
7. CONCLUSÃO FINAL

Este experimento demonstrou claramente a importância da escolha do algoritmo correto:

- **BubbleSort:** 88x mais lento que QuickSort para 10.000 elementos
- **QuickSort:** Excelente desempenho com implementação cuidadosa
- **TimSort:** Melhor opção para uso geral em produção

A análise de complexidade temporal é fundamental para prever o comportamento de algoritmos com o crescimento dos dados. Para 10.000 elementos, a diferença entre $O(n^2)$ e $O(n \log n)$ resultou em uma diferença de desempenho de quase 2 ordens de grandeza.

Aprendizado Principal: A escolha do algoritmo correto pode ser a diferença entre um sistema que responde em milissegundos versus segundos, impactando diretamente a experiência do usuário e a escalabilidade da aplicação. # RELATÓRIO DE ANÁLISE DE ALGORITMOS DE ORDENAÇÃO

Disciplina: Estrutura de Dados Orientada a Objetos

Data: 10/11/2025

Objetivo: Comparar o desempenho de algoritmos de busca e ordenação

1. EXECUÇÃO DO PROGRAMA

1.1 Print do Debugger Mostrando a Lista Sendo Ordenada

Screenshot do IntelliJ IDEA - Debugger em Ação:

Durante a execução do método `particionar()`, o debugger mostra o estado das variáveis:

Variáveis no Debugger:

- `lista`: ArrayList@962 (size = 10000)
- `inicio`: 0
- `fim`: 9999
- `pivo`: 73081 (último elemento)
- `i`: 0
- `temp`: 33678
- `j`: 0 (iterando de inicio até fim-1)

Breakpoint no método `particionar()` - Linha 128:

```
lista.set(j, temp); // Executando troca de elementos
```

Call Stack mostrando a recursão:

```
particionar:128, App (br.com.pucgo)
quickSortRecursivo:107, App (br.com.pucgo)
main:35, App (br.com.pucgo)
```

Este screenshot demonstra o algoritmo QuickSort em funcionamento, mostrando: - A lista sendo particionada - O pivô sendo utilizado para comparação - As trocas de elementos acontecendo (temp = 33678) - A recursão ativa no call stack

1.2 Print da Execução Completa - Saída do Console

```
=====
COMPARAÇÃO DE ALGORITMOS DE ORDENAÇÃO
=====
Tamanho da lista: 10000
Exemplo de lista gerada: [92172, 32820, 33763, 88235, 82744, 17332, 87521, 11672, 64966, 96444]

--- BUBBLE SORT ---
Tempo BubbleSort: 563.126 ms
Lista ordenada (primeiros 10): [0, 2, 13, 21, 33, 51, 59, 63, 82, 87]...

--- QUICK SORT ---
Tempo QuickSort: 6.399 ms
Lista ordenada (primeiros 10): [0, 2, 13, 21, 33, 51, 59, 63, 82, 87]...

--- COLLECTIONS.SORT (TimSort) ---
Tempo Collections.sort: 10.318 ms
Lista ordenada (primeiros 10): [0, 2, 13, 21, 33, 51, 59, 63, 82, 87]...
```

1.3 Print do QuickSort Passo a Passo (QuickSortDebug)

Para melhor visualização do algoritmo em ação, foi criada uma versão com debug que mostra cada etapa:

DEMONSTRAÇÃO DO QUICKSORT COM DEPURADOR

```
Lista Original: [64, 34, 25, 12, 22, 11, 90, 88, 45, 50]
Tamanho: 10 elementos
```

```
Iniciando ordenação...
```

Nível 0: Processando índices [0..9]
 Sublista: [64, 34, 25, 12, 22, 11, 90, 88, 45, 50]
 Pivô (último elemento): 50
 Particionando:
 → Troca: 64 34
 → Troca: 64 25
 → Troca: 64 12
 → Troca: 64 22
 → Troca: 64 11
 → Troca: 64 45
 → Troca pivô: 90 50
 Após particionamento: [34, 25, 12, 22, 11, 45, 50, 88, 64, 90]
 Pivô está na posição correta: índice 6 = 50
 Dividindo em duas sublistas...

↓ Recursão à ESQUERDA do pivô
 Nível 1: Processando índices [0..5]
 Sublista: [34, 25, 12, 22, 11, 45]
 Pivô (último elemento): 45
 Particionando:
 Após particionamento: [34, 25, 12, 22, 11, 45]
 Pivô está na posição correta: índice 5 = 45
 Dividindo em duas sublistas...

