

# Comparação de Algoritmos de Ordenação

Ian Patrick da Costa Soares  
CES-11: Algoritmos e Estruturas de Dados

22 de setembro de 2024

## Resumo

Este relatório apresenta uma análise comparativa entre diferentes algoritmos de ordenação: BubbleSort, QuickSort, MergeSort com vetor temporário local e MergeSort com vetor temporário local e estático. Os algoritmos foram testados com entradas geradas aleatoriamente para determinar o tamanho máximo que cada um consegue ordenar em até 2 segundos. Além disso, foram realizadas análises detalhadas com múltiplas entradas para comparar o número de comparações e o tempo de execução.

## Sumário

<b>1</b>	<b>Introdução</b>	<b>2</b>
<b>2</b>	<b>Metodologia</b>	<b>2</b>
2.1	Ambiente de Teste . . . . .	2
2.2	Procedimento de Teste . . . . .	2
<b>3</b>	<b>Resultados</b>	<b>3</b>
3.1	Tamanho Máximo em 2 Segundos . . . . .	3
3.2	Comparação Detalhada dos Algoritmos . . . . .	4
3.2.1	BubbleSort . . . . .	4
3.2.2	QuickSort . . . . .	5
3.2.3	MergeSort com Vetor Temporário Local . . . . .	6
3.2.4	MergeSort com Vetor Temporário Local e Estático . . . . .	7
<b>4</b>	<b>Análise dos Dados</b>	<b>8</b>
4.1	Relação entre Tempo e Número de Comparações . . . . .	8
4.2	MergeSort com Vetor Temporário Local vs. Estático . . . . .	8
4.3	Outras Observações . . . . .	8
<b>5</b>	<b>Conclusão</b>	<b>8</b>
<b>6</b>	<b>Referências</b>	<b>9</b>

# 1 Introdução

A ordenação de dados é uma operação fundamental em Ciência da Computação, utilizada em diversas aplicações que vão desde a organização de informações em bancos de dados até a otimização de algoritmos de busca. Este relatório tem como objetivo comparar o desempenho de diferentes algoritmos de ordenação em termos de tempo de execução e número de comparações realizadas.

## 2 Metodologia

Para realizar a comparação, foram implementados e testados os seguintes algoritmos de ordenação:

- **BubbleSort**
- **QuickSort**
- **MergeSort com vetor temporário local**
- **MergeSort com vetor temporário local e estático**

Os testes foram conduzidos em um ambiente controlado, onde diversas entradas geradas aleatoriamente foram utilizadas para determinar o tamanho máximo que cada algoritmo consegue ordenar em até 2 segundos. Posteriormente, foram realizadas análises com múltiplas entradas para comparar o desempenho dos algoritmos.

### 2.1 Ambiente de Teste

- **Processador:** 11th Gen Intel(R) Core(TM) i9-11900H @ 2.50GHz 2.50 GHz
- **Memória RAM:** 16.0 GB (utilizável: 15.7 GB)
- **Sistema Operacional:** Windows 11 Home Single Language
- **Compilador:** Visual Studio Code 1.93

### 2.2 Procedimento de Teste

1. **Determinação do Tamanho Máximo em 2 Segundos:** Cada algoritmo foi executado com entradas de tamanhos crescentes até que o tempo de execução ultrapassasse 2 segundos. O maior tamanho que ainda respeitou o limite de tempo foi registrado.
2. **Testes Detalhados:** Após determinar os tamanhos máximos, foram realizadas execuções com múltiplas entradas para cada algoritmo, coletando dados de tamanho da entrada, número de comparações e tempo de execução.

## 3 Resultados

### 3.1 Tamanho Máximo em 2 Segundos

A tabela a seguir apresenta o tamanho máximo de entrada que cada algoritmo conseguiu ordenar em até 2 segundos.

