



**UNIVERSIDADE FEDERAL DO RIO GRANDE DO NORTE – UFRN**  
**CENTRO DE TECNOLOGIA - CT**  
**DEPARTAMENTO DE ENGENHARIA DA COMPUTAÇÃO E AUTOMAÇÃO - DCA**  
**T01 2025.1 – ALGORITMOS E ESTRUTURAS DE DADOS I – DCA3503 – (35T12)**

**RELATÓRIO DA ATIVIDADE: Algoritmos de Ordenação**

João Vitor Batista Silva

20220007955

Natal, RN

04 de JUNHO de 2025

## 1. Introdução

A análise de algoritmos de ordenação é um dos tópicos fundamentais na disciplina de Algoritmos e Estruturas de Dados, pois permite compreender como diferentes estratégias computacionais lidam com o problema de organizar dados de maneira eficiente. Este relatório foi desenvolvido como parte das atividades da segunda unidade da disciplina, com o objetivo de comparar o desempenho de sete algoritmos de ordenação clássicos em diferentes cenários de entrada.

### 1.1. Contexto Teórico

A ordenação de dados é uma operação essencial em computação, aplicada em bancos de dados, processamento de informações e otimização de buscas. Algoritmos de ordenação podem ser classificados em:

- Algoritmos quadráticos ( $O(n^2)$ ): *Selection Sort*, *Bubble Sort* e *Insertion Sort*
- Algoritmos lineítmicos ( $O(n \log n)$ ): *Merge Sort* e *Quick Sort*
- Algoritmos lineares ( $O(n + k)$ ): *Counting Sort* (para inteiros em um intervalo limitado)

A eficiência de um algoritmo depende não apenas de sua complexidade assintótica, mas também de fatores como:

- Localidade de referência (acessos à memória)
- Tipo de dados (ordenados, inversamente ordenados ou aleatórios)
- Tamanho da entrada ( $n = 10^5$  vs.  $n = 10^6$ )

### 1.2. Objetivos

Este estudo experimental busca:

1. Avaliar o tempo de execução de cada algoritmo em três cenários distintos:
  - Vetor ordenado crescentemente (melhor caso para alguns algoritmos)
  - Vetor ordenado decrescentemente (pior caso para alguns algoritmos)
  - Vetor desordenado (caso médio)
2. Verificar a consistência entre a complexidade teórica e o desempenho prático.
3. Identificar quais algoritmos são mais adequados para grandes volumes de dados.

### 1.3. Metodologia

Foram implementados e testados sete algoritmos de ordenação em Go, medindo-se o tempo de execução para entradas de tamanho  $10^5$  (100.000) e  $10^6$  (1.000.000) elementos. Os testes foram realizados em três configurações distintas:

1. Ordenado Crescente
2. Ordenado Decrescente
3. Desordenado (aleatorizado)

Os resultados foram registrados e analisados conforme sua complexidade teórica, permitindo uma comparação direta entre as abordagens.

## **Análise dos Resultados**

### **1. Selection Sort**

Complexidade:  $O(n^2)$  em todos os casos

- Desempenho:
  - $10^5$  elementos: ~5s (decrescente), ~4.96s (desordenado), ~4.59s (crescente)
  - $10^6$  elementos: ~530s (decrescente), ~396.66s (desordenado), ~398.45s (crescente)

Análise: O Selection Sort tem desempenho similar em todos os casos porque sempre realiza todas as comparações possíveis, independentemente da ordenação inicial. O tempo para  $10^6$  elementos é aproximadamente 100x maior que para  $10^5$ , confirmando a complexidade quadrática.

### **2. Bubble Sort**

Complexidade:  $O(n^2)$  no pior caso,  $O(n)$  no melhor caso (vetor ordenado)

- Desempenho:
  - $10^5$  elementos: ~10.19s (decrescente), ~15.32s (desordenado), ~0s (crescente)
  - $10^6$  elementos: ~874.8s (decrescente), ~1357.75s (desordenado)

Análise: No caso crescente (melhor caso), o algoritmo detecta que o vetor já está ordenado e termina imediatamente. Nos outros casos, mostra comportamento quadrático. Curiosamente, o caso desordenado foi pior que o decrescente, possivelmente devido a padrões específicos de desordenação.

