

## Aula 7

### Professores:

Dante Corbucci Filho  
Leandro A. F. Fernandes

### Conteúdo:

- Moda
- Algoritmos de Ordenação
  - Método da Seleção (*SelectionSort*)
  - Método da Bolha (*BubbleSort*)
  - Método da Partição (*QuickSort*)
- Noções de Complexidade de Algoritmos

## Busca pela Moda de um Vetor

- A moda de um vetor é o elemento que aparece com mais frequência neste vetor.

## Busca pela Moda de um Vetor

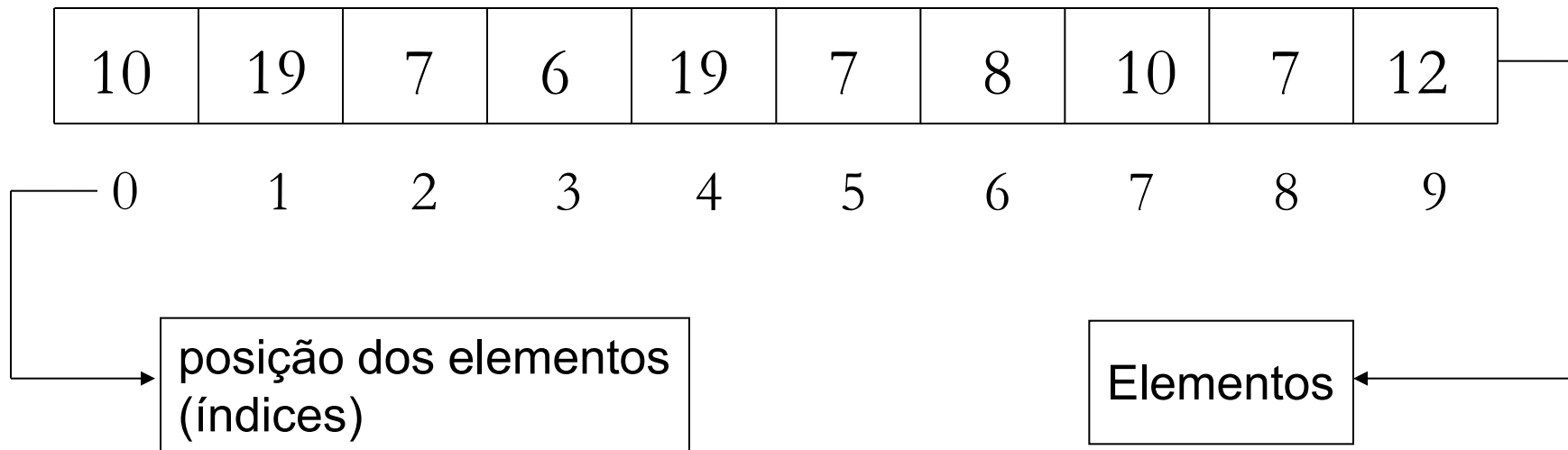
- A moda de um vetor é o elemento que aparece com mais frequência neste vetor.
- O problema da busca pela moda consiste em encontrar este elemento no vetor.

## Busca pela Moda de um Vetor

- A moda de um vetor é o elemento que aparece com mais frequência neste vetor.
- O problema da busca pela moda consiste em encontrar este elemento no vetor.
- Sem perda de generalidade, o problema será atacado considerando-se que:
  - Os elementos do vetor são numéricos;
  - Mais de um elemento pode aparecer o mesmo número de vezes e ser moda. Nesse caso, o que aparecer primeiro no vetor será apresentado como resposta.

## Busca pela Moda de um Vetor

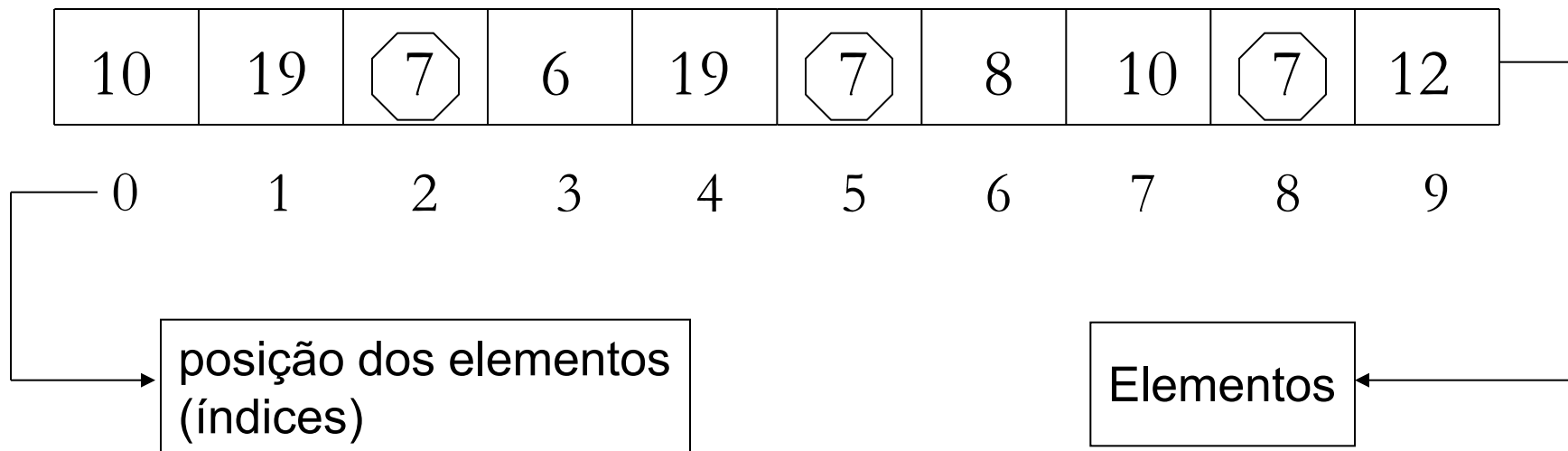
**valores**: contém um grupo de inteiros



Qual é a Moda deste vetor **valores**?

## Busca pela Moda de um Vetor

**valores**: contém um grupo de inteiros



Moda deste vetor **valores**: elemento 7 (que ocorre 3 vezes).

## Busca pela Moda de um Vetor (Exemplo)

### # Subprogramas

```
def preenche(valores):  
    for ind in range(len(valores)):  
        valores[ind] = int(input("Elemento["+str(ind)+"]="))  
    return None
```

```
def buscaModa(valores):  
    ...
```

### # Programa Principal de Busca o Elemento da Moda

```
numeros = [0]*10  
preenche(numeros)  
moda = buscaModa(numeros)  
  
print("A moda do vetor elemento da é:", moda)
```

## Busca Simples pela Moda

Todas as posições do vetor são comparadas com os elementos seguintes do vetor.

### valores

	10	19	7	6	19	7	8	10	7	12
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

auxiliar (contém a frequência de cada elemento do valores)

	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9



## Busca Simples pela Moda

Todas as posições do vetor são comparadas com os elementos seguintes do vetor.

### valores

10	19	7	6	19	7	8	10	7	12
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

auxiliar (contém a frequência de cada elemento do valores)

2	0	0	0	0	0	0	0	0	0
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

## Busca Simples pela Moda

Todas as posições do vetor são comparadas com os elementos seguintes do vetor.

### valores

10	19	7	6	19	7	8	10	7	12
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

auxiliar (contém a frequência de cada elemento do valores)

2	2	0	0	0	0	0	0	0	0
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

## Busca Simples pela Moda

Todas as posições do vetor são comparadas com os elementos seguintes do vetor.

### valores

10	19	7	6	19	7	8	10	7	12
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

auxiliar (contém a frequência de cada elemento do valores)

2	2	3	0	0	0	0	0	0	0
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

## Busca Simples pela Moda

Todas as posições do vetor são comparadas com os elementos seguintes do vetor.

### valores

10	19	7	6	19	7	8	10	7	12
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

auxiliar (contém a frequência de cada elemento do valores)

2	2	3	1	0	0	0	0	0	0
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

## Busca Simples pela Moda

Todas as posições do vetor são comparadas com os elementos seguintes do vetor.

### valores

10	19	7	6	19	7	8	10	7	12
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

auxiliar (contém a frequência de cada elemento do valores)

2	2	3	1	1	0	0	0	0	0
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

## Busca Simples pela Moda

Todas as posições do vetor são comparadas com os elementos seguintes do vetor.

valores

...

10	19	7	6	19	7	8	10	7	12
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

auxiliar

...

2	2	3	1	1	2	1	1	1	0
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

## Busca Simples pela Moda

Todas as posições do vetor são comparadas com os elementos seguintes do vetor.

### valores

10	19	7	6	19	7	8	10	7	12
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

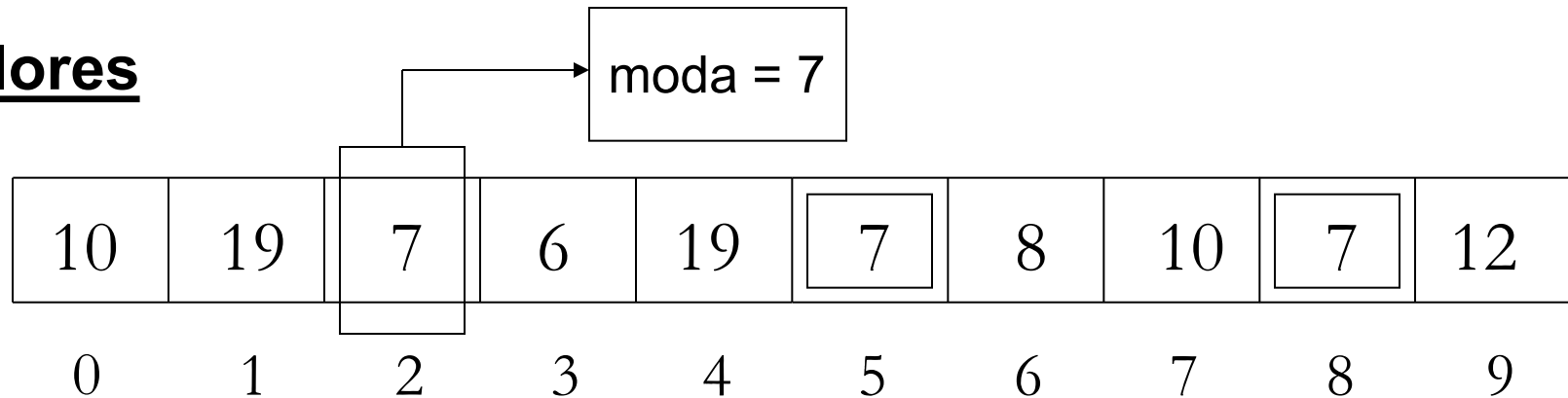
### auxiliar

2	2	3	1	1	2	1	1	1	1
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

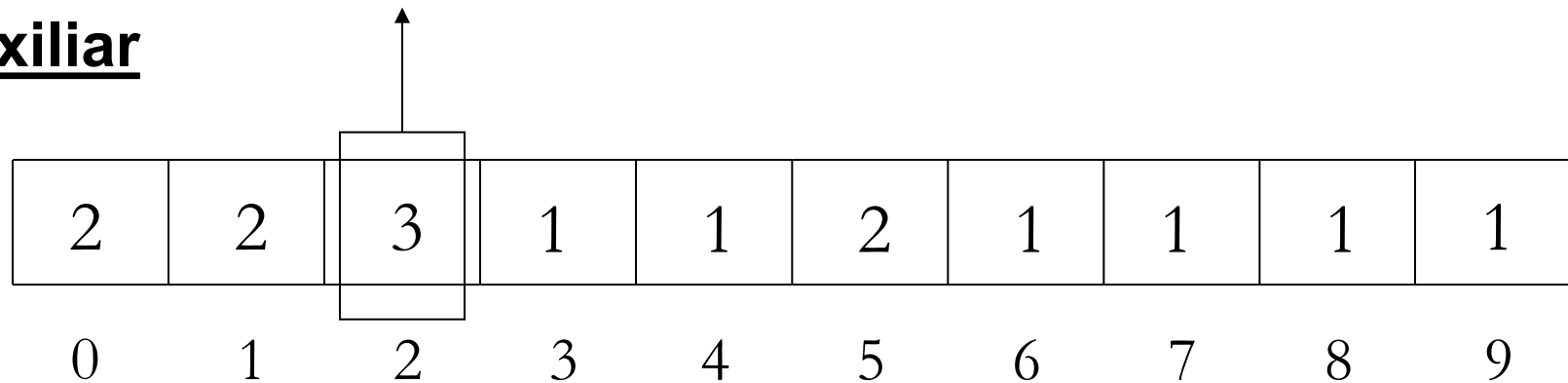
## Busca Simples pela Moda

Todas as posições do vetor são comparadas com os elementos seguintes do vetor.

