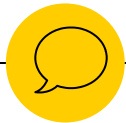


# Quicksort



Profa. Franciny Medeiros  
Disciplina de Estrutura de Dados 2  
Bacharelado em Ciências da Computação - UFJ



## Algoritmo de ordenação

---

- ◉ O problema de ordenação consiste em reorganizar um conjunto de dados em uma determinada ordem.
- ◉ O Algoritmo de ordenação Quicksort resolve esse problema.
  - pertence a categoria de ordenação por troca
  - criado em 1962



## Funcionamento

- O algoritmo **Quicksort** utiliza o paradigma de programação **Dividir para Conquistar** ou *divide and conquer*:
  - É uma abordagem recursiva em que a entrada do algoritmo é ramificada múltipla vezes a fim de dividir o problema em partes menores



## Particionamento

- Dada uma sequência de entrada, o primeiro passo é escolher o **pivô**.
- O pivô é um elemento da sequência de dados que servirá como ponto para a partição
  - Escolher o primeiro elemento como pivô.
  - Escolher o último elemento como pivô.
  - Escolher um elemento aleatório como pivô.
  - Escolher a mediana como pivô.



## Particionamento

- Os elementos do vetor que forem maiores que o **pivô** serão considerados grandes e os demais serão considerados pequenos.



## Executar recursivamente

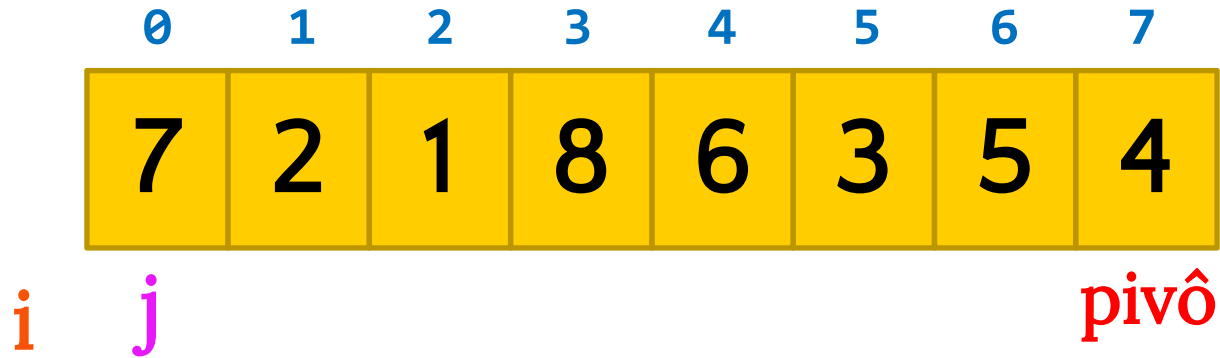
---

- Traga o pivô para sua posição apropriada de forma que a esquerda do pivô seja menor e a direita maior;
- Quicksort na parte esquerda;
- Quicksort na parte direita;

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

*i*      *j*

- Escolher o pivô
- *i* e *j* são **variáveis de controle** que ajudarão a **organizar** o vetor de modo que todos a **esquerda** do pivô sejam **menores** que o pivô, e a **direita** sejam **maiores**