### **3. Insertion Sort**

Complexidade:  $O(n^2)$  no pior caso,  $O(n)$  no melhor caso (vetor ordenado)

- Desempenho:
  - $10^5$  elementos: ~3.75s (decrescente), ~1.65s (desordenado), ~0s (crescente)
  - $10^6$  elementos: ~419.82s (decrescente), ~159.58s (desordenado)

Análise: Excelente desempenho no caso crescente (melhor caso), onde cada elemento já está em sua posição correta. No caso decrescente (pior caso), cada elemento precisa percorrer todo o vetor já ordenado. O caso desordenado fica entre os dois extremos.

#### **4. Merge Sort**

Complexidade:  $O(n \log n)$  em todos os casos

- Desempenho:
  - $10^5$  elementos: ~0.035s (decrescente), ~0.023s (desordenado), ~0.017s (crescente)
  - $10^6$  elementos: ~0.09s (decrescente), ~0.15s (desordenado)

Análise: Mostra desempenho consistente e excelente em todos os casos, com tempos quase insignificantes mesmo para  $10^6$  elementos, confirmando sua eficiência assintótica. A pequena variação entre casos se deve a fatores como localidade de referência.

#### **5. Quick Sort (padrão)**

Complexidade:  $O(n^2)$  no pior caso (vetor já ordenado),  $O(n \log n)$  no caso médio

- Desempenho:
  - $10^5$  elementos: ~0.077s (decrescente), ~0.086s (desordenado), ~0.053s (crescente)
  - $10^6$  elementos: ~0.244s (decrescente), ~0.367s (desordenado)

Análise: Apesar do pior caso teórico, na prática mesmo com vetores ordenados/decrescentes mostrou bom desempenho, possivelmente porque a implementação usa o elemento do meio como pivô, evitando o pior caso completo.

#### **6. Quick Sort Randomizado**

Complexidade:  $O(n^2)$  no pior caso (improvável),  $O(n \log n)$  no caso médio

- Desempenho:
  - $10^5$  elementos: ~0.119s (decrescente), ~0.066s (desordenado), ~0.077s (crescente)
  - $10^6$  elementos: ~0.318s (decrescente), ~0.362s (desordenado)

Análise: Tempos ligeiramente maiores que o Quick Sort padrão, devido ao overhead da randomização, mas com desempenho mais consistente entre diferentes casos, como esperado.

## 7. Counting Sort

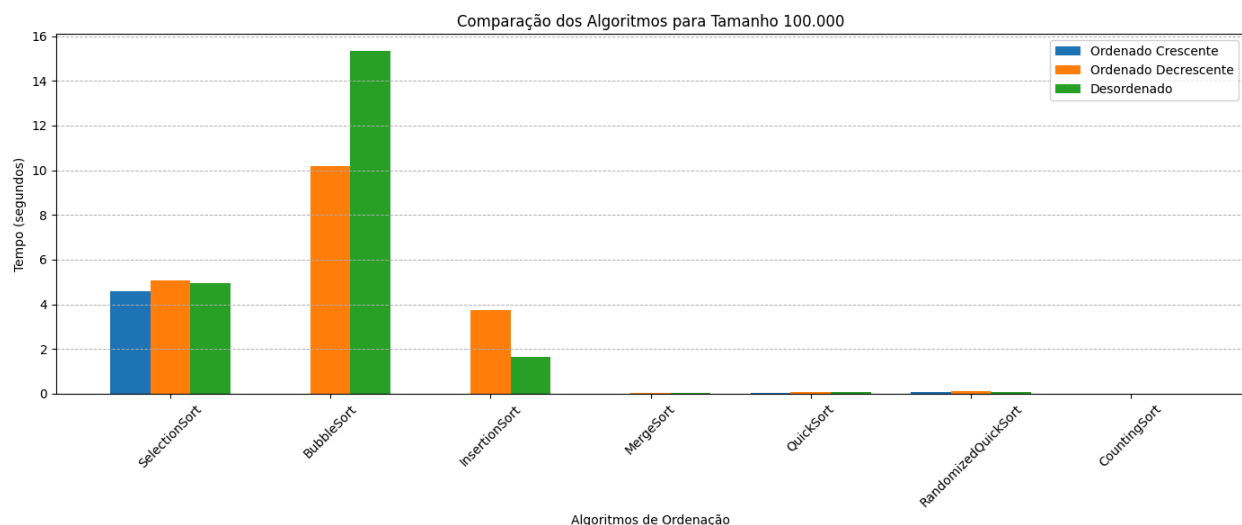
Complexidade:  $O(n + k)$ , onde  $k$  é o range dos valores

