

**Exercício 1** – Levantamento dos conhecimentos prévios dos alunos em relação a programação e testes

Instruções

- Individual
- Data limite: 09.ago.2024 (entrega e debate)
- Fazer um programa que leia 1000 números e exiba em ordem crescente a sequência digitada
- Descrever como fazer para testar para o programa gerado

**Vamos testar a eficiência de 11 métodos de ordenação:**

1. Selection Sort
2. Bubble Sort
3. Merge Sort
4. Heap Sort
5. Insertion Sort
6. Counting Sort
7. Radix Sort
8. Bucket Sort
9. Quick Sort
10. Shell Sort
11. Dual Pivot Quicksort

**Tabela de Complexidade Temporal e Espacial**

	Complexidade Temporal			Complexidade Espacial
	Pior	Médio	Melhor	
<b>SelectionSort</b>	$O(n^2)$	$O(n^2)$	$O(n^2)$	$O(1)$
<b>Bubble Sort</b>	$O(n^2)$	$O(n)$	$O(n^2)$	$O(1)$
<b>Merge Sort</b>	$O(n \log(n))$	$O(n \log(n))$	$O(n \log(n))$	$O(n)$
<b>Heap Sort</b>	$O(n \log(n))$	$O(n \log(n))$	$O(n \log(n))$	$O(1)$
<b>Insertion Sort</b>	$O(n^2)$	$O(n)$	$O(n^2)$	$O(1)$
<b>Counting Sort</b>	$O(n + k)$	$O(n + k)$	$O(n + k)$	$O(n + k)$
<b>Radix Sort</b>				$O(n + k)$
<b>Bucket Sort</b>	$O(n^2)$	$O(n + k)$	$O(n + k)$	$O(n + k)$
<b>Quick Sort</b>	$O(n^2)$	$O(n \log(n))$	$O(n \log(n))$	$O(n \log(n))$
<b>Shell Sort</b>	$O(n^2)$		$O(n \log(n))$	$O(1)$
<b>Dual Pivot Quicksort</b>	$O(n^2)$	$O(n \log(n))$	$O(n \log(n))$	$O(\log(n))$

## Teste:

Registrar o runtime de ordenação crescente dos 11 métodos nas 10 situações abaixo

1. Vetor com 10 números inteiros entre 0 e 10 dispostos aleatoriamente
2. Vetor com 100 números inteiros entre 0 e 100 dispostos aleatoriamente
3. Vetor com 1.000 números inteiros entre 0 e 1000 dispostos aleatoriamente
4. Vetor com 100.000 números inteiros entre 0 e 100.000 dispostos aleatoriamente
5. Vetor com 250.000 números inteiros entre 0 e 250.000 dispostos aleatoriamente
  
6. Vetor com 10 números inteiros entre 0 e 10 dispostos em ordem decrescente
7. Vetor com 100 números inteiros entre 0 e 100 dispostos em ordem decrescente
8. Vetor com 1.000 números inteiros entre 0 e 1.000 dispostos em ordem decrescente
9. Vetor com 10.000 números inteiros entre 0 e 10.000 dispostos em ordem decrescente
10. Vetor com 50.000 número inteiros entre 0 e 50.000 dispostos em ordem decrescente

## Método de testes:

1. **Criação do vetor:** Um vetor de inteiros de tamanho X é criado com valores aleatórios entre 0 e X usando a função `public static int[] generateRandom(int qnt, int min, int max)`
2. **Cópias do vetor:** 11 cópias do vetor original são feitas para serem usadas por cada algoritmo de ordenação.
3. **Medição do tempo:** Para cada algoritmo de ordenação (selectionSort, bubbleSort, mergeSort, heapSort, insertionSort, countingSort, radixSort, bucketSort, quickSort, shellSort e dualPivotQuickSort), o tempo de execução é medido usando `System.nanoTime()`. O tempo inicial é registrado antes da execução do algoritmo e o tempo final é registrado após a conclusão.
4. **Repetição:** O processo de criação do vetor, cópia e medição do tempo é repetido ciclos vezes para obter resultados mais confiáveis.
5. **Cálculo da média:** A média do tempo de execução para cada algoritmo é calculada somando os tempos de execução de todas as repetições e dividindo pelo número de repetições.
6. **Exibição dos resultados:** Os tempos médios de execução para cada algoritmo são impressos no console.