**valores**



**auxiliar**





## # Subprogramas

```
def preenche(valores):
```

```
    for ind in range(len(valores)):
```

```
        valores[ind] = int(input("Elemento["+str(ind)+"]="))
```

```
    return None
```

```
def buscaModa(valores):
```

```
    auxiliar = [0]*len(valores)
```

```
    for indice in range(len(valores)):           # calcula as frequências
```

```
        auxiliar[indice] = 1
```

```
        for varre in range(indice+1, len(valores)):
```

```
            if valores[varre]==valores[indice]:
```

```
                auxiliar[indice] += 1
```

```
    ondeModa = 0
```

```
    for i in range(1, len(auxiliar)):           # localiza a maior frequência
```

```
        if auxiliar[i] > auxiliar[ondeModa]:
```

```
            ondeModa = i
```

```
    return valores[ondeModa]                   # retorna o valor da moda
```

## # Programa Principal de Busca o Elemento da Moda

```
numeros = [0]*10
```

```
preenche(numeros)
```

```
moda = buscaModa(numeros)
```

```
print("A moda do vetor elemento da é:", moda)
```

## # Subprogramas

```
def preenche(valores):
```

```
    for ind in range(len(valores)):
```

```
        valores[ind] = int(input("Elemento["+str(ind)+"]="))
```

```
    return None
```

```
def buscaModa(valores):
```

```
    auxiliar = [0]*len(valores)
```

```
    for indice in range(len(valores)):          # calcula as frequências
```

```
        auxiliar[indice] = 1
```

```
        for varre in range(indice+1, len(valores)):
```

```
            if valores[varre]==valores[indice]:
```

```
                auxiliar[indice] += 1
```

```
    ondeModa = 0
```

```
    for i in range(1, len(auxiliar)):
```

```
        # localiza a maior frequência
```

```
        if auxiliar[i] > auxiliar[ondeModa]:
```

```
            ondeModa = i
```

```
    return valores[ondeModa]
```

```
        # retorna o valor da moda
```

## # Programa Principal de Busca o Elemento da Moda

```
numeros = [0]*10
```

```
preenche(numeros)
```

```
moda = buscaModa(numeros)
```

```
print("A moda do vetor elemento da é:", moda)
```

## # Subprogramas

```
def preenche(valores):
```

```
    for ind in range(len(valores)):
```

```
        valores[ind] = int(input("Elemento["+str(ind)+"]="))
```

```
    return None
```

```
def buscaModa(valores):
```

```
    auxiliar = [0]*len(valores)
```

```
    for indice in range(len(valores)):          # calcula as frequências
```

```
        auxiliar[indice] = 1
```

```
        for varre in range(indice+1, len(valores)):
```

```
            if valores[varre]==valores[indice]:
```

```
                auxiliar[indice] += 1
```

```
    ondeModa = 0
```

```
    for i in range(1, len(auxiliar)):          # localiza a maior frequência
```

```
        if auxiliar[i] > auxiliar[ondeModa]:
```

```
            ondeModa = i
```

```
    return valores[ondeModa]                  # retorna o valor da moda
```

## # Programa Principal de Busca o Elemento da Moda

```
numeros = [0]*10
```

```
preenche(numeros)
```

```
moda = buscaModa(numeros)
```

```
print("A moda do vetor elemento da é:", moda)
```

## Busca Simples pela Moda

- No algoritmo anterior, há basicamente duas estruturas de controle **for** em sequência.
  - Neste caso, o primeiro **for**, que possui o maior custo computacional, determina a complexidade do algoritmo.

## Busca Simples pela Moda

- No algoritmo anterior, há basicamente duas estruturas de controle **for** em sequência.
  - Neste caso, o primeiro **for**, que possui o maior custo computacional, determina a complexidade do algoritmo.
- O primeiro **for** executa, para cada elemento do vetor, comparações com os elementos seguintes.
  - Desta forma, aproximadamente  $n(n-1)/2$  elementos são acessados.
  - Ou seja, o número de elementos avaliados é da ordem de  $n^2$ . Portanto sua complexidade é  $O(n^2)$ .

## Busca pela Moda de um Vetor Ordenado

Neste caso, considera-se que os elementos encontra-se ordenados de forma crescente no vetor.

**valores** (ordenado)

6	7	7	7	8	10	10	12	19	19
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

Moda deste vetor: elemento 7 (que ocorre 3 vezes).

## Busca pela Moda de um Vetor Ordenado

```
def buscaModa(valores):  
    moda = valores[0]  
    ind = 0  
    frequencia = 1  
    while ind < len(valores) - 1:  
        ind = ind + 1  
        if valores[ind] == valores[ind-frequencia]:  
            moda = valores[ind]  
            frequencia = frequencia + 1  
    return moda
```

No algoritmo acima, o vetor é percorrido apenas uma vez. Desta forma, o número de elementos avaliados é da ordem de  $n$ . Portanto a complexidade do algoritmo é  $O(n)$ .

## Algoritmos de Ordenação

- O problema da ordenação é caracterizado pela organização de um conjunto de elemento do mesmo tipo segundo um critério de ordenação.



## Algoritmos de Ordenação

- O problema da ordenação é caracterizado pela organização de um conjunto de elemento do mesmo tipo segundo um critério de ordenação.
- Sem perda de generalidade, o problema será atacado considerando-se que:
  - Os elementos a serem ordenados são numéricos e estão armazenados em um vetor;
  - Deseja-se ordenar os elementos não decrescentemente:

se  $i < j$ , então  $\text{valores}[i] \leq \text{valores}[j]$ .

## Algoritmos de Ordenação

### Entrada:

Vetor **valores** que contém um conjunto de elementos.

7	19	4	10	18	6	8	1	3	12
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

### Saída:

Vetor **valores** com o conjunto de elementos ordenados.

1	3	4	6	7	8	10	12	18	19
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

## Algoritmos de Ordenação

### # Subprogramas

```
def preenche(valores):  
    for ind in range(len(valores)):  
        valores[ind] = int(input("Elemento["+str(ind)+"]="))  
    return None
```

```
def ordena(valores):  
    ...  
    return None
```

### # Programa Principal para Ordenar Vetor

```
numeros = [0]*10  
preenche(numeros)  
print("Vetor Lido:", numeros)  
ordena(numeros)  
print("Vetor Ordenado:", numeros)
```

## Ordenação pelo Método da Seleção (SelectionSort)

Para cada posição  $i$  do vetor **valores**, o algoritmo procura pelo  $i$ -ésimo menor elemento e o coloca na posição  $i$ .

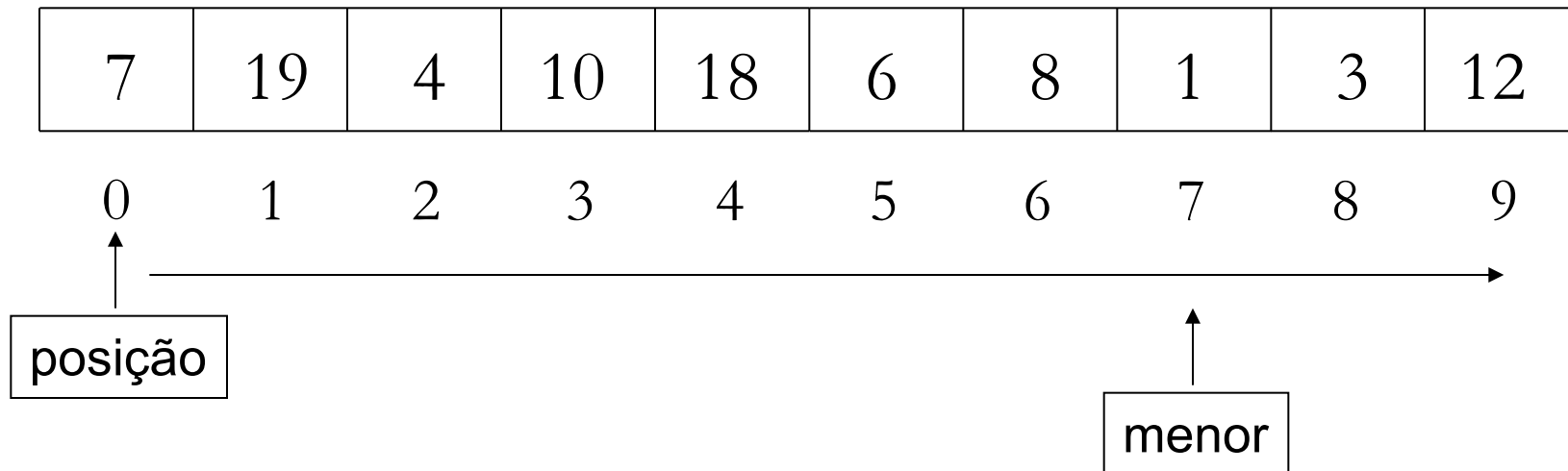
**valores:**

7	19	4	10	18	6	8	1	3	12
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

## Ordenação pelo Método da Seleção (SelectionSort)

Para cada posição  $i$  do vetor **valores**, o algoritmo procura pelo  $i$ -ésimo menor elemento e o coloca na posição  $i$ .

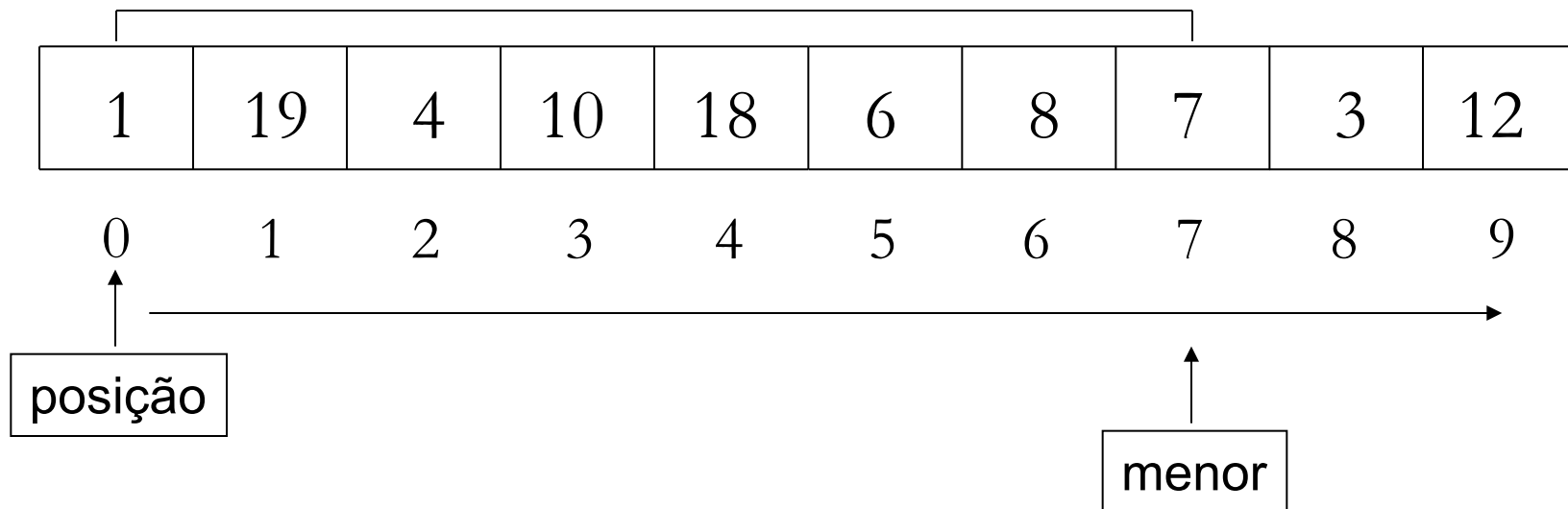
**valores:**



## Ordenação pelo Método da Seleção (SelectionSort)

Para cada posição  $i$  do vetor **valores**, o algoritmo procura pelo  $i$ -ésimo menor elemento e o coloca na posição  $i$ .

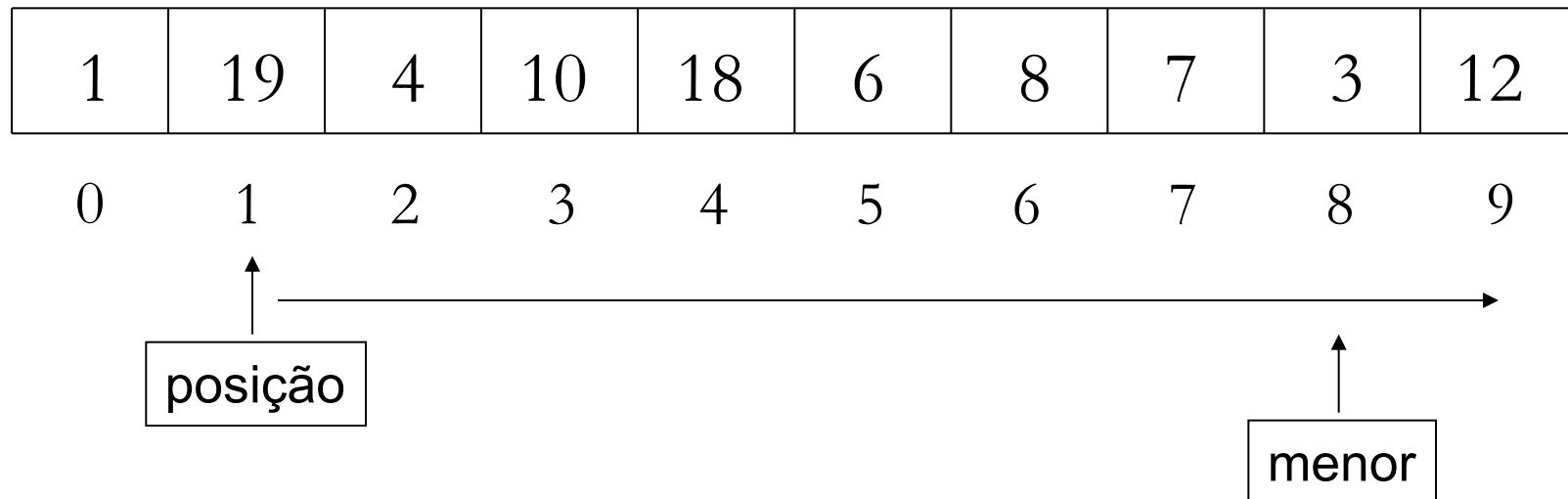
**valores:**



## Ordenação pelo Método da Seleção (SelectionSort)

Para cada posição  $i$  do vetor **valores**, o algoritmo procura pelo  $i$ -ésimo menor elemento e o coloca na posição  $i$ .

