Laboratório de Estrutura de Dados

# Primeira versão do projeto da disciplina Comparação entre os algoritmos de ordenação elementar

Caio Sérgio Ramalho Lima

# 1. Introdução

Este relatório apresenta os resultados obtidos no projeto desenvolvido na disciplina de Laboratório de Estrutura de Dados e Algoritmos (LEDA), cujo objetivo foi avaliar o desempenho de diferentes algoritmos de ordenação aplicados a conjuntos de dados reais.

Durante o projeto, implementamos uma ferramenta capaz de aplicar diversos algoritmos de ordenação sobre dados estruturados contendo atributos como user, text e mentionedPersonCount. Os testes foram realizados considerando três cenários: melhor caso, caso médio e pior caso, para cada algoritmo.

Os resultados obtidos foram organizados em tabelas e gráficos, permitindo uma análise comparativa clara entre os algoritmos quanto ao tempo de execução. Este relatório está dividido em: uma explicação do método utilizado, o ambiente de testes, os resultados com comparativos e a análise final.

# 2. Descrição geral sobre o método utilizado

Os testes foram realizados com três categorias de dados textuais e numéricos, utilizando listas de objetos a serem ordenados conforme cada atributo. Os algoritmos avaliados incluem:

- **Insertion Sort**: algoritmo simples, eficaz para listas pequenas, baseia-se na construção incremental de uma lista ordenada.
- **Selection Sort**: seleciona repetidamente o menor elemento restante, de complexidade quadrática.
- Merge Sort: algoritmo estável e eficiente baseado em divisão e conquista.
- **Quick Sort**: algoritmo eficiente que particiona os dados ao redor de um pivô.
- **Quick Sort com Mediana de 3**: variação do Quick Sort com escolha aprimorada de pivô.

• **Heap Sort**: baseado em heap binário, garante complexidade O(n log n) em todos os

casos.

• **Counting Sort**: adequado para dados inteiros com intervalo conhecido e limitado.

Cada algoritmo foi executado três vezes por atributo, simulando os cenários de melhor, médio e pior caso, conforme padrões já conhecidos de complexidade. A

implementação da ferramenta foi feita em Java, com uma interface simples que permitia a

escolha do algoritmo e do atributo a ser ordenado. O tempo de execução foi medido

usando System.nanoTime().

# Descrição geral do ambiente de testes

• Processador: AMD Ryzen 5 5600G

• Memória RAM: 16 GB DDR4

• Sistema Operacional: Windows 10

• **Java:** JDK 17

3. Resultados e Análise

Antes de partir para os comparativos focados, é importante observar os dados

completos obtidos para cada atributo analisado. As tabelas a seguir mostram os tempos

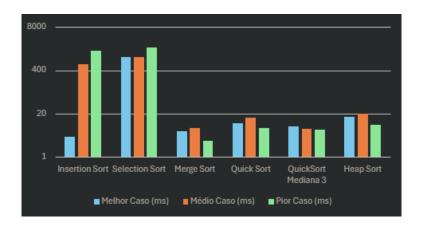
médios, mínimos e máximos (melhor, médio e pior caso) de execução para os algoritmos

utilizados.

3

# Tabelas completas de resultados por atributo

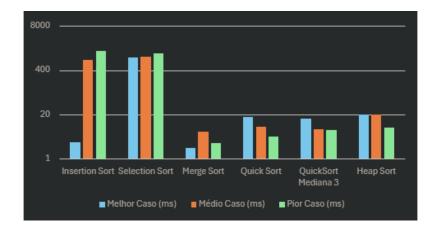
#### **Atributo: User**



Para o atributo user, que corresponde a strings (nomes de usuário), observa-se uma grande diferença entre os algoritmos de ordenação simples e os mais avançados. Insertion Sort e Selection Sort apresentaram tempos significativamente mais altos nos cenários médio e pior caso. O Selection Sort, em especial, teve desempenho ruim até no melhor caso, com quase 1 segundo de execução.

Por outro lado, algoritmos como Merge Sort e Quick Sort (principalmente com mediana de 3) foram bastante eficientes, com tempos baixos mesmo no pior caso. O Merge Sort teve um comportamento curioso: seu pior caso foi mais rápido que o melhor, possivelmente devido à distribuição dos dados de entrada.