## Resultados

Tabela de Runtime com vetor de inteiros dispostos aleatoriamente

	V[10]	V[100]	V[1.000]	v[10.000]	V[100.000]	V[250.000]
Nº Ciclos	100.000.000	10.000.000	1.000.000	10.000	100	5
Tempo Total Ciclos	458,973 s	583,059 s	1.293,218 s	1.668,32 s	1.900,583 s	635.2551 s
Tempo Total	1.507,9683 s	700,971 s	1.314,683 s	1.670,01 s	1.900,818 s	635.3343 s
<b>SelectionSort</b>	197 ns	6.809 ns	211.862 ns	27,4855 ns	2.37895 ms	21,8617 s
<b>Bubble Sort</b>	300 ns	16.387 ns	696.283 ns	119,7336 ms	15,8173 s	97,9149 s
<b>Merge Sort</b>	653 ns	7.131 ns	71.776 ns	1,2821 ms	14,7968 ms	57, 6676 ms
<b>Heap Sort</b>	354 ns	5.345 ns	60.154 ns	1,1046 ms	13,088 ms	45,7802 ns
<b>Insertion Sort</b>	191 ns	2.040 ns	50.778 ns	7,3226 ms	735,6806 ms	6, 9741 s
<b>Counting Sort</b>	202 ns	515 ns	3.376 ns	75.954 ns	1,0929 ms	10, 0850 ms
<b>Radix Sort</b>	556 ns	2.969 ns	23.136 ns	560.229 ns	5,4913 ms	41,1678 ns
<b>Bucket Sort</b>	938 ns	5.552 ns	39.759 ns	669.375 ns	8,37653 ms	49,9767 ms
<b>Quick Sort</b>	347 ns	4.071 ns	45.327 ns	787.152 ns	8,796 ms	27,8047 ms
<b>Shell Sort</b>	251 ns	4.005 ns	54.636 ns	1,15341 ms	15,0184 ms	39, 6974 ms
<b>Dual Pivot Quicksort</b>	207 ns	3.094 ns	35.588 ns	617,169 ns	7,1469 ms	27, 99634 ms

**Tabela de Runtime com vetor de inteiros dispostos decrescentemente**

	<b>V[10]</b>	<b>V[100]</b>	<b>V[1.000]</b>	<b>V[10.000]</b>	<b>V[20.000]</b>	<b>V[22.200]</b>
Nº Ciclos	10.000.000	1.000.000	100.000	5.000	1.000	1.000
Tempo Total Ciclos						
Tempo Total						
<b>SelectionSort</b>	1345 ns	27409 ns	867437 ns	82761532 ns	325849830 ns	
<b>Bubble Sort</b>	1757 ns	39713 ns	656702 ns	58860714 ns	233592630 ns	
<b>Merge Sort</b>	2997 ns	10385 ns	69170 ns	473240 ns	1657410 ns	
<b>Heap Sort</b>	1516 ns	8306 ns	70348 ns	499794 ns	1333830 ns	
<b>Insertion Sort</b>	719 ns	25447 ns	131485 ns	7626560 ns	56418460 ns	
<b>Counting Sort</b>	1069 ns	6041 ns	20654 ns	59615 ns	291070 ns	
<b>Radix Sort</b>	1573 ns	8070 ns	45317 ns	341559 ns	853720 ns	
<b>Bucket Sort</b>	3204 ns	17375 ns	60628 ns	384542 ns	987900 ns	
<b>Quick Sort</b>	1425 ns	7562 ns	227482 ns	13983979 ns	54768990 ns	
<b>Shell Sort</b>	991 ns	14487 ns	32453 ns	156232 ns	526690 ns	
<b>Dual Pivot Quicksort</b>	1180 ns	2425 ns	13750 ns	22766 ns	106000 ns	

## Conclusões

### Cenário 1: Vetor de Inteiros Aleatórios:

1. **Algoritmos com Desempenho Consistente:** Merge Sort, Heap Sort, Radix Sort e Counting Sort demonstram um desempenho consistente e eficiente, com tempos de execução que crescem de forma relativamente suave à medida que o tamanho do vetor aumenta.
2. **Algoritmos com Desempenho Variável:** Quick Sort e Dual Pivot Quicksort apresentam tempos de execução geralmente bons, mas podem ser afetados por casos desfavoráveis, como dados quase ordenados. Shell Sort também se sai bem, mas seu desempenho pode variar dependendo da sequência de gaps utilizada.
3. **Algoritmos com Desempenho Limitado:** Selection Sort e Bubble Sort são significativamente mais lentos que os outros algoritmos, especialmente para vetores grandes. Insertion Sort se sai melhor para vetores pequenos, mas seu desempenho degrada rapidamente à medida que o tamanho do vetor aumenta.
4. **Bucket Sort:** O desempenho do Bucket Sort depende da distribuição dos dados. Se os dados estiverem uniformemente distribuídos, ele pode ser muito eficiente.

### Cenário 2: Vetor de Inteiros Decrescente:

1. **Impacto da Ordem Inicial:** A ordem inicial dos dados afeta significativamente o desempenho de alguns algoritmos. Selection Sort, Bubble Sort e Insertion Sort são particularmente afetados, pois seus tempos de execução aumentam drasticamente em relação ao cenário com dados aleatórios.
2. **Robustez de Merge Sort e Heap Sort:** Merge Sort e Heap Sort demonstram robustez em relação à ordem inicial dos dados, mantendo tempos de execução consistentes em ambos os cenários.
3. **Quick Sort e Dual Pivot Quicksort:** Quick Sort e Dual Pivot Quicksort são mais suscetíveis a casos desfavoráveis quando os dados estão ordenados em ordem decrescente.

