

## Aula 8: Busca Binária

- ⇒ Princípio
- ⇒ Algoritmo de Busca Binária
- ⇒ Complexidade

## Princípio

- ➡ A Busca Binária é empregada apenas em Listas Ordenadas.
- ➡ **Princípio:** Percorrer a tabela como se folheia uma lista telefônica, isto é:
  - ▬ Abrir a lista no meio;
  - ▬ Se a informação procurada encontra-se antes da página que estamos olhando, passamos a procurá-la na primeira metade da lista, desprezando a segunda metade;

## Princípio

- Se, pelo contrário, a informação encontra-se depois da página que estamos olhando, passamos a procurá-la na segunda metade da lista, desprezando a primeira metade;
- Abrimos a lista novamente, no meio da metade escolhida, e assim sucessivamente.

## Princípio

➡ Exemplo: Vamos procurar a chave  $x = 19$  na lista com 16 elementos a seguir:



1, 3, 6, 9, 10, 11, 15, 16, 19, 20, 22, 26, 28, 31, 33, 34.

📌 Observe:

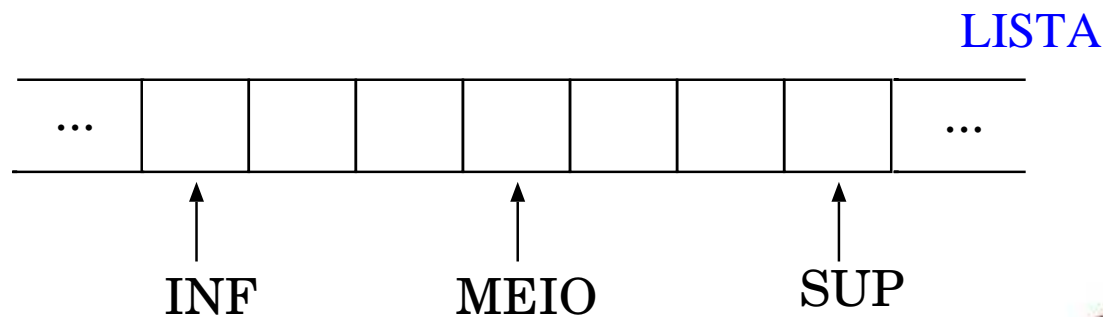
elementos "possíveis"	elemento comparado	elementos descartados
1 até 34	$x = 16 ?$ (não)	1 até 16
19 até 34	$x = 26 ?$ (não)	26 até 34
19 até 22	$x = 20 ?$ (não)	20 até 22
19	$x = 19 ?$ (SIM)	

📌 Em cada passo, o elemento escolhido para a comparação (2ª coluna) está no meio da lista formada pelos elementos da 1ª coluna.

## Algoritmo de Busca Binária

### Variáveis:

- ➡ INF e SUP: Variáveis que marcam o **início** e o **fim** da lista formada pelos elementos sendo atualmente considerados.
- ➡ MEIO: Variável que marca a posição do elemento a ser comparado.



## Algoritmo de Busca Binária

### Descrição:

➡ Algoritmo: Busca Binária no vetor  $V$ , ordenado, com  $n$  elementos.

função BUSCA-BIN ( $x$ )

INF := 1;

SUP := n;

BUSCA-BIN := 0;

enquanto INF ≤ SUP faça

MEIO :=  $\lfloor (INF + SUP) / 2 \rfloor$

se V[MEIO] = x

então BUSCA-BIN := MEIO % elemento encontrado

INF := SUP + 1 % para forçar o término

senão se V[MEIO] < x

então INF := MEIO + 1 % metade posterior

senão SUP := MEIO - 1 % metade anterior

cederj

## Exercício

➡ Quantas comparações a Busca Binária efetua para buscar os elementos 14, 16 e 31 na lista abaixo?

➡ 1, 3, 6, 9, 10, 11, 15, 16, 19, 20, 22, 26, 28, 31, 33, 34

Tempo : 5 minutos

## Solução

⇒ Para  $x = 14$ , a Busca Binária compara  $x$  com os elementos 16, 9, 11, 15.  
Portanto, são efetuadas 4 comparações.



## Solução

- ➡ Para  $x = 14$ , a Busca Binária compara  $x$  com os elementos 16, 9, 11, 15.  
Portanto, são efetuadas 4 comparações.
- ➡ Para  $x = 16$ , a Busca Binária compara  $x$  apenas com o elemento 16.  
Portanto, é efetuada 1 comparação.

## Solução

- ➡ Para  $x = 14$ , a Busca Binária compara  $x$  com os elementos 16, 9, 11, 15.  
Portanto, são efetuadas 4 comparações.
- ➡ Para  $x = 16$ , a Busca Binária compara  $x$  apenas com o elemento 16.  
Portanto, é efetuada 1 comparação.
- ➡ Para  $x = 31$ , a Busca Binária compara  $x$  com os elementos 16, 26 e 31.  
Portanto, são efetuadas 3 comparações.

## Complexidade de Pior Caso da Busca Binária

- ➡ O **pior caso** ocorre quando o elemento procurado é o último que resta na lista de elementos possíveis, ou quando o elemento procurado não está na lista.
- ➡ Observe que, em qualquer uma destas duas situações, o pior caso ocorre quando a busca prossegue até que a lista se resume a um único elemento.

## Complexidade de Pior Caso da Busca Binária

➡ Podemos calcular o número de iterações que a busca binária realiza no pior caso (até que a lista tenha um único elemento):

➡ 1ª iteração	$n$	elementos na lista
➡ 2ª iteração	$\lfloor n/2 \rfloor$	elementos na lista
➡ 3ª iteração	$\lfloor \lfloor n/2 \rfloor / 2 \rfloor$	elementos na lista
⋮		
➡ última iteração	1	elemento na lista

➡ Portanto, o número de iterações é no máximo  $1 + \lfloor \log_2 n \rfloor$ .  
 Como cada iteração consome um tempo constante, concluimos que a complexidade de pior caso da busca binária é  $\theta(\log_2 n)$ .