UNIVERSIDAD NACIONAL DE MOQUEGUA

FACULTAD DE INGENIERÍA Y ARQUITECTURA ESCUELA PROFESIONAL DE INGENIERÍA DE SISTEMAS E INFORMÁTICA



Implementa y analiza algoritmos basicos de ordenamiento

Informe de Practica Nro 1

Estudiante: Andree Cristian Cotrado Zapana ${\it Profesor:} \\ {\it Honorio Apaza Alanoca}$

22 de octubre de 2024

${\bf \acute{I}ndice}$

1.	Introducción	3
	1.1. Motivación y Contexto	3
	1.2. Objetivo general	3
	1.3. Objetivos específicos	3
	1.4. Justificación	3
2.	Marco teórico	4
	2.1. Algoritmos de Ordenamiento	$\overline{4}$
	2.2. Comparación de métodos de ordenamiento	4
	2.2.1. Ordenamiento por comparación	4
	2.2.2. Ordenamiento por intercambio	4
	2.3. Origenes Historicos	4
	2.4. Antecedentes	4
3.	Marco conceptual	4
	3.0.1. Bubble sort	5
	3.0.2. Couting Sort	6
	3.0.3. Heap sort	7
	3.0.4. Insertion sort	9
	3.0.5. Merge sort	10
	3.0.6. Quick sort	11
	3.0.7. Selection sort	13
4.	Algoritmo	15
	4.1. Codigo de Java	15
5.	Graficas	21
6.	Graficas de cada metodo de ordenamiento:	22
7.	Pseudocodigos	26
•	7.1. Pseudocodigo de Python	26
	7.2. Pseudocodigo de Java	29
	7.3. Pseudocodigo de C++	33
8.	Resultados	39
9.	Conclusiones	40
R	eferencias	41

Universidad Nacional de Moquegua Escuela Profesional de Ingeniería de Sistemas e Informática

10	Ejemplo de uso de latex	4
	10.1. Como inserter codigo a latex	4
	10.2. Como crear tablas en latex	4
	10.3. Como citar o referenciar en latex	4
	10.4. Como crear pseudocódigo en latex	4
	10.5. Como crear ecuaciones en látex	4
	10.6. Como insertar un gráfico	4

1. Introducción

Los algoritmos de ordenacion son procedimientos o conjuntos de instrucciones que se utilizan para organizar un conjunto de elementos en un orden especifico. Estos algoritmos son ampliamente utilizados en ciencias de la computacion y programacion debido a su importancia para la eficiencia y optimizacion de procesos. Existen numerosos algoritmos de ordenacion, cada uno con sus propias características y complejidades.

1.1. Motivación y Contexto

Un algoritmo de ordenacion es un algoritmo compuesto por una serie de instrucciones que toma una matriz como entrada, realiza operaciones específicas en la matriz, a veces llamada lista, y genera como salida una matriz ordenada. El ordenamiento de datos es una tarea fundamental en la informática que mejora la eficiencia de muchos algoritmos. Este trabajo presenta un análisis de los siete algoritmos de ordenamiento más conocidos.

1.2. Objetivo general

El objetivo principal de este documento es comparar los algoritmos de ordenamiento más comunes y analizar su rendimiento en diferentes escenarios.

1.3. Objetivos específicos

- Describir los 7 algoritmos de ordenamiento más importantes.
- Implementar cada uno de los algoritmos en diferentes lenguajes de programación.
- Comparar la eficiencia de cada algoritmo en términos de complejidad temporal y espacial.

1.4. Justificación

La correcta elección de un algoritmo de ordenamiento puede impactar significativamente en el rendimiento de aplicaciones y sistemas que manejan grandes volúmenes de datos.

2. Marco teórico

2.1. Algoritmos de Ordenamiento

Los algoritmos de ordenamiento son procedimientos que organizan un conjunto de elementos en un orden predefinido (ascendente o descendente).

2.2. Comparación de métodos de ordenamiento

2.2.1. Ordenamiento por comparación

Los algoritmos por comparación trabajan con la premisa de comparar pares de elementos para decidir su orden.

2.2.2. Ordenamiento por intercambio

Estos algoritmos intercambian posiciones de los elementos hasta que todos están en el orden correcto.

2.3. Origenes Historicos

Desde tiempos antiguos, las civilizaciones han necesitado ordenar datos, aunque de manera informal. Por ejemplo, los babilonios y egipcios organizaban informacion en tablillas de arcilla y papi. En la Grecia antigua, matematicos como Euclides introdujeron principios de organizacion que influyeron en el desarrollo mismo.

2.4. Antecedentes

Los algoritmos de ordenamiento han evolucionado significativamente desde sus primeras versiones, con un enfoque en mejorar la eficiencia y la adaptabilidad a diferentes tipos de datos. La investigación y el desarrollo en este campo continúan, y se están explorando nuevos enfoques como el aprendizaje automático para optimizar el rendimiento de los algoritmos de ordenamiento.

3. Marco conceptual

El marco conceptual de los algoritmos de ordenamiento se basa en la comprensión de: Complejidad Temporal y Espacial: Los dos principales factores que determinan la eficacia de un algoritmo de ordenamiento.

Estabilidad: La propiedad de un algoritmo que garantiza que los elementos con valores iguales mantendrán su orden relativo después de la ordenación.

Adaptabilidad: Algunos algoritmos son más efectivos con listas que ya están parcialmente ordenadas.