## Considerações:

1. **Complexidade Assintótica:** Os resultados dos testes confirmam as complexidades assintóticas teóricas dos algoritmos. Algoritmos com complexidade  $O(n \log n)$ , como Merge Sort, Heap Sort, Quick Sort e Dual Pivot Quicksort, geralmente superam algoritmos com complexidade  $O(n^2)$ , como Selection Sort, Bubble Sort e Insertion Sort, para vetores grandes.
2. **Fatores Adicionais:** O desempenho real dos algoritmos pode ser influenciado por fatores como a implementação específica, o hardware utilizado e a natureza dos dados.

## Recomendações:

1. Para vetores grandes e com ordem inicial desconhecida, Merge Sort, Heap Sort ou Quick Sort são boas opções.
2. Para vetores pequenos ou quase ordenados, Insertion Sort pode ser eficiente.
3. Se os dados possuem um range limitado, Counting Sort ou Radix Sort podem ser muito rápidos.
4. Bucket Sort é útil quando os dados estão uniformemente distribuídos.

## Cenários de testes futuros:

### 1. Vetor com Muitos Valores Repetidos:

- **Objetivo:** Avaliar como os algoritmos lidam com vetores que possuem muitos valores repetidos.
- **Cenário:** Crie um vetor onde um número limitado de valores se repete muitas vezes. Esse tipo de distribuição pode impactar a eficiência de alguns algoritmos, especialmente aqueles que dependem de comparações.

### 2. Vetor Quase Ordenado (Com Pequenas Permutações):

- **Objetivo:** Verificar o desempenho de algoritmos quando o vetor está quase ordenado, com apenas alguns elementos fora de ordem.
- **Cenário:** Um vetor que está 95% ordenado, com pequenos swaps. Isso é útil para avaliar algoritmos como Insertion Sort, que tende a ser muito eficiente em vetores quase ordenados.

### **3. Vetor com Dados Aleatórios em Diferentes Intervalos:**

- **Objetivo:** Analisar o desempenho em vetores onde os valores têm uma grande variedade de intervalos, como grandes números misturados com números pequenos.
- **Cenário:** Um vetor com números que variam, por exemplo, de 0 a  $10^9$ , pode ajudar a entender como algoritmos como Bucket Sort e Counting Sort se comportam.

### **4. Vetor com Número de Elementos Não Potência de 2:**

- **Objetivo:** Testar o impacto do tamanho do vetor nos algoritmos, especialmente em casos onde o tamanho não é uma potência de 2, o que pode afetar o desempenho de alguns algoritmos como Radix Sort.
- **Cenário:** Vetores com tamanhos como 3, 7, 15, 31, etc.

### **5. Vetor com Ordem Alternada (Zig-Zag):**

- **Objetivo:** Avaliar como os algoritmos se comportam quando os dados têm uma ordem alternada (e.g., [1, 3, 2, 4, 3, 5]).
- **Cenário:** Este tipo de arranjo pode ser desafiador para algoritmos que dependem de comparações locais.

### **6. Vetor com Dados Distribuídos em um Padrão Específico (e.g., Gaussiano):**

- **Objetivo:** Testar o desempenho com distribuições não uniformes, como a distribuição normal (Gaussiana).
- **Cenário:** Vetores com valores distribuídos de acordo com uma curva normal podem revelar como os algoritmos lidam com aglomerações de valores em uma faixa específica.



## Outras Estruturas de Dados em Java}

- **Listas Ligadas (Linked Lists):**
  - **LinkedList**
  - Ideal para testar algoritmos que realizam muitas inserções e remoções, já que essas operações são mais eficientes em listas ligadas do que em arrays.
- **Filas (Queues) and Deques (Double-Ended Queues):**
  - **Queue, Deque**
  - Úteis em cenários onde a ordem dos elementos ao longo do tempo deve ser preservada, permitindo testes de algoritmos que precisam manter essa sequência.
- **Pilhas (Stacks):**
  - **Stack**
  - Testa cenários de reversão de ordens, verificando o comportamento dos algoritmos em uma estrutura LIFO (Last In, First Out).
- **Árvores Binárias (Binary Trees) e Árvores de Pesquisa Balanceadas:**
  - **BinarySearchTree, AVL Tree, Red-Black Tree**
  - Adequadas para testar algoritmos de ordenação que funcionam bem com dados hierarquicamente estruturados, aproveitando as propriedades de busca eficiente dessas árvores.
- **Heaps:**
  - **PriorityQueue**
  - Específica para testar o Heap Sort, uma vez que a estrutura Heap é diretamente utilizada para a implementação desse algoritmo.
- **Mapas (Maps) e Conjuntos (Sets) Ordenados:**
  - **TreeMap, TreeSet**
  - Permitem verificar o comportamento dos algoritmos em conjuntos de dados que já possuem uma ordem intrínseca, desafiando-os com dados pré-ordenados.