



**Nome do Aluno:** Filipe Vieira Rocha

**Disciplina:** Estrutura de Dados

**Professor:** Gustavo Rocha

**Turma:** CC4N

## Análise de Complexidade

### 1-Shellsort

#### Complexidade de Tempo:

**Melhor caso:**  $O(n \log n)$  (quando os dados já estão quase ordenados e os gaps ajudam a reduzir os movimentos).

**Caso médio:** Depende da sequência de gaps utilizada. Para a sequência  $n/2, n/4, \dots, 1$ , o tempo médio é aproximadamente  $O(n^{3/2})$

**Pior caso:**  $O(n^2)$  (para uma sequência de gaps ineficiente e dados em ordem inversa).

#### Complexidade de Espaço:

Espaço adicional necessário:  $O(1)$ , pois o algoritmo é in-place (não utiliza estrutura auxiliar).

### 2-Quicksort

#### Complexidade de Tempo:

**Melhor caso:**  $O(n \log n)$  (quando o pivô divide o array em partes quase iguais a cada iteração).

**Caso médio:**  $O(n \log n)$ , considerando distribuições aleatórias de dados.

**Pior caso:**  $O(n^2)$  (quando o pivô sempre divide o array de maneira desequilibrada, como em um array já ordenado).

#### Complexidade de Espaço:

Espaço adicional necessário:  $O(\log n)$ , devido à pilha de recursão.

### 3-Heapsort

#### Complexidade de Tempo:

**Melhor caso:**  $O(n \log n)$ , pois a construção do heap e a extração de elementos têm essa complexidade.

**Caso médio:**  $O(n \log n)$ , pois o algoritmo é independente da distribuição dos dados.

**Pior caso:**  $O(n \log n)$ , pois não há variações extremas dependendo da entrada.

#### Complexidade de Espaço:

Espaço adicional necessário:  $O(1)$ , pois o algoritmo é in-place.