Tabela 1: Tamanho Máximo de Entrada em 2 Segundos

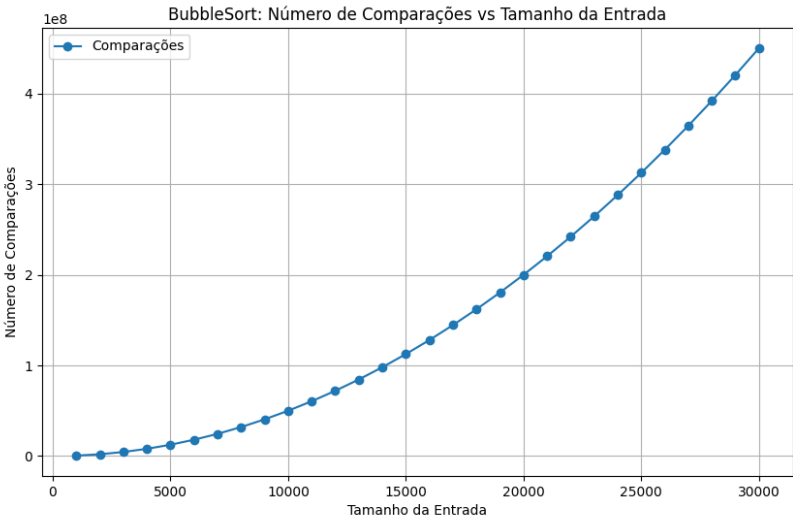
Algoritmo	Tamanho Máximo	Número de Comparações	Tempo de Execução (s)
Bubble	1.50e+04	1.12e+08	1.889
Quick	3.50e+06	9.51e+07	1.994
Merge	3.20e+06	6.52e+07	1.942
Merge (static)	3.10e+06	6.30e+07	1.995

# 3.2 Comparação Detalhada dos Algoritmos

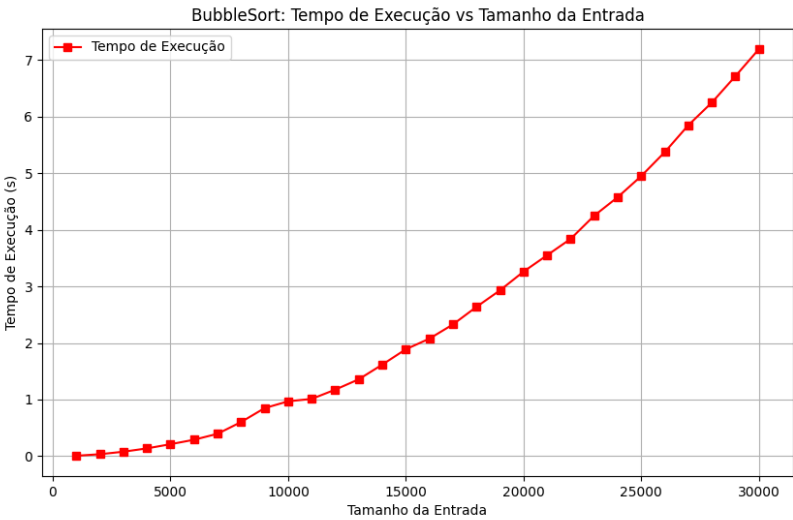
## 3.2.1 BubbleSort

Tabela 2: Desempenho do BubbleSort

Tamanho da Entrada	Comparações	Tempo (s)
1.00e+03	4.99e+05	0.008
1.00e+04	4.99e+07	0.969
2.00e+04	1.99e+08	3.260
3.00e+04	4.50e+08	7.191