3.0.1. Bubble sort

Bubble Sort es un algoritmo de ordenamiento simple que funciona comparando pares de elementos adyacentes y cambiándolos si están en el orden incorrecto. Este proceso se repite hasta que no se necesiten más intercambios, lo que indica que la lista está ordenada. El nombre proviene de la forma en que los elementos "grandes" tienden a "flotar" hacia la parte superior de la lista, mientras que los más pequeños se hunden hacia la parte inferior.

```
package com.mycompany.mavenproject1;
2 import java.util.Scanner;
  public class Mavenproject1 {
      public static void main(int[] arr) {
5
          int n = arr.length;
          for (int i = 0; i < n - 1; i++) {
               for (int j = 0; j < n - i - 1; j++) {
                   if (arr[j] > arr[j + 1]) {
10
                       int temp = arr[j];
11
                       arr[j] = arr[j + 1];
12
                       arr[j + 1] = temp;
13
                   }
14
               }
          }
16
      }
17
      public static void main(String[] args) {
19
          Scanner scanner = new Scanner(System.in);
20
          System.out.print("Ingrese el numero de elementos a ordenar: ");
21
          int n = scanner.nextInt();
          int[] arr = new int[n];
23
24
          System.out.println("Ingrese los elementos:");
          for (int i = 0; i < n; i++) {
26
               arr[i] = scanner.nextInt();
2.7
          }
28
29
30
          System.out.println("Original array:");
          printArray(arr);
31
          main(arr);
33
35
          System.out.println("Con el metodo de ordenamiento de Buble sort
     :");
          printArray(arr);
36
          scanner.close();
      }
38
39
      public static void printArray(int[] arr) {
          for (int num : arr) {
41
```

```
System.out.print(num + " ");

System.out.println();

System.out.println();

}
```

3.0.2. Couting Sort

Counting Sort es un algoritmo de ordenamiento eficiente para listas de enteros con valores en un rango conocido y limitado. A diferencia de otros algoritmos de comparación, Counting Sort no compara elementos directamente. En su lugar, cuenta la cantidad de veces que cada valor aparece en la lista y luego utiliza esa información para posicionar los elementos en su lugar correcto.

```
import java.util.Scanner;
 public class Mavenproject1 {
         public static void countingSort(int[] arr) {
5
           int max = findMax(arr);
6
           int[] count = new int[max + 1];
9
          for (int num : arr) {
10
               count[num]++;
11
          }
12
13
           int index = 0;
           for (int i = 0; i < count.length; i++) {
               while (count[i] > 0) {
                   arr[index++] = i;
17
                   count[i]--;
18
               }
19
          }
20
      }
22
      private static int findMax(int[] arr) {
23
           int max = arr[0];
24
           for (int i : arr) {
               if (i > max) {
26
27
                   max = i;
               }
28
          }
29
           return max;
30
      }
31
      public static void main(String[] args) {
33
           Scanner scanner = new Scanner(System.in);
34
           System.out.print("Ingrese el numero de elementos a ordenar: ");
```

```
int n = scanner.nextInt();
36
           int[] arr = new int[n];
37
38
           System.out.println("Ingrese los elementos:");
39
           for (int i = 0; i < n; i++) {
40
               arr[i] = scanner.nextInt();
41
           }
42
43
           System.out.println("Original array:");
44
           printArray(arr);
45
46
           countingSort(arr);
47
48
           System.out.println("Con ordenamiento de Counting sort:");
49
50
           printArray(arr);
           scanner.close();
52
53
      public static void printArray(int[] arr) {
54
           for (int num : arr) {
               System.out.print(num + " ");
57
           System.out.println();
58
      }
59
60
```

3.0.3. Heap sort

Heap Sort es un algoritmo de ordenamiento eficiente basado en una estructura de datos llamada árbol heap (o montículo). El algoritmo convierte el arreglo en un montículo máximo, una estructura en la que cada nodo padre es mayor o igual a sus hijos. Luego, el elemento más grande (la raíz del heap) se intercambia con el último elemento del arreglo, y se reduce el tamaño del heap. Este proceso se repite hasta que todos los elementos estén ordenados.

```
public class Mavenproject1 {

public static void heapSort(int[] arr) {
    int n = arr.length;

for (int i = n / 2 - 1; i >= 0; i--) {
        heapify(arr, n, i);
    }

for (int i = n - 1; i > 0; i--) {
        int temp = arr[0];
}
```

```
arr[0] = arr[i];
15
               arr[i] = temp;
17
               heapify(arr, i, 0);
18
           }
19
20
21
      private static void heapify(int[] arr, int n, int i) {
           int largest = i;
           int left = 2 * i + 1;
24
25
           int right = 2 * i + 2;
26
           if (left < n && arr[left] > arr[largest]) {
               largest = left;
2.8
29
           }
30
           if (right < n && arr[right] > arr[largest]) {
31
               largest = right;
32
           }
33
           if (largest != i) {
35
               int swap = arr[i];
36
               arr[i] = arr[largest];
37
               arr[largest] = swap;
39
               heapify(arr, n, largest);
40
           }
41
      }
42
43
      public static void main(String[] args) {
44
           Scanner scanner = new Scanner(System.in);
45
           System.out.print("Ingrese el numero de elementos a ordenar: ");
46
           int n = scanner.nextInt();
47
           int[] arr = new int[n];
48
49
           System.out.println("Ingrese los elementos:");
50
           for (int i = 0; i < n; i++) {
51
               arr[i] = scanner.nextInt();
           }
53
           System.out.println("Original array:");
           printArray(arr);
56
           heapSort(arr);
58
59
           System.out.println("Por metodo de Heap Sort:");
60
61
           printArray(arr);
           scanner.close();
62
      }
63
```

3.0.4. Insertion sort

Insertion Sort es un algoritmo de ordenamiento simple que construye la lista ordenada de manera gradual, al insertar un elemento a la vez en la posición correcta. Funciona de manera similar a cómo ordenarías las cartas en tu mano.

```
public class InsertionSort {
2
      public static void insertionSort(int[] arr) {
          int n = arr.length;
          for (int i = 1; i < n; ++i) {
               int key = arr[i];
               int j = i - 1;
               adelante
               while (j \ge 0 \&\& arr[j] > key) {
9
                   arr[j + 1] = arr[j];
                   j = j - 1;
11
13
               arr[j + 1] = key;
          }
14
      }
15
16
      public static void main(String[] args) {
          Scanner scanner = new Scanner(System.in);
18
          System.out.print("Ingrese el numero de elementos a ordenar: ");
19
          int n = scanner.nextInt();
          int[] arr = new int[n];
22
          System.out.println("Ingrese los elementos:");
23
          for (int i = 0; i < n; i++) {
               arr[i] = scanner.nextInt();
          }
26
2.7
          System.out.println("Original array:");
28
          printArray(arr);
29
30
          insertionSort(arr);
31
32
          System.out.println("Por metodo de Insertion Sort:");
33
          printArray(arr);
          scanner.close();
36
```

```
public static void printArray(int[] arr) {
    for (int num : arr) {
        System.out.print(num + " ");
    }
    System.out.println();
}
```

