

Projeto Da Disciplina

Anápolis, 05 de março de 2025

Nome da disciplina: Arvores e Grafos

Aluno: Matheus Marques Portela

Lista de exercícios

- 1) O método bubble sort ele percorre um array repetidamente fazendo a comparação dos elementos adjacentes e trocando-os se estiverem na ordem errada.

Já o método Selection Sort ele divide um array em duas partes aonde seleciona o menor elemento de uma sequência e o coloca na primeira posição. Esse processo é repetido até que o array inteiro esteja ordenado.

Comparando os dois modelos de ordenação o Selection Sort realiza menos trocas comparado com o bubble sort.

- 4) No método Bubble Sort temos a seguinte complexidade:

- Melhor Caso: $O(n)$ – Quando o array já está ordenado. Nesta complexidade o tempo de execução cresce linearmente com o tamanho da entrada;
- Pior caso: $O(n^2)$ – Quando o array está em ordem reversa. Esta complexidade é típica para algoritmos com loops aninhados;
- Caso médio: $O(n^2)$ – Para a maioria das entradas aleatória.

Já o método Selection Sort temos a seguinte complexidade:

- $O(n^2)$: Essa complexidade está presente em todos os casos do modelo selection, ele será mesmo para um array já ordenado, ou independente da ordem inicial ou para todas as entradas.

- 5) Com o Early Stopping podemos diminuir o número de comparações realizadas pelo método trazendo uma versão otimizada. Abaixo segue um exemplo de como funciona essa função:

Suponha que temos o array [3, 2, 1, 4, 5], nele faremos 4 comparações para validar se o array está ordenado, na primeira passagem temos duas trocas ficando assim: [2,1,3,4,5], já na segunda passagem temos somente uma troca ficando da seguinte forma: [1,2,3,4,5]. No Bubble Sort para esse array fazemos 4 passagens por padrão que seria $(n - 1)$, com o Early Stopping não precisamos realizar todas essas passagens, pois quando não existe mais troca colocamos um BREAK no código fazendo pausar e evitando fazer passagens desnecessárias, neste exemplo realizaremos 3 passagens com o early stopping.

- 6) O teste sucedeu com o seguinte resultado:

```
C:\Users\Estudos-Trabalho\Documents >
BubbleSort para 100 elementos: 0.000000 segundos
SelectionSort para 100 elementos: 0.000000 segundos
-----
BubbleSort para 1000 elementos: 0.000000 segundos
SelectionSort para 1000 elementos: 0.000000 segundos
-----
BubbleSort para 5000 elementos: 0.048000 segundos
SelectionSort para 5000 elementos: 0.000000 segundos
-----
BubbleSort para 10000 elementos: 0.144000 segundos
SelectionSort para 10000 elementos: 0.032000 segundos
-----
```

Com ele podemos ver como o Selection Sort se comporta com maior número de dados se comparado com o Bubble Sort.

9) O Bubble Sort é estável, mantendo a ordem relativa de elementos iguais, enquanto o Selection Sort não é estável, pois ele pode trocar os elementos de forma não adjacente, alterando a ordem relativa. Segue o exemplo prático:

- Bubble Sort: [(2, A), (1, B), (3, C), (2, D)], ao usarmos o bubble sort a lista ficará assim - [(1, B), (2, A), (2, D), (3, C)]. Podemos observar que os dois valores com o número 2 mantiveram a posição original de ordem.
- Selection Sort: Já no Selection usando a mesma lista o resultado seria o seguinte: [(1, B), (2, D), (2, A), (3, C)], ele fez a troca na ordem dos vetores com valor 2, por isso o Selection não é estável.

10) O método Insertion Sort insere cada elemento em uma sub lista ordenada. Ele começa do segundo elemento da lista desordenada e vai comparando com o anterior e movendo-o para a posição correta, assim repetindo o processo até ordenar a lista. Um exemplo prático seria uma ordenação de notas do aluno no sistema aonde assim que for inserido uma nota a lista de notas pode ser reordenada.

12) O Insertion Sort é mais eficiente quando o array está quase ordenado ou tem poucos elementos. Ele faz menos iterações deixando o algoritmo mais eficiente. No melhor caso do Insertion será o $O(n)$ e os demais $O(n^2)$.

13) No Insertion Sort temos três tipos de casos iguais aos outros métodos, abaixo segue a comparação entre esses casos:

- **Melhor Caso:** No melhor caso aonde o array já está ordenado ele faz as comparações, mas sem realizar nenhuma troca. Logo sua complexidade será $O(n)$;
- **Pior Caso:** No pior caso o array está ordenado de forma inversa, assim o método terá que percorrer todo o array para fazer a comparação e ser movido as primeiras posições. Nesse caso sua complexidade será $O(n^2)$;
- **Caso médio:** Já o caso médio podemos exemplificar com elementos ordenados de forma aleatória, ele se compara muito com o pior caso, mas tem uma ligeira melhora em questão

de trocas e comparações, mas a ordem ainda continua sendo quadrática. Sua complexidade é definida por $O(n^2)$.

16) Ao realizar uma comparação do método Quick com o Insertion Sort temos o seguinte resultado:

```
C:\Users\Estudos-Trabalho\De X + v
Teste com 100 elementos:
InsertionSort para 100 elementos: 0.000000 segundos
QuickSort para 100 elementos: 0.000000 segundos

Teste com 500 elementos:
InsertionSort para 500 elementos: 0.000000 segundos
QuickSort para 500 elementos: 0.000000 segundos

Teste com 1000 elementos:
InsertionSort para 1000 elementos: 0.000000 segundos
QuickSort para 1000 elementos: 0.000000 segundos

Teste com 5000 elementos:
InsertionSort para 5000 elementos: 0.008000 segundos
QuickSort para 5000 elementos: 0.000000 segundos

Teste com 10000 elementos:
InsertionSort para 10000 elementos: 0.025000 segundos
QuickSort para 10000 elementos: 0.000000 segundos

-----
Process exited after 0.3595 seconds with return value 0
Pressione qualquer tecla para continuar. . . |
```

Nele podemos observar que para volume de dados menores o Insertion pode ser tão rápido se comparado com o Quick, agora já com volume de dados maiores o Quick se mostra superior, pois para entradas médias e grandes temos a complexidade $O(n \log n)$, enquanto o Insertion cresce com $O(n^2)$. Para pequenas entradas, InsertionSort pode ser eficiente, especialmente se a lista estiver quase ordenada.

17) O Quick tem o funcionamento aonde o array é subdividido em subarrays menores de forma recursiva graças ao elemento pivô. Na média complexidade temos $O(n \log n)$ e o pior caso $O(n^2)$. Para que o método se enquadre na complexidade média a função tem uma recursividade aonde o vetor se divide e temos $(\log n)$ e a cada nível temos $O(n)$ operações, fazendo a junção temos a complexidade $O(n \log n)$. Já no pior caso o pivô se divide de uma forma desbalanceada, como ao escolher sempre o primeiro ou último elemento em um vetor já ordenado. Isso cria n níveis recursivos em vez de $\log n$.

18) O quick Sort não é considerado um método estável, pois ele não preserva a ordem relativa dos elementos do array após a ordenação. Isso ocorre porque durante a divisão os elementos podem ser movidos de forma não previsível, e um elemento igual pode acabar na posição de outro.