

# Algoritmos e Estruturas de Dados II

2º Período Engenharia da Computação

Prof. Edwaldo Soares Rodrigues  
Email: [edwaldo.rodrigues@uemg.br](mailto:edwaldo.rodrigues@uemg.br)

# Listas

# Listas

- Definição:
  - Listas são estruturas flexíveis que admitem as operações de inserção, remoção e recuperação de itens;
  - É uma sequência de zero ou mais itens  $x_1; x_2; \dots; x_n$  na qual  $x_i$  é de um determinado tipo e  $n$  representa o tamanho da lista;
  - Sua principal propriedade estrutural diz respeito as posições relativas dos itens;
    - Se  $n \geq 1$ ,  $x_1$  é o primeiro item e  $x_n$  é o último;
    - Em geral,  $x_i$  precede  $x_{i+1}$  para  $i = 1; 2; \dots; n - 1$  e  $x_i$  sucede  $x_{i-1}$  para  $i = 2; 3; \dots; n$ ;

# Listas

- Aplicações:
  - Diversos tipos de aplicações requerem uma lista:
    - Lista telefônica;
    - Lista de tarefas;
    - Gerência de memória;
    - Simulação;
    - Compiladores;
    - Entre outras;

# Listas

- TAD Lista:
  - Vamos definir um TAD com as principais operações sobre uma lista:
    - Para simplificar vamos definir apenas as operações principais, posteriormente, outras operações podem ser definidas;

# Listas

- Principais operações:
  - Criar lista;
  - Limpar lista;
  - Inserir item (última posição);
  - Inserir item (por posição);
  - Remover item (última posição);
  - Recuperar item (dado uma chave);
  - Recuperar item (por posição);
  - Contar número de itens;
  - Verificar se a lista está vazia;
  - Verificar se a lista está cheia;
  - Imprime lista;

# Listas

- Criar Lista:
  - **Pré-condição:** nenhuma;
  - **Pós-condição:** inicia a estrutura de dados;
- Limpar Lista:
  - **Pré-condição:** nenhuma;
  - **Pós-condição:** coloca a estrutura de dados no estado inicial;

# Listas

- Inserir item (última posição):
  - **Pré-condição:** a lista não está cheia;
  - **Pós-condição:** insere um item na última posição, retorna true se a operação foi executada com sucesso, false caso contrário;
- Inserir item (por posição):
  - **Pré-condição:** a lista não está cheia;
  - **Pós-condição:** insere um item na posição informada, que deve estar dentro da lista, retorna true se a operação foi executada com sucesso, false caso contrário;



# Listas

- Remover item (por posição):
  - **Pré-condição:** uma posição válida da lista é informada;
  - **Pós-condição:** o item na posição fornecida é removido da lista, retorna true se a operação foi executada com sucesso, false caso contrário;
- Recuperar item (dada uma chave):
  - **Pré-condição:** nenhuma;
  - **Pós-condição:** recupera o item dado uma chave, retorna true se a operação foi executada com sucesso, false caso contrário;

# Listas

- Recuperar item (por posição):
  - **Pré-condição:** uma posição válida da lista é informada;
  - **Pós-condição:** recupera o item na posição fornecida, retorna true se a operação foi executada com sucesso, false caso contrário;
- Contar número de itens:
  - **Pré-condição:** nenhuma;
  - **Pós-condição:** retorna o número de itens na lista;

# Listas

- Verificar se a lista está vazia:
  - **Pré-condição:** nenhuma;
  - **Pós-condição:** retorna true se a lista estiver vazia e false caso-contrário;
- Verificar se a lista está cheia:
  - **Pré-condição:** nenhuma;
  - **Pós-condição:** retorna true se a lista estiver cheia e false caso-contrário;

# Listas

- Imprime lista:
  - **Pré-condição:** nenhuma;
  - **Pós-condição:** imprime na tela os itens da lista;

# Listas

- Como implementar o TAD Lista?
  - Basicamente existem duas formas:
    - Estática (utilizando vetores);
    - Dinâmica (utilizando listas ligadas);

