

Relatório Técnico de Análise de Estruturas de Dados

Aluno: João Victor Pacheco

Disciplina: Estrutura de Dados

Ano: 2025

1. RESUMO

Este relatório apresenta uma análise comparativa de desempenho entre três estruturas de dados — Vetores, Árvores Binárias de Busca (ABB) e Árvores AVL — implementadas manualmente em Java, sem o uso de bibliotecas prontas. Foram realizados testes com 100, 1.000 e 10.000 elementos, em cenários ordenado, inverso e aleatório, medindo o tempo de execução com `System.nanoTime()`. Os resultados demonstram que, em larga escala, o **Quick Sort** e a **Árvore AVL** apresentam desempenho significativamente superior, validando as previsões teóricas de complexidade assintótica. O **Bubble Sort** mostrou-se inviável para grandes volumes, enquanto a **ABB** sofreu degradação estrutural severa no cenário ordenado, confirmando a importância do balanceamento automático.

2. INTRODUÇÃO

A escolha adequada da estrutura de dados é um fator determinante para o desempenho de sistemas computacionais. Estruturas e algoritmos distintos apresentam comportamentos diferentes conforme o volume e a natureza dos dados processados. Este trabalho tem como objetivo comparar empiricamente o desempenho de vetores e árvores binárias, analisando como a teoria da complexidade assintótica (Big-O) se manifesta na prática.

A análise experimental permite observar como estruturas não平衡adas, como a ABB, podem sofrer degradação de desempenho em cenários específicos, enquanto estruturas平衡adas, como a AVL, mantêm eficiência estável. O estudo também evidencia a diferença entre algoritmos de ordenação e busca, destacando o impacto da escolha correta sobre o custo computacional total.

3. METODOLOGIA

As implementações foram desenvolvidas em **Java puro**, sem o uso de classes utilitárias como `java.util.ArrayList` ou `Collections`. O tempo de execução foi medido com a função `System.nanoTime()`, convertendo os resultados para milissegundos (ms) para facilitar a análise.

Cada experimento foi executado **cinco vezes**, e o valor final corresponde à **média aritmética** dos tempos obtidos. Antes de cada execução, foi invocado o `System.gc()` para minimizar interferências de coleta de lixo.

Foram definidos três cenários de entrada:

- **Ordenado:** pior caso para a ABB, pois causa degeneração estrutural.
- **Inverso:** cenário desafiador para algoritmos de ordenação simples.
- **Aleatório:** representa o caso médio, com geração controlada por **seed fixa (42)** para reproduzibilidade.

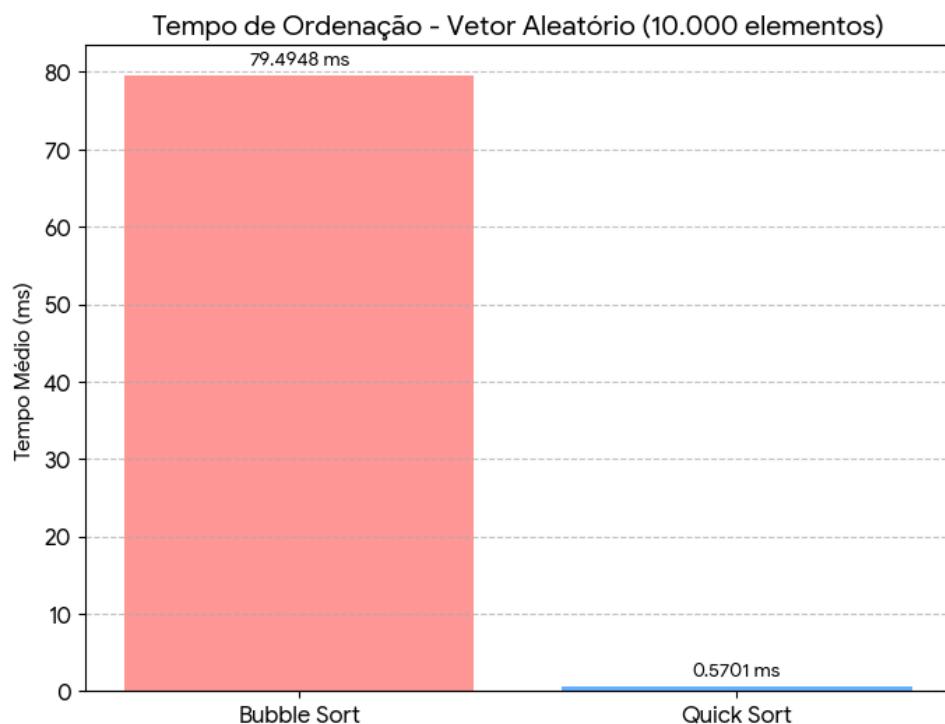
As medições foram realizadas para conjuntos de **100, 1.000 e 10.000 elementos**, permitindo observar o comportamento assintótico das estruturas e algoritmos.