Se  $A[j] > A[pivô]$

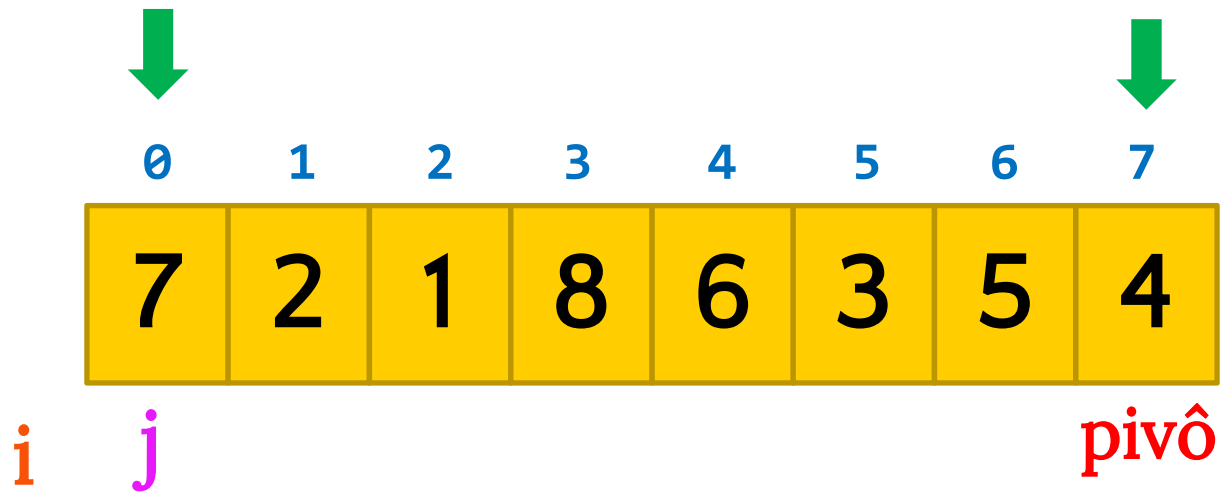
então  $j++$

Senão

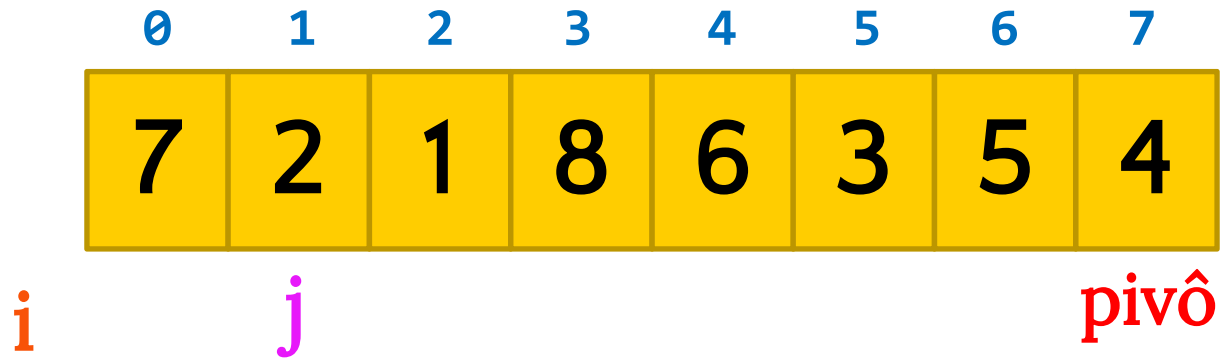
$i++$

troca  $A[j] \leftrightarrow A[i]$  e  $j++$





Se  $A[j] > A[\text{pivo}]$   
-----> então  $j++$   
Senão  
     $i++$   
    troca  $A[j] \leftrightarrow A[i]$  e  $j++$