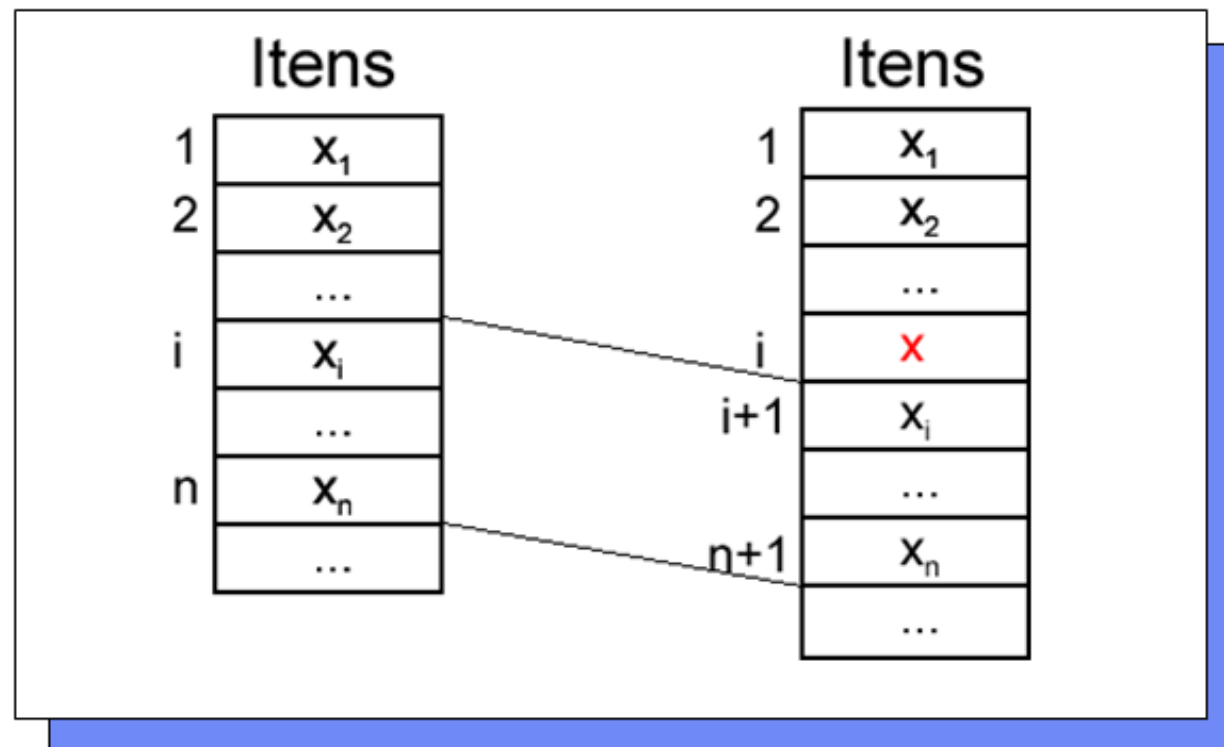
# Lista Estática

# Lista Estática

- Características:
  - Os itens da lista são armazenados em posições contíguas de memória;
  - A lista pode ser percorrida em qualquer direção;
  - A inserção de um novo item pode ser realizada após o último item com custo constante;

# Lista Estática

- Inserção de um item na posição  $i$ :
  - Problema do deslocamento de itens;





# Lista Estática

- Tad Lista Estática:

```
typedef struct lista{  
    int vetor[TAM];  
    int fim;  
}Lista;
```

# Lista Estática Ordenada

# Lista Estática Ordenada

- Características:
  - Uma lista pode ser mantida em ordem crescente/decrescente segundo o valor de alguma chave;
  - Essa ordem facilita a pesquisa de itens;
  - Por outro lado, a inserção é mais complexa pois deve manter os itens ordenados;