4. RESULTADOS E DISCUSSÃO

4.1 Análise de Vetores

Operação	Cenário Aleatório (10.000 elementos)	Tempo Médio (ms)
Inserção	Aleatório	0,0198
Busca Sequencial	Aleatório	0,0058
Busca Binária	Aleatório	0,0013
Bubble Sort	Aleatório	79,4948
Quick Sort	Aleatório	0,5701

A análise dos resultados evidencia a diferença drástica de desempenho entre os algoritmos de ordenação. O **Bubble Sort**, com complexidade $O(n^2)$, apresentou tempo médio de **79,4948 ms** para ordenar 10.000 elementos, enquanto o **Quick Sort**, com complexidade média $O(n \log n)$, concluiu a mesma tarefa em apenas **0,5701 ms**.



Essa discrepância comprova a inviabilidade do Bubble Sort em contextos de grande volume de dados, sendo adequado apenas para fins didáticos. O Quick Sort, por outro lado, demonstra escalabilidade e eficiência, tornando-se a escolha natural para aplicações reais.

No contexto das buscas, observou-se que a **Busca Binária** (0,0013 ms) superou amplamente a **Busca Sequencial** (0,0058 ms), validando a diferença teórica entre $O(\log n)$ e $O(n)$. Essa diferença, embora pequena em valores absolutos, torna-se significativa em cenários de milhões de elementos.

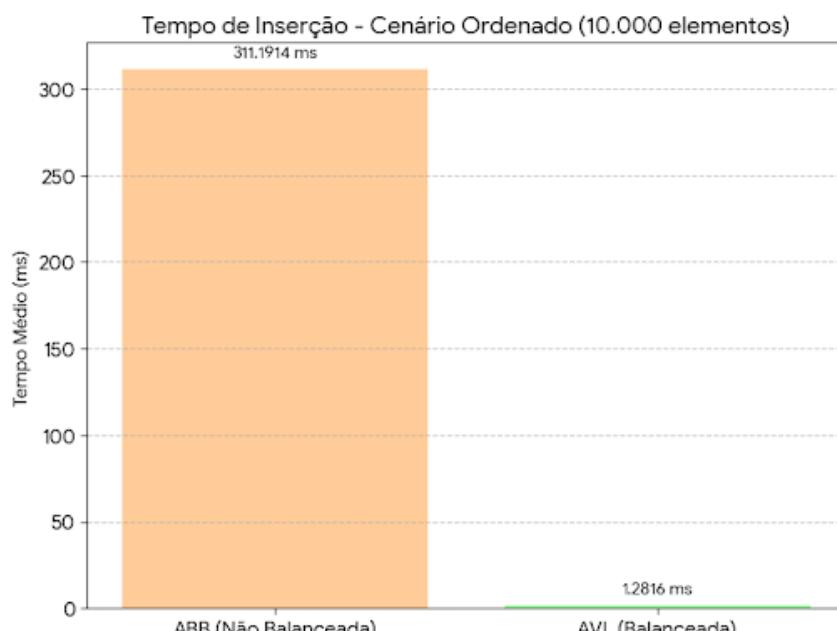
4.2 Árvores: O Impacto do Balanceamento

Estrutura	Cenário	Elementos (10.000)	Tempo Médio de Inserção (ms)	Tempo Médio de Busca (ms)
ABB	Ordenado	10.000	311,1914	0,1418
ABB	Aleatório	10.000	0,7661	-
AVL	Ordenado	10.000	1,2816	0,0024
AVL	Aleatório	10.000	1,1786	0,0015

Os resultados revelam o impacto direto do balanceamento na eficiência das operações de inserção. No cenário **ordenado**, a **ABB** apresentou tempo médio de **311,1914 ms**, resultado de sua **degeneração estrutural**, transformando-se em uma lista encadeada linear, com complexidade $O(n)$.

Em contraste, a **Árvore AVL**, que realiza rotações automáticas para manter o balanceamento, manteve tempo médio de **1,2816 ms** no mesmo cenário, preservando a complexidade $O(\log n)$. Essa diferença representa uma vantagem de aproximadamente **243 vezes** em favor da AVL.

No cenário **aleatório**, ambas as estruturas apresentaram tempos próximos (ABB: **0,7661 ms**, AVL: **1,1786 ms**), confirmando que o balanceamento não impõe sobrecarga significativa quando os dados já estão distribuídos de forma equilibrada.



Esses resultados reforçam a importância do balanceamento automático em aplicações que lidam com fluxos de dados ordenados ou parcialmente ordenados, onde a ABB tradicional se torna ineficiente. A AVL, ao manter a altura da árvore próxima de $\log_2(n)$, garante desempenho previsível e estável, independentemente da ordem de inserção.

5. CONCLUSÃO

Os experimentos realizados confirmam empiricamente as previsões teóricas de complexidade assintótica. O **Quick Sort** demonstrou desempenho superior ao **Bubble Sort**, sendo a escolha ideal para ordenação de grandes volumes de dados.

No contexto das árvores, a **Árvore AVL** mostrou-se essencial para garantir eficiência em cenários não aleatórios, evitando a degradação observada na **ABB**. A diferença de desempenho entre **311,1914 ms** e **1,2816 ms** no cenário ordenado evidencia a relevância do balanceamento automático.

Conclui-se que a análise experimental validou a teoria da complexidade, demonstrando que a escolha adequada da estrutura de dados é determinante para o desempenho e a escalabilidade de sistemas computacionais. Em síntese, **Quick Sort** e **Árvore AVL** são as soluções mais robustas e eficientes para manipulação e ordenação de grandes volumes de dados.