(a) Número de Comparações



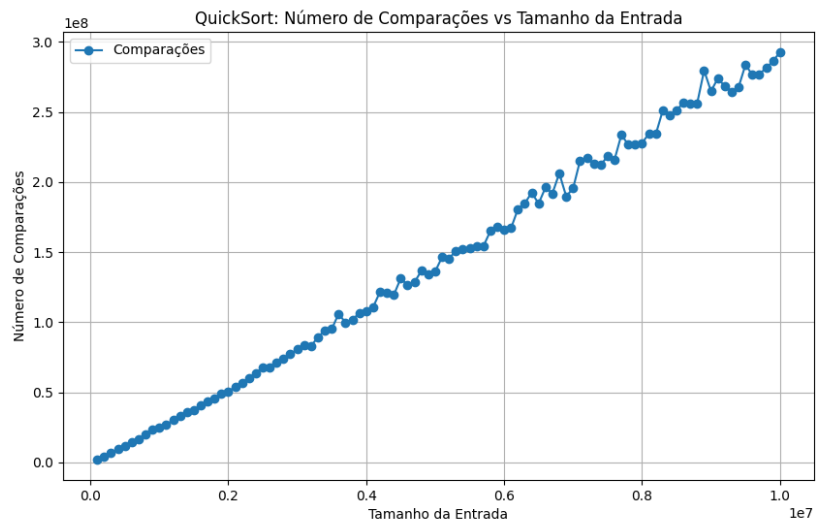
(b) Tempo de Execução

Figura 1: Desempenho do BubbleSort

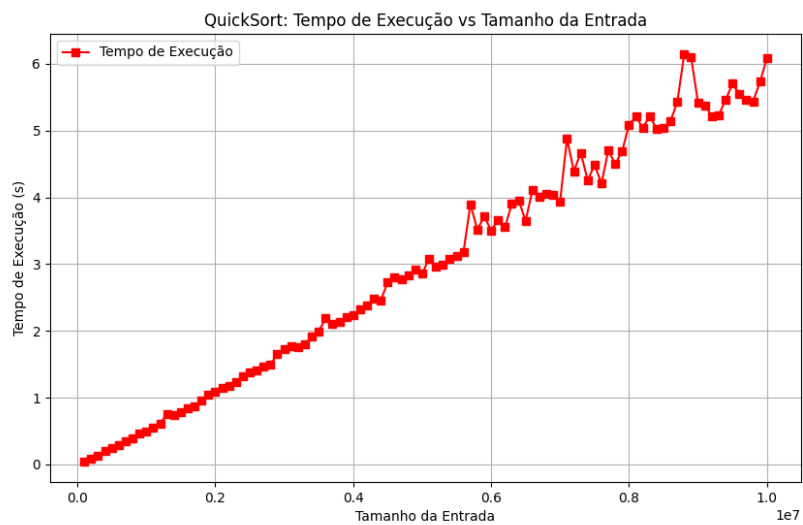
### 3.2.2 QuickSort

Tabela 3: Desempenho do QuickSort

Tamanho da Entrada	Comparações	Tempo (s)
1.00e+05	1.97e+06	0.041
1.00e+06	2.49e+07	0.495
2.50e+06	6.76e+07	1.372
5.00e+06	1.36e+08	2.855
1.00e+07	2.93e+08	6.086