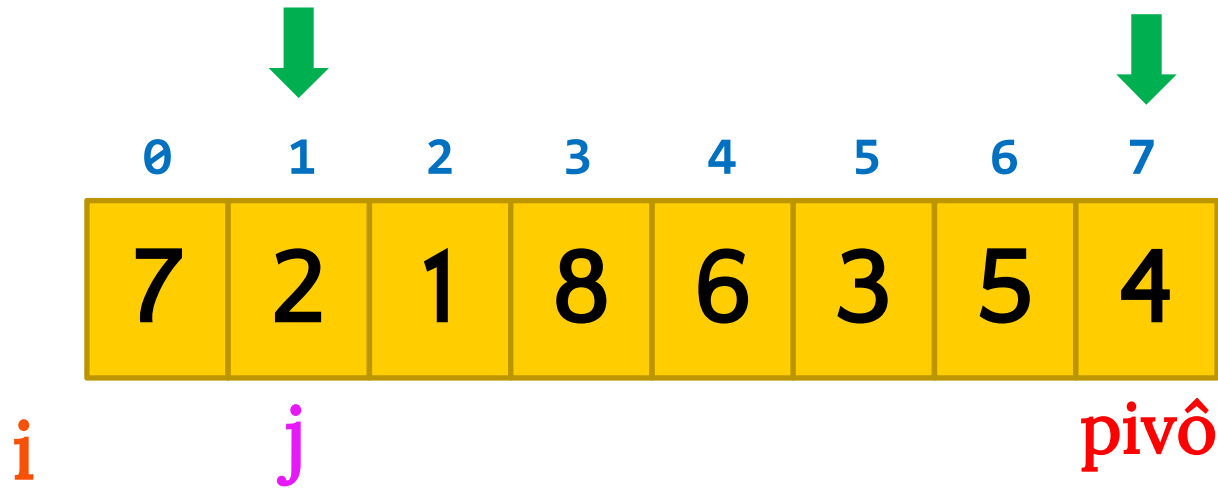
Se  $A[j] > A[pivô]$

então  $j++$

Senão

$i++$

troca  $A[j] \leftrightarrow A[i]$  e  $j++$



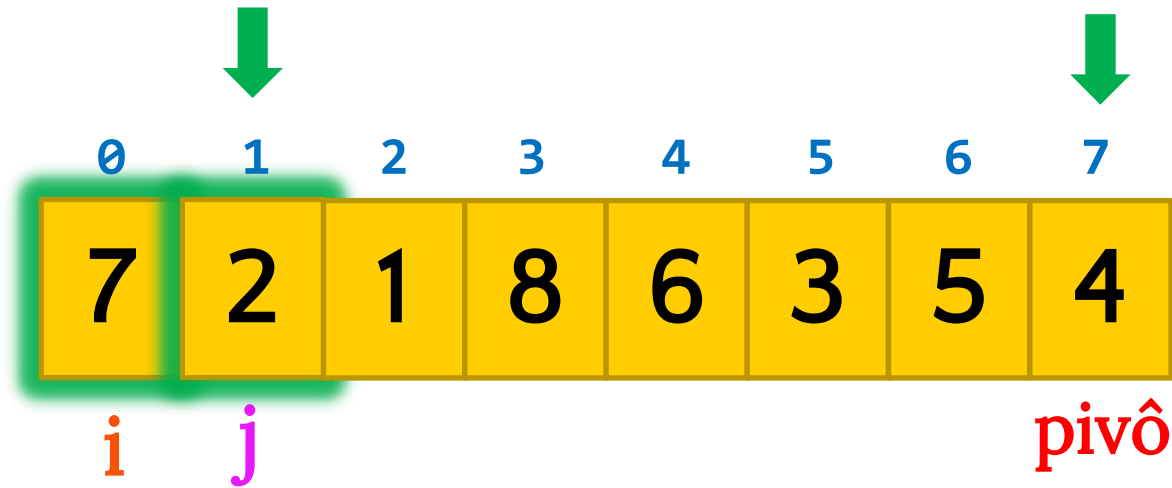
Se  $A[j] > A[pivô]$

então  $j++$

Senão

----->  $i++$

troca  $A[j] \leftrightarrow A[i]$  e  $j++$



Se  $A[j] > A[\text{pivo}]$

então  $j++$

Senão

$i++$

-----> troca  $A[j] \leftrightarrow A[i]$  e  $j++$

0	1	2	3	4	5	6	7
2	7	1	8	6	3	5	4
i		j					pivô

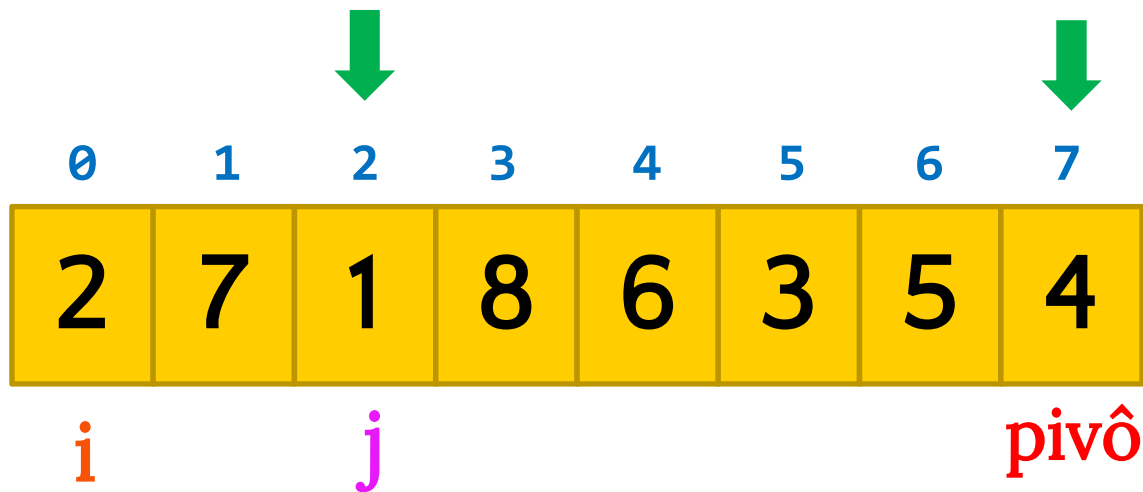
Se  $A[j] > A[pivô]$

então  $j++$

Senão

$i++$

troca  $A[j] \leftrightarrow A[i]$  e  $j++$



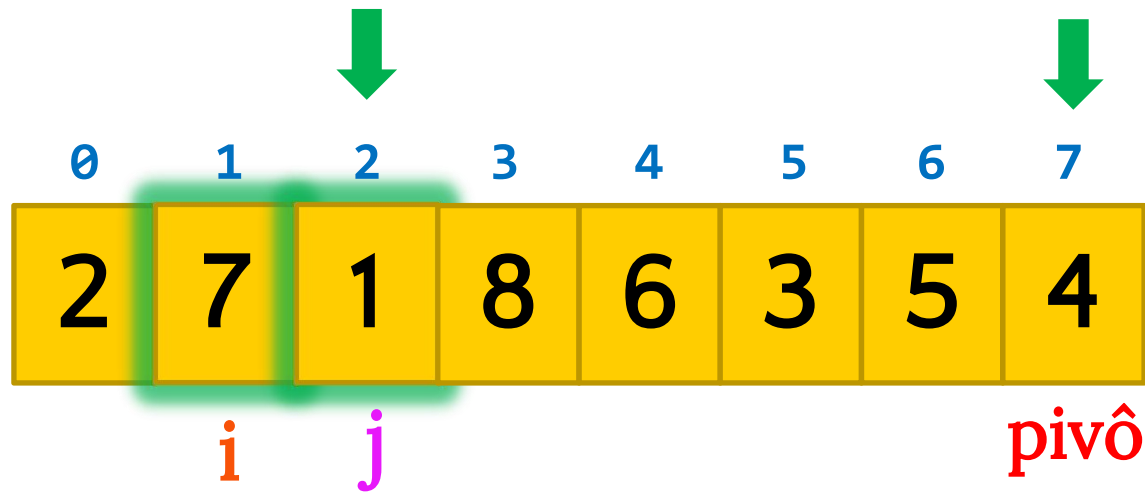
Se  $A[j] > A[pivo]$

então  $j++$

Senão

----->  $i++$

troca  $A[j] \leftrightarrow A[i]$  e  $j++$



Se  $A[j] > A[\text{pivo}]$

então  $j++$

Senão

$i++$

-----> troca  $A[j] \leftrightarrow A[i]$  e  $j++$

