



UNIVERSIDADE ESTADUAL DA PARAÍBA
CENTRO DE CIÊNCIA E TECNOLOGIA- CCT
CIÊNCIA DA COMPUTAÇÃO

LUCAS ANACLETO BATISTA ALMEIDA
JOÃO GABRIEL DOS SANTOS PEREIRA

PROJETO 1: TEMA 2 - PASSWORDS

Análise comparativa de algoritmos de ordenação

CAMPINA GRANDE

2024

SUMÁRIO

1. INTRODUÇÃO.....	3
2. DESENVOLVIMENTO.....	4
• 2.1 ALGORITMOS.....	4
• 2.2 CASOS DE TESTE.....	5
• 2.3 AMBIENTE DE EXECUÇÃO.....	6
• 2.4 ANÁLISE COMPARATIVA DOS ALGORITMOS.....	7
3. CONCLUSÃO.....	10

INTRODUÇÃO

Este relatório tem como objetivo demonstrar os resultados obtidos na análise comparativa de diferentes algoritmos de ordenação aplicados a um dataset com mais de 600 mil senhas, consideradas as mais comuns utilizadas. Os algoritmos selecionados para este estudo incluem Selection Sort, Insertion Sort, Quick Sort, Merge Sort, Counting Sort, Heapsort e Quick Sort com Mediana 3. Todos os algoritmos escolhidos foram vistos em sala de aula, sendo falado pelo professor sobre sua eficiência e usabilidade.

Nosso objetivo para o que vem a seguir trata-se de explicar como foi feito as classificações, transformações, filtragens e ordenações de um conjunto de dados contendo milhares de senhas. Além disso, falaremos um pouco sobre os algoritmos utilizados e mostraremos análises feitas e deduzidas a partir da ordenação desses dados. Também citaremos sobre o ambiente de execução e como o projeto foi organizado.

DESENVOLVIMENTO

2.1 ALGORITMOS

No projeto, foram utilizados sete algoritmos de ordenação para comparar a eficiência, levando em consideração o tempo de ordenação de cada arquivo de teste. Os algoritmos utilizados foram:

- Selection Sort: Este é um algoritmo simples que divide a lista em duas partes: a parte ordenada e a parte não ordenada. O algoritmo funciona encontrando o menor (ou maior, dependendo da ordem de classificação) elemento na parte não ordenada e trocando-o com o elemento mais à esquerda não ordenado. Este algoritmo é mais eficaz para listas pequenas e para listas onde a troca de elementos é cara.
- Insertion Sort: Este algoritmo divide a lista em duas partes: a parte ordenada à esquerda e a parte não ordenada à direita. O algoritmo pega cada elemento da parte não ordenada e insere na posição correta na parte ordenada. Este algoritmo é eficiente para listas quase ordenadas e listas pequenas.
- Quick Sort: Este é um algoritmo de ordenação eficiente que funciona dividindo a lista em duas partes com base em um elemento pivô. Em seguida, o algoritmo ordena as duas partes de forma recursiva. Este algoritmo é eficaz para listas grandes e tem uma boa média de tempo de execução.
- Merge Sort: Este é um algoritmo de ordenação eficiente que funciona dividindo a lista em duas metades, ordenando as duas metades de forma independente e, em seguida, mesclando as duas metades ordenadas. Este algoritmo é eficaz para listas grandes e garante um tempo de execução estável.
- Counting Sort: Este é um algoritmo de ordenação não comparativo que funciona contando o número de objetos que possuem valores distintos de chave. Este algoritmo é eficaz para listas onde o intervalo de valores possíveis é limitado.
- Heapsort: Este é um algoritmo de ordenação comparativo que funciona transformando a lista em uma estrutura de dados chamada heap. O processo é repetido até que o heap esteja vazio. Este algoritmo é eficaz para listas grandes e garante um tempo de execução estável.
- Quick Sort com Mediana 3: Esta é uma variação do Quick Sort que funciona escolhendo o pivô como a mediana de três elementos da lista. Isso pode melhorar o

desempenho do Quick Sort para certos tipos de listas, especialmente aquelas que já estão parcialmente ordenadas.

Cada um desses algoritmos foi aplicado a um arquivo .csv, e o tempo de ordenação foi registrado para análise posterior. A eficiência de cada algoritmo pode variar dependendo do tamanho e da natureza dos dados. Ainda neste relatório, discutiremos os resultados obtidos de cada algoritmo.