(a) Número de Comparações



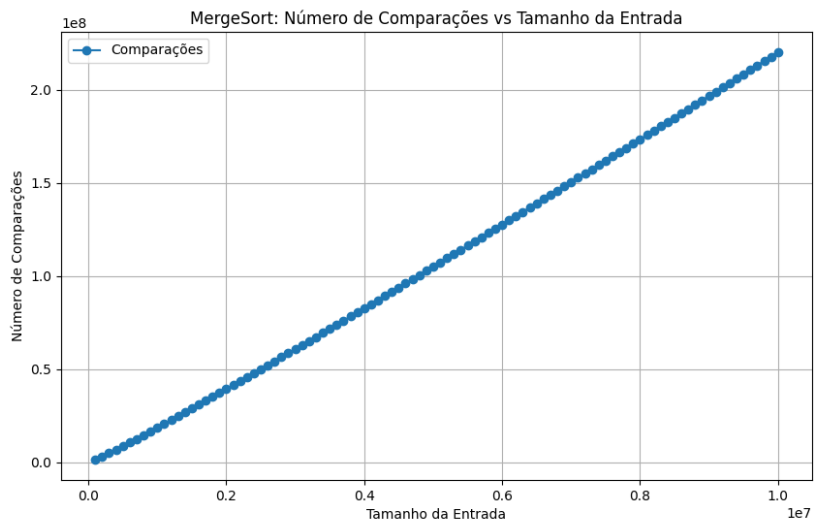
(b) Tempo de Execução

Figura 2: Desempenho do QuickSort

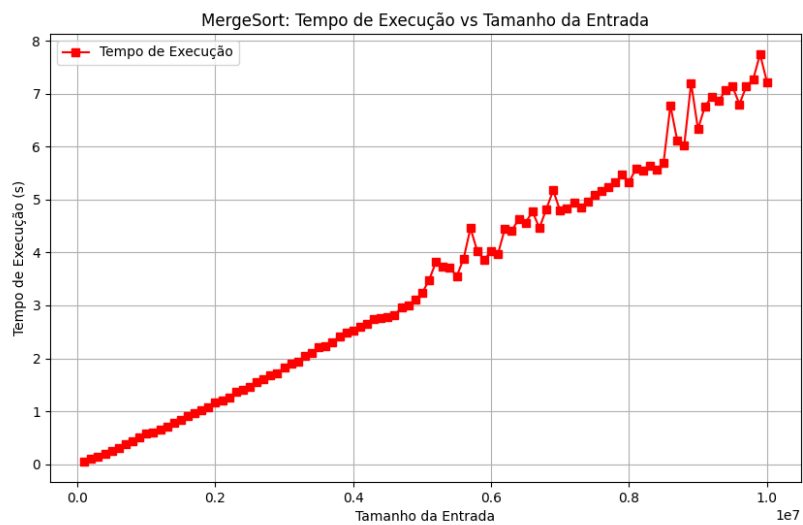
### 3.2.3 MergeSort com Vetor Temporário Local

Tabela 4: Desempenho do MergeSort (Vetor Temporário Local)

Tamanho da Entrada	Comparações	Tempo (s)
1.00e+05	1.54e+06	0.049
1.00e+06	1.87e+07	0.576
2.50e+06	5.00e+07	1.467
5.00e+06	1.05e+08	3.233
1.00e+07	2.20e+08	7.220



(a) Número de Comparações



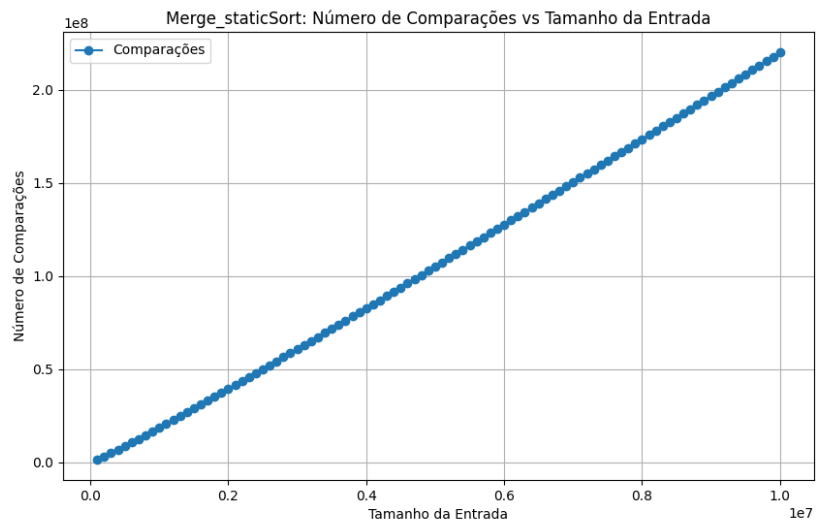
(b) Tempo de Execução

Figura 3: Desempenho do MergeSort com Vetor Temporário Local

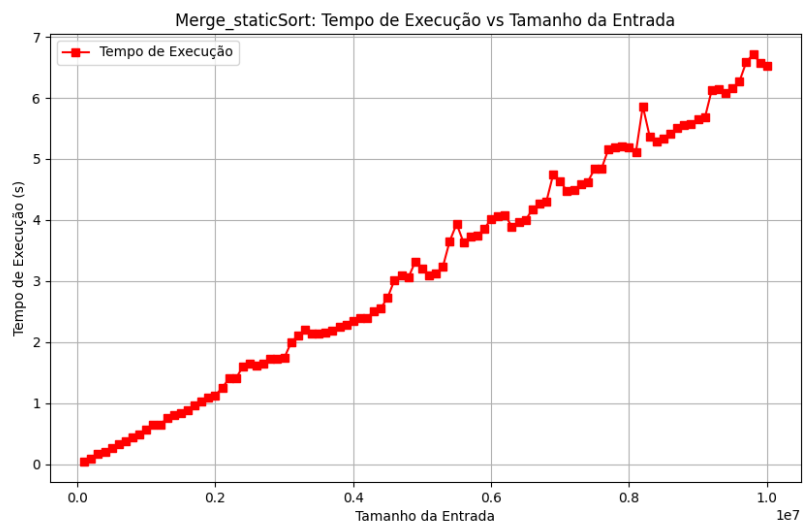
### 3.2.4 MergeSort com Vetor Temporário Local e Estático

