

## Relatório Projeto 3 AED 2023/2024

Nome: João António Faustino Vaz  
PL (inscrição): 8

Nº Estudante: 2022231087  
Email: joao.vaz1810@gmail.com

### IMPORTANTE:

- As conclusões devem ser manuscritas... texto que não obedeça a este requisito não é considerado.
- Texto para além das linhas reservadas, ou que não seja legível para um leitor comum, não é considerado.
- O relatório deve ser submetido num único PDF que deve incluir os anexos. A não observância deste formato é penalizada.

### 1. Planeamento

	Semana 1	Semana 2	Semana 3	Semana 4	Semana 5
Insertion Sort		feito			
Heap Sort		feito			
Quick Sort			feito		
Finalização Relatório				incompleto	feito

### 2. Recolha de Resultados (tabelas)

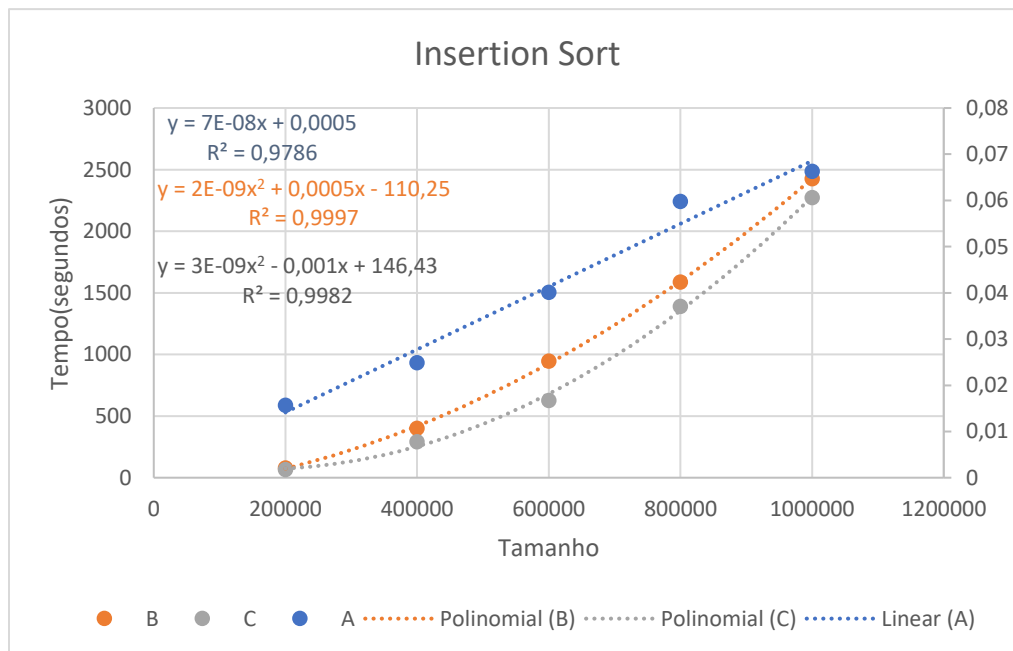
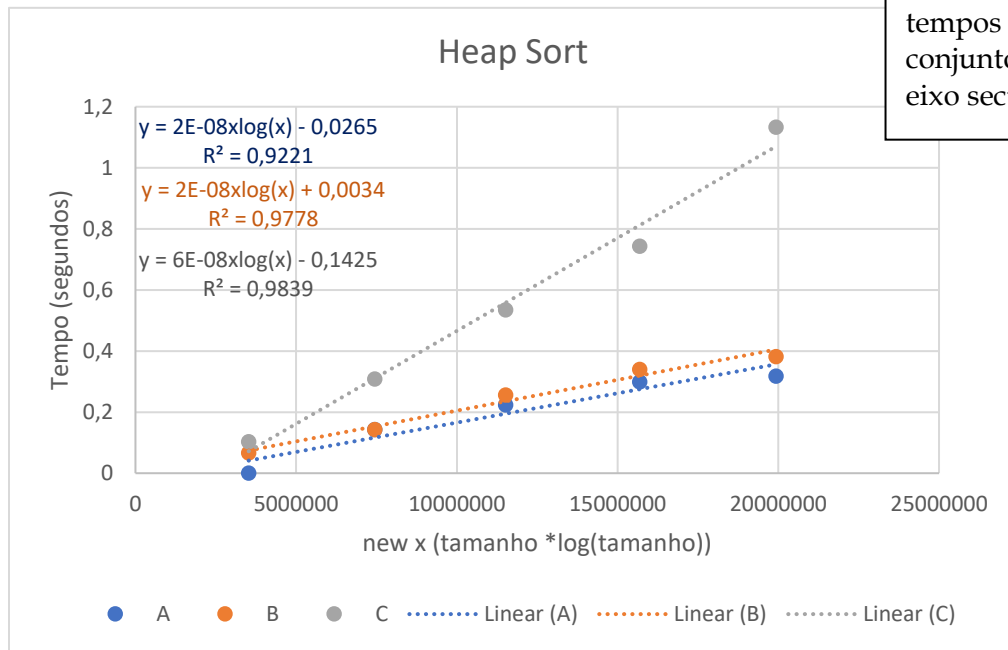
				heap	
tam	log tamanh	new x (z)	A	B	C
200000	17,60964	3521928	0,079981	0,066455	0,103106
400000	18,60964	7443856	0,143342	0,14281	0,308472
600000	19,1946	11516762	0,223274	0,256145	0,534804
800000	19,60964	15687712	0,299168	0,340274	0,743031
1000000	19,93157	19931569	0,318408	0,382181	1,1331

