 30 - ...

Parâmetros de entrada

# Inserção – Encontra posição e desloca elementos

```
bool inserirElemLista(Lista *p_l, Elemento ele, int pos_usu){

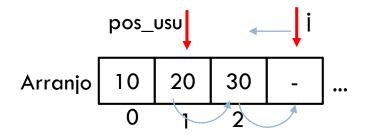
if ((p_l->qtdElem == TAM) || (pos_usu < 0) || (pos_usu > p_l->qtdElem))

return false;

for (int j = p_l->qtdElem; j > pos_usu; j--) //encontra posição

p_l->Arranjo[j] = p_l->Arranjo[j-1]; //desloca elementos p/ direita

(...)
}
```



Parâmetros de entrada

ele.chave=55 TAM=100 pos\_usu=1

# Inserção – Encontra posição e desloca elementos

```
bool inserirElemLista(Lista *p_l, Elemento ele, int pos_usu){
   if ((p_I->qtdElem == TAM) \mid | (pos_usu < 0) \mid | (pos_usu > p_I->qtdElem))
       return false;
  for (int j = p_l - qtdElem; j > pos_usu; j--) //encontra posição
       p_l->Arranjo[j] = p_l->Arranjo[j-1]; //desloca elementos p/ direita
                                                    pos_usu
         pos_usu
                                           Arranjo 10
                                                              20
                                                                    30
              20
                    30
         10
 Arranjo |
```

## Inserção - Arranjo desordenado

- Posição no arranjo indicada pelo usuário
- Procedimento
  - Verificações
    - Posição indicada deve ser válida
    - II. Arranjo não pode estar cheio
  - 🛚 Encontre a posição correta
  - Desloque os elementos para a direita
  - Insira o novo elemento na posição correta
  - v. Some 1 no campo qtdElem

## Inserção – Adiciona novo elemento

```
bool inserirElemLista(Lista *p_l, Elemento ele, int pos_usu){
   if ((p_l->qtdElem == TAM) \mid | (pos_usu < 0) \mid | (pos_usu > p_l->qtdElem))
      return false;
  for (int j = p_l - qtdElem; j > pos_usu; j--) //encontra posição
      p_l->Arranjo[i] = p_l->Arranjo[i-1]; //desloca elementos
  p_l->Arranjo[j] = ele;
  p_I->qtdElem++;
  return true;
                                                   pos_usu
         pos_usu
                                           Arranjo | 10
                                                        55
                                                              20
                                                                   30
         10
              20
                    30
 Arranjo
```

## Inserção - Arranjo desordenado

- No final do arranjo
- Procedimento
  - Verificações
    - Arranjo não pode estar cheio

# Inserção — Arranjo desordenado

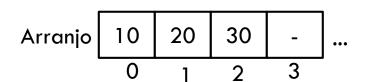
```
bool inserirElemFinalLista(Lista *p_l, Elemento ele){
   if ((p_l->qtdElem == TAM))
     return false;
}
```

## Inserção - Arranjo desordenado

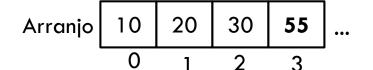
- No final do arranjo
- Procedimento
  - Verificações
    - Arranjo não pode estar cheio
  - II. Insira o novo elemento na próxima posição válida
  - III. Some 1 no campo qtdElem

## Inserção — Arranjo desordenado

```
bool inserirElemFinalLista(Lista *p_l, Elemento ele){
   if ((p_l->qtdElem == TAM))
      return false;
   p_l->Arranjo[p_l->qtdElem] = ele;
   p_l->qtdElem++;
   return true;
}
```







## Remoção — Arranjo desordenado

- Posição no arranjo indicada pelo usuário
- Procedimento
  - Verifica se a posição indicada é válida

# Remoção — Arranjo desordenado

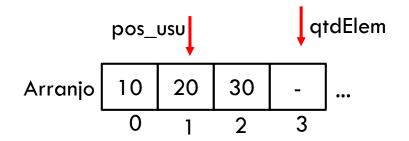
```
bool removerElemListaPeloIndice(Lista *p_I, int pos_usu){

if ((pos_usu < 0) || (pos_usu > p_I->qtdElem))

return false;

(...)

}
```



Parâmetros de entrada

- Posição no arranjo indicada pelo usuário
- Procedimento
  - Verifica se a posição indicada é válida
  - Troca o elemento na posição indicada com o último elemento
  - III. Diminui o valor do campo qtdElem

```
bool removerElemLista(Lista *p_I, int pos_usu){
    if ((pos_usu < 0) | | (pos_usu > p_I->qtdElem))
        return false;

    p_I->Arranjo[pos_usu] = p_I->Arranjo[p_I->qtdElem - 1];
        return true;
}

return true;
}
```