0	1	2	3	4	5	6	7
2	1	7	8	6	3	5	4
	i		j				pivô

Se  $A[j] > A[pivô]$

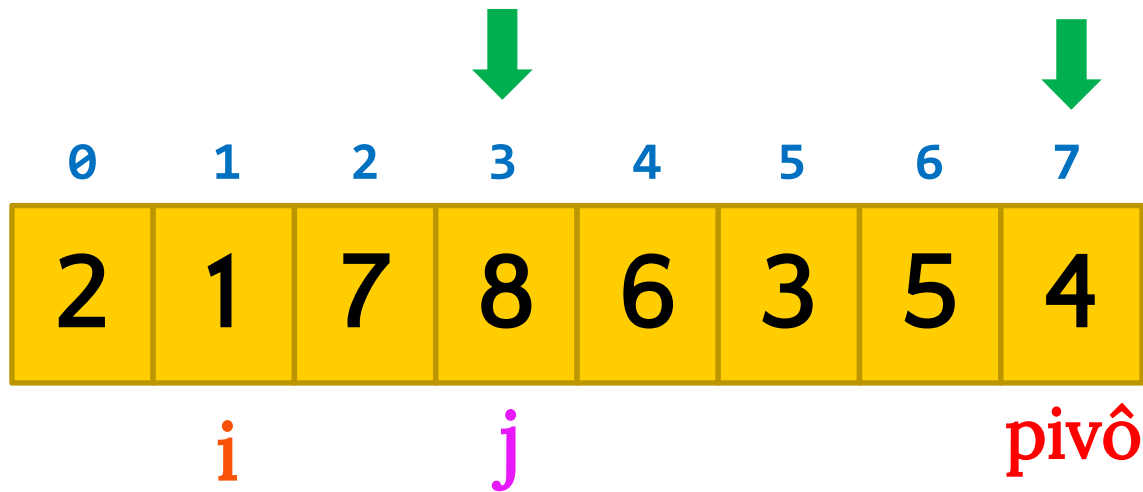
então  $j++$

Senão

$i++$

troca  $A[j] \leftrightarrow A[i]$  e  $j++$





Se  $A[j] > A[pivô]$

-----> então  $j++$

Senão

$i++$

troca  $A[j] \leftrightarrow A[i]$  e  $j++$

0	1	2	3	4	5	6	7
2	1	7	8	6	3	5	4
	i			j			pivô

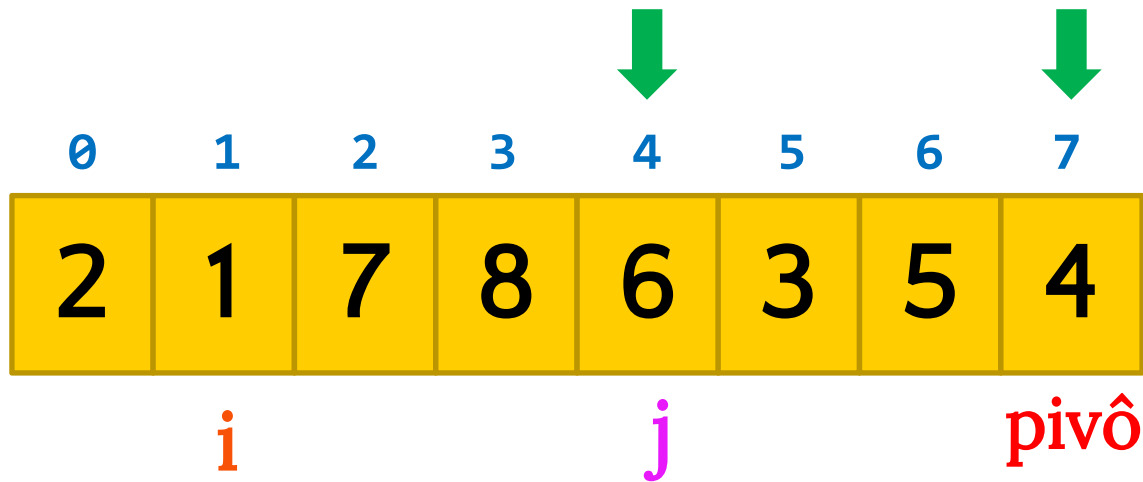
Se  $A[j] > A[pivô]$

então  $j++$

Senão

$i++$

troca  $A[j] \leftrightarrow A[i]$  e  $j++$



Se  $A[j] > A[pivô]$

-----> então  $j++$

Senão

$i++$

troca  $A[j] \leftrightarrow A[i]$  e  $j++$

0	1	2	3	4	5	6	7
2	1	7	8	6	3	5	4
	i				j		pivô

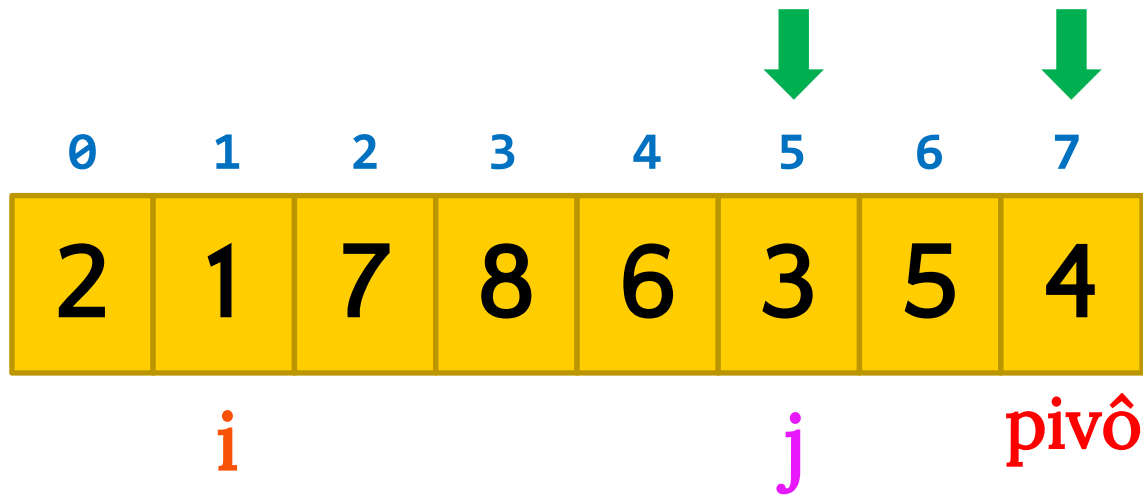
Se  $A[j] > A[pivô]$

então  $j++$

Senão

$i++$

troca  $A[j] \leftrightarrow A[i]$  e  $j++$



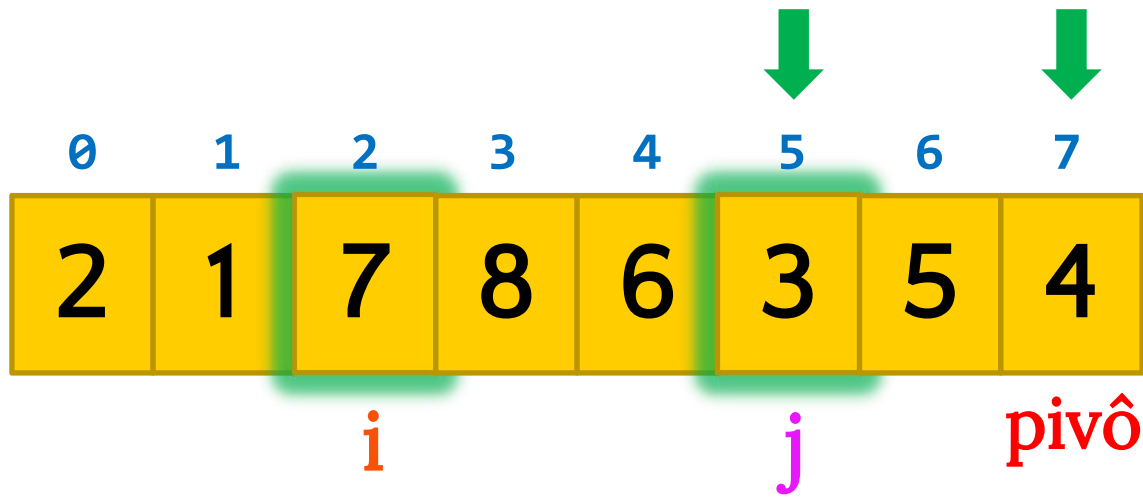
Se  $A[j] > A[pivo]$

então  $j++$