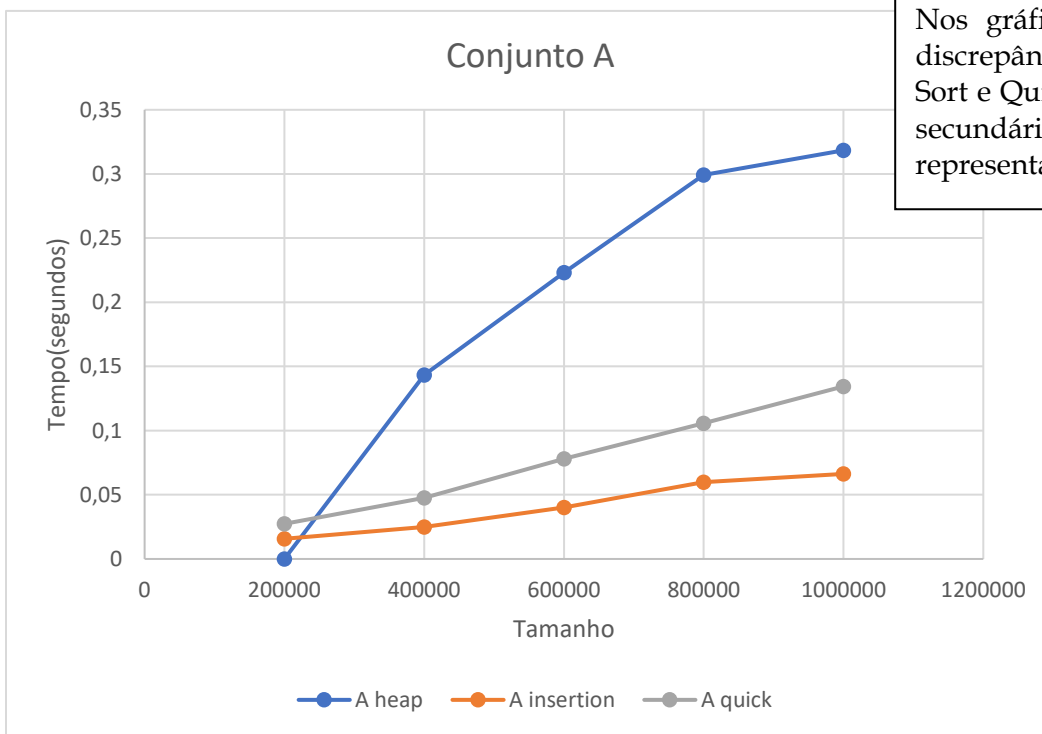
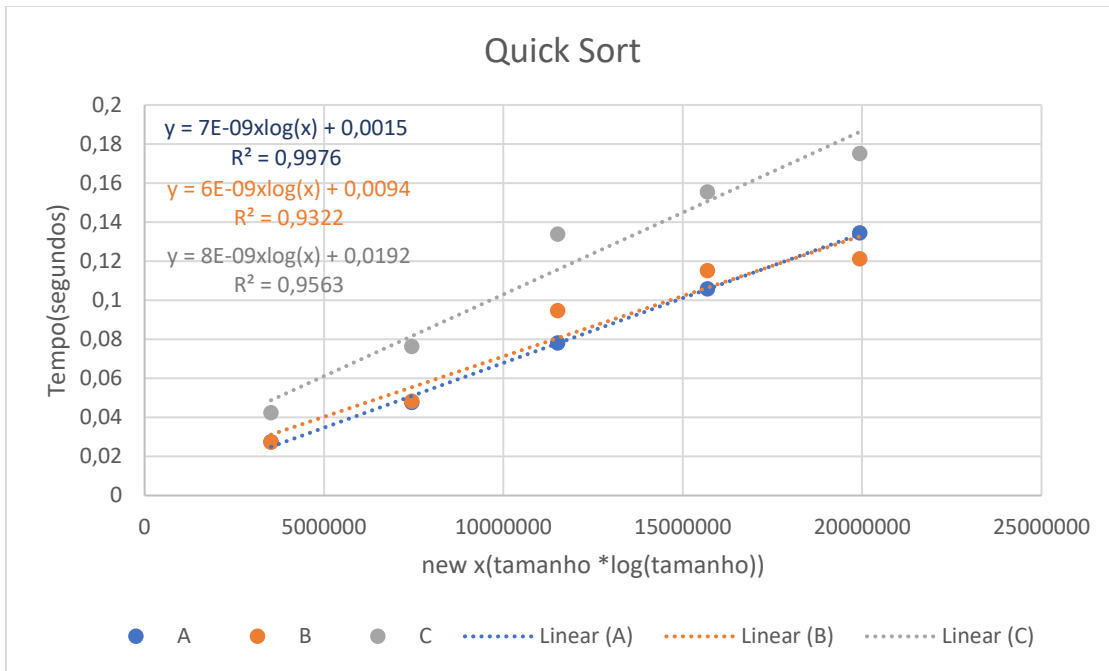
		insertion	
tam	A	B	C
200000	0,015696	79,8351	65,3864
400000	0,024866	399,93	290,85
600000	0,040149	946,66	625,63
800000	0,059764	1586,87	1390,39
1000000	0,066262	2425,82	2272,45