3.0.5. Merge sort

Merge Sort es un algoritmo de ordenamiento eficiente basado en la técnica de divide y vencerás. Divide recursivamente el arreglo en dos mitades hasta que cada subarreglo tiene un solo elemento (que por definición está ordenado). Luego, las mitades se combinan (o "fusionan") de manera ordenada para formar el arreglo completo y ordenado.

```
public class MergeSort {
      public static void mergeSort(int[] arr) {
2
           if (arr.length < 2) {
3
               return;
          }
           int mid = arr.length / 2;
           int[] left = new int[mid];
           int[] right = new int[arr.length - mid];
9
          for (int i = 0; i < mid; i++) {
12
               left[i] = arr[i];
13
14
          for (int i = mid; i < arr.length; i++) {
16
               right[i - mid] = arr[i];
17
18
19
          mergeSort(left);
20
          mergeSort(right);
21
22
23
          merge(arr, left, right);
24
      }
25
26
      private static void merge(int[] arr, int[] left, int[] right) {
27
           int i = 0, j = 0, k = 0;
28
30
           while (i < left.length && j < right.length) {
31
               if (left[i] <= right[j]) {</pre>
32
                   arr[k++] = left[i++];
33
```

```
} else {
                    arr[k++] = right[j++];
35
               }
36
           }
           while (i < left.length) {
39
               arr[k++] = left[i++];
40
           }
41
42
           while (j < right.length) {
43
44
               arr[k++] = right[j++];
45
      }
46
47
48
      public static void main(String[] args) {
           Scanner scanner = new Scanner(System.in);
49
           System.out.print("Ingrese el numero de elementos a ordenar: ");
50
           int n = scanner.nextInt();
           int[] arr = new int[n];
52
           System.out.println("Ingrese los elementos:");
54
           for (int i = 0; i < n; i++) {
               arr[i] = scanner.nextInt();
56
           }
58
           System.out.println("Original array:");
59
           printArray(arr);
60
61
           mergeSort(arr);
62
63
           System.out.println("Usando el metodo de Merge Sort:");
64
           printArray(arr);
65
           scanner.close();
      }
67
      public static void printArray(int[] arr) {
           for (int num : arr) {
70
               System.out.print(num + " ");
71
72
           System.out.println();
73
      }
74
75
 }
```

3.0.6. Quick sort

Quick Sort es un algoritmo de ordenamiento eficiente que también sigue el paradigma de divide y vencerás. Selecciona un elemento del arreglo como pivote y reorganiza los demás elementos de tal manera que todos los elementos menores que el pivote queden a su izquierda y los mayores a su derecha. Este proceso se repite recursivamente en las sublistas

generadas hasta que toda la lista esté ordenada.

```
public class QuickSort {
      public static void quickSort(int[] arr, int low, int high) {
          if (low < high) {
               int pi = partition(arr, low, high);
               quickSort(arr, low, pi - 1);
6
               quickSort(arr, pi + 1, high);
          }
8
      }
9
      private static int partition(int[] arr, int low, int high) {
11
          int pivot = arr[high];
          int i = (low - 1);
13
14
          for (int j = low; j < high; j++) {
               if (arr[j] < pivot) {</pre>
16
                   i++;
17
18
                   int temp = arr[i];
                   arr[i] = arr[j];
20
                   arr[j] = temp;
               }
          }
23
24
          int temp = arr[i + 1];
25
          arr[i + 1] = arr[high];
          arr[high] = temp;
2.8
          return i + 1;
29
      }
30
32
      public static void main(String[] args) {
          Scanner scanner = new Scanner(System.in);
33
          System.out.print("Ingrese el numero de elementos a ordenar: ");
          int n = scanner.nextInt();
35
          int[] arr = new int[n];
36
          System.out.println("Ingrese los elementos:");
38
          for (int i = 0; i < n; i++) {
39
               arr[i] = scanner.nextInt();
40
          }
41
42
          System.out.println("Original array:");
43
          printArray(arr);
44
          quickSort(arr, 0, arr.length - 1);
46
47
          System.out.println("Usando el metodo de Quick Sort:");
48
          printArray(arr);
```

```
scanner.close();
}

public static void printArray(int[] arr) {
    for (int num : arr) {
        System.out.print(num + " ");
    }

System.out.println();
}
```

3.0.7. Selection sort

Selection Sort es un algoritmo de ordenamiento simple que divide el arreglo en dos partes: la parte ordenada y la parte desordenada. A medida que el algoritmo avanza, selecciona el elemento más pequeño de la parte desordenada y lo intercambia con el primer elemento de esa parte, ampliando así la parte ordenada del arreglo.

```
public class SelectionSort {
      public static void selectionSort(int[] arr) {
          int n = arr.length;
3
          for (int i = 0; i < n - 1; i++) {
               int minIndex = i;
               for (int j = i + 1; j < n; j++) {
                   if (arr[j] < arr[minIndex]) {</pre>
                        minIndex = j;
                   }
9
               }
               int temp = arr[minIndex];
12
               arr[minIndex] = arr[i];
13
14
               arr[i] = temp;
          }
      }
16
17
      public static void main(String[] args) {
18
          Scanner scanner = new Scanner(System.in);
19
          System.out.print("Ingrese el numero de elementos a ordenar: ");
20
          int n = scanner.nextInt();
21
          int[] arr = new int[n];
22
23
          System.out.println("Ingrese los elementos:");
24
          for (int i = 0; i < n; i++) {
25
26
               arr[i] = scanner.nextInt();
          }
28
          System.out.println("Original array:");
          printArray(arr);
30
31
```

```
selectionSort(arr);
32
33
           System.out.println("Usando el metodo de Selection Sort:");
34
           printArray(arr);
35
           scanner.close();
36
37
38
      public static void printArray(int[] arr) {
39
           for (int num : arr) {
40
               System.out.print(num + " ");
41
42
           System.out.println();
43
      }
44
45 }
```

