

1-A notação Big O descreve um limite superior assintótico para o crescimento do tempo de execução. É uma ferramenta fundamental para comparar a eficiência de diferentes algoritmos e descrever o pior caso assintótico.

2-Pesquisa Sequencial:

- Funciona em qualquer lista, seja ela ordenada ou não.
- A complexidade de tempo é $O(n)$, onde "n" é o tamanho da lista.
- É eficaz para listas pequenas ou quando não se conhece a ordem dos elementos.

Pesquisa Binária:

- Requer que a lista esteja ordenada.
- A complexidade de tempo é $O(\log n)$, onde "n" é o tamanho da lista.
- É muito eficaz para listas grandes, pois a cada passo a quantidade de elementos possíveis é reduzida pela metade.

3-Analisa o desempenho dos algoritmos em termos de tempo de execução e uso de recursos, como memória.

Complexidade de Tempo: A complexidade de tempo analisa quanto tempo um algoritmo leva para executar em relação ao tamanho da entrada.

Complexidades de tempo eficientes:

- $O(1)$: Tempo constante. O tempo de execução não aumenta com o tamanho da entrada.
- $O(\log n)$: Tempo logarítmico. O tempo de execução aumenta de forma muito lenta à medida que o tamanho da entrada aumenta.
- $O(n)$: Tempo linear. O tempo de execução aumenta de forma proporcional ao tamanho da entrada.
- $O(n \log n)$: Tempo quasilinear. Comum em algoritmos eficientes para problemas de ordenação e busca.

Complexidades de tempo não eficientes:

- $O(n^2)$, $O(n^3)$, ... : Tempos polinomiais. O tempo de execução aumenta de forma significativa à medida que o tamanho da entrada aumenta.
- $O(2^n)$, $O(n!)$: Tempos exponenciais e fatoriais. Geralmente ineficientes para entradas maiores.

Complexidade de Espaço: A complexidade de espaço analisa quanto espaço de memória um algoritmo requer para executar em relação ao tamanho da entrada.

Complexidades de espaço eficientes:

- $O(1)$: Uso constante de memória adicional.
- $O(n)$: Uso linear de memória adicional, onde "n" é o tamanho da entrada.

Complexidades de espaço não eficientes:

- $O(n^2)$, $O(n^3)$, ... : Uso polinomial de memória adicional.
- $O(2^n)$, $O(n!)$: Uso exponencial e fatorial de memória adicional.

4-

1. Selection Sort (Ordenação por Seleção):

- Encontra o menor elemento na lista não ordenada.
- Troca esse elemento com o primeiro elemento da lista não ordenada.
- Repete o processo para a lista não ordenada restante, excluindo o primeiro elemento.
- Continua até que todos os elementos estejam ordenados.

2. Insertion Sort (Ordenação por Inserção):

- Inicialmente, a primeira posição é considerada ordenada.
- Para cada elemento subsequente, move-o para a posição correta na parte ordenada da lista, empurrando os elementos maiores à frente.
- Repete esse processo até que todos os elementos estejam na posição correta.

3. Bubble Sort (Ordenação por Trocas):

- Compara pares de elementos adjacentes e os troca se estiverem fora de ordem.
- Repete esse processo para toda a lista várias vezes, até que nenhum elemento precise ser trocado.
- A cada passagem, o maior (ou menor, dependendo da ordem desejada) elemento "flutua" para a posição correta.

4. Merge Sort (Ordenação por Fusão):

- Divide a lista não ordenada pela metade até que sejam obtidas sublistas de um único elemento.
- Combina (funde) essas sublistas em ordem crescente, repetindo o processo até que toda a lista esteja ordenada.
- A etapa de fusão envolve comparar e combinar as sublistas ordenadas para criar uma lista maior ordenada.

5. Quick Sort (Ordenação Rápida):

- Escolhe um elemento pivô da lista.
- Divide a lista em duas partes: elementos menores que o pivô e elementos maiores que o pivô.
- Recursivamente, aplica o Quick Sort às duas sublistas.
- Combina as sublistas ordenadas junto com o pivô para obter a lista final ordenada.

5-

1. Selection Sort:

- Tempo:
 - Melhor caso: $O(n^2)$
 - Caso médio: $O(n^2)$
 - Pior caso: $O(n^2)$
- Espaço: $O(1)$

2. Insertion Sort:

- Tempo:
 - Melhor caso: $O(n)$
 - Caso médio: $O(n^2)$
 - Pior caso: $O(n^2)$
- Espaço: $O(1)$

3. Bubble Sort:

- Tempo:
 - Melhor caso: $O(n)$
 - Caso médio: $O(n^2)$
 - Pior caso: $O(n^2)$
- Espaço: $O(1)$

4. Merge Sort:

- Tempo:
 - Melhor caso: $O(n \log n)$
 - Caso médio: $O(n \log n)$
 - Pior caso: $O(n \log n)$
- Espaço: $O(n)$

5. Quick Sort:

- Tempo:
 - Melhor caso: $O(n \log n)$
 - Caso médio: $O(n \log n)$
 - Pior caso: $O(n^2)$
- Espaço: $O(\log n)$ - no caso médio