

## Aula 5: Listas Lineares

- ⇒ Conceito de vetores, matrizes
- ⇒ Conceito de listas e dequeues
- ⇒ Algoritmos de busca em listas lineares

## Conceito

➡ Uma lista linear agrupa informações sobre um conjunto de elementos que se relacionam entre si.

➡ Exemplos:

- ▢ Notas de alunos de uma turma
- ▢ Quantidades de produtos no estoque de uma loja
- ▢ Nomes de clientes de uma empresa

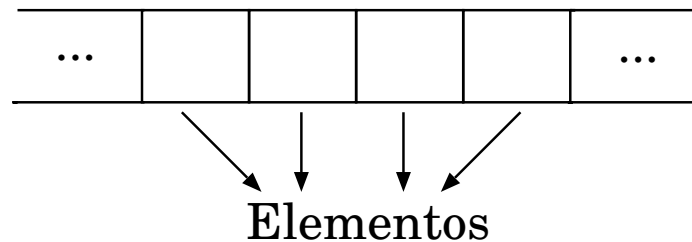
Operações básicas  
em listas lineares

- Busca de um elemento
- Inserção de um elemento
- Remoção de um elemento

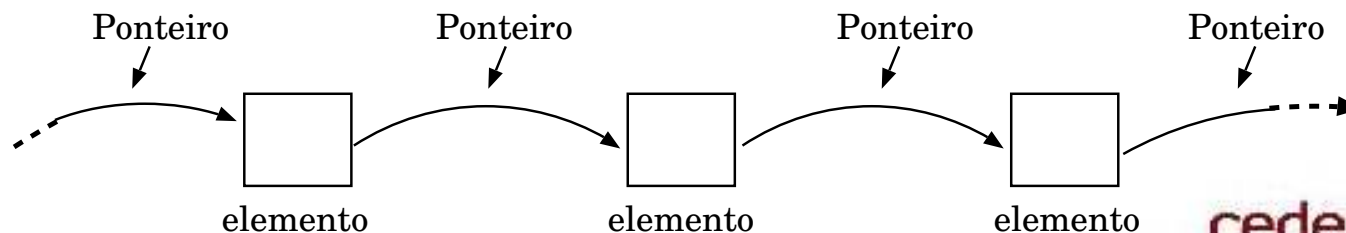
## Classificação de Listas Lineares

Com relação ao modo de armazenamento da memória

⇒ **Listas Sequenciais:** os elementos ocupam posições contíguas na memória.



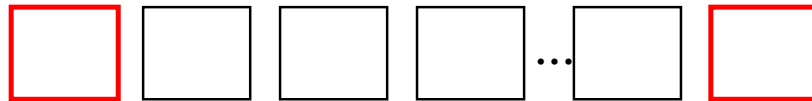
⇒ **Listas Encadeadas:** os elementos encontram-se dispersos pela memória, sendo ligados por variáveis - ponteiro.



## Classificação de Listas Lineares

Com relação ao modo como os elementos são inseridos/removidos

- ➡ 1. **Listas (em geral)**: inserções e remoções são permitidas em qualquer posição.
- ➡ 2. **Deque**: inserções e remoções são permitidas apenas nas extremidades.



Inserir

Remover

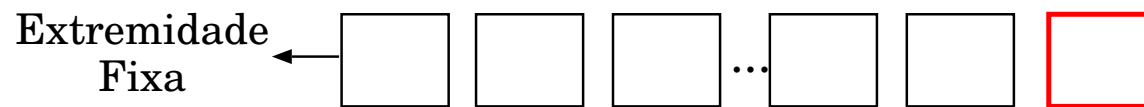
Inserir

Remover

## Classificação de Listas Lineares

Com relação ao modo como os elementos são inseridos/removidos

- ➡ 3. **Pilhas:** inserções e remoções são permitidas apenas em uma das extremidades (a outra permanece fixa).



Inserir

Remover

- ➡ 4. **Filas:** as inserções são feitas numa extremidade, e as remoções na outra.



Inserir

Remover

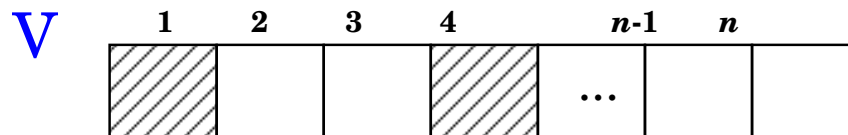
Voltar

## Classificação das Listas Sequenciais

Com relação ao modo de indexar os elementos

⇒ **Vetores:** utilizam apenas um índice para localizar o elemento desejado.

▬ Exemplo: Vetor  $V$  com  $n$  elementos ( $n > 0$ )



- $V[1]$  é o primeiro elemento
- $V[4]$  é o quarto elemento
- Em geral,  $V[k]$  é o  $k$ -ésimo elemento ( $1 \leq k \leq n$ )

## Classificação das Listas Sequenciais

⇒ **Matrizes:** utilizam dois índices para localizar o elemento desejado.