4. Algoritmo

4.1. Codigo de Java

```
package com.mycompany.proyecto;
3 import java.io.BufferedReader;
4 import java.io.FileReader;
5 import java.io.IOException;
6 import java.nio.file.Files;
7 import java.nio.file.Paths;
8 import java.util.ArrayList;
9 import java.util.List;
11
  public class Proyecto {
12
      public static void main(String[] args) {
13
        // Obt n la ruta del escritorio del usuario actual
14
          String userHome = System.getProperty("user.home");
          String folderPath = userHome + "\\Desktop\\numeros desordenados
     \\"; // Ruta a la carpeta
17
          List < String > files = getTextFiles(folderPath);
18
19
          for (String fileName : files) {
20
              System.out.println("Ordenando archivo: " + fileName);
21
              List < Integer > numbers = readNumbersFromFile(folderPath +
     fileName);
23
              if (numbers != null) {
24
                   measureSortTime("Bubble Sort", numbers.toArray(Integer
25
     []::new), Proyecto::bubbleSort);
                   measureSortTime("Counting Sort", numbers.toArray(Integer
26
     []::new), Proyecto::countingSort);
                   measureSortTime("Heap Sort", numbers.toArray(Integer[]::
     new), Proyecto::heapSort);
                   measureSortTime("Insertion Sort", numbers.toArray(
28
     Integer[]::new), Proyecto::insertionSort);
                  measureSortTime("Merge Sort", numbers.toArray(Integer
29
     []::new), Proyecto::mergeSort);
                   measureSortTime("Quick Sort", numbers.toArray(Integer
30
     []::new), Proyecto::quickSort);
                   measureSortTime("Selection Sort", numbers.toArray(
31
     Integer[]::new), Proyecto::selectionSort);
              }
32
          }
33
      }
34
35
      private static List<String> getTextFiles(String folderPath) {
          List < String > fileNames = new ArrayList <>();
```

```
try {
               Files.list(Paths.get(folderPath))
39
                    .filter(path -> path.toString().endsWith(".txt"))
40
                    .forEach(path -> fileNames.add(path.getFileName().
41
     toString()));
          } catch (IOException e) {
42
               e.printStackTrace();
43
          }
44
          return fileNames;
      }
46
47
     private static List<Integer> readNumbersFromFile(String filePath) {
48
      List < Integer > numbers = new ArrayList <>();
      try (BufferedReader br = new BufferedReader(new FileReader(filePath)
50
     )) {
          String line = br.readLine();
          if (line != null) {
52
               // Limpiar y dividir los n meros
53
               String[] nums = line.replaceAll("[\\[\\]\\s]", "").split
54
     (","); // Elimina corchetes y espacios
               for (String num : nums) {
56
                   try {
                       numbers.add(Integer.parseInt(num.trim()));
57
                   } catch (NumberFormatException e) {
                       System.out.println("N mero no v lido: " + num);
                   }
               }
61
          }
62
      } catch (IOException e) {
63
          e.printStackTrace();
65
      return numbers;
67
68
      private static void measureSortTime(String algorithmName, Integer[]
69
     array, SortingAlgorithm algorithm) {
          long startTime = System.nanoTime();
70
          algorithm.sort(array);
71
          long endTime = System.nanoTime();
72
          System.out.println(algorithmName + " took " + (endTime -
73
     startTime) / 1_000_000.0 + " ms");
      }
74
      interface SortingAlgorithm {
          void sort(Integer[] array);
77
78
      // Bubble Sort
80
      private static void bubbleSort(Integer[] array) {
81
          int n = array.length;
82
```

```
for (int i = 0; i < n - 1; i++) {
                for (int j = 0; j < n - i - 1; j++) {
84
                    if (array[j] > array[j + 1]) {
                        int temp = array[j];
86
                         array[j] = array[j + 1];
                         array[j + 1] = temp;
88
                    }
               }
90
           }
91
       }
92
93
       // Counting Sort
94
       private static void countingSort(Integer[] array) {
95
           int max = Integer.MIN_VALUE;
96
97
           for (int num : array) {
                if (num > max) max = num;
99
100
           int[] count = new int[max + 1];
           for (int num : array) {
                count[num]++;
           }
104
           int index = 0;
106
           for (int i = 0; i < count.length; i++) {
                while (count[i]-- > 0) {
108
                    array[index++] = i;
110
           }
111
       }
112
113
       // Heap Sort
114
       private static void heapSort(Integer[] array) {
115
           int n = array.length;
116
           for (int i = n / 2 - 1; i \ge 0; i--) {
                heapify(array, n, i);
118
           }
119
           for (int i = n - 1; i > 0; i--) {
                int temp = array[0];
                array[0] = array[i];
                array[i] = temp;
123
                heapify(array, i, 0);
124
           }
       }
127
       private static void heapify(Integer[] array, int n, int i) {
128
129
           int largest = i;
           int left = 2 * i + 1;
130
           int right = 2 * i + 2;
131
           if (left < n && array[left] > array[largest]) {
```

```
largest = left;
133
           }
134
           if (right < n && array[right] > array[largest]) {
                largest = right;
136
           }
           if (largest != i) {
138
                int swap = array[i];
139
                array[i] = array[largest];
140
                array[largest] = swap;
141
                heapify(array, n, largest);
142
143
           }
       }
144
145
       // Insertion Sort
146
147
       private static void insertionSort(Integer[] array) {
           int n = array.length;
148
           for (int i = 1; i < n; i++) {
149
                int key = array[i];
                int j = i - 1;
                while (j \ge 0 \&\& array[j] > key) {
                    array[j + 1] = array[j];
154
                array[j + 1] = key;
           }
       }
158
       // Merge Sort
160
       private static void mergeSort(Integer[] array) {
161
           if (array.length < 2) {
                return;
163
           }
164
           int mid = array.length / 2;
165
           Integer[] left = new Integer[mid];
166
           Integer[] right = new Integer[array.length - mid];
           System.arraycopy(array, 0, left, 0, mid);
168
           System.arraycopy(array, mid, right, 0, array.length - mid);
169
           mergeSort(left);
           mergeSort(right);
           merge(array, left, right);
       }
173
174
       private static void merge(Integer[] array, Integer[] left, Integer[]
       right) {
           int i = 0, j = 0, k = 0;
176
           while (i < left.length && j < right.length) {
177
                if (left[i] <= right[j]) {
178
                    array[k++] = left[i++];
179
                } else {
180
                    array[k++] = right[j++];
181
```

```
}
182
            }
183
            while (i < left.length) {
                array[k++] = left[i++];
185
            while (j < right.length) {
187
                array[k++] = right[j++];
188
            }
189
       }
190
191
192
       // Quick Sort
       private static void quickSort(Integer[] array) {
193
            quickSort(array, 0, array.length - 1);
194
195
196
       private static void quickSort(Integer[] array, int low, int high) {
197
            if (low < high) {
198
                int pi = partition(array, low, high);
199
                quickSort(array, low, pi - 1);
200
                quickSort(array, pi + 1, high);
            }
202
       }
203
204
       private static int partition(Integer[] array, int low, int high) {
            int pivot = array[high];
206
            int i = (low - 1);
207
            for (int j = low; j < high; j++) {
208
                if (array[j] <= pivot) {</pre>
209
                     i++;
210
                     int temp = array[i];
211
                     array[i] = array[j];
212
                     array[j] = temp;
213
                }
214
            }
215
            int temp = array[i + 1];
216
            array[i + 1] = array[high];
217
            array[high] = temp;
218
            return i + 1;
219
       }
220
221
       // Selection Sort
222
       private static void selectionSort(Integer[] array) {
223
            int n = array.length;
224
            for (int i = 0; i < n - 1; i++) {
225
                int minIdx = i;
226
                for (int j = i + 1; j < n; j++) {
227
                     if (array[j] < array[minIdx]) {</pre>
228
                         minIdx = j;
229
                     }
230
                }
231
```

```
int temp = array[minIdx];
array[minIdx] = array[i];
array[i] = temp;

}
```