- Valor do elemento indicado pelo usuário
- Procedimento
  - Encontrar o elemento com a chave na lista

```
bool removerElemListaPelaChave(Lista *p_l, int chave){

int pos = buscaSequencial(p_l, chave);

if(pos == -1) return false;

Encontra elemento

}
```

- Valor do elemento indicado pelo usuário
- Procedimento
  - Encontra o elemento com a chave na lista
  - II. Troca o elemento encontrado com o último elemento
  - III. Diminui o valor do campo qtdElem

```
bool removerElemListaPelaChave(Lista *p_l, int chave){
    int pos = buscaSequencial(p_l, chave);
    if(pos == -1) return false;

    p_l->Arranjo[pos] = p_l->Arranjo[p_l->qtdElem - 1];
    p_l->qtdElem--;
    return true;
}

Coloca
último na
posição
encontrada
}
```

#### Busca - Arranjo desordenado

- Busca Sequencial
  - Recebe um valor de chave do usuário
  - Investiga cada elemento do arranjo
  - Se encontrar o elemento
    - Retorna a posição do índice do arranjo onde ele se encontra

- Se o elemento não existe na lista
  - Retorna -1

#### Busca - Arranjo desordenado

```
int buscaSequencial(Lista *p_I, int chave_busca){
  int i;
  for (i=0; i<p_I->qtdElem; i++)
    if (p_I->Arranjo[i].chave==chave_busca)
    return i;
  return -1;
}
```

#### Busca - Arranjo desordenado

```
int buscaSequencial(Lista *p_I, int chave_busca){
   int i;
   for (i=0; i<p_I->qtdElem; i++)
      if (p_I->Arranjo[i].chave==chave_busca)
      return i;
   return -1;
}
```

- Busca binária é mais eficiente?
- Podemos fazer busca binária? Por quê?

#### Análise sobre operações de buscas

 Se operação de busca for muito frequente, efetuar busca binária pode ser vantajoso

Busca binária exige que o arranjo esteja <u>ordenado</u>

#### Análise sobre operações de buscas

- Se operação de busca for muito frequente, efetuar busca binária pode ser vantajoso
- Busca binária exige que o arranjo esteja ordenado
- Duas soluções
  - Ordenar o arranjo aplicando um algoritmo de ordenação
    - Viável se não tiver que aplicar sempre pois tem um custo
  - Manter o arranjo ordenado nas operações de inserção e remoção

□ Verifique se a lista não está cheia

```
bool inserirElemListaOrdenada(Lista *p_l, Elemento ele){
    if ((p_l->qtdElem >= TAM))
        return false;
```

- Verifique se a lista não está cheia
- Encontre a posição correta do elemento a ser inserido
- Desloque o elementos maiores para a direita
  - Cria espaço no arranjo

#### Parâmetros de entrada

Arranjo 10 20 30 - ...

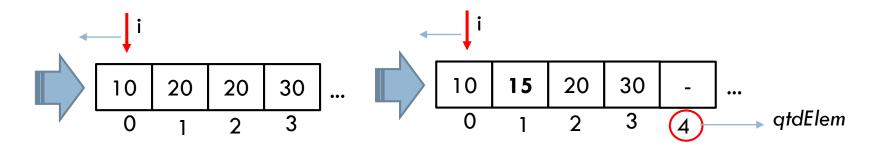
qtdElem=3 TAM=100 nova chave=15

```
bool inserirElemListaOrdenada(Lista *p_I, Elemento ele){
                                                                       qtdElem=3
                                                                       ele.chave=15
     if ((p_l->qtdElem >= TAM))
         return false;
    int i;
    for (int i = p_l->qtdElem-1; <mark>i >=0 && p_l->Arranjo[i].chave > ele</mark>.chave; i--)
         p_l-Arranjo[i+1] = p_l-Arranjo[i]; //desloca elementos p/ direita
     (\dots)
                                      10 | 20 | 30 |
                                                       30
                                                                           20
                                                                                20
                   30
              20
                                                                                     30
         10
Arranjo
            20
                  20
                       30
       10
```