Senão

----->  $i++$

troca  $A[j] \leftrightarrow A[i]$  e  $j++$



Se  $A[j] > A[pivo]$

então  $j++$

Senão

$i++$

-----> troca  $A[j] \leftrightarrow A[i]$  e  $j++$

0	1	2	3	4	5	6	7
2	1	3	8	6	7	5	4
		i				j	pivô

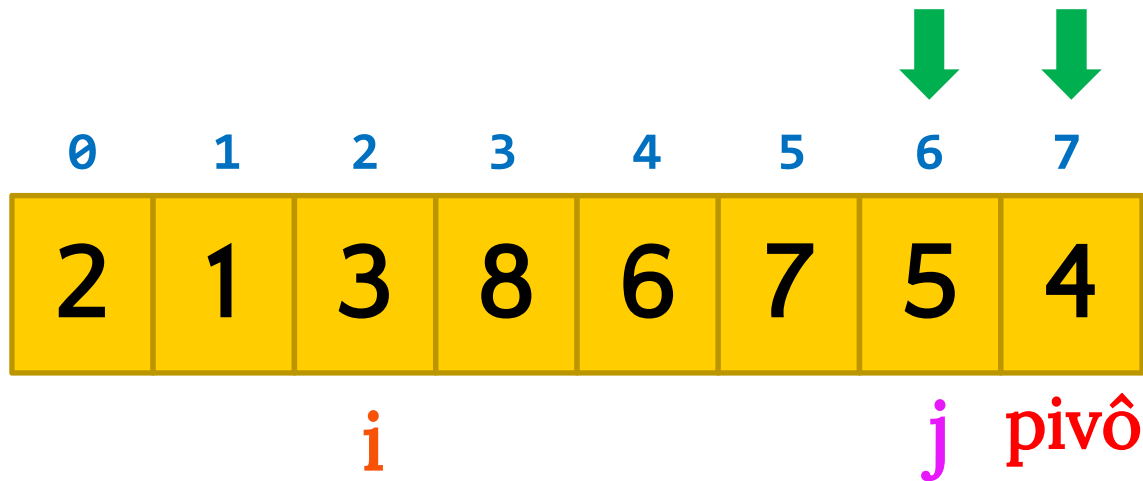
Se  $A[j] > A[pivô]$

então  $j++$

Senão

$i++$

troca  $A[j] \leftrightarrow A[i]$  e  $j++$



Se  $A[j] > A[pivô]$

-----> então  $j++$

Senão

$i++$

troca  $A[j] \leftrightarrow A[i]$  e  $j++$



0	1	2	3	4	5	6	7
2	1	3	8	6	7	5	4
		i				pivô	j

Se  $A[j] > A[pivô]$

então  $j++$

Senão

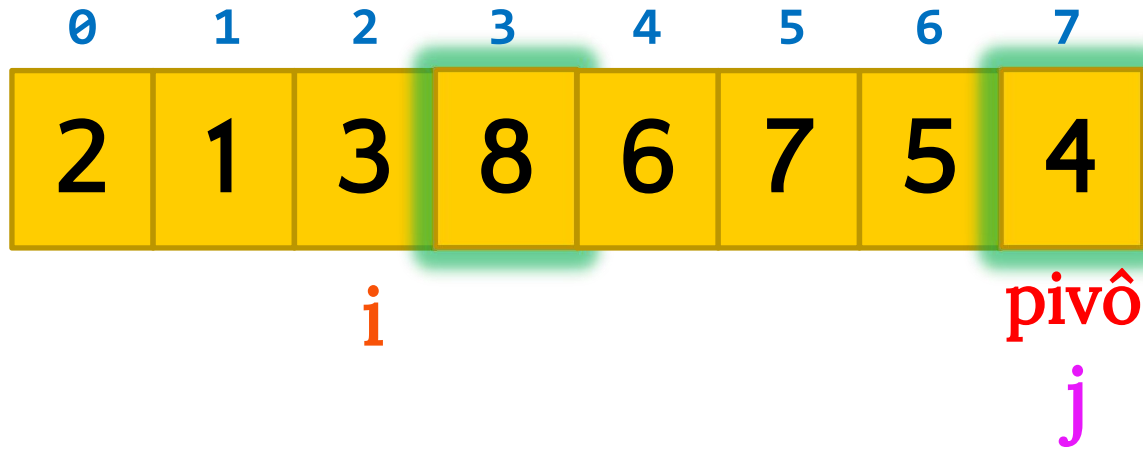
$i++$

troca  $A[j] \leftrightarrow A[i]$  e  $j++$



Quando *j* alcançar o final do vetor,  
encerra-se o laço de repetição

troca  $A[i+1] \leftrightarrow A[pivo]$

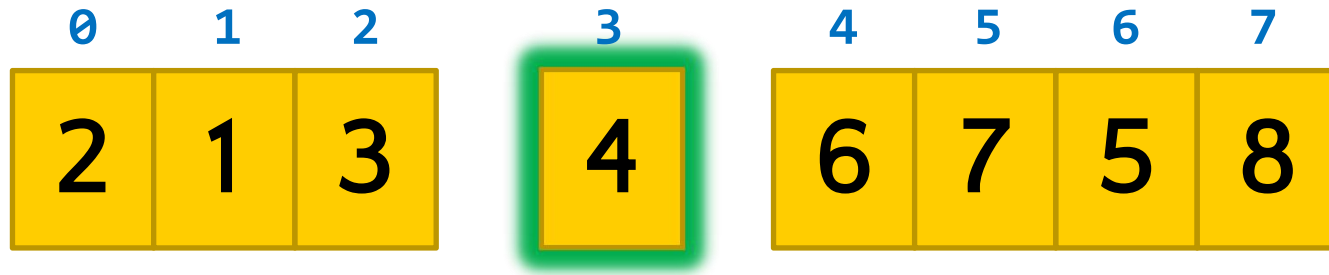


Quando *j* alcançar o final do vetor,  