2.2 CASOS DE TESTE

A etapa de desenvolvimento incluiu a geração de casos de testes a partir do arquivo original "passwords.csv". Dessa forma, foram produzidos arquivos derivados com diferentes propósitos. Primeiramente, foi adicionada uma classificação para todas as senhas, segmentando-as em categorias como "muito ruim", "ruim", "fraca", "boa", "muito boa" e "sem classificação". Isso resultou no arquivo "password_classifier.csv".

A partir do arquivo "password_classifier.csv", foram gerados outros com a mesma categoria, mas com uma alteração específica: a formatação da coluna de data para o formato "dd/mm/aaaa". O arquivo resultante desse processo foi denominado "passwords_formated_data.csv".

Posteriormente, com o objetivo de agilizar o processo de análise, foi construído um novo arquivo, o "passwords_test.csv", a partir do "passwords_formated_data.csv". Esse novo arquivo é significativamente menor, permitindo a obtenção de resultados em um tempo hábil e será o utilizado nas ordenações.

Com o arquivo "passwords_test.csv", foram criados arrays representando o melhor, o pior e o caso médio para cada tipo de ordenação. Essa segmentação foi orientada pelo professor, considerando diferentes critérios. Para as ordenações baseadas no mês e na data, o melhor caso foi definido como os dados em ordem crescente, o caso médio como os dados sem formatação e o pior caso como os dados em ordem decrescente. Para a análise baseada no tamanho da senha, seguiu-se o mesmo critério, no entanto, a ordenação seria em ordem decrescente, ou seja, para pior e melhor caso foi considerado o inverso dos demais.

2.3 AMBIENTE DE EXECUÇÃO

O projeto foi desenvolvido utilizando a IDE IntelliJ IDEA, uma das IDEs mais populares para desenvolvimento em Java, que oferece uma variedade de recursos para facilitar o desenvolvimento.

O projeto foi estruturado em várias classes, cada uma com funções específicas, a fim de garantir uma organização eficiente e evitar repetição de código.

Estrutura do Código

Leitura e Manipulação de Dados: Para consumir os dados do arquivo "passwords.csv" e retornar novos arquivos ".csv" com as mudanças exigidas, foram utilizadas três classes dedicadas.

Formatação de Arrays: Outras três classes foram desenvolvidas para retornar os arrays formatados para os casos de melhor, pior e médio, a partir do arquivo especificado. Para o projeto, o arquivo "passwords_test.csv" foi utilizado na construção. Nessas classes, em contraste com o restante do código, foram usados os métodos sort e reversed, bem como o auxiliar Comparator, que fazem parte das bibliotecas do Java.

Algoritmos de Ordenação: Foi criada uma classe para cada algoritmo de ordenação, cada uma com métodos que realizam as ordenações baseadas no tamanho da senha, mês e data. Esses métodos podem ser facilmente chamados em qualquer parte do código, gerando as saídas e criando os arquivos ".csv" para cada ordenação.

Classes Auxiliares:

CreateFileCsv: Responsável por consumir um array e criar um arquivo ".csv" a partir dele.

GetVariables: Utilizada para extrair os dados necessários de cada índice do array. Cada índice representa uma string e é feita uma seleção para pegar o valor correto, sendo de grande utilizadas para os algoritmos de ordenação. Esta classe também contém um método que transforma um arquivo ".csv" em um array, o que será também bastante utilizado.

RunTests: Esta classe cria instâncias para cada classe dos algoritmos de ordenação e os chama de acordo com sua categoria, seja para o tamanho da senha, mês ou data.

Classe Principal: A classe Main é a executada e engloba todos os métodos e classes criadas, proporcionando uma execução centralizada e organizada do projeto.

2.4 ANÁLISE COMPARATIVA DOS ALGORITMOS

Na seção a seguir, apresentamos as tabelas de resultados para cada um dos sete algoritmos de ordenação que analisamos: Selection Sort, Insertion Sort, Quick Sort, Merge Sort, Counting Sort, Heap Sort e Quick Sort com Mediana 3. Cada tabela mostra o tempo de execução do algoritmo correspondente aos diferentes casos de teste. As tabelas permitem uma análise comparativa direta do desempenho dos algoritmos. Ao examinar os resultados, podemos observar como o tempo de execução de cada algoritmo varia com os casos de testes propostos pelo orientador.