↓ Recursão à ESQUERDA do pivô
 Nível 2: Processando índices [0..4]
 Sublista: [34, 25, 12, 22, 11]
 Pivô (último elemento): 11
 Particionando:
 → Troca pivô: 34 11
 Após particionamento: [11, 25, 12, 22, 34]
 Pivô está na posição correta: índice 0 = 11
 Dividindo em duas sublistas...

↓ Recursão à DIREITA do pivô
 Nível 3: Processando índices [1..4]
 Sublista: [25, 12, 22, 34]
 Pivô (último elemento): 34
 Particionando:
 Após particionamento: [25, 12, 22, 34]
 Pivô está na posição correta: índice 4 = 34
 Dividindo em duas sublistas...

↓ Recursão à ESQUERDA do pivô
 Nível 4: Processando índices [1..3]

Sublista: [25, 12, 22]
Pivô (último elemento): 22
Particionando:
→ Troca: 25 12
→ Troca pivô: 25 22
Após particionamento: [12, 22, 25]
Pivô está na posição correta: índice 2 = 22
Dividindo em duas sublistas...

↓ Recursão à DIREITA do pivô
Nível 1: Processando índices [7..9]
Sublista: [88, 64, 90]
Pivô (último elemento): 90
Particionando:
Após particionamento: [88, 64, 90]
Pivô está na posição correta: índice 9 = 90
Dividindo em duas sublistas...

↓ Recursão à ESQUERDA do pivô
Nível 2: Processando índices [7..8]
Sublista: [88, 64]
Pivô (último elemento): 64
Particionando:
→ Troca pivô: 88 64
Após particionamento: [64, 88]
Pivô está na posição correta: índice 7 = 64
Dividindo em duas sublistas...

Ordenação Completa!
Lista Final: [11, 12, 22, 25, 34, 45, 50, 64, 88, 90]

Observações do Debug: 1. A cada nível de recursão, a lista é dividida em partições menores 2. O pivô é sempre o último elemento da sublista 3. Após o particionamento, elementos menores ficam à esquerda e maiores à direita 4. A profundidade máxima da recursão foi 4 níveis (para 10 elementos) 5. Cada pivô encontra sua posição final correta após o particionamento

2. TABELA DE COMPARAÇÃO DE DESEMPENHO

Algoritmo	Tempo (ms)	Complexidade Temporal	Complexidade Espacial
BubbleSort	563,126	$O(n^2)$	$O(1)$
QuickSort	6,399	$O(n \log n)^*$	$O(\log n)$
Collections.sort	10,318	$O(n \log n)$	$O(n)$

*QuickSort tem complexidade $O(n^2)$ no pior caso, mas $O(n \log n)$ no caso médio.

Análise dos Resultados:

Desempenho Relativo:

- **QuickSort** foi aproximadamente **88x mais rápido** que BubbleSort
- **Collections.sort (TimSort)** foi aproximadamente **54x mais rápido** que BubbleSort
- **QuickSort** foi aproximadamente **1,6x mais rápido** que Collections.sort neste teste

3. IMPLEMENTAÇÃO DO QUICKSORT RECURSIVO

Estratégia de Divisão e Conquista:

O QuickSort implementado utiliza a técnica de **divisão e conquista**:

1. **Divisão**: Escolhe um pivô (último elemento) e particiona a lista
2. **Conquista**: Ordena recursivamente as sublistas à esquerda e direita do pivô
3. **Combinação**: As sublistas ordenadas são naturalmente combinadas

Código Implementado:

```
private static void quickSort(List<Integer> lista) {
    quickSortRecursivo(lista, 0, lista.size() - 1);
}

private static void quickSortRecursivo(List<Integer> lista, int inicio, int fim) {
    if (inicio < fim) {
        int indicePivo = particionar(lista, inicio, fim);
        quickSortRecursivo(lista, inicio, indicePivo - 1);
        quickSortRecursivo(lista, indicePivo + 1, fim);
    }
}

private static int particionar(List<Integer> lista, int inicio, int fim) {
    int pivo = lista.get(fim);
```

```

    int i = inicio - 1;

    for (int j = inicio; j < fim; j++) {
        if (lista.get(j) <= pivo) {
            i++;
            int temp = lista.get(i);
            lista.set(i, lista.get(j));
            lista.set(j, temp);
        }
    }

    int temp = lista.get(i + 1);
    lista.set(i + 1, lista.get(fim));
    lista.set(fim, temp);

    return i + 1;
}

```

4. CONCLUSÕES

4.1 Qual algoritmo é mais rápido?

Resposta: O **QuickSort** foi o algoritmo mais rápido nos testes realizados, com tempo de **6,399 ms**, seguido pelo **Collections.sort (TimSort)** com **10,318 ms** e por último o **BubbleSort** com **563,126 ms**.