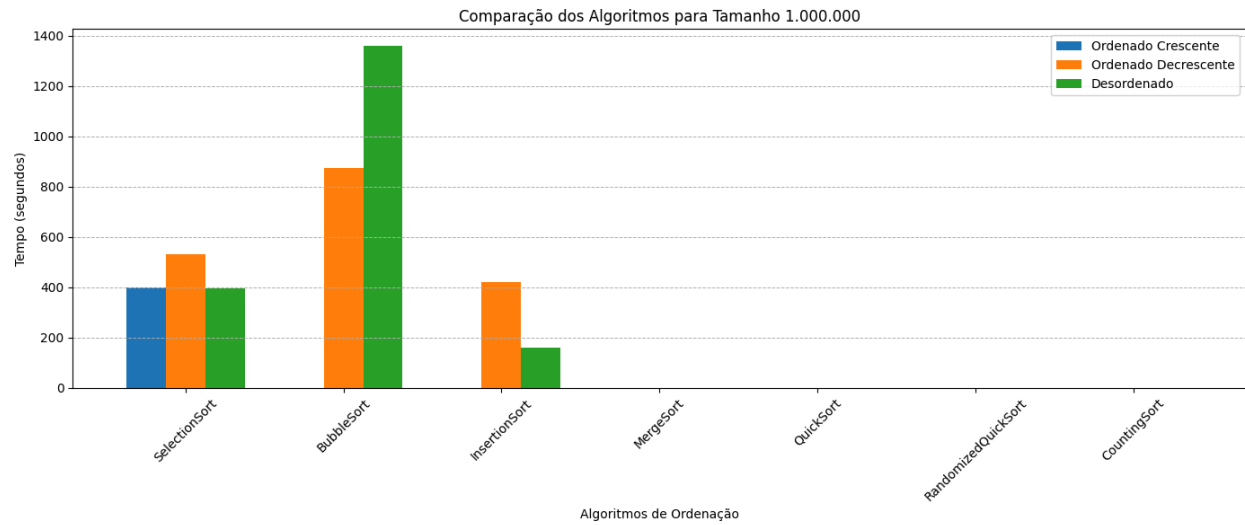
- Desempenho:
  - $10^5$  elementos: ~0.002s (decrescente), ~0.0025s (desordenado), ~0.001s (crescente)
  - $10^6$  elementos: ~0.0085s (decrescente), ~0.044s (desordenado)

Análise: O mais rápido de todos, com tempos quase insignificantes, pois aproveita a natureza limitada dos valores (1 a  $n$ ). A pequena diferença entre casos se deve provavelmente à inicialização das estruturas.