5. Graficas

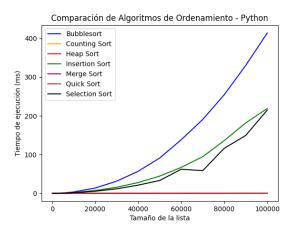


Figura 1: Gráfica de Python

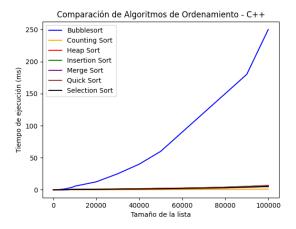


Figura 2: Grafica de Java

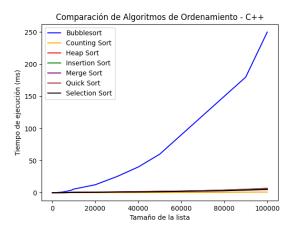


Figura 3: Grafica de C++

6. Graficas de cada metodo de ordenamiento:

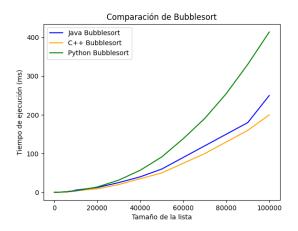


Figura 4: Bubble Sort

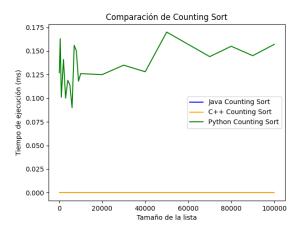


Figura 5: Couting Sort

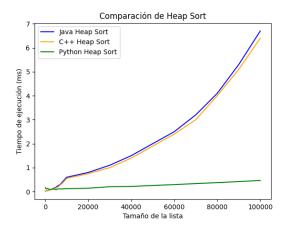


Figura 6: Heap Sort

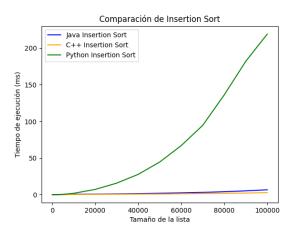


Figura 7: Insertion Sort

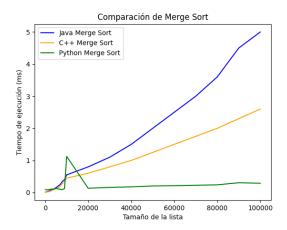


Figura 8: Merge Sort

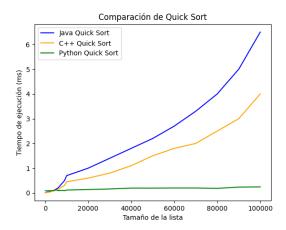


Figura 9: Quick Sort

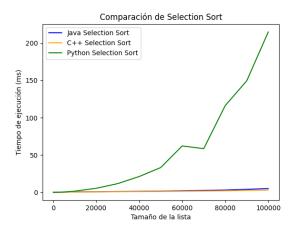


Figura 10: Selection Sort

7. Pseudocodigos

7.1. Pseudocodigo de Python

```
1 INICIO
      // Importar m dulos necesarios
      IMPORTAR os
      IMPORTAR time
6
      IMPORTAR ast
      // Definir funci n de ordenamiento: Bubble Sort
8
      FUNCI N bubble_sort(arr)
          n = longitud(arr)
10
          PARA i EN rango(n)
              PARA j EN rango(0, n-i-1)
                   SI arr[j] > arr[j+1]
13
                       intercambiar arr[j] y arr[j+1]
14
          RETORNAR arr
17
      // Definir funci n de ordenamiento: Counting Sort
      FUNCI N counting_sort(arr)
18
          max_val = m ximo(arr)
          count = lista de ceros de tama o (max_val + 1)
20
          PARA cada num EN arr
21
              count[num] += 1
          sorted_arr = lista vac a
24
          PARA i EN rango(longitud(count))
25
               agregar i repetido count[i] veces a sorted_arr
26
          RETORNAR sorted_arr
27
28
      // Definir funci n de ordenamiento: Heap Sort
29
      FUNCI N heap_sort(arr)
          FUNCI N heapify(arr, n, i)
31
              definir largest = i
32
              left = 2 * i + 1
33
              right = 2 * i + 2
35
              SI left < n Y arr[left] > arr[largest]
36
                   largest = left
37
              SI right < n Y arr[right] > arr[largest]
38
                   largest = right
39
40
              SI largest
                   intercambiar arr[i] y arr[largest]
42
                   Llamar a heapify(arr, n, largest)
43
44
          n = longitud(arr)
          PARA i EN rango(n//2 - 1, -1, -1)
```

```
Llamar a heapify(arr, n, i)
           PARA i EN rango (n-1, 0, -1)
48
               intercambiar arr[i] y arr[0]
49
               Llamar a heapify(arr, i, 0)
50
           RETORNAR arr
      // Definir funci n de ordenamiento: Insertion Sort
53
      FUNCI N insertion_sort(arr)
           PARA i EN rango(1, longitud(arr))
               key = arr[i]
56
               j = i - 1
57
               MIENTRAS j >= 0 Y key < arr[j]
58
                    arr[j + 1] = arr[j]
                   j -= 1
60
61
               arr[j + 1] = key
           RETORNAR arr
62
63
      // Definir funci n de ordenamiento: Merge Sort
64
      FUNCI N merge_sort(arr)
65
           SI longitud(arr) > 1
               mid = longitud(arr) // 2
67
               L = arr[:mid]
68
               R = arr[mid:]
69
               Llamar a merge_sort(L)
71
               Llamar a merge_sort(R)
72
               i = j = k = 0
75
               MIENTRAS i < longitud(L) Y j < longitud(R)