encerra-se o laço de repetição

troca  $A[i+1] \leftrightarrow A[pivo]$

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

Após a primeira execução, esse será o vetor resultante.  
Note que a esquerda do pivô estão elementos menores,  
e a direita estão elementos maiores.



O próximo passo é executar novamente o quick sort para o lado esquerdo do pivô, e para o lado direito do pivô

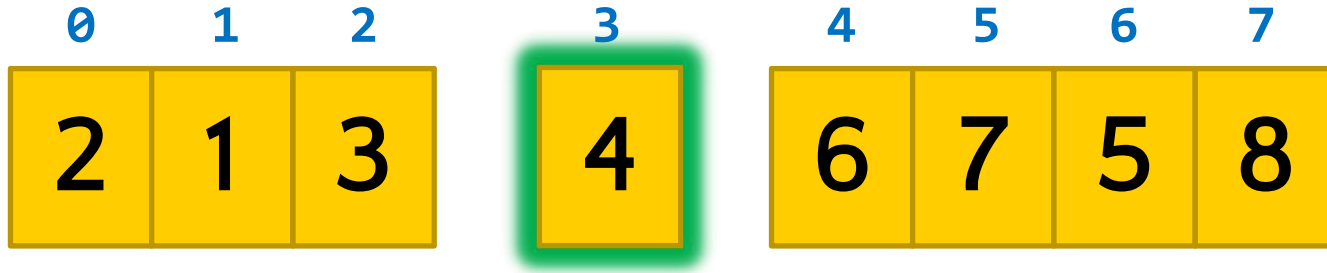
0	1	2
2	1	3

3
4

4	5	6	7
6	7	5	8

`quickSort(A[], 0, pivo-1)`

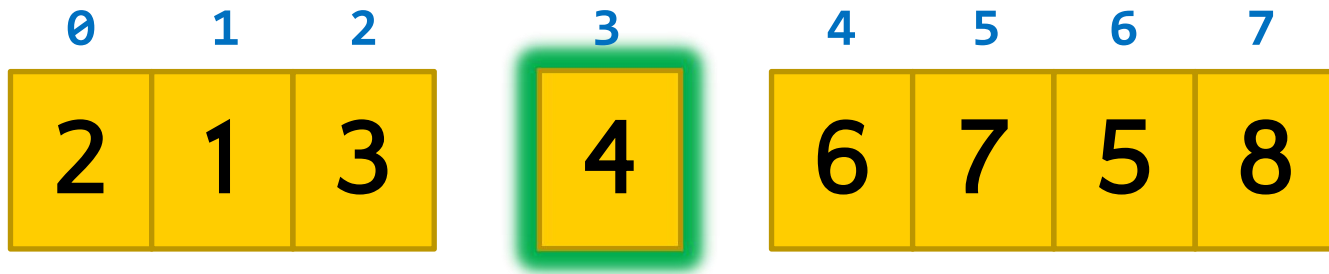
`quickSort(A[], pivo+1, n)`



`quickSort(A[], 0, pivo-1)`

`quickSort(A[], pivo+1, n)`

Até quando devemos chamar a  
recursão?



`quickSort(A[], 0, pivo-1)`

`quickSort(A[], pivo+1, n)`

Até quando devemos chamar a  
recursão?

Até o vetor ter tamanho 1



20	80	30	90	40	50	70
----	----	----	----	----	----	----

j

Pivô

i = -1

Variáveis de controle

i: índice do menor elemento

j: variável do loop

Condição:

$\text{vetor}[j] \leq \text{pivô}$  ?

Se sim então

i++

troca (vetor[i], vetor[j])

# PASSO 1

*Pivo = último elemento*



20	80	30	90	40	50	70
----	----	----	----	----	----	----

j

*Pivô*

i = 0

j = 0

Variáveis de controle

i: índice do menor elemento

j: variável do loop

Condição:

`vetor[ j ] <= pivô ?`

Se **sim** então

`i++`

`troca (vetor[i], vetor[j])`

20 < 70 SIM

i = 0

j = 0

`troca vetor[0], vetor[0]`

*Pivo = último elemento*



20	80	30	90	40	50	70
----	----	----	----	----	----	----

j

Pivô

i = 0

j = 1

Variáveis de controle

i: índice do menor elemento

j: variável do loop

Condição:

$\text{vetor}[j] \leq \text{pivô} ?$

Se sim então

i++

troca (vetor[i], vetor[j])

80 < 70 NÃO  
faz nada!