# Lista Estática Ordenada

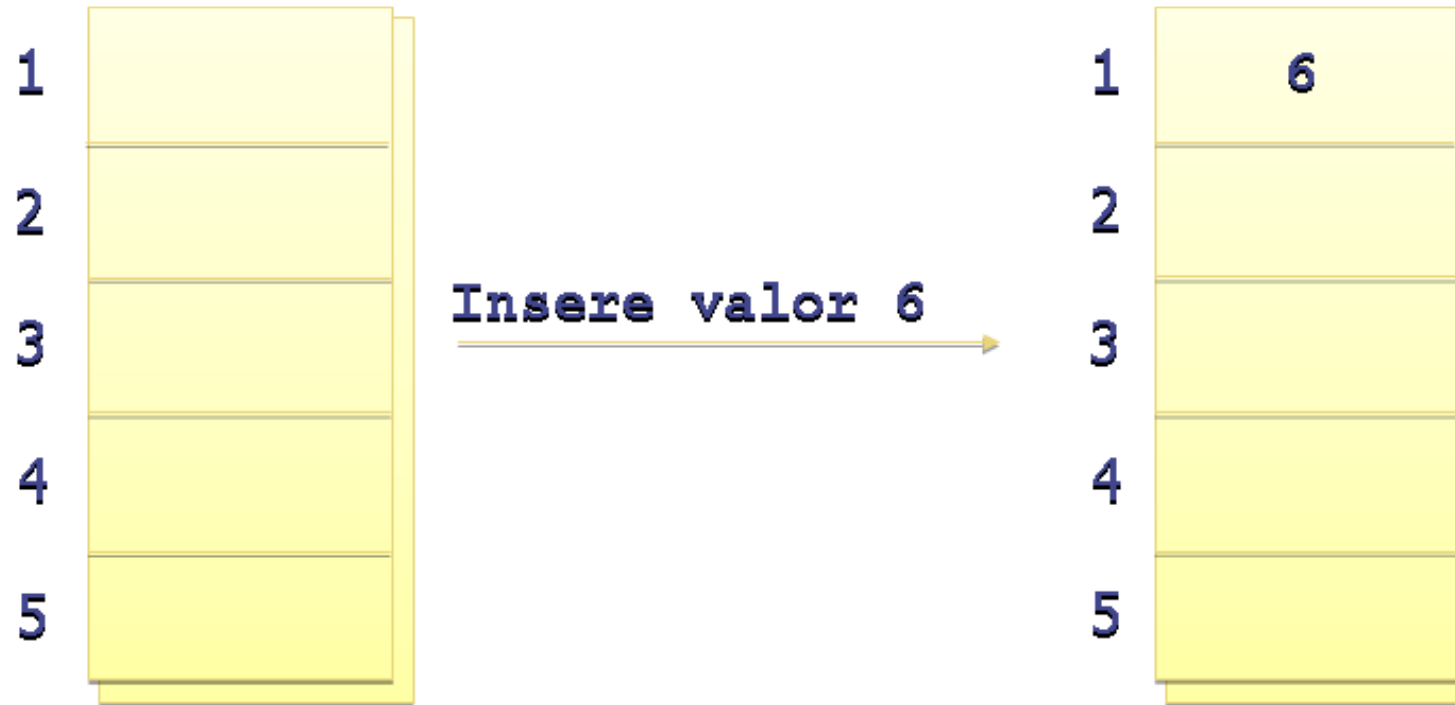
- TAD Lista Ordenada:
  - O TAD listas ordenadas é o mesmo do TAD listas, apenas difere na implementação;
  - As operações diferentes serão a inserção e a exclusão por posição de itens;

# Lista Estática Ordenada

- Inserir item:
  - **Pré-condição:** a lista não está cheia;
  - **Pós-condição:** insere um item em uma posição tal que a lista é mantida ordenada;
- Remover item (por posição):
  - **Pré-condição:** uma posição válida da lista é informada;
  - **Pós-condição:** o item na posição fornecida é removido da lista, a lista é mantida ordenada;