76
                    SIL[i] < R[j]
                        arr[k] = L[i]
78
                        i += 1
79
                   SINO
80
                        arr[k] = R[j]
                        j += 1
82
                   k += 1
83
84
               MIENTRAS i < longitud(L)
                    arr[k] = L[i]
86
                    i += 1
                   k += 1
88
               MIENTRAS j < longitud(R)
90
                    arr[k] = R[j]
91
                    j += 1
92
                   k += 1
93
94
           RETORNAR arr
95
```

```
// Definir funci n de ordenamiento: Quick Sort
       FUNCI N quick_sort(arr)
98
           SI longitud(arr) <= 1
               RETORNAR arr
100
           SINO
               pivot = arr[longitud(arr) // 2]
               left = [x PARA x EN arr SI x < pivot]</pre>
103
               middle = [x PARA x EN arr SI x == pivot]
104
               right = [x PARA x EN arr SI x > pivot]
               RETORNAR quick_sort(left) + middle + quick_sort(right)
106
107
       // Definir funci n de ordenamiento: Selection Sort
108
       FUNCI N selection_sort(arr)
           PARA i EN rango(longitud(arr))
111
               min_idx = i
               PARA j EN rango(i+1, longitud(arr))
                    SI arr[j] < arr[min_idx]</pre>
113
                        min_idx = j
114
               intercambiar arr[i] y arr[min_idx]
115
           RETORNAR arr
       // Definir funci n para leer n meros desde un archivo
118
       FUNCI N read_numbers_from_file(file_path)
119
           ABRIR archivo en file_path
           leer contenido del archivo
           INTENTAR
               numbers = evaluar el contenido como una lista
               RETORNAR numbers
124
           CAPTURAR error
               mostrar mensaje de error
126
               RETORNAR lista vac a
127
128
       // Funci n principal para ejecutar todos los m todos y medir el
129
      tiempo
       FUNCI N sort_numbers_from_files()
130
           desktop_path = ruta al escritorio
           folder_path = unir desktop_path con "numeros desordenados"
132
133
           // Obtener todos los archivos .txt en la carpeta
134
           file_names = lista de archivos en folder_path que terminan en '.
      txt'
136
           PARA cada file_name EN file_names
137
               file_path = unir folder_path con file_name
138
               INTENTAR
139
                    numbers = llamar a read_numbers_from_file(file_path)
140
                    SI numbers est
                                      vac a
                        CONTINUAR
142
143
                   mostrar mensaje de inicio de ordenamiento
144
```

```
145
                    // Medir el tiempo para cada m todo de ordenamiento
146
                   PARA cada m todo de ordenamiento
147
                        start_time = tiempo actual
148
                        llamar a m todo de ordenamiento con numbers.copy()
149
                        mostrar tiempo de ejecuci n
               CAPTURAR FileNotFoundError
153
                    mostrar mensaje de archivo no encontrado
                    CONTINUAR
154
       SI __nombre__ ES "__main__"
156
           llamar a sort_numbers_from_files()
158
159 FIN
```