TEMPOS DE EXECUÇÃO A PARTIR DO TAMANHO DA SENHA

(~em milissegundos)	PIOR CASO	MÉDIO CASO	MELHOR CASO
SELECTION SORT	316,00	327,00	312,00
INSERTION SORT	255,00	129,00	0,00
QUICK SORT	123,00	45,00	293,00
MERGE SORT	1,00	6,00	3,00
COUNTING SORT	0,00	0,00	0,00
HEAPSORT	3,00	3,00	4,00
QUICK SORT COM MEDIANA 3	3,00	3,00	3,00

Os resultados obtidos a partir da ordenação pelo tamanho da senha mostram que o algoritmo CountingSort é o mais eficiente, com um tempo de execução de 0 milissegundos em todos os casos. Em seguida, o algoritmo HeapSort demonstra um desempenho notável, com 4 milissegundos no melhor caso, 3 milissegundos no caso médio e 3 milissegundos no pior caso. O algoritmo MergeSort também apresentou um bom desempenho, com tempos de execução variando de 1 a 6 milissegundos em diferentes casos. O algoritmo QuickSort com Mediana de 3 teve um desempenho constante em todos os casos, com 3 milissegundos em

cada cenário. O QuickSort tradicional, embora apresente tempos de execução baixos, mostra uma variabilidade significativa, principalmente no pior caso, onde atinge 123 milissegundos.

TEMPOS DE EXECUÇÃO A PARTIR DO MÊS

(~em milissegundos)	PIOR CASO	MÉDIO CASO	MELHOR CASO
SELECTION SORT	22981,00	22973,00	23809,00
INSERTION SORT	21365,00	11680,00	15,00
QUICK SORT	10593,00	2018,00	23092,00
MERGE SORT	112,00	160,00	95,00
COUNTING SORT	29,00	23,00	23,00
HEAPSORT	283,00	304,00	285,00
QUICK SORT COM MEDIANA 3	258,00	267,00	290,00

Ao analisar os resultados com base no mês, o algoritmo MergeSort se destaca, apresentando um tempo de execução de 95 milissegundos no melhor caso, 160 milissegundos no caso médio e 112 milissegundos no pior caso. O CountingSort também demonstra um desempenho notável, com tempos de execução consistentemente baixos em todos os casos. O algoritmo QuickSort, embora seja rápido, exibe uma variabilidade significativa, especialmente no pior caso, com 10593 milissegundos.

TEMPOS DE EXECUÇÃO A PARTIR DA DATA

(~em milissegundos)	PIOR CASO	MÉDIO CASO	MELHOR CASO
SELECTION SORT	23381,00	23961,00	23455,00
INSERTION SORT	23346,00	11684,00	14,00
QUICK SORT	11173,00	210,00	24896,00
MERGE SORT	98,00	167,00	94,00
COUNTING SORT	35,00	47,00	52,00
HEAPSORT	314,00	326,00	332,00
QUICK SORT COM MEDIANA 3	261,00	273,00	264,00

Quando ordenado pela data completa, o algoritmo CountingSort se destaca mais uma vez, com tempos de execução baixos e consistentes em todos os casos. O MergeSort também demonstra um desempenho estável, com tempos de execução entre 94 e 167 milissegundos. O QuickSort, embora seja rápido, mostra uma variabilidade significativa, com o pior caso atingindo 11173 milissegundos.

CONCLUSÃO

Concluimos que, ao analisar o desempenho dos algoritmos, observamos que, em termos de tempo de execução, o CountingSort se destacou como a melhor opção em todos os cenários. O MergeSort também apresentou resultados consistentemente bons em todos os casos. No entanto, deve-se observar que o MergeSort pode exigir mais espaço de memória do que outros algoritmos. Portanto, a escolha do algoritmo de ordenação mais apropriado deve ser feita considerando o contexto específico de aplicação e a natureza dos dados a serem ordenados.

A estrutura do código, desenvolvida na IDE IntelliJ IDEA, proporcionou uma organização eficiente e facilitou o desenvolvimento, com classes dedicadas para leitura e manipulação de dados, formatação de arrays, implementação dos algoritmos de ordenação e classes auxiliares. O ambiente de execução foi controlado e permitiu uma análise precisa dos algoritmos, com os casos de teste construídos.

Em suma, a análise demonstra que a escolha do algoritmo de ordenação apropriado é crucial para otimizar o desempenho, reduzir o tempo de execução e melhorar a eficiência do sistema.