*Pivo = último elemento*



20	80	30	90	40	50	70
----	----	----	----	----	----	----

j



i = 1

j = 2

Variáveis de controle

i: índice do menor elemento

j: variável do loop

Condição:

`vetor[ j ] <= pivô ?`

Se **sim** então

`i++`

`troca (vetor[i], vetor[j])`

30 < 70 SIM

i = 1

j = 2

troca vetor[1], vetor[2]

**Vetor resultante**

20	30	80	90	40	50	70
----	----	----	----	----	----	----

*Pivo = último elemento*



20	30	80	90	40	50	70
----	----	----	----	----	----	----

j

*Pivô*

i = 1

j = 3

Variáveis de controle

i: índice do menor elemento

j: variável do loop

Condição:

`vetor[ j ] <= pivô ?`

Se **sim** então

`i++`

`troca (vetor[i], vetor[j])`

90 < 70 NÃO

faz nada!

*Pivo = último elemento*



20	30	80	90	40	50	70
----	----	----	----	----	----	----

j

*Pivô*

i = 1

j = 4

Variáveis de controle

i: índice do menor elemento

j: variável do loop

Condição:

vetor[ j ] <= pivô ?

Se **sim** então

i++

troca (vetor[i], vetor[j])

40 < 70 SIM

i = 2

j = 4

troca vetor[2], vetor[4]

**Vetor resultante**

20	30	40	90	80	50	70
----	----	----	----	----	----	----

*Pivo = último elemento*



20	30	40	90	80	50	70
----	----	----	----	----	----	----

j

*Pivô*

i = 2

j = 5

Variáveis de controle

i: índice do menor elemento

j: variável do loop

Condição:

`vetor[ j ] <= pivô ?`

Se **sim** então

`i++`

`troca (vetor[i], vetor[j])`

50 < 70 SIM

i = 3

j = 5

`troca vetor[3], vetor[5]`

**Vetor resultante**

20	30	40	50	80	90	70
----	----	----	----	----	----	----

*Pivo = último elemento*



20	30	40	50	80	90	70
----	----	----	----	----	----	----

**Pivô**  
↑  
**j**

**i = 3**

**j = 5**

**Variáveis de controle**

i: índice do menor elemento

j: variável do loop

**Condição:**

`vetor[ j ] <= pivô ?`

**Se sim** então

`i++`

`troca (vetor[i], vetor[j])`

Agora  $j = 6$  (tem que sair do loop)

trocar o `vetor[i+1]` com o pivô

**Vetor resultante**

20	30	40	50	70	90	80
----	----	----	----	----	----	----

**Pivô**  
↑

Agora o pivô está na posição correta

Então precisa executar o quicksort para a parte esquerda e depois para a direita

*Pivo = último elemento*







*Pivô*

Variáveis de controle  
i: índice do menor elemento  
j: variável do loop

Por ser recursivo, chama-se para o  
vetor a esquerda do pivô

Condição:

$\text{vetor}[j] \leq \text{pivô} ?$

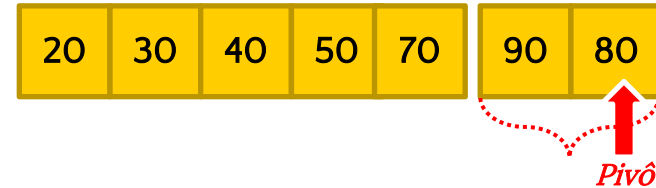
Se sim então

$j++$

troca ( $\text{vetor}[i]$ ,  $\text{vetor}[j]$ )

Escolhe um novo pivô e repete todo  
o processo...

Depois faz o mesmo para o lado  
direito



*Pivô*

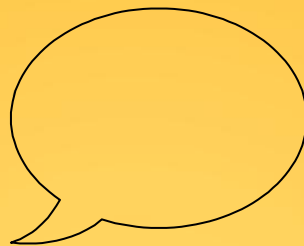
*Pivo = último elemento*

```
int partition(int arr[], int low, int high)
{
    int pivot = arr[high];
    int i = (low - 1);

    for (int j = low; j <= high - 1; j++)
    {
        if (arr[j] <= pivot)
        {
            i++;
            swap(&arr[i], &arr[j]);
        }
    }
    swap(&arr[i + 1], &arr[high]);
    return (i + 1);
}
```

```
void quickSort(int arr[], int low, int high)
{
    if (low < high)
    {
        int pi = partition(arr, low, high);

        quickSort(arr, low, pi - 1);
        quickSort(arr, pi + 1, high);
    }
}
```



*Dúvidas?*



franciny@ufj.edu.br