- Verifique se a lista não está cheia
- Encontre a posição correta do elemento a ser inserido
- Desloque o elementos maiores para a direita
- Insira o novo elemento na posição correta

```
bool inserirElemListaOrdenada(Lista *p_I, Elemento ele){
    if ((p_I->qtdElem >= TAM))
        return false;
    int i;
    for (int i = p_I->qtdElem-1; i >=0 && p_I->Arranjo[i] > ele.chave; i--)
        p_I->Arranjo[i+1] = p_I->Arranjo[i]; //desloca elementos p/ direita

    p_I->Arranjo[i+1] = ele;
    p_I->qtdElem++;
    return true;
}
```



- Valor do elemento indicado pelo usuário
- Procedimento
  - Encontre o elemento com a chave na lista
    - Pode-se usar busca binária

```
bool removerElemListaPelaChave(Lista *p_l, int chave){

int pos = buscaBinaria(p_l, chave);

if(pos == -1) return false;

Encontra elemento

(...)
}
```

- Valor do elemento indicado pelo usuário
- Procedimento
  - Encontra o elemento com a chave na lista
    - Pode-se usar busca binária
  - Ao encontrar a posição, desloque os elementos para a esquerda (preenche espaço)
  - III. Diminui o valor do campo qtdElem

```
bool removerElemListaPelaChave(Lista *p_l, int chave){
                                                                      qtdElem=3
                                                                      chave=20
       int pos = buscaBinaria(l, chave);
       if(pos == -1) return false;
                                                                           desloca
      int j;
                                                                           elementos
      for(j=pos; j < p_l->qtdElem-1; j++)
                                                                           para a
           p_l->Arranjo[j] = p_l->Arranjo[j+1];
                                                                           esquerda
     p I->qtdElem--;
     return true;
               pos / j –
                                      10
                                           30
                                                 30
             20
                   30
Arranjo
        10
                                                      3 → qtdElem
```

#### Busca - Arranjo ordenado

```
int buscaBinaria(Lista *p_l, int chave_busca){
    int esq, dir, meio;
    esq = 0; dir = p_l - qtdElem - 1;
    while(esq \leq dir) {
        meio = ((esq + dir) / 2);
        if(p_I->Arranjo[meio].chave == chave_busca)
           return meio; //encontrei elemento
        else {
            if(p_I->Arranjo[meio].chave < chave_busca)</pre>
                esq = meio + 1; //parte superior do arranjo
            else
                dir = meio - 1; //parte inferior do arranjo
    return -1;}
```

- Lista com <u>arranjos desordenados</u>
  - Inserção e remoção mais eficiente, mas exige busca sequencial

- Lista com <u>arranjos desordenados</u>
  - Inserção e remoção mais eficiente, mas exige busca sequencial
- Lista com <u>arranjos ordenados</u>
  - Busca mais eficiente, mas prejudicial a inserção e remoção

- Lista com arranjos desordenados
  - Inserção e remoção mais eficiente, mas exige busca sequencial
- Lista com arranjos ordenados
  - Busca mais eficiente, mas prejudicial a inserção e remoção
- Muitas inserções/remoções e poucas buscas
  - Usar arranjos desordenados

- Lista com arranjos desordenados
  - Inserção e remoção mais eficiente, mas exige busca sequencial
- Lista com arranjos ordenados
  - Busca mais eficiente, mas prejudicial a inserção e remoção
- Muitas inserções/remoções e poucas buscas
  - Usar arranjos desordenados
- Muitas buscas e poucas inserções/remoções
  - Usar arranjos ordenados

#### Arranjos dinâmicos

- Estudamos arranjos com tamanhos fixos (e alocação estática)
  - Inicialização a priori de um espaço delimitado

#### Arranjos dinâmicos

- Estudamos arranjos com tamanhos fixos (e alocação estática)
  - Inicialização a priori de um espaço delimitado

- Dificuldades
  - Saber o tamanho adequado do arranjo de antemão
  - Desperdício de memória pela alocação de grandes arranjos com poucos elementos usados

#### Arranjos dinâmicos

- □ Alocação dinâmica de arranjos
  - Aumentam ou diminuem de tamanho de acordo com a necessidade de dados a serem manipulados

#### Modificações na Estrutura

```
typedef struct{
   int chave;
   // outros campos...
} Elemento;
```

#### lista

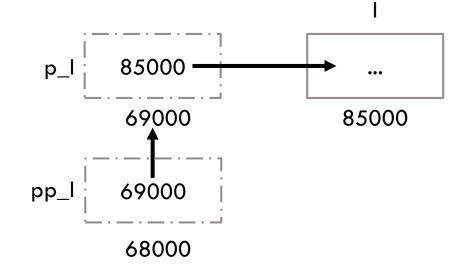
```
typedef struct {
    Elemento *elemts; // ponteiro para arranjo de elementos
    int qtdElem; // quantidade de elementos presentes na lista
    int alocado; // tamanho alocado da lista
} Lista;
```