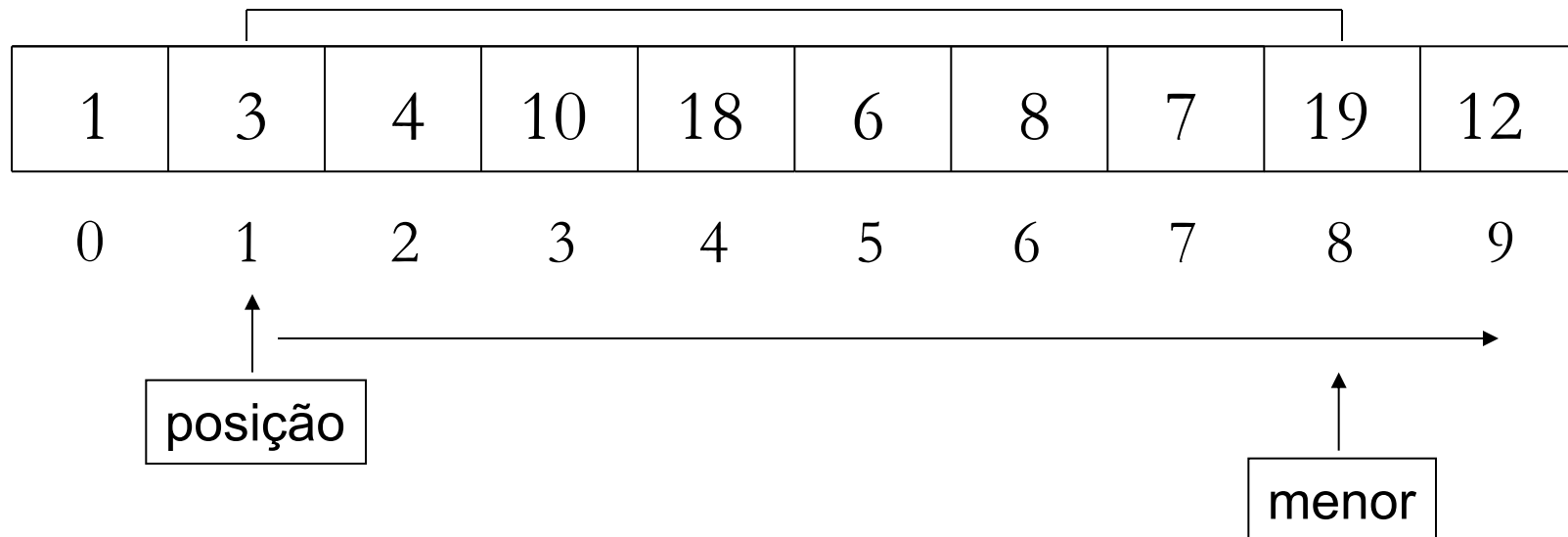
**valores:**



## Ordenação pelo Método da Seleção (SelectionSort)

Para cada posição  $i$  do vetor **valores**, o algoritmo procura pelo  $i$ -ésimo menor elemento e o coloca na posição  $i$ .

valores:

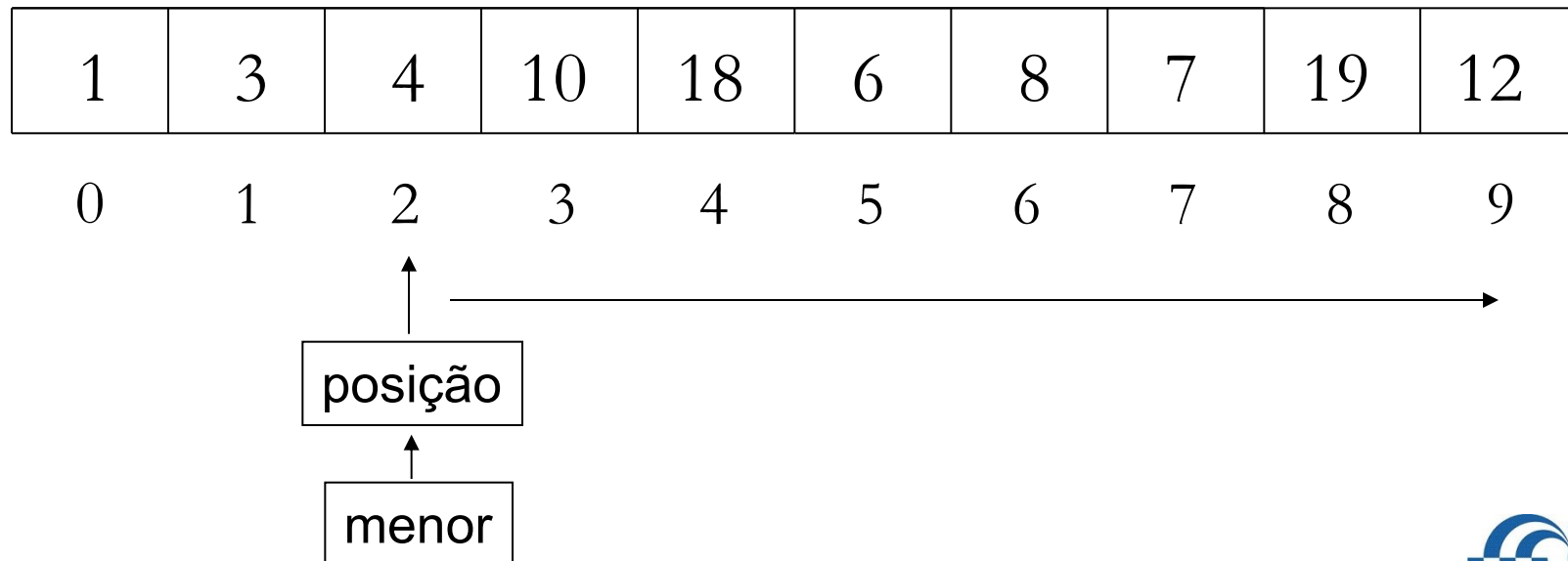




## Ordenação pelo Método da Seleção (SelectionSort)

Para cada posição  $i$  do vetor **valores**, o algoritmo procura pelo  $i$ -ésimo menor elemento e o coloca na posição  $i$ .

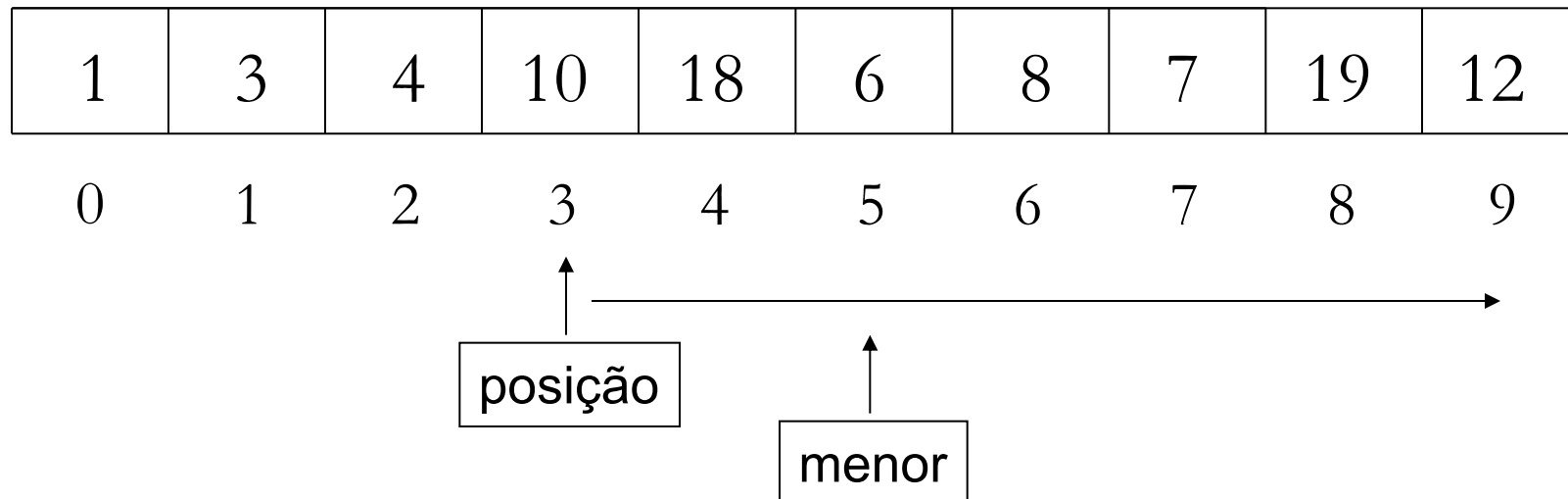
**valores:**



## Ordenação pelo Método da Seleção (SelectionSort)

Para cada posição  $i$  do vetor **valores**, o algoritmo procura pelo  $i$ -ésimo menor elemento e o coloca na posição  $i$ .

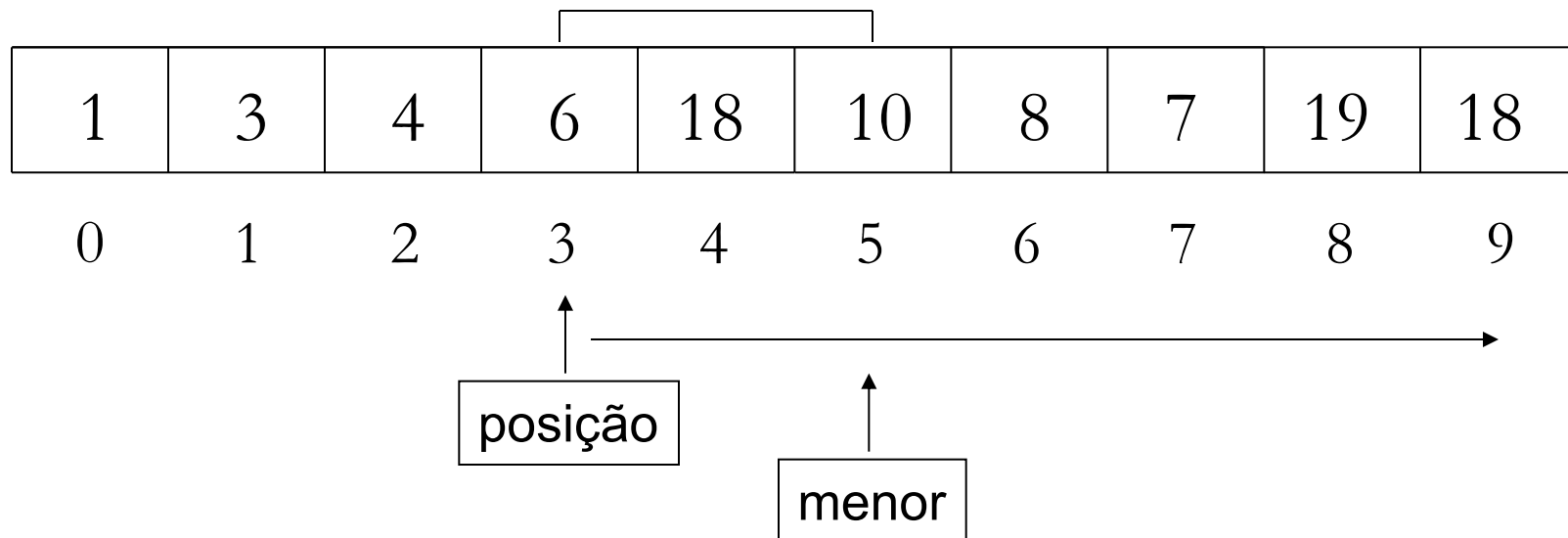
valores:



## Ordenação pelo Método da Seleção (SelectionSort)

Para cada posição  $i$  do vetor **valores**, o algoritmo procura pelo  $i$ -ésimo menor elemento e o coloca na posição  $i$ .