⇒ Exemplo: Matriz **M** com 5 linhas e 5 colunas

**M**

	1	2	3	4	5
1					
2					
3					
4					
5					

→ **M [3, 4]**

- $M[3, 4]$  é o elemento que está na 3ª linha e na 4ª coluna
- Em geral,  $M[i, j]$  é o elemento que está na  $i$ -ésima linha e na  $j$ -ésima coluna

## Algoritmos de Busca em Listas Sequenciais ("Busca Linear")

### ➡ Método 1

- ➡ Algoritmo: Busca de um elemento no vetor  $V$  com  $n$  elementos.

```
função BUSCA1 (x)
  i := 1,  BUSCA1 := 0;
  enquanto i ≤ n faça
    (*) ..... se v[i] = x
              então BUSCA1 := i      % chave encontrada
                  i := n + 1
              senão i := i + 1      % pesquisa prossegue
```

- ➡ Saída: Índice do elemento procurado, ou zero caso não seja encontrado.



## Algoritmos de Busca em Listas Sequenciais ("Busca Linear")

- Complexidade do Algoritmo: número de comparações na linha marcada com (\*).

**Melhor caso:** 1 comparação (ocorre quando  $V[1] = x$ )

**Pior caso:**  $n$  comparações

➡ Exercício: Descrever situações em que o algoritmo acima executa o pior caso.

Tempo: 3 minutos

## Solução

- ⇒ Há duas situações em que o algoritmo do Método 1 executa o pior caso:
- ▮ Situação 1: Ocorre quando  $x$  não pertence à lista
  - ▮ Situação 2: Ocorre quando  $V[n] = x$
- ⇒ Em ambos os casos, o algoritmo é forçado a fazer  $n$  comparações na linha marcada com (\*).

# Algoritmos de Busca em Listas Sequenciais

 Método 2 (com uso de "sentinela")

➡ Algoritmo: Busca de um elemento no vetor **V** com *n* elementos.

```

função BUSCA2 (x)

    i := 1;  BUSCA2 := 0;
    V[n + 1] := x;                                % sentinela

    (#).. enquanto V[i] ≠ x faça
        i := i + 1;
    se i ≠ n + 1 então
        BUSCA2 := i

```

## Algoritmos de Busca em Listas Sequenciais

- Complexidade do Algoritmo: número de comparações efetuadas pelo enquanto na linha marcada com (#).

➡ Exercício: Descrever situações em que o algoritmo acima executa o melhor e o pior caso.

Tempo: 3 minutos

## Solução

- ➡ Melhor caso: ocorre quando  $V[1] = x$ . Neste caso, o enquanto é abandonado na primeira comparação.
- ➡ Pior caso: ocorre quando  $x$  não pertence à lista, isto é,  $x$  não ocorre nas  $n$  primeiras posições.  
Neste caso, a sentinela garante que  $V[n+1] = x$ , e são efetuadas  $n+1$  comparações na linha marcada com (#).

## Algoritmos de Busca em Listas Sequenciais

- ➡ Método 3 (Somente para listas ordenadas - "Busca Linear Ordenada")
- ➡ Idéia: Quando a lista já se encontra ordenada, podemos encerrá-la quando sabemos ser inútil continuar.
- ➡ Exemplo: Procurar o elemento  $x = 8$  na lista abaixo:

$V[i] \neq 8 \rightarrow$  não achou  
 $V[i] > 8 \rightarrow$  terminou

	1	2	3	4	5	6
	2	5	7	10	11	15

$i = 4$   
 $V[i] = 10$

Busca

Voltar

Ao iniciarmos as comparações da esquerda para a direita, a partir do primeiro elemento, podemos encerrar a busca na quarta posição, pois como a lista é ordenada (crescentemente) sabemos que  $x = 8$  não pode estar da quarta posição em diante.

## Algoritmos de Busca em Listas Sequenciais

➡ Método 3 (Somente para listas ordenadas)

➡ Algoritmo: Busca de um elemento no vetor  $V$ , já ordenado, com  $n$  elementos.

```
função BUSCA_ORD (x)
    i := 1;  BUSCA_ORD := 0;
    V[n+1] := x;           % sentinela
    enquanto V[i] < x faça
        i := i + 1;
    se i ≤ n então
        BUSCA_ORD := i
```

## Algoritmos de Busca em Listas Sequenciais

### Exercício

- Responda: A melhoria deste algoritmo em relação ao Método 2 significa redução do número de comparações no pior caso?

Tempo: 1 minuto



## Algoritmos de Busca em Listas Sequenciais

➡ Apesar de o Método 3 tirar proveito do fato de a lista já estar ordenada, no pior caso continuam sendo necessárias  $n + 1$  comparações. Este caso ocorre quando o elemento procurado é maior do que todos os presentes na lista.

➡ Exemplo: Procurar o elemento  $x = 16$  na lista abaixo:

	1	2	3	4	5	6	7
	2	5	7	10	11	15	16

$i = 7$   
 $V[i] = 16$

$V[i] = 16 \rightarrow$  **achou**

Serão necessárias 7 comparações  
(a sétima será feita com a sentinela)

## Exercício Final

➡ Seja o seguinte algoritmo de busca em uma lista sequencial ordenada com  $n$  elementos:

```
função BUSCA_ORD2 (x)
  se  $x \leq V[n]$ 
    então
       $i := 1$ 
      enquanto  $V[i] < x$  faça
         $i := i + 1$ 
      se  $V[i] \neq x$ 
        então BUSCA_ORD2 := 0           % não encontrado
      senão BUSCA_ORD2 := i           % encontrado
    senão
      BUSCA_ORD2 := 0                   % fora da tabela
```

➡ Compare este algoritmo com o Método 3.  
Em que situação o desempenho dos dois é equivalente?  
Qual é a restrição que o algoritmo acima apresenta em relação ao método 3?