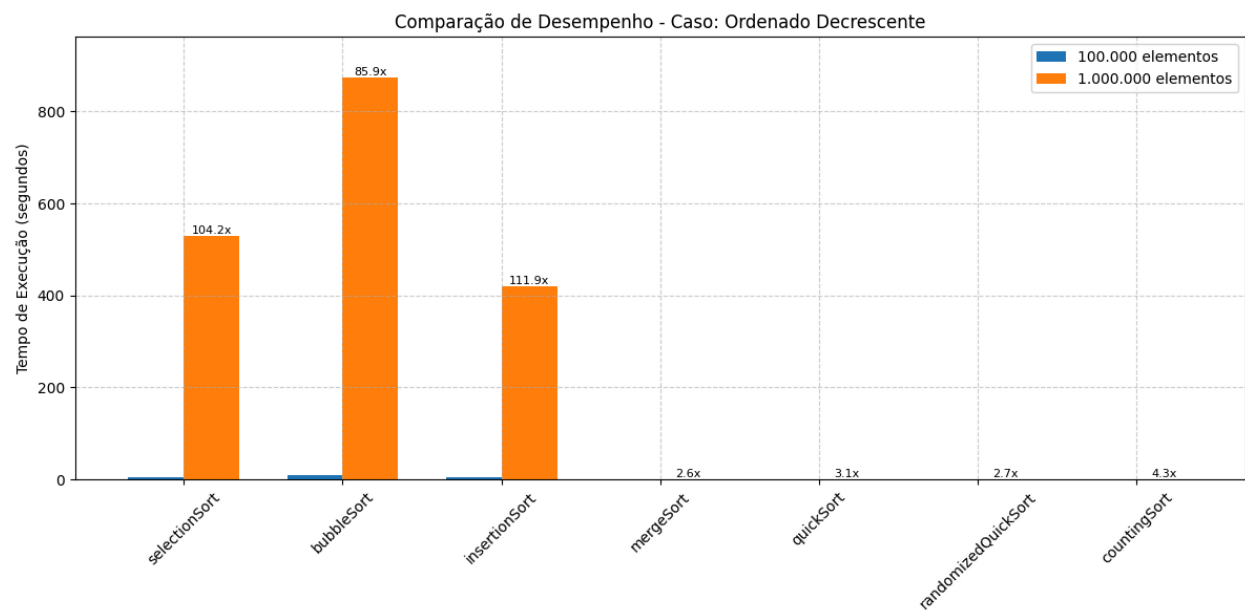
## Conclusão:

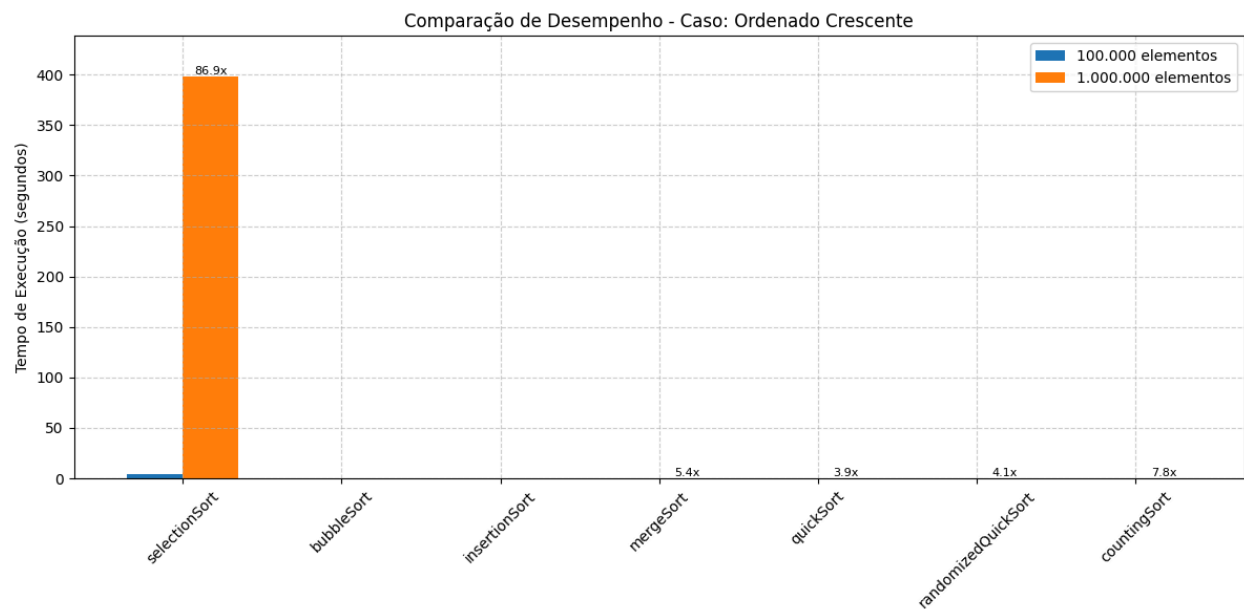
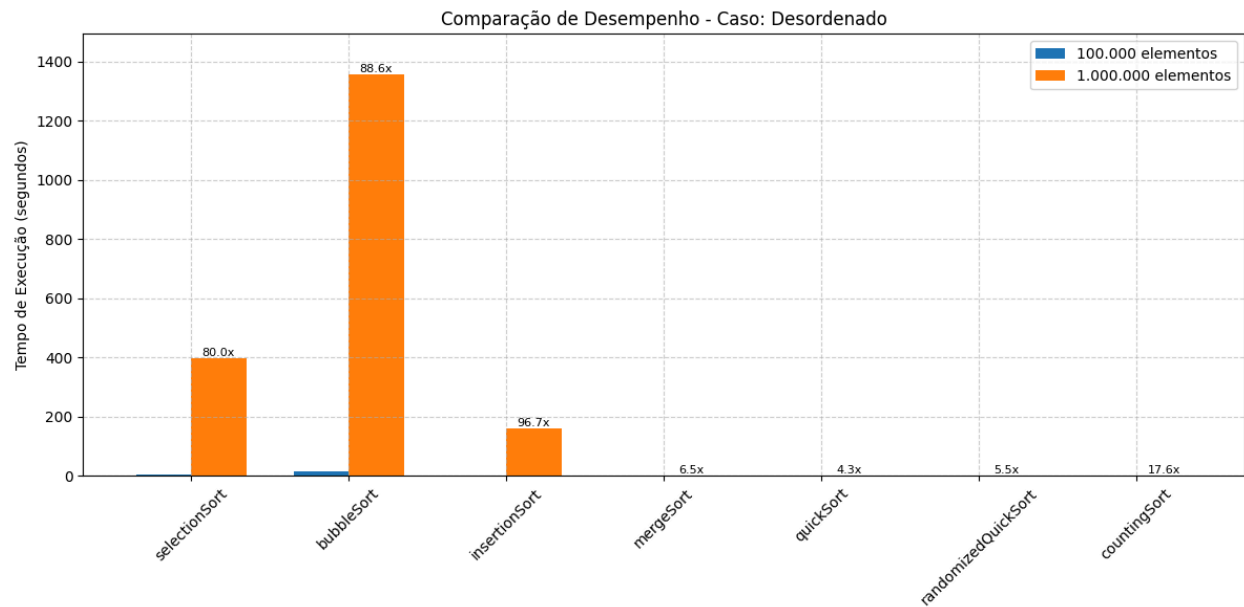
Algoritmos quadráticos (*Selection*, *Bubble*, *Insertion*) são impraticáveis para grandes conjuntos de dados ( $10^6$  elementos), com tempos na ordem de centenas de segundos como podemos observar nas figuras abaixo.





Algoritmos  $O(n \log n)$  (*Merge*, *Quick*) mostraram excelente desempenho mesmo para  $10^6$  elementos, com tempos abaixo de 0.5s em todos os casos como pode ser observado nas figuras abaixo.





*Counting Sort* foi o mais eficiente, mas com a importante ressalva de que só funciona para inteiros com range limitado.

O *Bubble Sort* teve seu melhor caso confirmado (vetor ordenado), terminando em tempo constante.

O *Quick Sort* randomizado mostrou maior consistência que a versão padrão, como esperado, embora com um pequeno *overhead*.