**valores:**

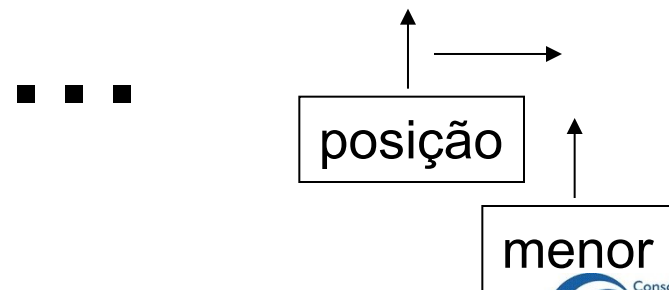


## Ordenação pelo Método da Seleção (SelectionSort)

Para cada posição  $i$  do vetor **valores**, o algoritmo procura pelo  $i$ -ésimo menor elemento e o coloca na posição  $i$ .

**valores:**

1	3	4	6	7	8	10	12	19	18
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9



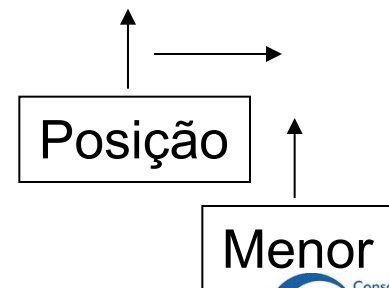
## Ordenação pelo Método da Seleção (SelectionSort)

Para cada posição  $i$  do vetor **valores**, o algoritmo procura pelo  $i$ -ésimo menor elemento e o coloca na posição  $i$ .

valores:

1	3	4	6	7	8	10	12	18	19
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

...



# Operação que troca o conteúdo de duas células do vetor.

**def** trocar(vals, posX, posY):

temp = vals[posX]

vals[posX] = vals[posY]

vals[posY] = temp

**return None**

# Operação que encontra e retorna o local do menor elemento do vetor,

# considerando as células a partir de um dado início.

**def** selecionarMenor(vals, inicio):

localMenor = inicio

for pos **in** range(inicio+1, len(vals)):

if vals[pos]<vals[localMenor]:

localMenor = pos

**return** localMenor

# Método da Seleção

**def** ordenar(valores):

**for** ind **in** range(len(valores)-1):

menor = selecionarMenor(valores, ind)

trocar(valores, ind, menor)

**return None**

# Operação que troca o conteúdo de duas células do vetor.

**def** trocar(vals, posX, posY):

temp = vals[posX]

vals[posX] = vals[posY]

vals[posY] = temp

**return None**

# Operação que encontra e retorna o local do menor elemento do vetor,

# considerando as células a partir de um dado início.

**def** selecionarMenor(vals, inicio):

localMenor = inicio

for pos in range(inicio+1, len(vals)):

if vals[pos]<vals[localMenor]:

localMenor = pos

**return** localMenor

# Método da Seleção

**def** ordenar(valores):

for ind in range(len(valores)-1):

menor = selecionarMenor(valores, ind)

trocar(valores, ind, menor)

**return None**

# Operação que troca o conteúdo de duas células do vetor.

```
def trocar(vals, posX, posY):  
    temp = vals[posX]  
    vals[posX] = vals[posY]  
    vals[posY] = temp  
    return None
```

# Operação que encontra e retorna o local do menor elemento do vetor,  
# considerando as células a partir de um dado início.

```
def selecionarMenor(vals, inicio):  
    localMenor = inicio  
    for pos in range(inicio+1, len(vals)):  
        if vals[pos]<vals[localMenor]:  
            localMenor = pos  
    return localMenor
```

# Método da Seleção

```
def ordenar(valores):  
    for ind in range(len(valores)-1):  
        menor = selecionarMenor(valores, ind)  
        trocar(valores, ind, menor)  
    return None
```



## Ordenação pelo Método da Seleção (*SelectionSort*)

- No algoritmo anterior, há basicamente duas estruturas de repetição **for** aninhadas.

## Ordenação pelo Método da Seleção (*SelectionSort*)

- No algoritmo anterior, há basicamente duas estruturas de repetição **for** aninhadas.
- A mais externa executa, para cada elemento do vetor, comparações com os elementos seguintes e em seguida uma troca.
  - Desta forma, aproximadamente  $n(n-1)/2$  elementos são acessados.

## Ordenação pelo Método da Seleção (*SelectionSort*)

- No algoritmo anterior, há basicamente duas estruturas de repetição **for** aninhadas.
- A mais externa executa, para cada elemento do vetor, comparações com os elementos seguintes e em seguida uma troca.
  - Desta forma, aproximadamente  $n(n-1)/2$  elementos são acessados.
- Ou seja, o número de elementos avaliados é da ordem de  $n^2$ .
  - Portanto sua complexidade é  $O(n^2)$ .

## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Esta estratégia executa  $n-1$  iterações, controlada por uma repetição mais externa.

## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Esta estratégia executa  $n-1$  iterações, controlada por uma repetição mais externa.
- Em cada uma delas, via repetição interna,
  - percorre-se todo o vetor comparando cada par de elementos `valores[i]` e `valores[i+1]` e
  - trocando-os de posição caso `valores[i] > valores[i+1]`.

## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Esta estratégia executa  $n-1$  iterações, controlada por uma repetição mais externa.
- Em cada uma delas, via repetição interna,
  - percorre-se todo o vetor comparando cada par de elementos  $\text{valores}[i]$  e  $\text{valores}[i+1]$  e
  - trocando-os de posição caso  $\text{valores}[i] > \text{valores}[i+1]$ .

**valores:**

7	19	4	10	18	6	8	1	3	12
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Esta estratégia executa  $n-1$  iterações, controlada por uma repetição mais externa.
- Em cada uma delas, via repetição interna,
  - percorre-se todo o vetor comparando cada par de elementos  $\text{valores}[i]$  e  $\text{valores}[i+1]$  e
  - trocando-os de posição caso  $\text{valores}[i] > \text{valores}[i+1]$ .

**valores:**

Primeira Iteração Externa

7	19	4	10	18	6	8	1	3	12
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

↑

↑

7 < 19

## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Esta estratégia executa  $n-1$  iterações, controlada por uma repetição mais externa.
- Em cada uma delas, via repetição interna,
  - percorre-se todo o vetor comparando cada par de elementos  $\text{valores}[i]$  e  $\text{valores}[i+1]$  e
  - trocando-os de posição caso  $\text{valores}[i] > \text{valores}[i+1]$ .

**valores:**

Primeira Iteração Externa

7	19	4	10	18	6	8	1	3	12
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

↑

↑

19 > 4

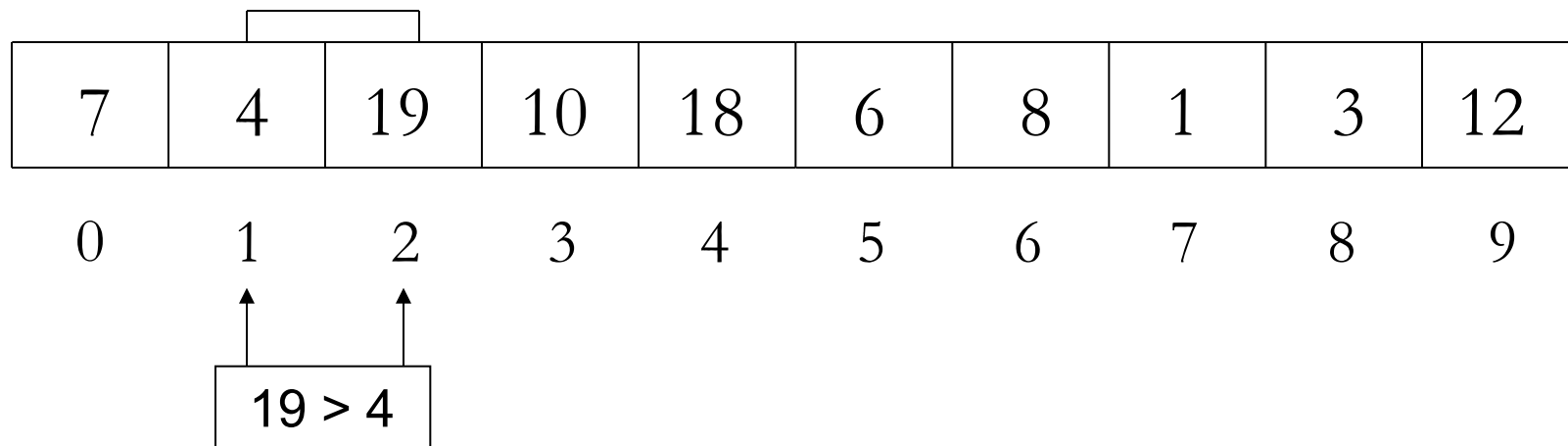


## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Esta estratégia executa  $n-1$  iterações, controlada por uma repetição mais externa.
- Em cada uma delas, via repetição interna,
  - percorre-se todo o vetor comparando cada par de elementos  $\text{valores}[i]$  e  $\text{valores}[i+1]$  e
  - trocando-os de posição caso  $\text{valores}[i] > \text{valores}[i+1]$ .

**valores:**

Primeira Iteração Externa



## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Esta estratégia executa  $n-1$  iterações, controlada por uma repetição mais externa.
- Em cada uma delas, via repetição interna,
  - percorre-se todo o vetor comparando cada par de elementos  $\text{valores}[i]$  e  $\text{valores}[i+1]$  e
  - trocando-os de posição caso  $\text{valores}[i] > \text{valores}[i+1]$ .

**valores:**

Primeira Iteração Externa

7	4	19	10	18	6	8	1	3	12
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

↑      ↑

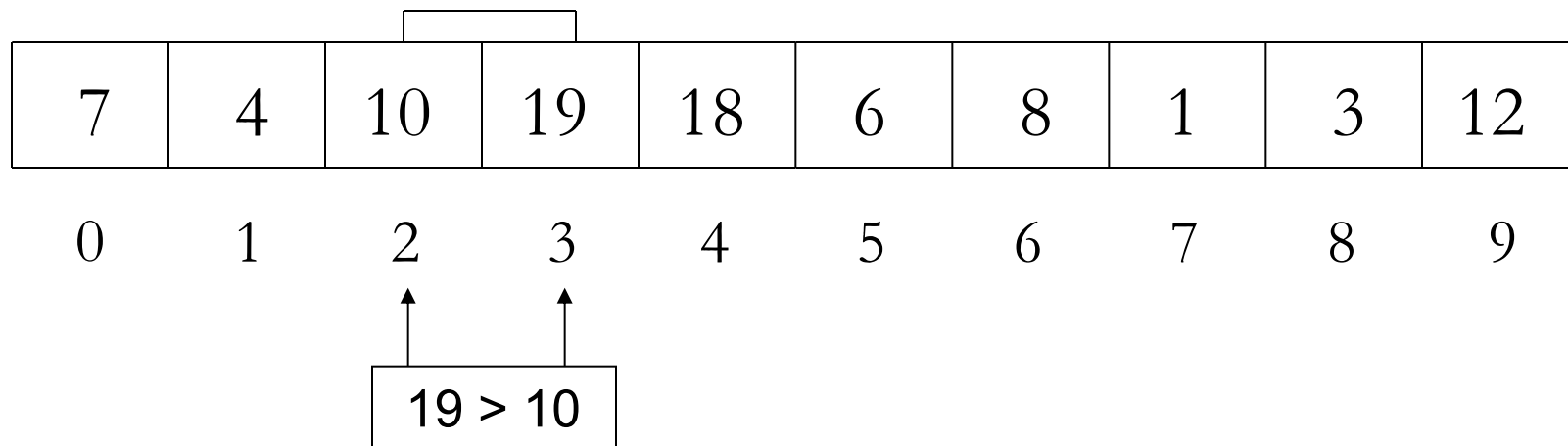
19 > 10

## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Esta estratégia executa  $n-1$  iterações, controlada por uma repetição mais externa.
- Em cada uma delas, via repetição interna,
  - percorre-se todo o vetor comparando cada par de elementos  $\text{valores}[i]$  e  $\text{valores}[i+1]$  e
  - trocando-os de posição caso  $\text{valores}[i] > \text{valores}[i+1]$ .

**valores:**

Primeira Iteração Externa



## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Esta estratégia executa  $n-1$  iterações, controlada por uma repetição mais externa.
- Em cada uma delas, via repetição interna,
  - percorre-se todo o vetor comparando cada par de elementos  $\text{valores}[i]$  e  $\text{valores}[i+1]$  e
  - trocando-os de posição caso  $\text{valores}[i] > \text{valores}[i+1]$ .