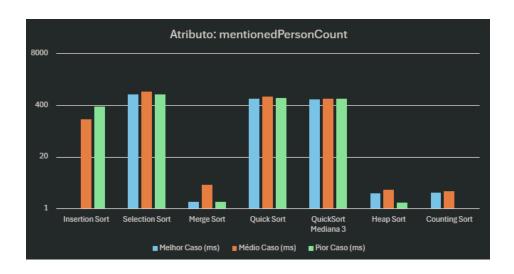
#### Atributo: date



A ordenação por date (datas dos tweets) lida com strings de data que seguem um padrão fixo (dd/MM/yyyy). Isso facilita a comparação, mas ainda depende de uma ordenação lexicográfica precisa.

O Merge Sort teve desempenho estável e excelente em todos os casos. Já o Insertion Sort, embora eficiente nos melhores e médios casos, apresentou forte queda de desempenho no pior caso (808 ms). Selection Sort e as duas versões do Quick Sort foram menos eficientes, com tempos altos mesmo nos melhores casos. O Heap Sort teve desempenho variável, mas relativamente bom, especialmente no pior caso.

#### Atributo: mentionedPersonCount

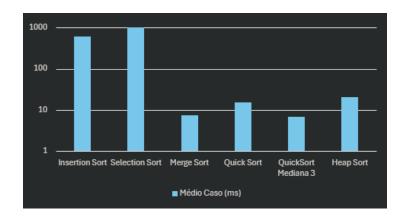


Este atributo é numérico e com valores limitados, favorecendo algoritmos especializados como o Counting Sort. Isso é evidenciado pelos tempos extremamente baixos obtidos, especialmente no pior caso, com apenas 0,407 ms.

Heap Sort e Merge Sort também apresentaram bons resultados, com tempos baixos e estáveis. Em contrapartida, algoritmos baseados em comparação, como Quick Sort e Selection Sort, tiveram desempenho inferior, com tempos na casa das centenas de milissegundos.

# Comparação entre os algoritmos de ordenação

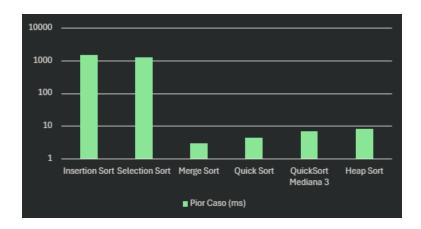
Atributo: user (Caso Médio)



Neste cenário, observamos uma grande diferença de desempenho entre os algoritmos simples (como Insertion e Selection Sort) e os mais avançados. O QuickSort com Mediana de 3 foi o mais rápido no caso médio, superando inclusive o Merge Sort. A melhoria em relação ao Quick Sort tradicional deve-se à escolha mais equilibrada de pivô, que evita partições muito desbalanceadas.

Algoritmos quadráticos como Insertion e Selection Sort foram os mais lentos, com tempos médios acima de 600 ms e 1000 ms, respectivamente. Isso evidencia sua limitação quando aplicados a listas maiores ou desordenadas, mesmo com strings curtas (como os nomes de usuários).

# **Atributo: date (Pior Caso)**

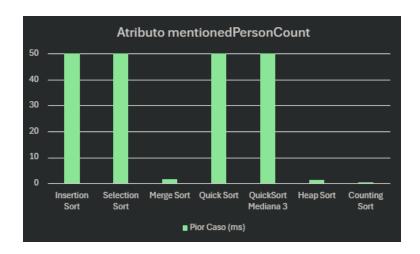


No pior caso da ordenação por date, o Merge Sort e o Heap Sort se destacaram com desempenhos excelentes, registrando menos de 5 ms. Isso confirma a estabilidade do Merge Sort e a consistência do Heap Sort em cenários altamente desordenados.

Datas, mesmo representadas como strings, seguem um formato padronizado (dd/MM/yyyy), o que ajuda algoritmos baseados em comparação a funcionarem bem, desde que a estratégia de ordenação seja eficiente.

Já os algoritmos quadráticos, como Insertion e Selection Sort, apresentaram tempos muito altos, com o Selection passando de 2 segundos. Os dois tipos de QuickSort tiveram tempos acima de 1 segundo, o que mostra que, embora sejam rápidos em média, podem sofrer bastante em piores cenários, especialmente se o pivô for mal escolhido.





