

# Estruturas de Dados II

## Quick Sort

Prof. Bruno Azevedo

Instituto Federal de São Paulo



INSTITUTO FEDERAL DE  
EDUCAÇÃO, CIÊNCIA E TECNOLOGIA  
SÃO PAULO  
Campus Catanduva

# Quick Sort

- Vamos conhecer mais um algoritmo para ordenação de elementos: o **Quick Sort**.
- Este provavelmente é algoritmo de ordenação mais utilizado por desenvolvedores.
- Entretanto, seu tempo de execução no pior caso é de  $\Theta(n^2)$ .
- Isso ocorre porque na prática ele é excepcionalmente eficiente. Seu tempo de execução **esperado** é  $\Theta(n \log n)$  quando todos os números são distintos e as constantes ocultas na notação assintótica são pequenas.

# Quick Sort

- Além disso, ele também ordena *in place*, ao contrário do Merge Sort.
- O pior caso ocorre apenas para instâncias bem específicas.
- O Quick Sort, assim como o Merge Sort, aplica a estratégia de **Divisão e Conquista**.

# Quick Sort

- Mas hoje faremos algo diferente...
- Como sabem, vocês terão que aprender tudo sozinhos no mercado de trabalho. Vocês não terão o professor Bruno para ajudá-los.

# Quick Sort

- Portanto, esse último algoritmo de ordenação que aprenderemos em ED2 não será detalhado por mim, mas por vocês.
- Estudem e compreendam o funcionamento do algoritmo Quick Sort (não é complicado) e me enviem a explicação por e-mail. Grupos de até duas pessoas.
- Enviem até o fim da aula!
- Não se preocupem com a análise de complexidade, já que esta cai na mesma situação do Merge Sort, envolvendo conhecimentos externos ao curso de vocês.

# Quick Sort

- Vou ajudar vocês. Segue o pseudo-código do algoritmo Quick Sort.

```
QuickSort(A, p, r)
```

```
  if p < r
```

```
    q = Partition(A, p, r)
```

```
    QuickSort(A, p, q - 1)
```

```
    QuickSort(A, q + 1, r)
```

```
Partition(A, p, r)
```

```
  x = A[r]
```

```
  i = p - 1
```

```
  for j = p to r - 1
```

```
    if A[j] <= x
```

```
      i = i + 1
```

```
      Troca A[i] com A[j]
```

```
  Troca A[i + 1] com A[r]
```

```
  return i + 1
```

# Exercícios

- Imagino que façam a tarefa anterior rapidamente, portanto, seguem mais alguns exercícios para vocês praticarem o conhecimento obtido.
- 1. Aplique manualmente o Quick Sort no vetor  $V = \{2, 8, 7, 1, 3, 5, 6, 4\}$  e exiba todos os passos intermediários.
- 2. Aplique manualmente o Quick Sort no vetor  $V = \{13, 19, 9, 5, 12, 8, 7, 4, 21, 2, 6, 11\}$  e exiba todos os passos intermediários.
- 3. Qual é o tempo de execução do Quick Sort em um vetor de comprimento  $n$  que já está ordenado em ordem crescente? E se o vetor conter todos os elementos iguais?
- 4. O que determina a ocorrência do pior caso na execução do Quick Sort? Quais eventos durante sua execução podem causar um desempenho “degradado” do algoritmo?
- 5. Existe uma versão randomizada do Quick Sort. Como ela funciona e qual vantagem ela oferece comparada a versão clássica?