## Anexo - Saída do terminal

Testando com tamanho: 100000

Algoritmo: selectionSort	Caso: Ordenado Decrescente	Tamanho: 100000	Tempo: 5.089759 segundos
Algoritmo: bubbleSort	Caso: Ordenado Decrescente	Tamanho: 100000	Tempo: 10.186295 segundos
Algoritmo: insertionSort	Caso: Ordenado Decrescente	Tamanho: 100000	Tempo: 3.753405 segundos
Algoritmo: mergeSort	Caso: Ordenado Decrescente	Tamanho: 100000	Tempo: 0.035172 segundos
Algoritmo: quickSort	Caso: Ordenado Decrescente	Tamanho: 100000	Tempo: 0.077409 segundos
Algoritmo: randomizedQuickSort	Caso: Ordenado Decrescente	Tamanho: 100000	Tempo: 0.118976 segundos
Algoritmo: countingSort	Caso: Ordenado Decrescente	Tamanho: 100000	Tempo: 0.001990 segundos
Algoritmo: selectionSort	Caso: Desordenado	Tamanho: 100000	Tempo: 4.956690 segundos
Algoritmo: bubbleSort	Caso: Desordenado	Tamanho: 100000	Tempo: 15.321193 segundos
Algoritmo: insertionSort	Caso: Desordenado	Tamanho: 100000	Tempo: 1.649653 segundos
Algoritmo: mergeSort	Caso: Desordenado	Tamanho: 100000	Tempo: 0.023080 segundos
Algoritmo: quickSort	Caso: Desordenado	Tamanho: 100000	Tempo: 0.086008 segundos
Algoritmo: randomizedQuickSort	Caso: Desordenado	Tamanho: 100000	Tempo: 0.065758 segundos
Algoritmo: countingSort	Caso: Desordenado	Tamanho: 100000	Tempo: 0.002504 segundos
Algoritmo: selectionSort	Caso: Ordenado Crescente	Tamanho: 100000	Tempo: 4.586940 segundos
Algoritmo: bubbleSort	Caso: Ordenado Crescente	Tamanho: 100000	Tempo: 0.000000 segundos
Algoritmo: insertionSort	Caso: Ordenado Crescente	Tamanho: 100000	Tempo: 0.000000 segundos
Algoritmo: mergeSort	Caso: Ordenado Crescente	Tamanho: 100000	Tempo: 0.017007 segundos
Algoritmo: quickSort	Caso: Ordenado Crescente	Tamanho: 100000	Tempo: 0.052812 segundos
Algoritmo: randomizedQuickSort	Caso: Ordenado Crescente	Tamanho: 100000	Tempo: 0.076616 segundos
Algoritmo: countingSort	Caso: Ordenado Crescente	Tamanho: 100000	Tempo: 0.001037 segundos

Testando com tamanho: 1000000

Algoritmo: selectionSort	Caso: Ordenado Decrescente	Tamanho: 1000000	Tempo: 530.528243 segundos
Algoritmo: bubbleSort	Caso: Ordenado Decrescente	Tamanho: 1000000	Tempo: 874.796019 segundos
Algoritmo: insertionSort	Caso: Ordenado Decrescente	Tamanho: 1000000	Tempo: 419.820674 segundos
Algoritmo: mergeSort	Caso: Ordenado Decrescente	Tamanho: 1000000	Tempo: 0.089796 segundos
Algoritmo: quickSort	Caso: Ordenado Decrescente	Tamanho: 1000000	Tempo: 0.243547 segundos
Algoritmo: randomizedQuickSort	Caso: Ordenado Decrescente	Tamanho: 1000000	Tempo: 0.317573 segundos
Algoritmo: countingSort	Caso: Ordenado Decrescente	Tamanho: 1000000	Tempo: 0.008537 segundos
Algoritmo: selectionSort	Caso: Desordenado	Tamanho: 1000000	Tempo: 396.658677 segundos
Algoritmo: bubbleSort	Caso: Desordenado	Tamanho: 1000000	Tempo: 1357.752017 segundos
Algoritmo: insertionSort	Caso: Desordenado	Tamanho: 1000000	Tempo: 159.581473 segundos
Algoritmo: mergeSort	Caso: Desordenado	Tamanho: 1000000	Tempo: 0.150003 segundos
Algoritmo: quickSort	Caso: Desordenado	Tamanho: 1000000	Tempo: 0.366644 segundos
Algoritmo: randomizedQuickSort	Caso: Desordenado	Tamanho: 1000000	Tempo: 0.362237 segundos
Algoritmo: countingSort	Caso: Desordenado	Tamanho: 1000000	Tempo: 0.044102 segundos
Algoritmo: selectionSort	Caso: Ordenado Crescente	Tamanho: 1000000	Tempo: 398.452439 segundos
Algoritmo: bubbleSort	Caso: Ordenado Crescente	Tamanho: 1000000	Tempo: 0.000000 segundos
Algoritmo: insertionSort	Caso: Ordenado Crescente	Tamanho: 1000000	Tempo: 0.000000 segundos
Algoritmo: mergeSort	Caso: Ordenado Crescente	Tamanho: 1000000	Tempo: 0.092407 segundos
Algoritmo: quickSort	Caso: Ordenado Crescente	Tamanho: 1000000	Tempo: 0.207859 segundos
Algoritmo: randomizedQuickSort	Caso: Ordenado Crescente	Tamanho: 1000000	Tempo: 0.315807 segundos
Algoritmo: countingSort	Caso: Ordenado Crescente	Tamanho: 1000000	Tempo: 0.008114 segundos