7.2. Pseudocodigo de Java

```
1 INICIO
3
      DEFINIR clase Proyecto
      M TODO principal
5
          // Obtiene la ruta del escritorio del usuario actual
          userHome = obtener ruta del usuario
          folderPath = userHome + "\Desktop\numeros desordenados\"
9
          files = obtener archivos de texto en folderPath
          PARA cada fileName en files HACER
              IMPRIMIR "Ordenando archivo: " + fileName
13
              numbers = leer n meros desde el archivo folderPath +
14
     fileName
              SI numbers NO ES NULL ENTONCES
16
                  medir y mostrar tiempo para Bubble Sort
17
                  medir y mostrar tiempo para Counting Sort
                  medir y mostrar tiempo para Heap Sort
19
                  medir y mostrar tiempo para Insertion Sort
20
                  medir y mostrar tiempo para Merge Sort
21
                  medir y mostrar tiempo para Quick Sort
22
                  medir y mostrar tiempo para Selection Sort
23
              FIN SI
24
          FIN PARA
      FIN M TODO
2.7
      FUNCI N obtener archivos de texto(folderPath)
28
          INICIALIZAR lista vac a fileNames
29
          INTENTAR
```

```
LISTAR archivos en folderPath
               FILTRAR archivos que terminan en ".txt"
32
               PARA cada path en archivos FILTRADOS HACER
33
                   AGREGAR nombre de archivo a fileNames
34
               FIN PARA
          CAPTURAR IOException e HACER
36
               IMPRIMIR e
37
          FIN INTENTAR
38
          RETORNAR fileNames
      FIN FUNCI N
40
41
      FUNCI N leer n meros desde archivo(filePath)
42
          INICIALIZAR lista vac a numbers
          INTENTAR
44
45
               ABRIR archivo en filePath
               LEER primera l nea
46
               SI 1 nea NO ES NULL ENTONCES
47
                   // Limpiar y dividir los n meros
48
                   nums = limpiar l nea y dividir en ","
49
                   PARA cada num en nums HACER
                       INTENTAR
                           AGREGAR n mero parseado a numbers
52
                       CAPTURAR NumberFormatException e HACER
53
                            IMPRIMIR "N mero no v lido: " + num
                       FIN INTENTAR
                   FIN PARA
56
               FIN SI
          CAPTURAR IOException e HACER
58
               IMPRIMIR e
59
          FIN INTENTAR
60
          RETORNAR numbers
61
      FIN FUNCI N
62
63
      FUNCI N medir y mostrar tiempo(algorithmName, array, algorithm)
64
          INICIO TIEMPO
          ALGORITMO.sort(array)
          FIN TIEMPO
67
          IMPRIMIR algorithmName + " took " + tiempo en ms
68
      FIN FUNCI N
69
70
      INTERFAZ SortingAlgorithm
71
72
          M TODO sort(array)
      FIN INTERFAZ
74
      // M todos de ordenamiento
75
      FUNCI N bubbleSort(array)
76
          n = longitud de array
          PARA i desde O HASTA n-1 HACER
78
               PARA j desde O HASTA n-i-1 HACER
79
                   SI array[j] > array[j+1] ENTONCES
80
```

```
intercambiar array[j] y array[j+1]
81
                    FIN SI
82
                FIN PARA
83
           FIN PARA
84
       FIN FUNCI N
86
       FUNCI N countingSort(array)
87
           max = encontrar valor m ximo en array
88
           INICIALIZAR array count de tama o max+1 con ceros
           PARA num en array HACER
90
91
                incrementar count[num]
           FIN PARA
92
           index = 0
94
           PARA i desde O HASTA count.length HACER
95
                MIENTRAS count[i] > 0 HACER
96
                    array[index++] = i
97
                    decrementa count[i]
98
                FIN MIENTRAS
99
           FIN PARA
100
       FIN FUNCI N
102
       FUNCI N heapSort(array)
           n = longitud de array
           PARA i desde n/2-1 HASTA O HACER
                heapify(array, n, i)
106
           FIN PARA
           PARA i desde n-1 HASTA 1 HACER
108
                intercambiar array[0] y array[i]
                heapify(array, i, 0)
           FIN PARA
       FIN FUNCI N
113
       FUNCI N heapify(array, n, i)
114
           largest = i
115
           left = 2*i + 1
116
           right = 2*i + 2
117
           SI left < n Y array[left] > array[largest] ENTONCES
118
                largest = left
119
           SI right < n Y array[right] > array[largest] ENTONCES
                largest = right
           FIN SI
123
           SI largest != i ENTONCES
124
                intercambiar array[i] y array[largest]
125
                heapify(array, n, largest)
126
127
           FIN ST
       FIN FUNCI N
128
129
       FUNCI N insertionSort(array)
130
```

```
n = longitud de array
131
           PARA i desde 1 HASTA n HACER
                key = array[i]
133
                j = i - 1
134
                MIENTRAS j \ge 0 Y array[j] \ge key HACER
                    array[j + 1] = array[j]
136
137
                FIN MIENTRAS
138
139
                array[j + 1] = key
           FIN PARA
140
141
       FIN FUNCI N
142
       FUNCI N mergeSort(array)
143
           SI longitud de array < 2 ENTONCES
144
145
                RETORNAR
           FIN SI
146
           mid = longitud de array / 2
147
           left = crear array nuevo de tama o mid
148
           right = crear array nuevo de tama o array.length - mid
149
           COPIAR elementos de array a left y right
           mergeSort(left)
           mergeSort(right)
           merge(array, left, right)
153
       FIN FUNCI N
       FUNCI N merge(array, left, right)
           i = 0, j = 0, k = 0
           MIENTRAS i < longitud de left Y j < longitud de right HACER
158
                SI left[i] <= right[j] ENTONCES
                    array[k++] = left[i++]
                SINO
                    array[k++] = right[j++]
162
                FIN SI
163
           FIN MIENTRAS
164
           MIENTRAS i < longitud de left HACER
165
                array[k++] = left[i++]
           FIN MIENTRAS
167
           MIENTRAS j < longitud de right HACER
168
                array[k++] = right[j++]
169
           FIN MIENTRAS
       FIN FUNCI N
       FUNCI N quickSort(array)
173
           quickSort(array, 0, longitud de array - 1)
174
       FIN FUNCI N
175
177
       FUNCI N quickSort(array, low, high)
           SI low < high ENTONCES
178
                pi = partition(array, low, high)
179
                quickSort(array, low, pi - 1)
180
```

```
quickSort(array, pi + 1, high)
181
            FIN SI
182
       FIN FUNCI N
183
184
       FUNCI N partition(array, low, high)
            pivot = array[high]
186
            i = (low - 1)
187
            PARA j desde low HASTA high HACER
188
                SI array[j] <= pivot ENTONCES
189
190
191
                     intercambiar array[i] y array[j]
                FIN SI
192
            FIN PARA
193
            intercambiar array[i + 1] y array[high]
194
195
            RETORNAR i + 1
       FIN FUNCI N
196
197
       FUNCI N selectionSort(array)
198
            n = longitud de array
199
            PARA i desde O HASTA n-1 HACER
                minIdx = i
201
                PARA j desde i + 1 HASTA n HACER
202
                     SI array[j] < array[minIdx] ENTONCES
203
                         minIdx = j
                     FIN SI
205
                FIN PARA
206
                intercambiar array[minIdx] y array[i]
207
            FIN PARA
208
       FIN FUNCI N
209
211 FIN
```