**valores:**

Primeira Iteração Externa

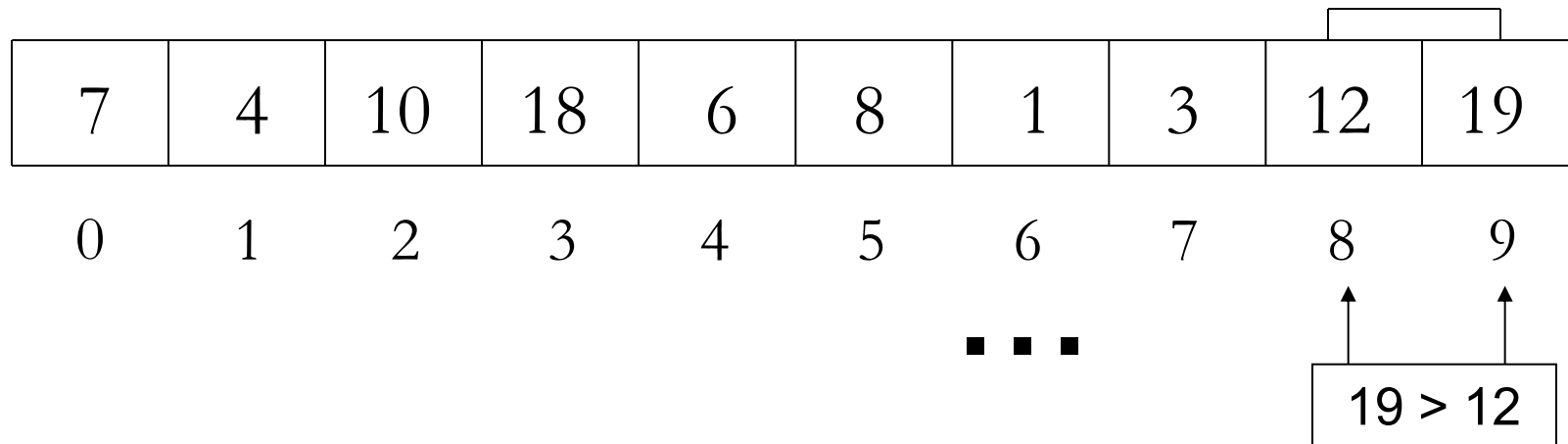
7	4	10	18	6	8	1	3	19	12
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
						...			
								<div>↑      ↑ 19 &gt; 12</div>	

## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Esta estratégia executa  $n-1$  iterações, controlada por uma repetição mais externa.
- Em cada uma delas, via repetição interna,
  - percorre-se todo o vetor comparando cada par de elementos  $\text{valores}[i]$  e  $\text{valores}[i+1]$  e
  - trocando-os de posição caso  $\text{valores}[i] > \text{valores}[i+1]$ .

**valores:**

Primeira Iteração Externa



## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

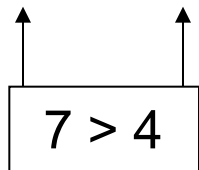
- Esta estratégia executa  $n-1$  iterações, controlada por uma repetição mais externa.
- Em cada uma delas, via repetição interna,
  - percorre-se todo o vetor comparando cada par de elementos  $\text{valores}[i]$  e  $\text{valores}[i+1]$  e
  - trocando-os de posição caso  $\text{valores}[i] > \text{valores}[i+1]$ .

**valores:**

Segunda Iteração Externa

7	4	10	18	6	8	1	3	12	19
---	---	----	----	---	---	---	---	----	----

0      1      2      3      4      5      6      7      8      9

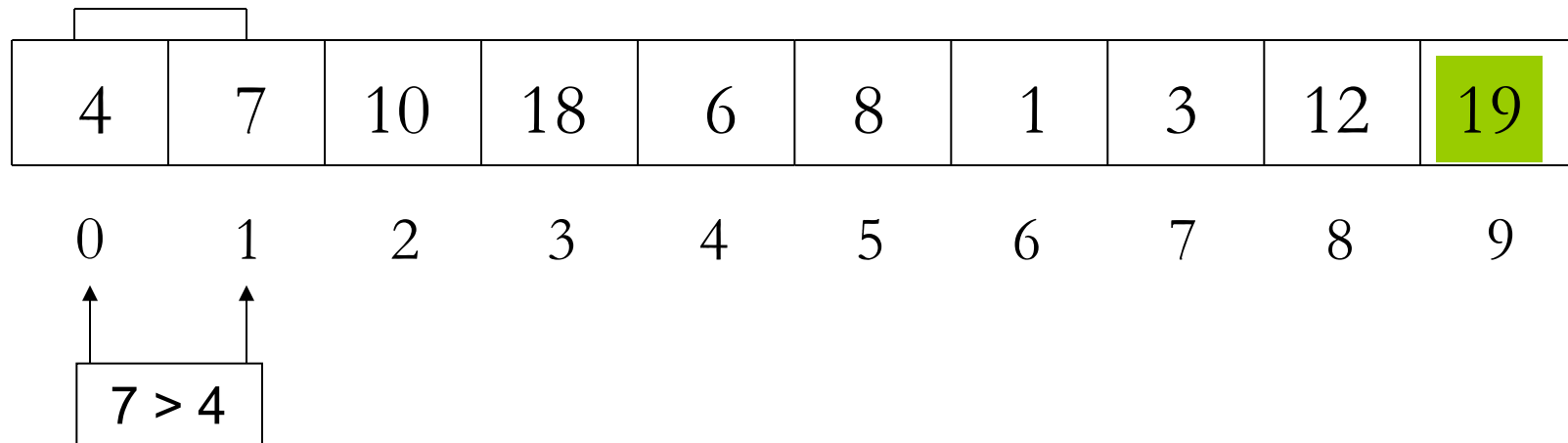


## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Esta estratégia executa  $n-1$  iterações, controlada por uma repetição mais externa.
- Em cada uma delas, via repetição interna,
  - percorre-se todo o vetor comparando cada par de elementos  $\text{valores}[i]$  e  $\text{valores}[i+1]$  e
  - trocando-os de posição caso  $\text{valores}[i] > \text{valores}[i+1]$ .

**valores:**

Segunda Iteração Externa



## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Esta estratégia executa  $n-1$  iterações, controlada por uma repetição mais externa.
- Em cada uma delas, via repetição interna,
  - percorre-se todo o vetor comparando cada par de elementos  $\text{valores}[i]$  e  $\text{valores}[i+1]$  e
  - trocando-os de posição caso  $\text{valores}[i] > \text{valores}[i+1]$ .

**valores:**

Segunda Iteração Externa

4	7	10	18	6	8	1	3	12	19
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

↑

↑

7 < 10



## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Esta estratégia executa  $n-1$  iterações, controlada por uma repetição mais externa.
- Em cada uma delas, via repetição interna,
  - percorre-se todo o vetor comparando cada par de elementos  $\text{valores}[i]$  e  $\text{valores}[i+1]$  e
  - trocando-os de posição caso  $\text{valores}[i] > \text{valores}[i+1]$ .

**valores:**

Segunda Iteração Externa

4	7	10	18	6	8	1	3	12	19
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

↑      ↑

10 < 18

## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Esta estratégia executa  $n-1$  iterações, controlada por uma repetição mais externa.
- Em cada uma delas, via repetição interna,
  - percorre-se todo o vetor comparando cada par de elementos  $\text{valores}[i]$  e  $\text{valores}[i+1]$  e
  - trocando-os de posição caso  $\text{valores}[i] > \text{valores}[i+1]$ .

**valores:**

Segunda Iteração Externa

4	7	10	18	6	8	1	3	12	19
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

↑

↑

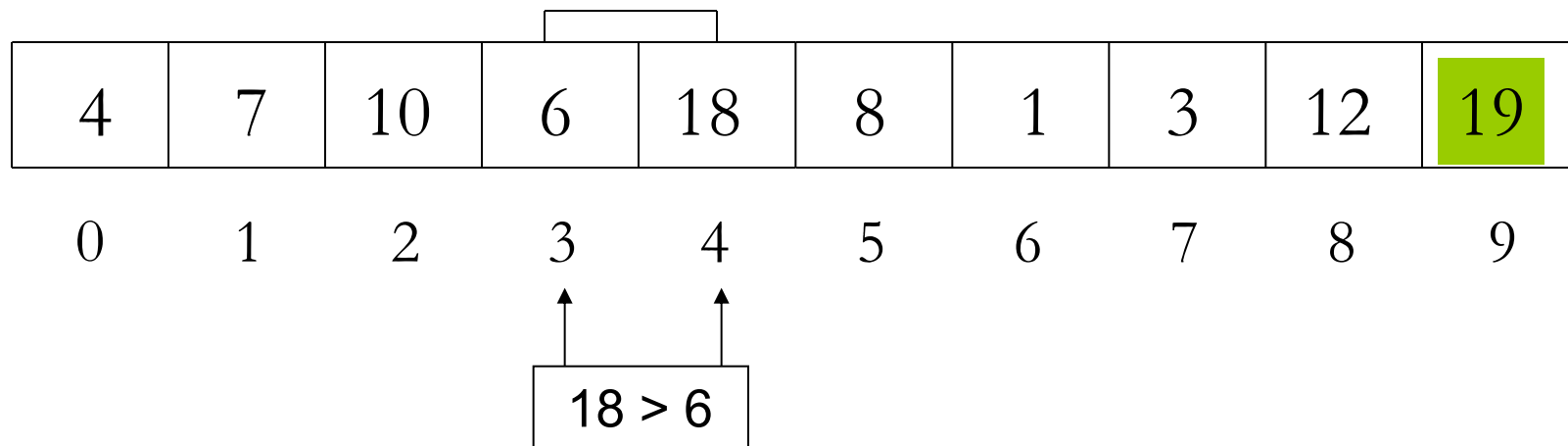
18 > 6

## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Esta estratégia executa  $n-1$  iterações, controlada por uma repetição mais externa.
- Em cada uma delas, via repetição interna,
  - percorre-se todo o vetor comparando cada par de elementos  $\text{valores}[i]$  e  $\text{valores}[i+1]$  e
  - trocando-os de posição caso  $\text{valores}[i] > \text{valores}[i+1]$ .

**valores:**

Segunda Iteração Externa



## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Esta estratégia executa  $n-1$  iterações, controlada por uma repetição mais externa.
- Em cada uma delas, via repetição interna,
  - percorre-se todo o vetor comparando cada par de elementos  $\text{valores}[i]$  e  $\text{valores}[i+1]$  e
  - trocando-os de posição caso  $\text{valores}[i] > \text{valores}[i+1]$ .

**valores:**

Segunda Iteração Externa

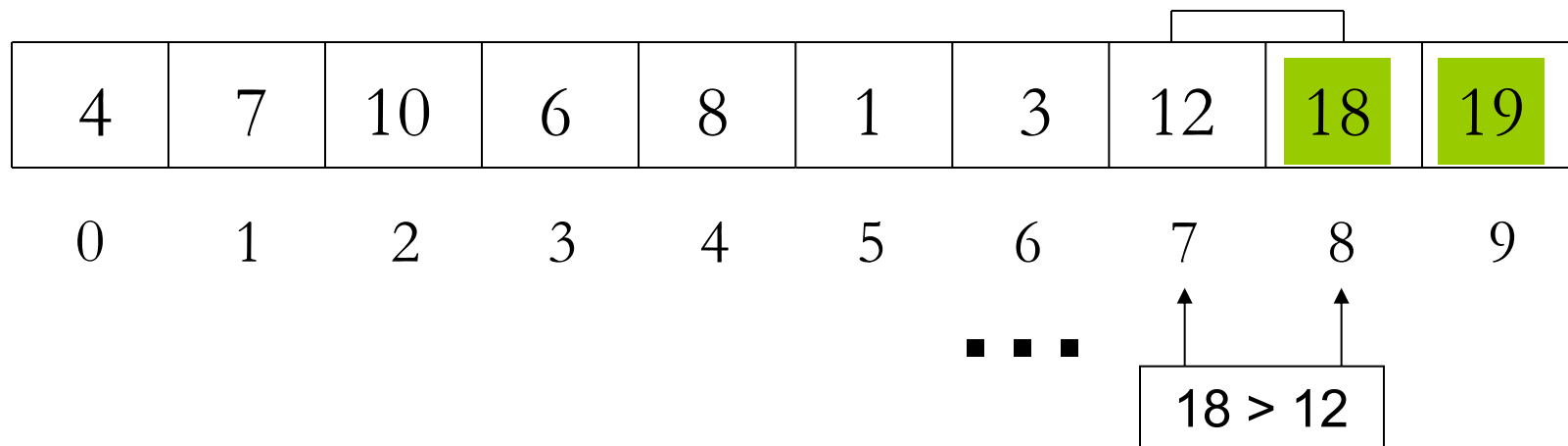
4	7	10	6	8	1	3	18	12	19
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
						...	↑	↑	
							18 > 12		

## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Esta estratégia executa  $n-1$  iterações, controlada por uma repetição mais externa.
- Em cada uma delas, via repetição interna,
  - percorre-se todo o vetor comparando cada par de elementos  $\text{valores}[i]$  e  $\text{valores}[i+1]$  e
  - trocando-os de posição caso  $\text{valores}[i] > \text{valores}[i+1]$ .

**valores:**

Segunda Iteração Externa



## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Esta estratégia executa  $n-1$  iterações, controlada por uma repetição mais externa.
- Em cada uma delas, via repetição interna,
  - percorre-se todo o vetor comparando cada par de elementos  $\text{valores}[i]$  e  $\text{valores}[i+1]$  e
  - trocando-os de posição caso  $\text{valores}[i] > \text{valores}[i+1]$ .