## Anexo - Atv\_und\_2.go

```
package main

import (
    "fmt"
    "math"
    "math/rand"
    "reflect"
    "runtime"
    "time"
)

// Selection Sort
func selectionSort(arr []int) []int {
    n := len(arr)
    for i := 0; i < n; i++ {
        minIdx := i
        for j := i + 1; j < n; j++ {
            if arr[j] < arr[minIdx] {
                minIdx = j
            }
        }
        arr[i], arr[minIdx] = arr[minIdx], arr[i]
    }
    return arr
}

// Bubble Sort
func bubbleSort(arr []int) []int {
    n := len(arr)
    for i := 0; i < n; i++ {
        swapped := false
        for j := 0; j < n-i-1; j++ {
```

```

        if arr[j] > arr[j+1] {
            arr[j], arr[j+1] = arr[j+1], arr[j]
            swapped = true
        }
    }

    if !swapped {
        break
    }
}

return arr
}

```

// Insertion Sort

```

func insertionSort(arr []int) []int {
    for i := 1; i < len(arr); i++ {
        key := arr[i]
        j := i - 1
        for j >= 0 && key < arr[j] {
            arr[j+1] = arr[j]
            j--
        }
        arr[j+1] = key
    }
    return arr
}

```

// Merge Sort

```

func mergeSort(arr []int) []int {
    if len(arr) > 1 {
        mid := len(arr) / 2
        L := make([]int, mid)
        R := make([]int, len(arr)-mid)
    }
}

```

```

    copy(L, arr[:mid])

    copy(R, arr[mid:])

    mergeSort(L)
    mergeSort(R)

    i, j, k := 0, 0, 0

    for i < len(L) && j < len(R) {
        if L[i] < R[j] {
            arr[k] = L[i]
            i++
        } else {
            arr[k] = R[j]
            j++
        }
        k++
    }

    for i < len(L) {
        arr[k] = L[i]
        i++
        k++
    }

    for j < len(R) {
        arr[k] = R[j]
        j++
        k++
    }
}

return arr
}

```

```
// Quick Sort (sem randomização)
func quickSort(arr []int) []int {
    if len(arr) <= 1 {
        return arr
    }

    pivot := arr[len(arr)/2]
    var left, right []int

    for i := 0; i < len(arr)-1; i++ {
        if arr[i] < pivot {
            left = append(left, arr[i])
        } else {
            right = append(right, arr[i])
        }
    }

    left = quickSort(left)
    right = quickSort(right)

    return append(append(left, pivot), right...)
}

// Quick Sort (com randomização)
func randomizedQuickSort(arr []int) []int {
    if len(arr) <= 1 {
        return arr
    }

    randIdx := rand.Intn(len(arr))
    pivot := arr[randIdx]
    arr[randIdx], arr[len(arr)-1] = arr[len(arr)-1], arr[randIdx]
```

```

var left, right []int

for i := 0; i < len(arr)-1; i++ {
    if arr[i] < pivot {
        left = append(left, arr[i])
    } else {
        right = append(right, arr[i])
    }
}

left = randomizedQuickSort(left)
right = randomizedQuickSort(right)

return append(append(left, pivot), right...)
}

// Counting Sort (para inteiros não negativos)
func countingSort(arr []int) []int {
    if len(arr) == 0 {
        return arr
    }

    maxVal := arr[0]
    minVal := arr[0]

    for _, num := range arr {
        if num > maxVal {
            maxVal = num
        }

        if num < minVal {
            minVal = num
        }
    }
}