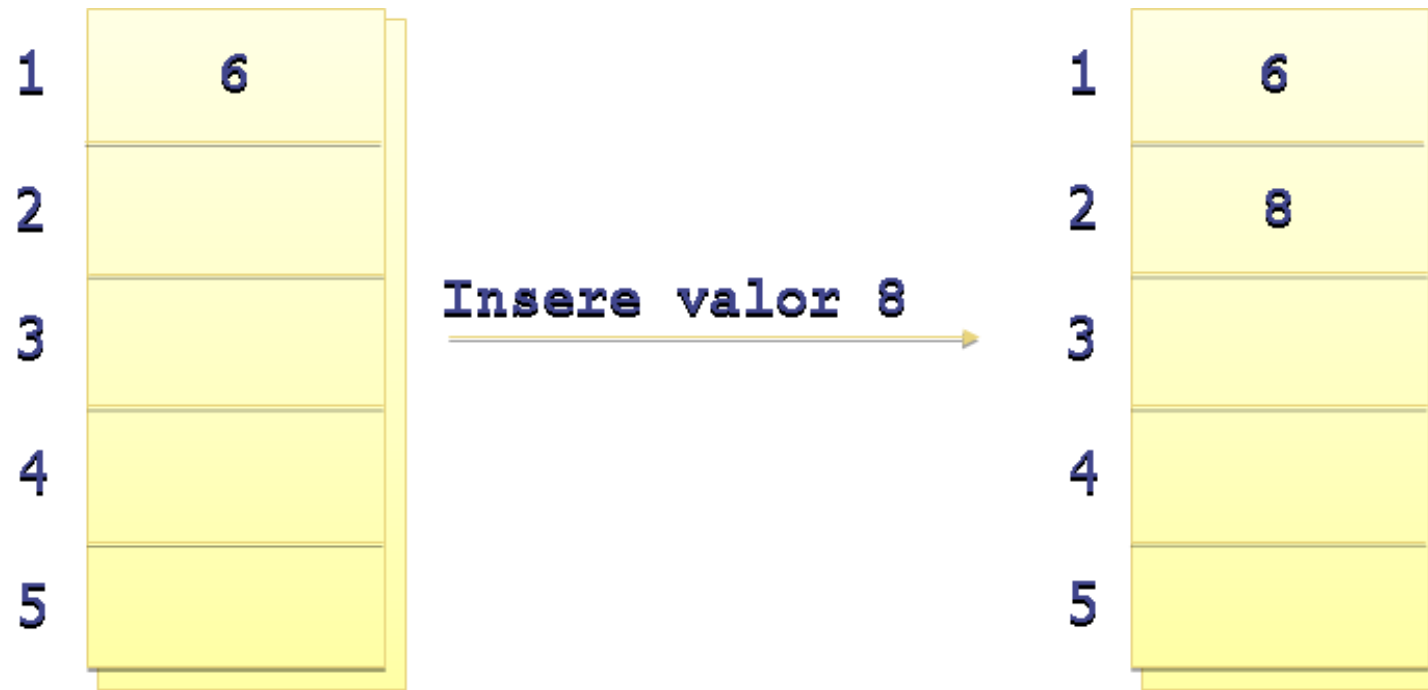
# Lista Estática Ordenada

- Exemplo de inserção ordenada:



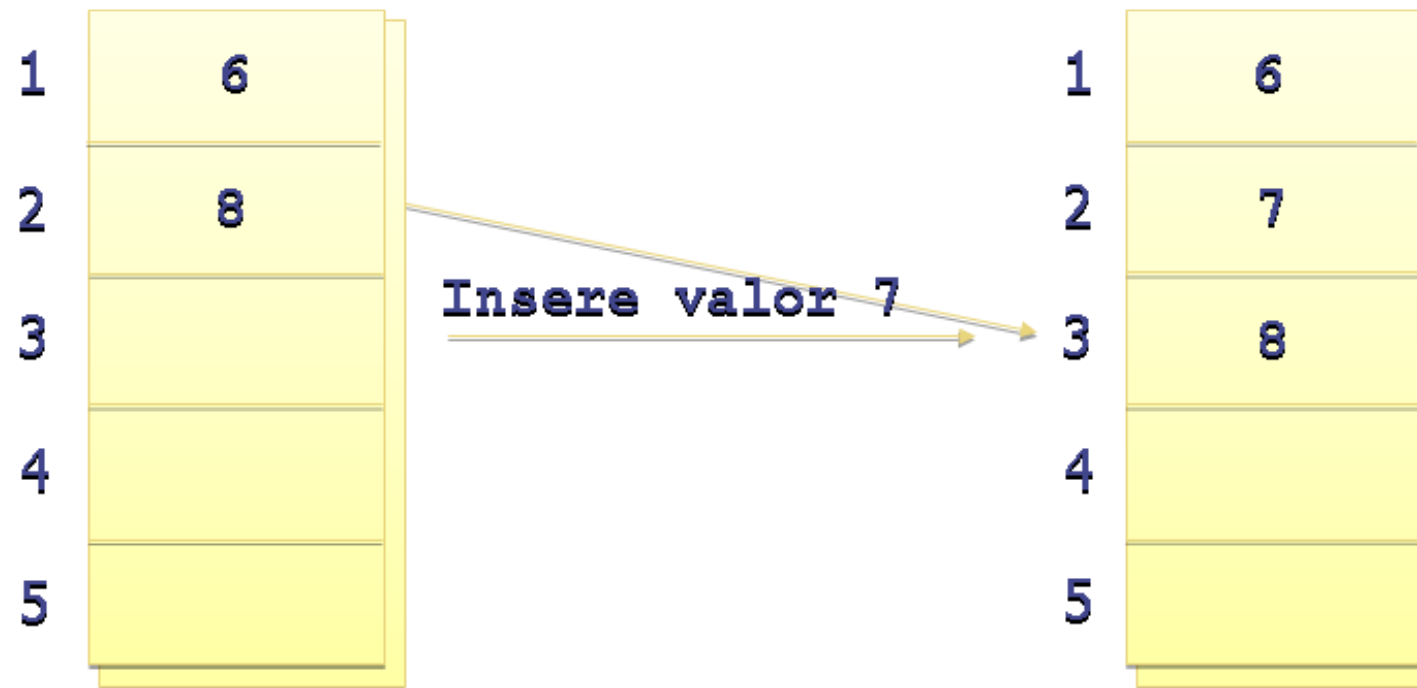
# Lista Estática Ordenada

- Exemplo de inserção ordenada:



# Lista Estática Ordenada

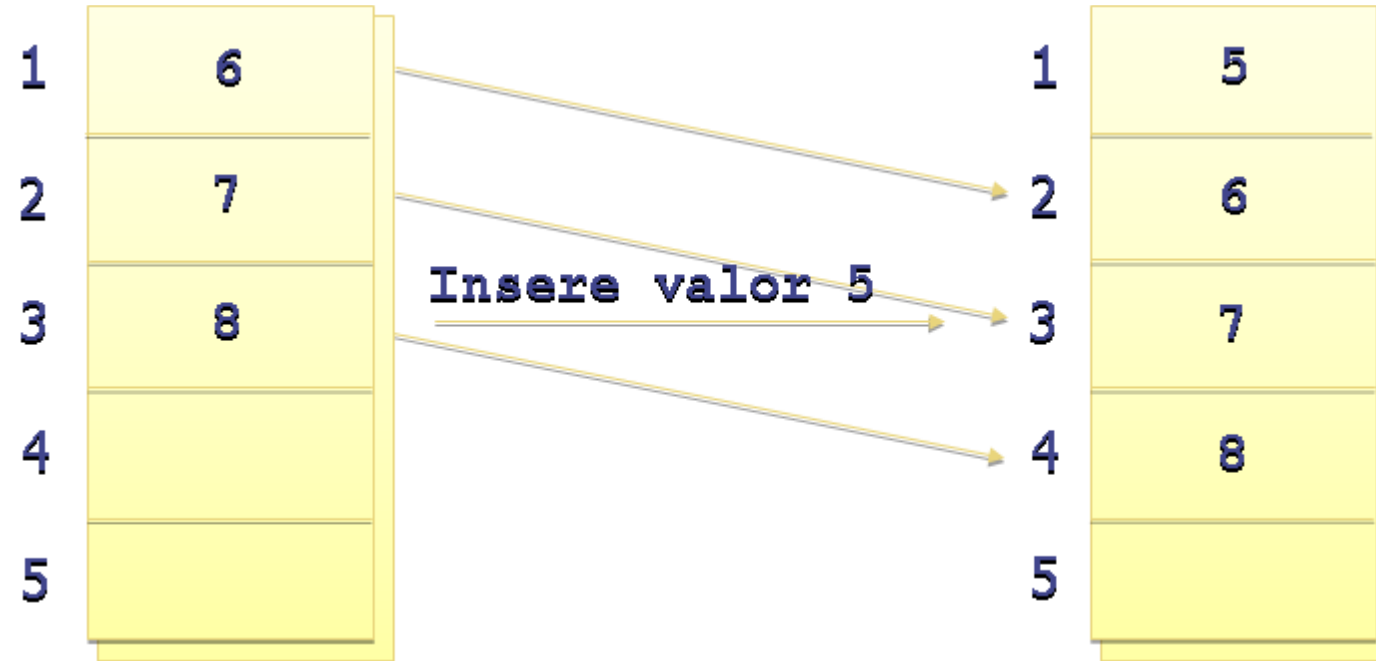
- Exemplo de inserção ordenada:





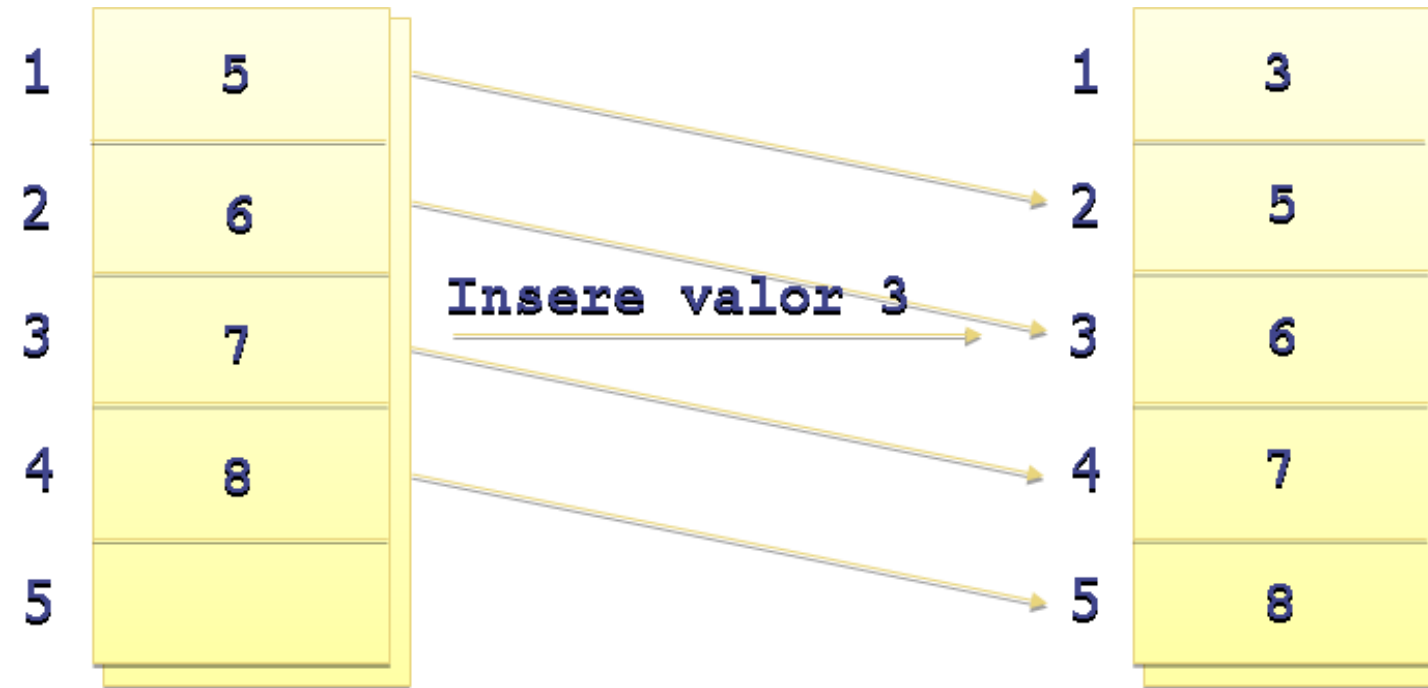
# Lista Estática Ordenada

- Exemplo de inserção ordenada:



# Lista Estática Ordenada

- Exemplo de inserção ordenada:



# Busca em Listas Estáticas

# Busca em Listas Estáticas

- Uma tarefa comum a ser executada sobre listas é a busca de itens dada uma chave;
- No caso da lista não ordenada, a busca será sequencial (consultar todos os elementos);
- Porém, com uma lista ordenada, diferentes estratégias podem ser aplicadas que aceleram essa busca:
  - Busca sequencial “otimizada”;
  - Busca binária;

# Busca em Listas Estáticas

- Busca Sequencial:
  - Na busca sequencial, a ideia é procurar um elemento que tenha uma determinada chave, começando do início da lista, e parar quando a lista terminar ou quando o elemento for encontrado;

# Busca em Listas Estáticas

- Busca Sequencial (Ordenada):
  - Quando os elementos estão ordenados, a busca sequencial pode ser "otimizada" (acelerada);
  - Vejamos o seguinte exemplo:

# Busca em Listas Estáticas

- Busca Sequencial (Ordenada):
  - Exemplo 1: procurar pelo valor 4:

1	3	← 3 é diferente de 4
2	5	
3	6	
4	7	
5	8	

# Busca em Listas Estáticas

- Busca Sequencial (Ordenada):
  - Exemplo 1: procurar pelo valor 4:

1	3
2	5
3	6
4	7
5	8

← **5 é diferente de 4**



# Busca em Listas Estáticas

- Busca Sequencial (Ordenada):
  - Exemplo 1: procurar pelo valor 4:

1	3
2	5
3	6
4	7
5	8

← **5 é diferente de 4  
E maior que 4!**

# Busca em Listas Estáticas

- Busca Sequencial (Ordenada):
  - Exemplo 2: procurar pelo valor 8:

1	3	← 3 é diferente de 8
2	5	
3	6	
4	7	
5	8	

# Busca em Listas Estáticas

- Busca Sequencial (Ordenada):
  - Exemplo 2: procurar pelo valor 8:

1	3
2	5
3	6
4	7
5	8

← 5 é diferente de 8

# Busca em Listas Estáticas

- Busca Sequencial (Ordenada):
  - Exemplo 2: procurar pelo valor 8:

1	3
2	5
3	6
4	7
5	8

← **6 é diferente de 8**

# Busca em Listas Estáticas

- Busca Sequencial (Ordenada):
  - Exemplo 2: procurar pelo valor 8:

1	3
2	5
3	6
4	7
5	8

← **7 é diferente de 8**

# Busca em Listas Estáticas

- Busca Sequencial (Ordenada):
  - Exemplo 2: procurar pelo valor 8:

1	3
2	5
3	6
4	7
5	8

← Chave encontrada!

# Busca em Listas Estáticas

- Busca Sequencial (Ordenada):
  - A lista ordenada permite realizar buscas sequenciais mais rápidas uma vez que, caso a chave procurada não exista, pode-se parar a busca tão logo se encontre um elemento com chave maior que a procurada
  - Entretanto, essa melhoria não altera a complexidade da busca sequencial, que ainda é  $O(n)$ . Porque?

# Busca em Listas Estáticas

- Busca Binária:
  - A busca binária é um algoritmo de busca mais sofisticado e bem mais eficiente que a busca sequencial;
  - Entretanto, a busca binária somente pode ser aplicada em estruturas que permitem acessar cada elemento em tempo constante, tais como os vetores;
  - A ideia é, a cada iteração, dividir o vetor ao meio e descartar metade do vetor;



# Conclusão

# Listas

- Pontos fortes:
  - Tempo constante de acesso aos dados;
- Pontos fracos:
  - Custo para inserir e retirar elementos da lista, dada uma posição fornecida pelo usuário;
  - Tamanho máximo da lista é (dependendo da linguagem) definido em tempo de compilação;

# Listas

- Quanto utilizar:
  - Essa implementação simples é mais comumente utilizadas em certas situações:
    - Listas pequenas;
    - Tamanho máximo da lista é conhecido;
    - Poucas ocorrências de utilização dos métodos de inserção e remoção, dada uma posição definida pelo usuário;

# Algoritmos e Estruturas de Dados II

- Bibliografia:

- Básica:

- CORMEN, Thomas, RIVEST, Ronald, STEIN, Clifford, LEISERSON, Charles. Algoritmos. Rio de Janeiro: Elsevier, 2002.
    - EDELWEISS, Nina, GALANTE, Renata. Estruturas de dados. Porto Alegre: Bookman. 2009. (Série livros didáticos informática UFRGS,18).
    - ZIVIANI, Nívio. Projeto de algoritmos com implementação em Pascal e C. São Paulo: Cengage Learning, 2010.

- Complementar:

- ASCENCIO, Ana C. G. Estrutura de dados. São Paulo: Pearson, 2011. ISBN: 9788576058816.
    - PINTO, W.S. Introdução ao desenvolvimento de algoritmos e estrutura de dados. São Paulo: Érica, 1990.
    - PREISS, Bruno. Estruturas de dados e algoritmos. Rio de Janeiro: Campus, 2000.
    - TENEMBAUM. Aaron M. Estruturas de dados usando C. São Paulo: Makron Books. 1995. 884 p. ISBN: 8534603480.
    - VELOSO, Paulo A. S. Complexidade de algoritmos: análise, projeto e métodos. Porto Alegre, RS: Sagra Luzzatto, 2001

# Algoritmos e Estruturas de Dados II

