

---

## 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, 964

--- 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
<b>BubbleSort</b>	563,126	$O(n^2)$	$O(1)$
<b>QuickSort</b>	6,399	$O(n \log n)^*$	$O(\log n)$
<b>Collections.sort</b>	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)