```

```

count := make([]int, maxVal-minVal+1)
output := make([]int, len(arr))

for _, num := range arr {
    count[num-minVal]++
}

for i := 1; i < len(count); i++ {
    count[i] += count[i-1]
}

for i := len(arr) - 1; i >= 0; i-- {
    output[count[arr[i]-minVal]-1] = arr[i]
    count[arr[i]-minVal]--
}

return output
}

// Função para gerar vetores
func generateArrays(size int, ordered bool, descending bool) []int {
    arr := make([]int, size)

    if ordered {
        for i := 0; i < size; i++ {
            if descending {
                arr[i] = size - i
            } else {
                arr[i] = i + 1
            }
        }
    } else {

```

```

        for i := 0; i < size; i++ {
            arr[i] = i + 1
        }

        rand.Shuffle(len(arr), func(i, j int) {
            arr[i], arr[j] = arr[j], arr[i]
        })
    }

    return arr
}

// Função para testar os algoritmos
func testAlgorithms(algorithms []func([]int) []int, sizes []int, cases
map[string]struct {
    ordered bool
    descending bool
}) map[string]map[string][]float64 {
    results := make(map[string]map[string][]float64)
    for _, alg := range algorithms {
        results[getSimpleFunctionName(alg)] = make(map[string][]float64)
        for caseName := range cases {
            results[getSimpleFunctionName(alg)][caseName] = make([]float64,
len(sizes))
        }
    }

    for i, size := range sizes {
        fmt.Printf("\nTestando com tamanho: %d\n", size)
        for caseName, params := range cases {
            arr := generateArrays(size, params.ordered, params.descending)

            for _, algorithm := range algorithms {
                testArr := make([]int, len(arr))
                copy(testArr, arr)
            }
        }
    }
}

```

```

        algName := getSimpleFunctionName(algorithm)

        startTime := time.Now()
        algorithm(testArr)
        elapsedTime := time.Since(startTime).Seconds()

        results[algName][caseName][i] = elapsedTime

        fmt.Printf("Algoritmo: %-18s | Caso: %-20s | Tempo: %12.6f\n",
segundos\n",

            algName, caseName, elapsedTime)
    }
}

return results
}

// Função para extrair apenas o nome simples da função
func getSimpleFunctionName(f func([]int) []int) string {
    fullName := runtime.FuncForPC(reflect.ValueOf(f).Pointer()).Name()
    for i := len(fullName) - 1; i >= 0; i-- {
        if fullName[i] == '.' {
            return fullName[i+1:]
        }
    }
    return fullName
}

func main() {
    rand.Seed(time.Now().UnixNano())

    algorithms := []func([]int) []int{
        selectionSort,
        bubbleSort,
        insertionSort,

```



```

mergeSort,
quickSort,
randomizedQuickSort,
countingSort,
}

sizes := []int{int(math.Pow10(5)), int(math.Pow10(6))}

cases := map[string]struct {
    ordered    bool
    descending bool
}{}

"Ordenado Crescente": {true, false},
"Ordenado Decrescente": {true, true},
"Desordenado":         {false, false},
}

results := testAlgorithms(algorithms, sizes, cases)

// Exibir resultados consolidados
fmt.Println("\nResultados consolidados:")
fmt.Println("Algoritmo\t\tCaso\t\t\t10^5\t\t10^6")
for alg, algCases := range results {
    for caseName, times := range algCases {
        fmt.Printf("%-18s\t%-20s\t%.6f\t%.6f\n", alg, caseName, times[0],
times[1])
    }
}
}

```