				quick	
tam	log tamanh	new x (z)	A	B	C
200000	17,60964	3521928	0,027369	0,027265	0,042342
400000	18,60964	7443856	0,047588	0,048145	0,076188
600000	19,1946	11516762	0,078083	0,094573	0,133719
800000	19,60964	15687712	0,105679	0,115047	0,155404
1000000	19,93157	19931569	0,13446	0,121169	0,175103

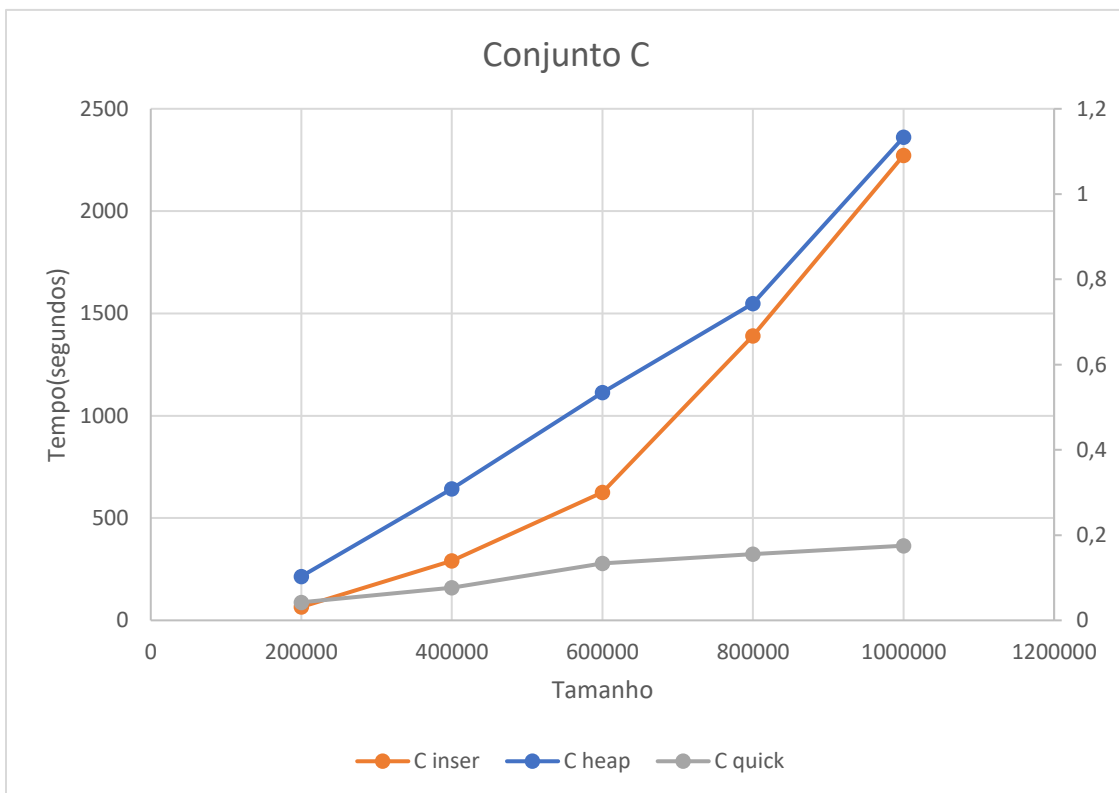
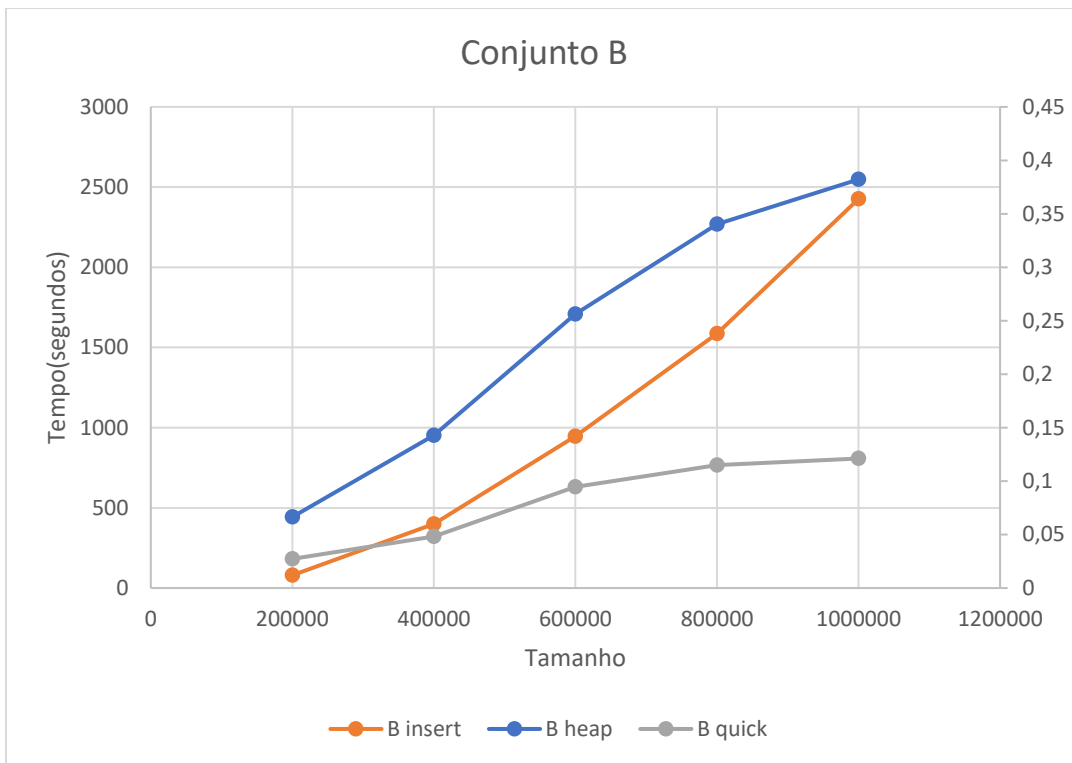
### 3. Visualização de Resultados (gráficos)