**valores:**

■ ■ ■ Oitava Iteração Externa

4	1	3	6	7	8	10	12	18	19
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

↑

↑

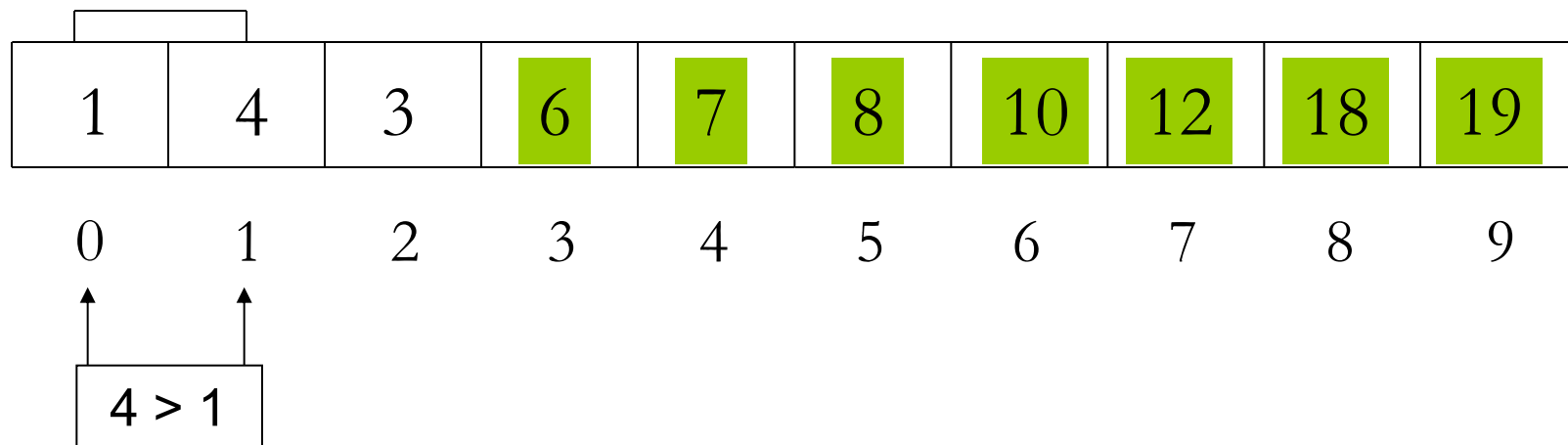
4 > 1

## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Esta estratégia executa  $n-1$  iterações, controlada por uma repetição mais externa.
- Em cada uma delas, via repetição interna,
  - percorre-se todo o vetor comparando cada par de elementos  $\text{valores}[i]$  e  $\text{valores}[i+1]$  e
  - trocando-os de posição caso  $\text{valores}[i] > \text{valores}[i+1]$ .

valores:

■ ■ ■ Oitava Iteração Externa



## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Esta estratégia executa  $n-1$  iterações, controlada por uma repetição mais externa.
- Em cada uma delas, via repetição interna,
  - percorre-se todo o vetor comparando cada par de elementos  $\text{valores}[i]$  e  $\text{valores}[i+1]$  e
  - trocando-os de posição caso  $\text{valores}[i] > \text{valores}[i+1]$ .

**valores:**

■ ■ ■ Oitava Iteração Externa

1	4	3	6	7	8	10	12	18	19
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

4 > 3

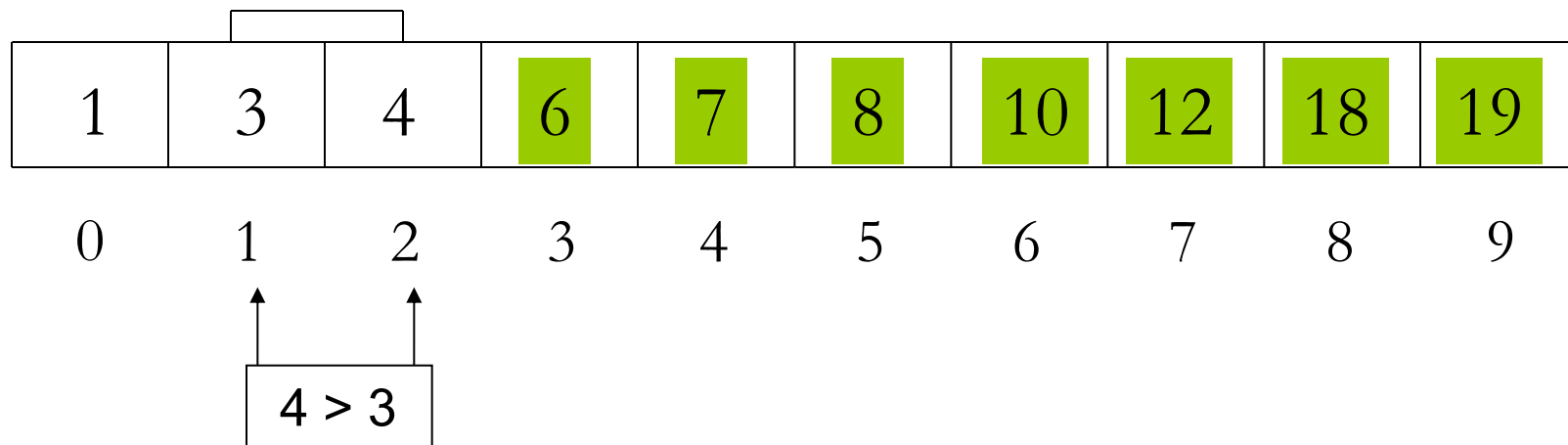


## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Esta estratégia executa  $n-1$  iterações, controlada por uma repetição mais externa.
- Em cada uma delas, via repetição interna,
  - percorre-se todo o vetor comparando cada par de elementos  $\text{valores}[i]$  e  $\text{valores}[i+1]$  e
  - trocando-os de posição caso  $\text{valores}[i] > \text{valores}[i+1]$ .

**valores:**

■ ■ ■ Oitava Iteração Externa



## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Esta estratégia executa  $n-1$  iterações, controlada por uma repetição mais externa.
- Em cada uma delas, via repetição interna,
  - percorre-se todo o vetor comparando cada par de elementos  $\text{valores}[i]$  e  $\text{valores}[i+1]$  e
  - trocando-os de posição caso  $\text{valores}[i] > \text{valores}[i+1]$ .

**valores:**

Nona (última) Iteração Externa

1	3	4	6	7	8	10	12	18	19
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

↑

↑

1 < 3

## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

# Operação que troca o conteúdo de duas células do vetor.

```
def trocar(vals, posX, posY):  
    temp = vals[posX]  
    vals[posX] = vals[posY]  
    vals[posY] = temp  
    return None
```

# Método da Bolha

```
def ordenar(valores):  
    for tamanho in range(len(valores)-1,0,-1):  
        for i in range(tamanho):  
            if valores[i]>valores[i+1]:  
                trocar(valores, i, i+1)  
    return None
```

## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Novamente, neste algoritmo, há basicamente duas estruturas de repetição **for** aninhadas.

## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Novamente, neste algoritmo, há basicamente duas estruturas de repetição **for** aninhadas.
- A mais externa, executado  $n-1$  vezes, representa as iterações. Na  $i$ -ésima iteração,  $n-i$  comparações são feitas.
  - Como no algoritmo anterior, aproximadamente  $n(n-1)/2$  comparações são realizadas.

## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Novamente, neste algoritmo, há basicamente duas estruturas de repetição **for** aninhadas.
- A mais externa, executado  $n-1$  vezes, representa as iterações. Na  $i$ -ésima iteração,  $n-i$  comparações são feitas.
  - Como no algoritmo anterior, aproximadamente  $n(n-1)/2$  comparações são realizadas.
- Desta forma, o custo computacional do método da bolha também é da ordem de  $n^2$ .
  - Portanto sua complexidade é  $O(n^2)$ .

## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Nesta implementação, o algoritmo para na primeira iteração em que não houver nenhuma troca.

## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

- Nesta implementação, o algoritmo para na primeira iteração em que não houver nenhuma troca.
- No pior caso,  $n$  iterações serão realizadas, o que não muda a complexidade de pior caso do algoritmo.



## Ordenação pelo Método da Bolha (*BubbleSort*)

# Operação que troca o conteúdo de duas células do vetor.

```
def trocar(vals, posX, posY):  
    temp = vals[posX]  
    vals[posX] = vals[posY]  
    vals[posY] = temp  
    return None
```

# Outra forma do Método da Bolha – com saída rápida

```
def ordenar(valores):  
    tamanho = len(valores)-1  
    troquei = True  
    while troquei:  
        troquei = False  
        for i in range(tamanho):  
            if valores[i]>valores[i+1]:  
                trocar(valores, i, i+1)  
                troquei = True  
        tamanho -= 1  
    return None
```

## Ordenação pelo Método da Partição (QuickSort)

- Trata-se de um método de ordenação eficiente e de natureza recursiva.

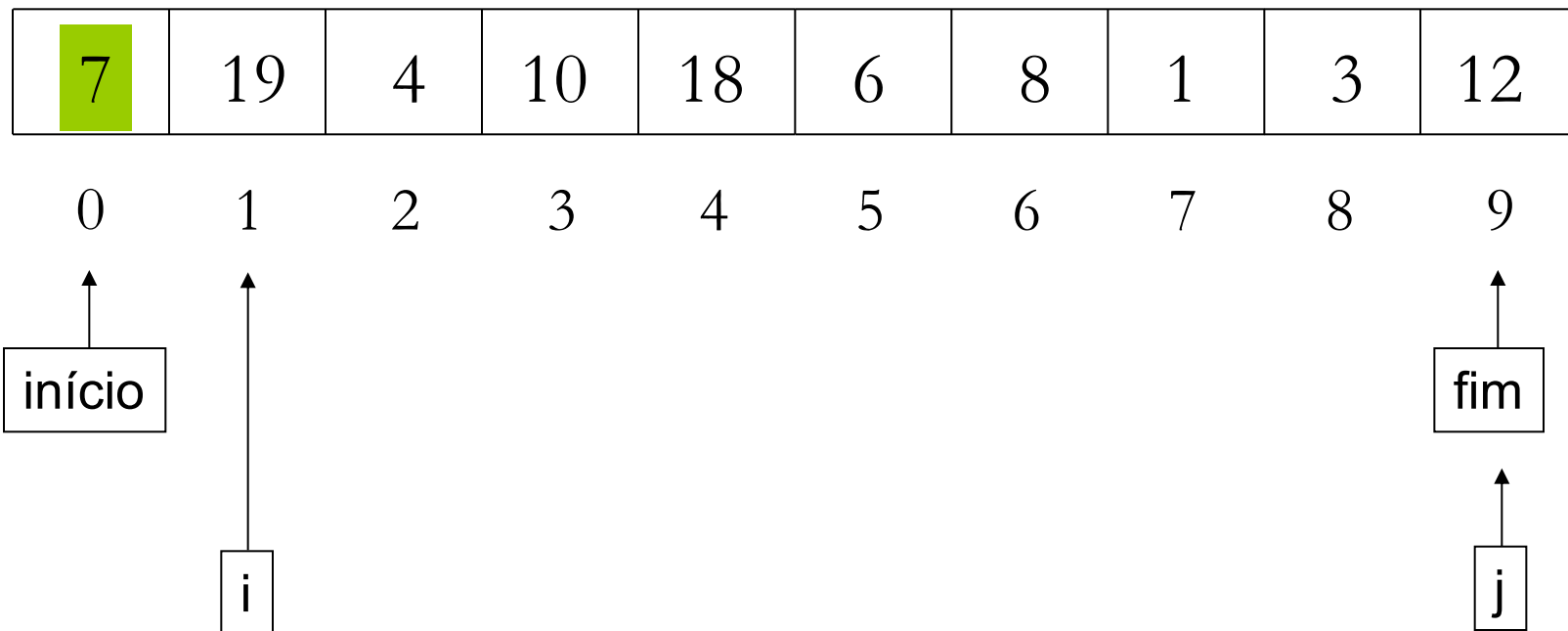
## Ordenação pelo Método da Partição (QuickSort)

- Trata-se de um método de ordenação eficiente e de natureza recursiva.
- Em cada ativação do algoritmo:
  1. Um elemento do vetor é escolhido e é denominado pivô;
  2. Todos os elementos do vetor são re-arrumados, ocupando as primeiras células do vetor os elementos menores que o pivô, o pivô ocupa sua posição definitiva, seguido pelos valores maiores ou iguais a ele.
  3. Aplicamos a mesma ideia, com chamadas recursivas, aos subvetores, também chamados de partições, com tamanho maiores que 1, contendo elementos menores que o pivô, e com valores maiores ou iguais ao pivô, respectivamente.
  4. Quando todos os subvetores tiverem tamanhos menores ou iguais a um, o vetor original estará ordenado.

