Programação avançada Algoritmos de ordenação e grafos

- Leia o documento inteiro antes de começar a trabalhar.
- Esboce sua solução antes de iniciar a programação.
- O código deve compilar e rodar sem erros.
- Não há necessidade de apresentar um relatório.
- Os arquivos devem ser enviados para o Classroom.

Para os exercícios 1, 2 e 3, consideramos o seguinte arranjo de números inteiros positivos: int t[] = {31 9 4 7 3 18 23 54 99 87 54 35 90 1 22 30 49 77 5 76};

Exercício 1: Bubble-Sort

Implementar o algoritmo Bubble-Sort. É sugerido propor uma implementação próxima ao seguinte pseudocódigo:

```
BUBBLESORT(A)

1 for i = 1 to A.length - 1

2 for j = A.length downto i + 1

3 if A[j] < A[j - 1]

4 exchange A[j] with A[j - 1]
```

Figura 1: Pseudo código de Bubble-Sort

Exercício 2: Quick-Sort

Implementar o algoritmo Quick-Sort. É sugerido propor uma implementação próxima ao seguinte pseudo-código:

```
Partition(A, p, r)
                                  1 x = A[r]
                                  2 i = p - 1
                                  3 for j = p to r - 1
Quicksort(A, p, r)
                                       if A[i] \leq x
1 if p < r
                                             i = i + 1
2
      q = PARTITION(A, p, r)
                                             trocar A[i] por A[j]
      Quicksort(A, p, q - 1)
3
                                  7 trocar A[i+1] por A[r]
      Quicksort(A, q + 1, r)
                                  8 return i+1
                                           (b) Partition
        (a) Quick Sort
```

Figura 2: Pseudo código de Quick-Sort

Exercício 3: Merge-Sort

Implementar o algoritmo Merge-Sort. É sugerido propor uma implementação próxima ao seguinte pseudo-código:

```
Merge(A, p, q, r)
1 \quad n_1 = q - p + 1
   n_2 = r - q
    sejam L[1..n_1 + 1] e R[1..n_2 + 1] novos arranjos
   for i = 1 to n_1
      L[i] = A[p+i-1]
   for j = 1 to n,
6
7
        R[j] = A[q+j]
8
   L[n_1+1]=\infty
   R[n_2+1]=\infty
10 i = 1
11 j = 1
                                                        MERGE-SORT(A, p, r)
12 for k = p to r
                                                            if p < r
                                                        1
13
         if L[i] \leq R[j]
                                                        2
                                                               then q = \lfloor (p+r)/2 \rfloor
              then A[k] = L[i]
14
                                                        3
                                                                    Merge-Sort(A, p, q)
15
                   i = i + 1
                                                        4
                                                                    Merge-sort(A, q + 1, r)
16
              else A[k] = R[j]
                                                        5
                                                                    Merge(A, p, q, r)
17
                  j = j + 1
                                                                  (b) Merge-Sort
```

Figura 3: Pseudo código de Merge-Sort

Exercício 4: Dois arranjos

A e B são dois arranjos classificados, onde A tem um buffer no final suficientemente grande para armazenar B. Escreva um método para mesclar B em A em ordem ordenada sem usar memoria adicional.