Justificativa: - QuickSort utiliza divisão e conquista, reduzindo significativamente o número de comparações - BubbleSort compara todos os elementos múltiplas vezes (quadrático) - TimSort (Collections.sort) é otimizado mas teve overhead ligeiramente maior neste teste específico

4.2 Qual possui menor complexidade?

Resposta: **QuickSort** e **Collections.sort (TimSort)** possuem a menor complexidade temporal no caso médio: **$O(n \log n)$** .

Comparação de Complexidades:

Algoritmo	Melhor Caso	Caso Médio	Pior Caso	Espaço
BubbleSort	$O(n)$	$O(n^2)$	$O(n^2)$	$O(1)$
QuickSort	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$	$O(n^2)$	$O(\log n)$
TimSort	$O(n)$	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$	$O(n)$

Observações: - BubbleSort tem complexidade quadrática, ineficiente para grandes volumes - QuickSort tem melhor desempenho médio, mas pode degradar para $O(n^2)$ em listas já ordenadas - TimSort garante $O(n \log n)$ no pior caso e é otimizado para dados parcialmente ordenados

4.3 Qual seria mais adequado para grandes volumes de dados?

Resposta: Collections.sort (TimSort) é o mais adequado para grandes volumes de dados em produção.

Justificativas:

1. **TimSort (Collections.sort):**

- Complexidade garantida $O(n \log n)$ no pior caso
- Altamente otimizado e testado pela Oracle/OpenJDK
- Excelente desempenho em dados parcialmente ordenados
- Estável (mantém ordem relativa de elementos iguais)
- Requer espaço adicional $O(n)$

2. **QuickSort:**

- Excelente desempenho médio
- Baixo uso de memória $O(\log n)$
- Pode degradar para $O(n^2)$ sem otimizações (pivô aleatório, mediana de três)
- Não é estável

3. **BubbleSort:**

- Ineficiente para grandes volumes ($O(n^2)$)
 - Simples de implementar
 - Útil apenas para ensino ou listas muito pequenas
-

5. COMPARAÇÃO DE BUSCA

Busca Linear vs Binária

Número a ser buscado: 6387

Busca Linear -> Encontrado: true | Tempo: 244100 ns (0,244 ms)

Busca Binária -> Encontrado: true | Tempo: 25600 ns (0,026 ms)

Resultado: A busca binária foi aproximadamente **9,5x mais rápida** que a busca linear.

Complexidades: - **Busca Linear:** $O(n)$ - precisa verificar cada elemento
- **Busca Binária:** $O(\log n)$ - divide o espaço de busca pela metade a cada iteração - **Requisito:** A busca binária exige que a lista esteja ordenada

6. RECOMENDAÇÕES PRÁTICAS

Para Projetos Reais:

1. Use **Collections.sort()** para ordenação geral em Java
 - É otimizado, testado e mantido
 - Desempenho excelente na maioria dos casos
2. Use **Arrays.parallelSort()** para arrays muito grandes (> 100.000 elementos)
 - Aproveita múltiplos núcleos de CPU
3. **Evite BubbleSort** em produção
 - Use apenas para fins educacionais
4. **Implemente QuickSort customizado** apenas se:
 - Precisar de ordenação in-place com baixo uso de memória
 - Tiver controle sobre os dados de entrada
 - Puder implementar otimizações (pivô aleatório, insertion sort para sublistas pequenas)

Para Grandes Volumes:

- **< 100 elementos:** Qualquer algoritmo serve
- **100 - 10.000 elementos:** Collections.sort é ideal
- **> 10.000 elementos:** Collections.sort ou Arrays.parallelSort
- **Dados em disco:** Considerar algoritmos externos (Merge Sort externo)