## Ordenação pelo Método da Partição (QuickSort)

**valores:**

pivo = valores[início] = 7



# Ordenação pelo Método da Partição (QuickSort)

**valores:**

pivo = valores[início] = 7

7	19	4	10	18	6	8	1	3	12
---	----	---	----	----	---	---	---	---	----

0

1

2

3

4

5

6

7

8

9

início

fim

i

j

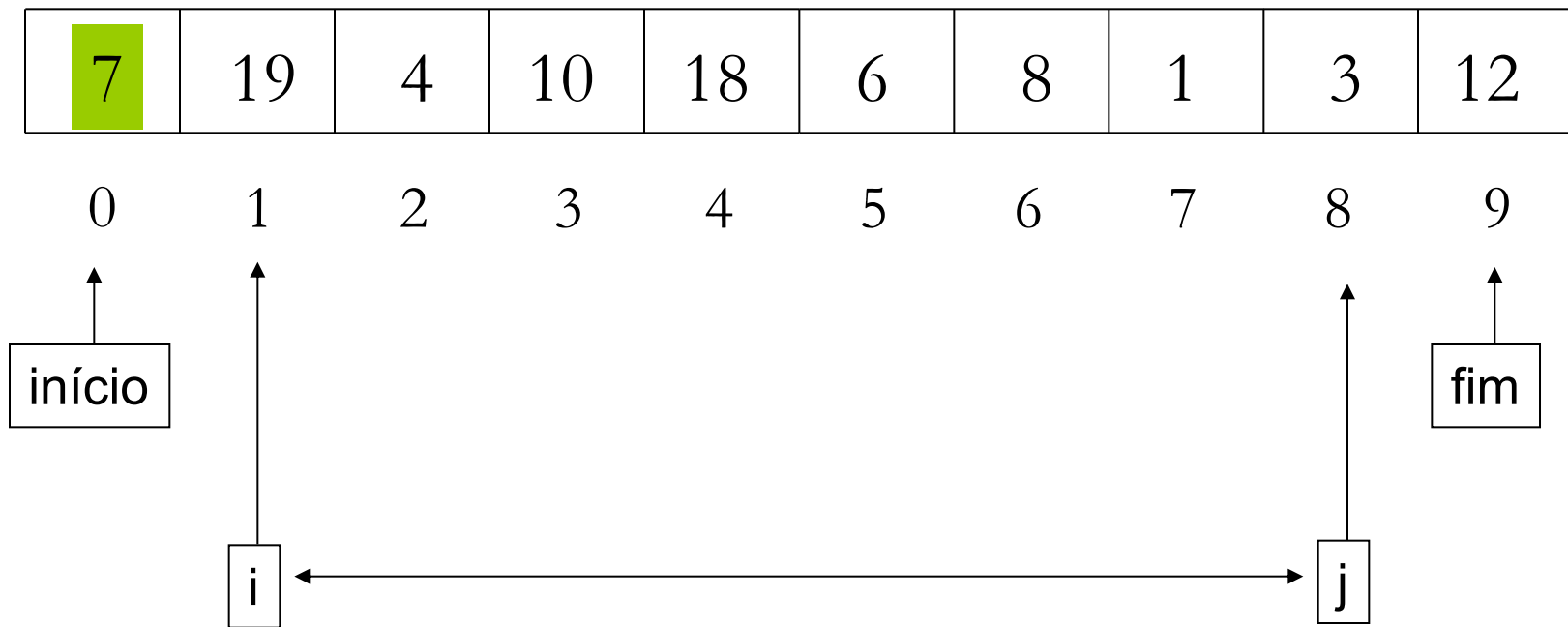
Enquanto  $i < \text{fim}$  e  $\text{valores}[i] < \text{pivo}$

Enquanto  $j > \text{início}$  e  $\text{valores}[j] \geq \text{pivo}$

# Ordenação pelo Método da Partição (QuickSort)

**valores:**

pivo = valores[início] = 7



# Ordenação pelo Método da Partição (QuickSort)

**valores:**

pivo = valores[início] = 7

7	3	4	10	18	6	8	1	19	12
---	---	---	----	----	---	---	---	----	----

0

1

2

3

4

5

6

7

8

9

início

fim

i

j

Enquanto  $i < \text{fim}$  e valores[i] < pivo

Enquanto  $j > \text{início}$  e valores[j] >= pivo

## Ordenação pelo Método da Partição (QuickSort)

**valores:**

pivo = valores[início] = 7

7	3	4	10	18	6	8	1	19	12
---	---	---	----	----	---	---	---	----	----

0

1

2

3

4

5

6

7

8

9

início

fim

i

j

Enquanto  $i < \text{fim}$  e  $\text{valores}[i] < \text{pivo}$

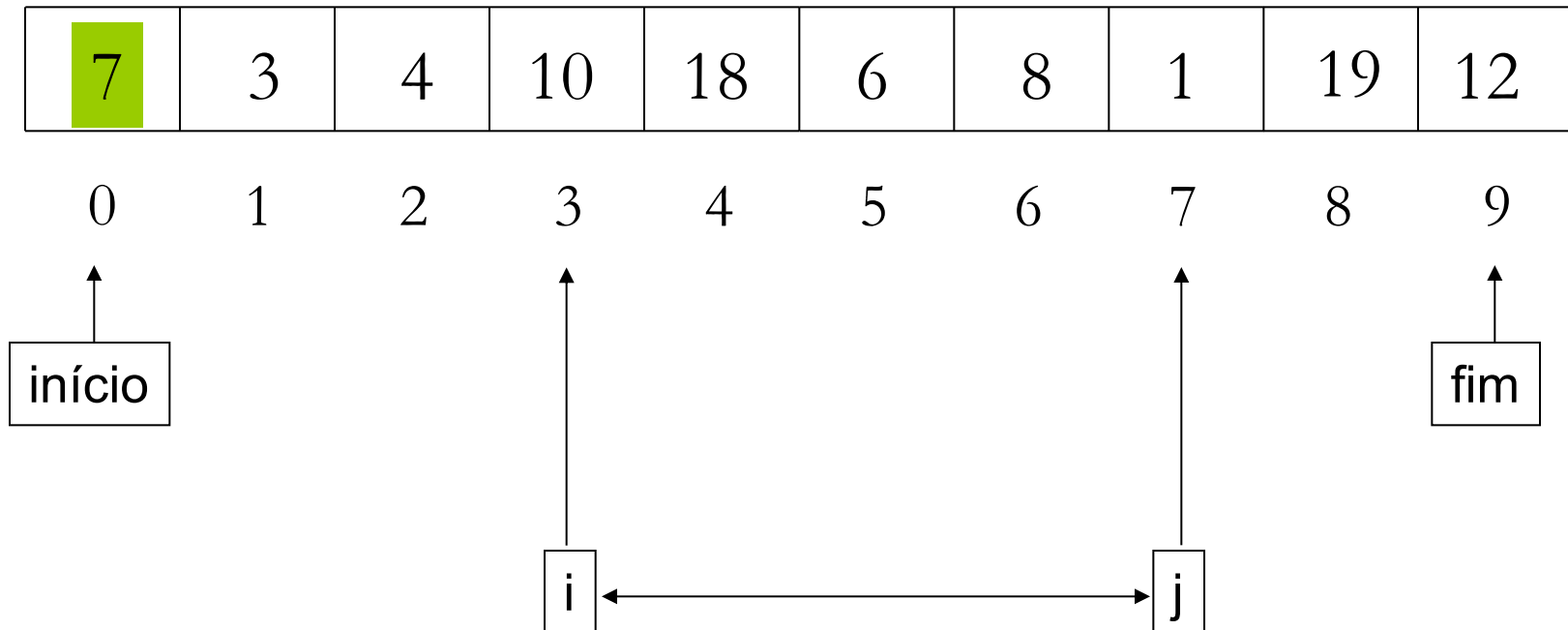
Enquanto  $j > \text{início}$  e  $\text{valores}[j] \geq \text{pivo}$



# Ordenação pelo Método da Partição (QuickSort)

**valores:**

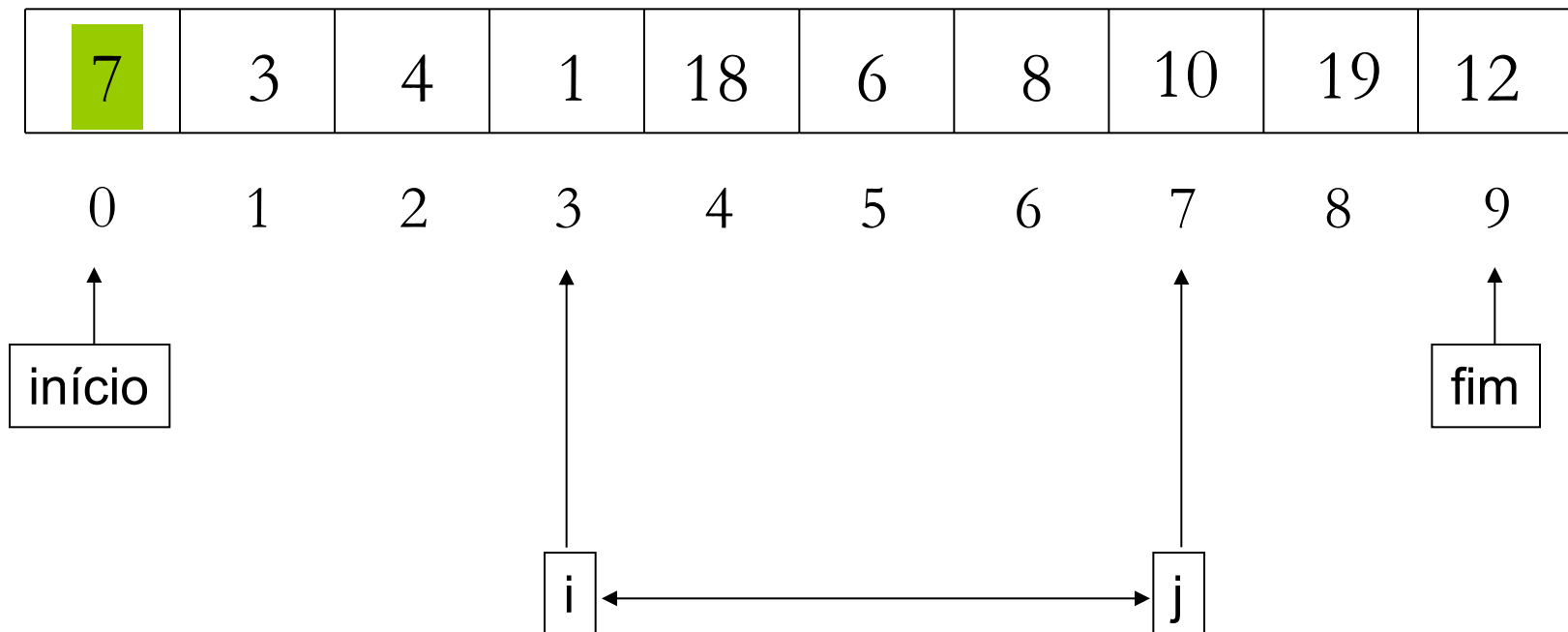
pivo = valores[início] = 7



# Ordenação pelo Método da Partição (QuickSort)

**valores:**

pivo = valores[início] = 7



# Ordenação pelo Método da Partição (QuickSort)

**valores:**

pivo = valores[início] = 7

7	3	4	1	18	6	8	10	19	12
---	---	---	---	----	---	---	----	----	----

0

1

2

3

4

5

6

7

8

9

início

fim

i

j

Enquanto  $i < \text{fim}$  e  $\text{valores}[i] < \text{pivo}$

Enquanto  $j > \text{início}$  e  $\text{valores}[j] \geq \text{pivo}$

# Ordenação pelo Método da Partição (QuickSort)

**valores:**

pivo = valores[início] = 7

7	3	4	1	18	6	8	10	19	12
---	---	---	---	----	---	---	----	----	----

0

1

2

3

4

5

6

7

8

9

↑  
início

↑  
fim

↑  
i

↑  
j

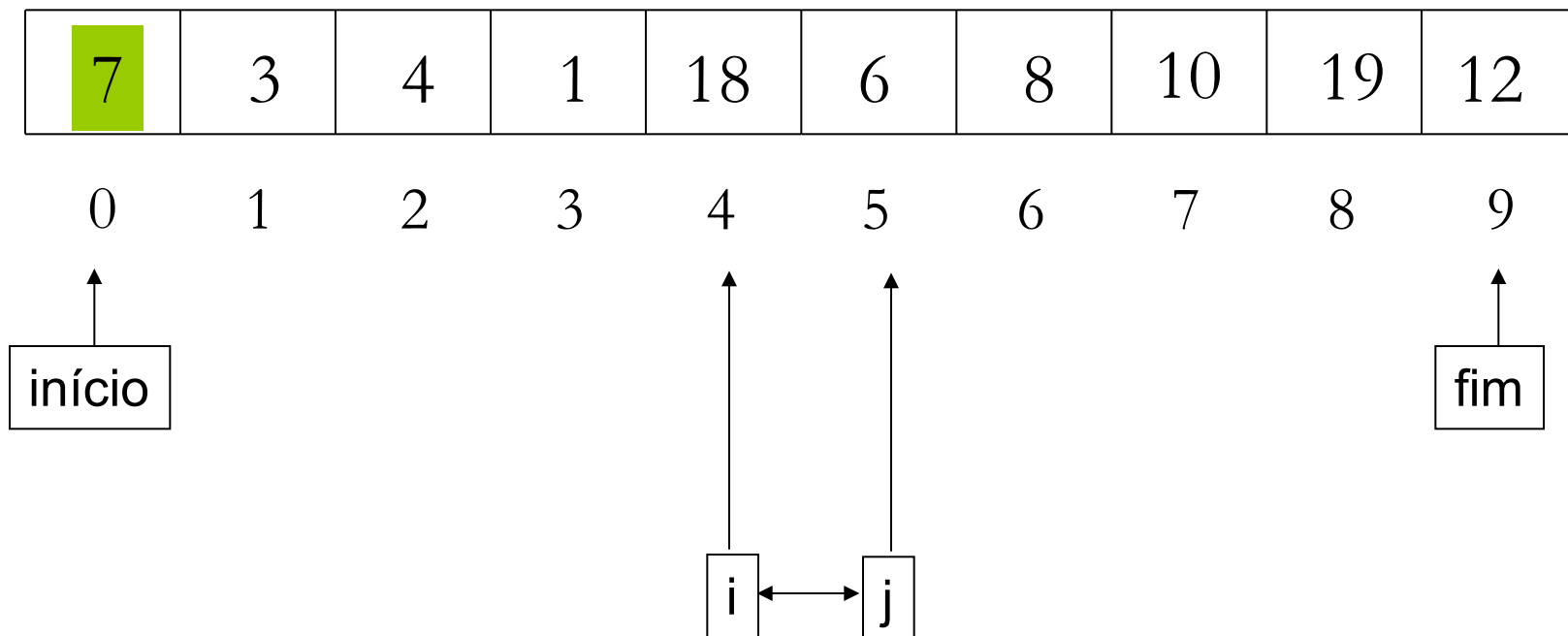
Enquanto  $i < \text{fim}$  e  $\text{valores}[i] < \text{pivo}$