Tabela 5: Desempenho do MergeSort (Vetor Temporário Local e Estático)

Tamanho da Entrada	Comparações	Tempo (s)
1.00e+05	1.54e+06	0.042
1.00e+06	1.87e+07	0.563
2.50e+06	5.00e+07	1.649
5.00e+06	1.05e+08	3.205
1.00e+07	2.20e+08	6.531



(a) Número de Comparações



(b) Tempo de Execução

Figura 4: Desempenho do MergeSort com Vetor Temporário Local e Estático

## 4 Análise dos Dados

Os resultados obtidos estão em conformidade com as expectativas teóricas dos algoritmos analisados. O **BubbleSort**, com complexidade temporal de  $O(n^2)$ , apresentou um crescimento quadrático no número de comparações e no tempo de execução conforme o tamanho da entrada aumentava. Já os algoritmos **QuickSort** e **MergeSort**, ambos com complexidade média de  $O(n \cdot \log(n))$ , demonstraram um crescimento logarítmico mais eficiente, possibilitando o processamento de entradas maiores em tempos significativamente menores.

### 4.1 Relação entre Tempo e Número de Comparações

A relação entre o tempo gasto e o número de comparações realizadas foi diretamente proporcional para todos os algoritmos. No caso do **BubbleSort**, o aumento exponencial nas comparações resultou em um aumento acentuado no tempo de execução. Por outro lado, **QuickSort** e **MergeSort** mantiveram uma relação mais balanceada, refletindo sua eficiência superior em ordenar grandes conjuntos de dados.

### 4.2 MergeSort com Vetor Temporário Local vs. Estático

A comparação entre as duas variantes do **MergeSort** revelou que a utilização de um vetor temporário estático não impactou significativamente o número de comparações ou o tempo de execução. Contudo, a versão estática permitiu a ordenação de entradas maiores sem risco de estouro de pilha, oferecendo maior flexibilidade em contextos onde grandes conjuntos de dados são comuns.

### 4.3 Outras Observações

Além das análises mencionadas, foi observado que o desempenho dos algoritmos pode variar dependendo da distribuição dos dados de entrada. Por exemplo, **QuickSort** pode apresentar desempenho pior em casos de entradas já ordenadas ou quase ordenadas, a menos que seja implementado com estratégias de pivô adequadas.

Para gerar as entradas usadas, foi utilizado o gerador de sequências de DNA disponibilizado no google classroom da disciplina.

## 5 Conclusão

Este estudo comparativo demonstrou claramente as diferenças de desempenho entre os algoritmos de ordenação analisados. Enquanto **BubbleSort** é adequado apenas para pequenos conjuntos de dados devido à sua complexidade  $O(n^2)$ , **QuickSort** e **MergeSort** se destacaram pela eficiência em lidar com grandes volumes de dados graças à sua complexidade  $O(n \cdot \log(n))$ . A variação do **MergeSort** com vetor temporário estático mostrou-se uma alternativa viável para evitar estouro de pilha em aplicações que requerem a ordenação de conjuntos de dados extensos.



## 6 Referências

- Cormen, T. H., Leiserson, C. E., Rivest, R. L., & Stein, C. (2009). *Introduction to Algorithms*. MIT Press.
- Knuth, D. E. (1998). *The Art of Computer Programming, Volume 3: Sorting and Searching*. Addison-Wesley.
- Wikipedia contributors. (2024). *Merge sort*. Recuperado de [https://pt.wikipedia.org/wiki/Merge\\_sort](https://pt.wikipedia.org/wiki/Merge_sort)