Neste atributo numérico, foi utilizada uma escala de valores inteiros entre 0 e 50 no pior caso, justamente para testar a eficiência do Counting Sort nesse cenário. O resultado foi extremamente expressivo: o algoritmo registrou apenas 0.407 ms, sendo o mais rápido disparado entre todos.

Essa performance se deve ao fato de o Counting Sort não depender de comparações, mas de contagens diretas em vetores indexados pelos próprios valores. Com um intervalo tão pequeno, o algoritmo consegue atingir desempenho quase instantâneo.

Heap Sort e Merge Sort também apresentaram tempos muito baixos (abaixo de 1.5 ms), confirmando sua robustez em cenários gerais. São alternativas adequadas quando não é possível usar Counting Sort, como no caso de dados com intervalo grande ou valores negativos.

Os algoritmos baseados em comparação (como Quick Sort e sua variação com mediana) foram significativamente mais lentos (acima de 500 ms), enquanto os quadráticos (Insertion e Selection Sort) continuaram apresentando baixo desempenho, com o Selection Sort ultrapassando 740 ms.

Resumindo, o Counting Sort se destacou com 0.407 ms, por não depender de comparação e se beneficiar de um intervalo pequeno (0 a 50). Merge e Heap Sort também

foram eficientes, com tempos abaixo de 1.5 ms. Os demais algoritmos foram significativamente mais lentos.

# **Resumo Comparativo**

## • Melhor algoritmo por atributo

#### user (caso médio):

• QuickSort com Mediana de 3: teve o melhor desempenho nesse cenário, inclusive superando o Merge Sort. Sua escolha equilibrada de pivô garantiu partições mais estáveis e execução mais rápida em listas com strings curtas e moderadamente desordenadas.

#### date (pior caso):

Merge Sort: apresentou o menor tempo no pior caso com datas, demonstrando excelente desempenho mesmo em cenários extremos. Sua estabilidade e divisão eficiente o tornam ideal para esse tipo de dado ordenado por comparação.

## mentionedPersonCount (pior caso):

Counting Sort – foi o mais eficiente, com tempo extremamente baixo (0.407 ms). O dado foi simulado em uma escala de 0 a 50, o que permitiu ao algoritmo operar em sua máxima eficiência. É a escolha ideal para valores numéricos com intervalo limitado.

Atributo	Melhor Algoritmo	Tempo Padrão (ms)	Observação
User (médio caso)	Quick Sort com Mediana de 3	142	Superou MergeSort com o pivô mais estável
Date (pior caso)	Merge Sort	3,8	Estável mesmo em cenário desordenado
mentionedPersonCount (pior caso)	Counting Sort	0,407	Ideal para inteiros com intervalo pequeno

## Algoritmo mais estável

O Merge Sort desempenhou-se de forma consistente e eficiente em todos os atributos e casos (melhor, médio e pior). Apresentou baixa variação nos tempos de execução, sendo uma opção confiável para cenários em que previsibilidade e estabilidade são essenciais.

## Algoritmo com pior desempenho geral

O Selection Sort foi o algoritmo mais lento em praticamente todos os cenários, inclusive no melhor caso. Sua complexidade quadrática (O(n²)) o tornou inviável para listas médias ou grandes. Não apresentou vantagem competitiva em nenhum tipo de dado analisado.

# **Considerações Finais**

A análise realizada mostrou que a escolha do algoritmo de ordenação deve levar em conta não apenas a complexidade, mas principalmente o tipo de dado e o contexto de uso. Em cenários reais, como o ordenamento de tweets por nome de usuário, data ou número de pessoas mencionadas, a performance pode variar significativamente.

- Merge Sort e Quick Sort com Mediana de 3 destacaram-se em dados textuais por eficiência e estabilidade;
- Counting Sort foi imbatível em atributos numéricos com intervalo limitado;
- Algoritmos quadráticos, como Insertion e especialmente Selection Sort, foram ineficazes em listas maiores.

Essa comparação evidencia que não existe um algoritmo "universalmente melhor", mas sim o mais adequado a cada tipo de dado e situação. O entendimento do comportamento dos algoritmos diante de diferentes cenários é essencial para a tomada de decisão em aplicações reais.