No gráfico do Insertion sort devido à discrepância dos tempos de conjunto para conjunto, o conjunto A usa um eixo secundário





Nos gráficos B e C devido à discrepância dos tempos o Heap Sort e Quick sort usam um eixo secundário para uma melhor representação



**4. Conclusões** *(as linhas desenhadas representam a extensão máxima de texto manuscrito)*

**4.1 Tarefa 1** **RESPONDIDO EM BAIXO**

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

**4.2 Tarefa 2**

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

**4.3 Tarefa 3**

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

## Anexo A - Delimitação de Código de Autor

Eu – Insertion sort e criação das chaves

## Anexo B - Referências

Chatgpt – Heap sort

Proveniente do vídeo abaixo- Quick sort

<https://www.youtube.com/watch?v=h8eyY7dIiN4&t=3s&pp=ygUScXVpY2sgc29ydCBpbjBqYXZh>

## Anexo C – Listagem Código

```
public class Heap_sort {  
    1 usage  
    public static void heapSort(ArrayList<Integer> array) {  
        int n = array.size();  
        for (int i = n / 2 - 1; i >= 0; i--)  
            heapify(array, n, i);  
        for (int i = n - 1; i > 0; i--) {  
            Collections.swap(array, i, 0);  
            heapify(array, i, 0);  
        }  
    }  
    3 usages  
    public static void heapify(ArrayList<Integer> array, int n, int i) {  
        int largest = i;  
        int left = 2 * i + 1;  
        int right = 2 * i + 2;  
  
        if (left < n && array.get(left) > array.get(largest))  
            largest = left;  
  
        if (right < n && array.get(right) > array.get(largest))  
            largest = right;  
  
        if (largest != i) {  
            Collections.swap(array, i, largest);  
            heapify(array, n, largest);  
        }  
    }  
}
```

```
public static void main(String[] args) {  
    int size = 200000;  
    ArrayList<Integer> teste = new ArrayList<>();  
    for (int i = 0; i < size; i++) {  
        teste.add(i);  
    }  
    ArrayList<Integer> input = new ArrayList<>();  
    Random random = new Random();  
    for (int i = 0; i < size; i++) {  
        input.add(i);  
    }  
    Collections.sort(input);  
    ArrayList<Integer> inputb = new ArrayList<>(input);  
    inputb.sort(Collections.reverseOrder());  
    ArrayList<Integer> inputc = new ArrayList<>(inputb);  
    Collections.shuffle(inputc);  
    long ti = System.nanoTime();  
    heapSort(inputb);  
    long tf = System.nanoTime();  
    System.out.println((tf-ti));  
}
```

```

public class Insertion_sort {
    1 usage
    public static void insertionSort(ArrayList<Integer> array, int size) {
        for (int i = 1; i < size; ++i) {
            int value = array.get(i);
            int j = i - 1;
            while (j >= 0 && array.get(j) > value) {
                array.set(j + 1, array.get(j));
                j = j - 1;
            }
            array.set(j + 1, value);
        }
    }

    public static void main(String[] args) {
        int size = 200000;
        ArrayList<Integer> teste=new ArrayList<>();
        for(int i=0;i<8;i++){
            teste.add(i);
        }
        ArrayList<Integer> input = new ArrayList<>();
        for (int i = 0; i < size; i++) {
            input.add(i);
        }
        Collections.sort(input);
        ArrayList<Integer> inputb = new ArrayList<>(input);
        inputb.sort(Collections.reverseOrder());
        ArrayList<Integer> inputc = new ArrayList<>(inputb);
        Collections.shuffle(inputc);
        long ti=System.nanoTime();
        insertionSort(inputb, size);
        long tf=System.nanoTime();
        System.out.println((tf-ti));
    }
}