Enquanto  $j > \text{início}$  e  $\text{valores}[j] \geq \text{pivo}$

# Ordenação pelo Método da Partição (QuickSort)

**valores:**

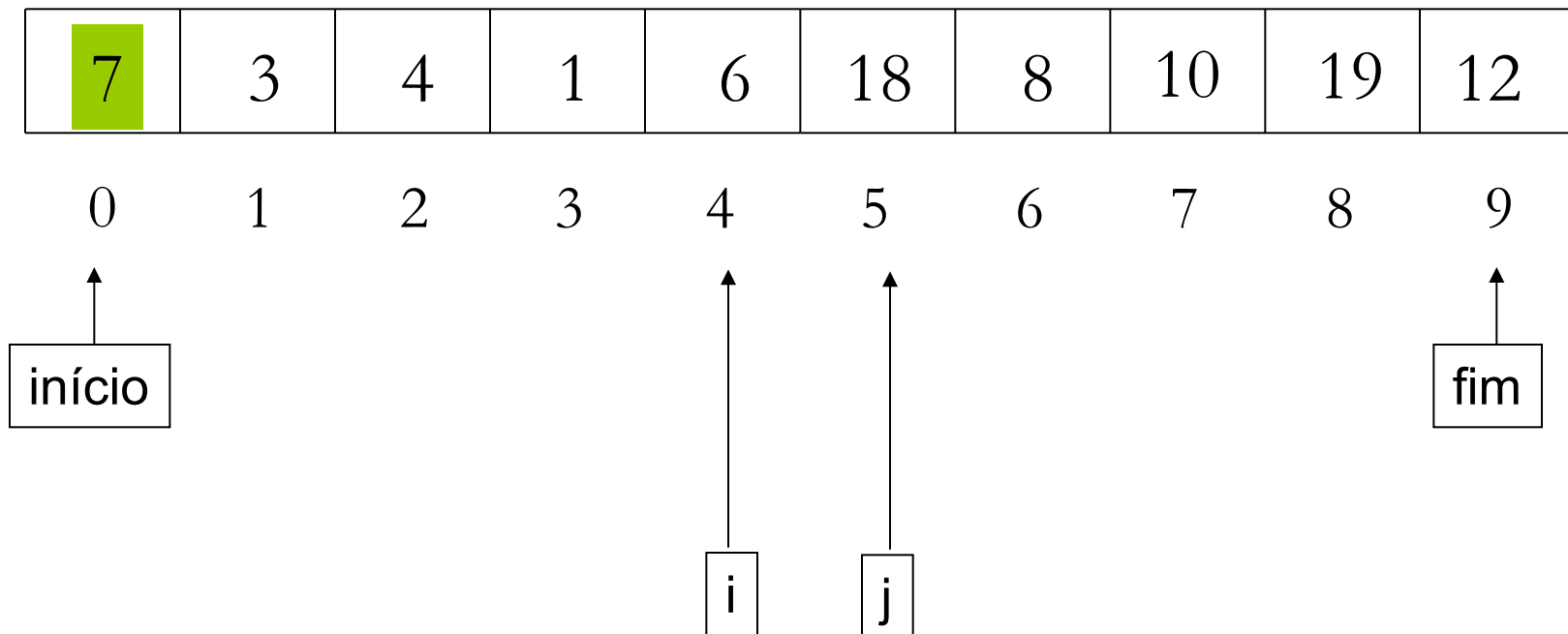
pivo = valores[início] = 7



# Ordenação pelo Método da Partição (QuickSort)

**valores:**

pivo = valores[início] = 7



## Ordenação pelo Método da Partição (QuickSort)

**valores:**

pivo = valores[início] = 7

7	3	4	1	6	18	8	10	19	12
---	---	---	---	---	----	---	----	----	----

0

1

2

3

4

5

6

7

8

9

↑  
início

↑  
fim

i → ← j

Enquanto  $i < \text{fim}$  e  $\text{valores}[i] < \text{pivo}$

Enquanto  $j > \text{início}$  e  $\text{valores}[j] \geq \text{pivo}$

**valores:**

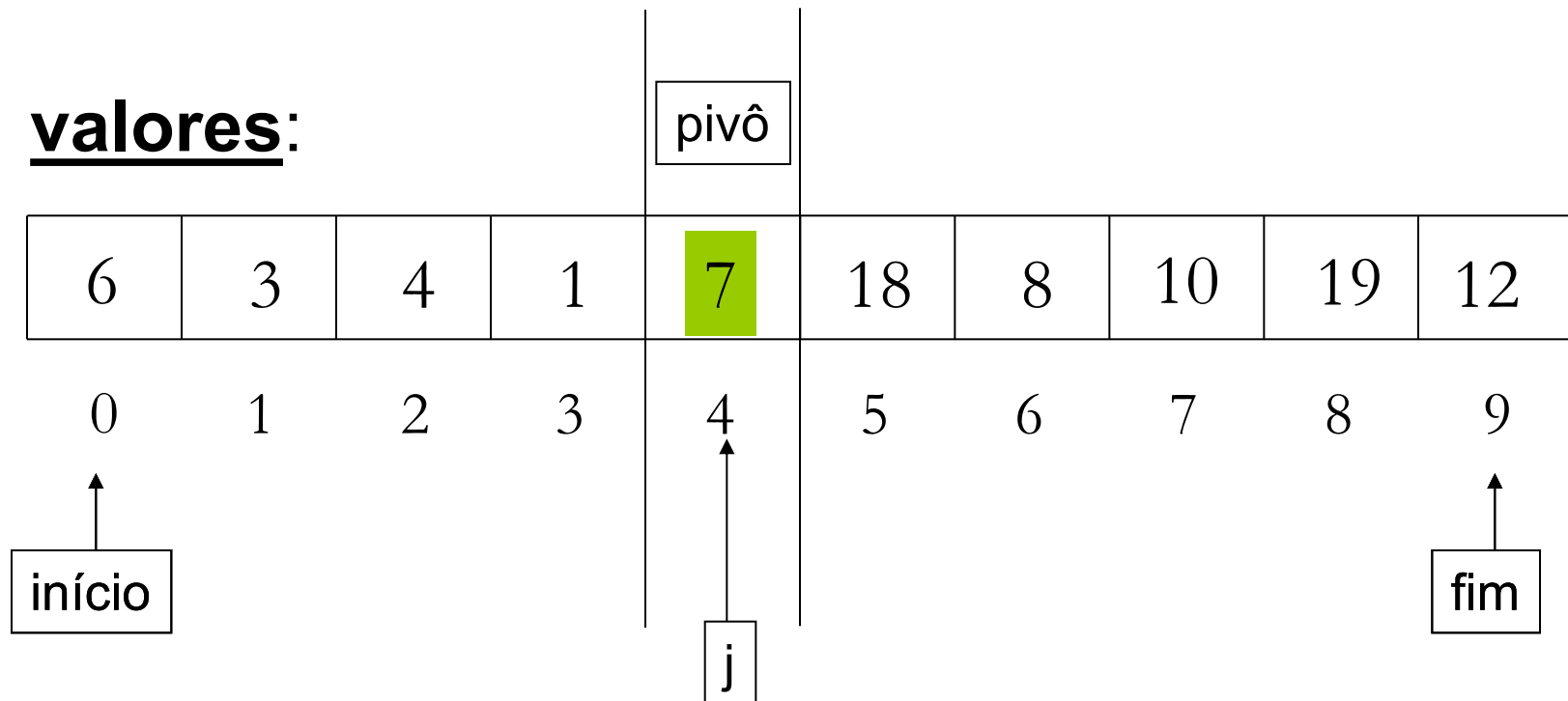
7	3	4	1	6	18	8	10	19	12
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
↑ início				↑ j	↑ i				↑ fim

88





## Ordenação pelo Método da Partição (QuickSort)



Observe que todos os elementos em  $\text{valores}[0..j-1]$  são menores que o pivô e os elementos em  $\text{valores}[j+1..9]$  são maiores ou iguais ao pivô.

```

def particiona(vals, inicio, fim):
    pivo = vals[inicio]
    i = inicio+1
    j = fim
    while i < j:
        while i<fim and vals[i] < pivo:
            i += 1
        while j>inicio and vals[j] >= pivo:
            j -= 1
        if i < j:
            trocar(vals, i, j)
    if pivo>vals[j]:
        trocar(vals, inicio, j)
    return j

def quickSort(vals, inicio, fim):
    if inicio < fim:
        posPivo = particiona(vals,inicio,fim)
        quickSort(vals,inicio,posPivo-1)
        quickSort(vals,posPivo+1,fim)
    return None

```

```

def ordena (valores):
    quickSort(valores, 0, len(valores)-1)
    return None

```

```

def particiona(vals, inicio, fim):
    pivo = vals[inicio]
    i = inicio+1
    j = fim
    while i < j:
        while i<fim and vals[i] < pivo:
            i += 1
        while j>inicio and vals[j] >= pivo:
            j -= 1
        if i < j:
            trocar(vals, i, j)
    if pivo>vals[j]:
        trocar(vals, inicio, j)
    return j

```

```

def quickSort(vals, inicio, fim):
    if inicio < fim:
        posPivo = particiona(vals,inicio,fim)
        quickSort(vals,inicio,posPivo-1)
        quickSort(vals,posPivo+1,fim)
    return None

```

```

def ordena (valores):
    quickSort(valores, 0, len(valores)-1)
    return None

```

```

def particiona(vals, inicio, fim):
    pivo = vals[inicio]
    i = inicio+1
    j = fim
    while i < j:
        while i<fim and vals[i] < pivo:
            i += 1
        while j>inicio and vals[j] >= pivo:
            j -= 1
        if i < j:
            trocar(vals, i, j)
    if pivo>vals[j]:
        trocar(vals, inicio, j)
    return j

```

```

def quickSort(vals, inicio, fim):
    if inicio < fim:
        posPivo = particiona(vals,inicio,fim)
        quickSort(vals,inicio,posPivo-1)
        quickSort(vals,posPivo+1,fim)
    return None

```

```

def ordena (valores):
    quickSort(valores, 0, len(valores)-1)
    return None

```

## Ordenação pelo Método da Partição (QuickSort)

- No pior caso, este algoritmo executará aproximadamente  $n(n-1)/2$  comparações.
  - Isto acontecerá quando o valor pivô gerar sempre dois subvetores, sendo um deles vazio e o outro subvetor com os demais elementos a menos do pivô, com  $n-1$  elementos.

## Ordenação pelo Método da Partição (QuickSort)

- No pior caso, este algoritmo executará aproximadamente  $n(n-1)/2$  comparações.
  - Isto acontecerá quando o valor pivô gerar sempre dois subvetores, sendo um deles vazio e o outro subvetor com os demais elementos a menos do pivô, com  $n-1$  elementos.
- Portanto, também se trata de um algoritmo  $O(n^2)$ .

## Ordenação pelo Método da Partição (QuickSort)

- No pior caso, este algoritmo executará aproximadamente  $n(n-1)/2$  comparações.
  - Isto acontecerá quando o valor pivô gerar sempre dois subvetores, sendo um deles vazio e o outro subvetor com os demais elementos a menos do pivô, com  $n-1$  elementos.
- Portanto, também se trata de um algoritmo  $O(n^2)$ .
- Porém, é um algoritmo mais eficiente do que os demais apresentados, pois, na média, executará  $n \log_2(n)$ , onde o fator  $\log_2(n)$  se deve a divisão recursiva do vetor original.



## **Faça os Exercícios Relacionados a essa Aula**

Clique no botão para visualizar os enunciados:



## Aula 7

### Professores:

Dante Corbucci Filho  
Leandro A. F. Fernandes

### Conteúdo:

- Moda
- Algoritmos de Ordenação
  - Método da Seleção (*SelectionSort*)
  - Método da Bolha (*BubbleSort*)
  - Método da Partição (*QuickSort*)
- Noções de Complexidade de Algoritmos