#### Inicialização de arranjos dinâmicos

```
void iniciar_lista(Lista **pp_l, int tam){
    (*pp_l)->elemts = malloc(tam * sizeof(Elemento));
    (*pp_l)->qtdElem=0;
    (*pp_l)->alocado = tam;
}
```

#### Código cliente

```
Lista *p_l, l;
p_l=&l;
iniciar_lista(&p_l);
```



#### Finalização de arranjos dinâmicos

```
void finalizar_lista(Lista **pp_l){
    free((*pp_l)->elemts); //desaloca memória dos elementos
    free(*pp_l); //desaloca lista
    (*pp_l)=null;
}
```

#### Código cliente

```
Lista *p_l, l;
p_l=&l;
finalizar_lista(&p_l);
```

- □ Verifique se o arranjo alcançou seu tamanho limite
  - Se alcançou, aloca dinamicamente um novo arranjo com o <u>dobro</u> do tamanho do atual

```
bool inserirElemLista(Lista *p_I, Elemento ele){

if ((p_I->qtdElem == p_I->alocado)){ //alcançou o tamanho limite

//apontador temporário guarda referência ao arranjo

Elemento *e_temp = p_I->elemts;

//dobra o tamanho do campo alocado

p_I->alocado=p_I->alocado*2;

//aloca um arranjo com o novo tamanho

p_I->elemts = malloc(p_I->alocado * sizeof(Elemento));
```

- □ Verifique se o arranjo alcançou seu tamanho limite
  - Se alcançou, aloca dinamicamente um novo arranjo com o dobro do tamanho do atual
- Transporta elementos para o novo arranjo

```
bool inserirElemLista(Lista *p_l, Elemento ele){
   if ((p_l->qtdElem == p_l->alocado)){/alcançou o tamanho limite}
     //apontador temporário guarda referência ao arranjo
     Elemento *e_temp = p_l->elemts;
     //dobra o tamanho do campo alocado
     p_l->alocado=p_l->alocado*2;
     //aloca um arranjo com o novo tamanho
     p_l->elemts = malloc(p_l->alocado * sizeof(Elemento));
     //transporta elementos válidos de e_temp para elemts
     for (int pos = 0; pos < p_l->qtdElem; pos++)
        p_l->elemts[pos] = e_temp[pos];
     free(e_temp); //desaloca memória do e_temp
```

- Verifique se o arranjo alcançou seu tamanho limite
  - Se alcançou, aloca dinamicamente um novo arranjo com o dobro do tamanho do atual
- Transporta elementos para o novo arranjo

- □ Insira o novo elemento
- Incremente o campo que contabiliza a quantidade de elementos

```
bool inserirElemLista(Lista *p_l, Elemento ele){
   if ((p_l->qtdElem == p_l->alocado)){/alcançou o tamanho limite}
     //apontador temporário guarda referência ao arranjo
     Elemento *e_temp = p_l->elemts;
     //dobra o tamanho do campo alocado
     p_l->alocado=p_l->alocado*2;
     //aloca um arranjo com o novo tamanho
     p_l->elemts = malloc(p_l->alocado * sizeof(Elemento));
     //transporta elementos válidos de e_temp para elemts
     for (int pos = 0; pos < p_l->qtdElem; pos++)
        p_l->elemts[pos] = e_temp[pos];
     free(e_temp); //desaloca memória do e_temp
  p_l->elemts[p_l->qtdElem] = ele; p_l->qtdElem++;
  return true;
```

#### Remoção em arranjos dinâmicos

- Ao efetuar operações de remoção, diminua o tamanho do arranjo quando ele ficar pouco cheio
  - Evita desperdício de memória

□ **Pouco cheio** pode ser um fator ( $\frac{1}{4}$  ou  $\frac{1}{2}$ ) do tamanho alocado atual para o arranjo

#### Síntese

- Modelagem e operações em listas com arranjos
  - Lista linear como um TAD

#### Síntese

- Modelagem e operações em listas com arranjos
  - Lista linear como um TAD

- Implementação das operações
  - Uso de arranjos ordenados e desordenados

#### Síntese

- Modelagem e operações em listas com arranjos
  - Lista linear como um TAD

- Implementação das operações
  - Uso de arranjos ordenados e desordenados

- □ Alocação dinâmica de memória (arranjos dinâmicos)
  - Permite que os arranjos aumentem e diminuam de tamanho conforme a necessidade