```

```

public class Quick_sort {
    1 usage
    private static void quicksort(int[] array) {
        quicksort(array, lowIndex: 0, highIndex: array.length - 1);
    }
    3 usages
    private static void quicksort(int[] array, int lowIndex, int highIndex) {
        if (lowIndex >= highIndex) {
            return;
        }
        int pivotIndex = new Random().nextInt( bound: highIndex - lowIndex) + lowIndex;
        int pivot = array[pivotIndex];
        swap(array, pivotIndex, highIndex);
        int leftPointer = partition(array, lowIndex, highIndex, pivot);
        quicksort(array, lowIndex, highIndex: leftPointer - 1);
        quicksort(array, lowIndex: leftPointer + 1, highIndex);
    }
}

```

```

private static int partition(int[] array, int lowIndex, int highIndex, int pivot) {
    int leftPointer = lowIndex;
    int rightPointer = highIndex - 1;

    while (leftPointer < rightPointer) {
        while (array[leftPointer] <= pivot && leftPointer < rightPointer) {
            leftPointer++;
        }
        while (array[rightPointer] >= pivot && leftPointer < rightPointer) {
            rightPointer--;
        }

        swap(array, leftPointer, rightPointer);
    }
    if(array[leftPointer] > array[highIndex]) {
        swap(array, leftPointer, highIndex);
    }
    else {
        leftPointer = highIndex;
    }

    return leftPointer;
}

```

```

public static void main(String[] args) {
    int size = 800000;
    ArrayList<Integer> teste=new ArrayList<>();
    for(int i=0;i<8;i++){
        teste.add(i);
    }
    ArrayList<Integer> input = new ArrayList<>();
    for (int i = 0; i < size; i++) {
        input.add(i);
    }
    ArrayList<Integer> inputb = new ArrayList<>(input);
    inputb.sort(Collections.reverseOrder());
    ArrayList<Integer> inputc = new ArrayList<>(inputb);
    Collections.shuffle(inputc);
    int[] arr = new int[size];
    for (int i = 0; i < size; i++) {
        arr[i] = inputc.get(i);
    }
    long ti = System.nanoTime();
    quicksort(arr);
    long tf = System.nanoTime();
    System.out.println(tf - ti);
}

```

#### 4. Conclusões (as linhas desenhadas representam a extensão máxima de texto manuscrito)

##### 4.1 Tarefa 1

A complexidade para o conjunto A no insertion sort é  $O(n)$  porque percorremos o array todo ( $n$ ) através do for e nunca se verifica a condição do while porque os elementos estão por ordem crescente. Nos conjuntos B e C a complexidade é  $O(n^2)$ . No B devido aos elementos estarem por ordem decrescente a condição do while é sempre verdadeira e o array é percorrido novamente ( $n^2$ ). No C, em que os elementos estão distribuídos aleatoriamente pode ser necessário várias comparações e verificar-se a condição do while ( $n^2$ ).

##### 4.2 Tarefa 2

A complexidade do Heap Sort é  $O(n \log n)$  porque o algoritmo converte o array a ordenar numa árvore heap binária e em que a altura corresponde a  $\log n$  e portanto para  $n$  elementos, a complexidade é  $O(n \log n)$ . Este algoritmo, no geral, pode ser ver que é mais rápido que o insertion sort e mais lento que o Quick Sort.

##### 4.3 Tarefa 3

A complexidade do Quick Sort é  $O(n \log n)$ . A escolha do pivot é algo importante neste algoritmo. A escolha de um pivot fixo, como o primeiro, último ou do meio pode levar a um mau desempenho se o



```
public static void main(String[] args) {
    int size = 200000;
    ArrayList<Integer> teste = new ArrayList<>();
    for(int i=0; i<size; i++){
        teste.add(i);
    }

    ArrayList<Integer> input = new ArrayList<>();
    Random r = new Random();
    for(int i=0; i < size; i++) {
        input.add(r.nextInt());
    }

    Collections.sort(input);

    ArrayList<Integer> inputb = new ArrayList<>(input);
    inputb.sort(Collections.reverseOrder());
    ArrayList<Integer> inputc = new ArrayList<>(inputb);
    Collections.shuffle(inputc);

    long ti=System.nanoTime();
    heapSort(inputb);
    long tf=System.nanoTime();
    System.out.println((tf-ti));
}
```