7.3. Pseudocodigo de C++

```
1 INICIO
      DEFINIR espacio de nombres fs = std::filesystem
      USAR std y chrono
      FUNCI N filtrarCadena(str)
6
          INICIALIZAR string resultado vac o
          PARA cada car cter c en str HACER
8
              SI c es un d gito O c es un espacio ENTONCES
                   agregar c a resultado
              FIN SI
          FIN PARA
13
          RETORNAR resultado
      FIN FUNCI N
14
15
```

```
FUNCI N leerArchivo(filePath)
          INICIALIZAR vector de enteros numeros vac o
17
          ABRIR archivo en filePath
18
          SI archivo NO se puede abrir ENTONCES
19
               IMPRIMIR "No se pudo abrir el archivo: " + filePath
              RETORNAR numeros
          FIN SI
22
          INICIALIZAR string linea
          MIENTRAS LEER linea del archivo HACER
25
26
              INICIALIZAR stringstream ss con linea
              INICIALIZAR string temp
2.7
              MIENTRAS LEER temp desde ss separado por comas HACER
                   temp = filtrarCadena(temp) // Filtrar caracteres no
29
     deseados
                   eliminar espacios de temp
30
31
                                 vac o ENTONCES continuar
                   SI temp est
32
33
                   INTENTAR
                       agregar stoi(temp) a numeros
                   CAPTURAR invalid_argument e HACER
36
                       IMPRIMIR "N mero inv lido: " + temp
37
                   CAPTURAR out_of_range e HACER
                       IMPRIMIR "N mero fuera de rango: " + temp
39
                   FIN INTENTAR
40
              FIN MIENTRAS
41
          FIN MIENTRAS
42
43
          CERRAR archivo
          RETORNAR numeros
45
      FIN FUNCI N
47
      FUNCI N medirTiempoOrdenamiento(nombreAlgoritmo, numeros, algoritmo
48
          INICIAR cron metro
49
          ejecutar algoritmo(numeros)
50
          DETENER cron metro
          DURACION = calcular duraci n en milisegundos
          IMPRIMIR nombreAlgoritmo + " tom " + DURACION + " ms"
53
      FIN FUNCI N
54
      // Algoritmos de ordenamiento
      FUNCI N bubbleSort(array)
          n = tama o de array
58
          PARA i desde O HASTA n-1 HACER
59
              PARA j desde O HASTA n-i-1 HACER
                   SI array[j] > array[j+1] ENTONCES
61
                       intercambiar array[j] y array[j+1]
62
                   FIN SI
63
```

```
FIN PARA
64
           FIN PARA
65
       FIN FUNCI N
66
67
       FUNCI N countingSort(array)
           max = encontrar elemento m ximo en array
69
           INICIALIZAR vector count de tama o max+1 con ceros
70
71
           PARA num en array HACER
                incrementar count[num]
73
           FIN PARA
74
75
           index = 0
           PARA i desde O HASTA max HACER
77
                MIENTRAS count[i] > 0 HACER
78
                    array[index++] = i
79
                    decrementar count[i]
80
                FIN MIENTRAS
81
           FIN PARA
82
       FIN FUNCI N
84
       FUNCI N heapify(array, n, i)
85
           largest = i
86
           left = 2*i + 1
           right = 2*i + 2
88
           SI left < n Y array[left] > array[largest] ENTONCES
90
91
                largest = left
           FIN SI
92
           SI right < n Y array[right] > array[largest] ENTONCES
93
                largest = right
94
           FIN SI
95
           SI largest != i ENTONCES
96
                intercambiar array[i] y array[largest]
97
                heapify(array, n, largest)
98
           FIN SI
99
       FIN FUNCI N
100
       FUNCI N heapSort(array)
102
           n = tama o de array
           PARA i desde n/2-1 HASTA O HACER
104
                heapify(array, n, i)
           FIN PARA
106
           PARA i desde n-1 HASTA 1 HACER
                intercambiar array[0] y array[i]
108
                heapify(array, i, 0)
           FIN PARA
       FIN FUNCI N
111
112
       FUNCI N insertionSort(array)
113
```

```
n = tama o de array
114
            PARA i desde 1 HASTA n HACER
                key = array[i]
                j = i - 1
                MIENTRAS j >= 0 Y array[j] > key HACER
                     array[j + 1] = array[j]
119
120
                FIN MIENTRAS
                array[j + 1] = key
            FIN PARA
123
       FIN FUNCI N
124
       FUNCI N merge(array, left, right)
126
            i = 0, j = 0, k = 0
127
128
            MIENTRAS i < tama o de left Y j < tama o de right HACER
                SI left[i] <= right[j] ENTONCES
                     array[k++] = left[i++]
130
                SINO
131
                     array[k++] = right[j++]
                FIN SI
133
            FIN MIENTRAS
134
            MIENTRAS i < tama o de left HACER
135
                array[k++] = left[i++]
136
            FIN MIENTRAS
            {\tt MIENTRAS} \ {\tt j} \ {\tt <} \ {\tt tama} \ {\tt o} \ {\tt de} \ {\tt right} \ {\tt HACER}
138
                array[k++] = right[j++]
139
            FIN MIENTRAS
140
       FIN FUNCI N
141
142
       FUNCI N mergeSort(array)
143
            SI tama o de array < 2 ENTONCES RETORNAR
144
145
            mid = tama o de array / 2
146
            left = crear un nuevo vector desde array[0] hasta mid
147
            right = crear un nuevo vector desde array[mid] hasta final
148
149
            mergeSort(left)
150
            mergeSort(right)
            merge(array, left, right)
152
       FIN FUNCI N
153
154
       FUNCI N partition(array, low, high)
            pivot = array[high]
            i = low - 1
158
            PARA j desde low HASTA high HACER
                SI array[j] <= pivot ENTONCES
                     i++
161
                     intercambiar array[i] y array[j]
162
                FIN SI
163
```

```
FIN PARA
164
           intercambiar array[i + 1] y array[high]
           RETORNAR i + 1
166
       FIN FUNCI N
167
168
       FUNCI N quickSort(array, low, high)
           SI low < high ENTONCES
                pi = partition(array, low, high)
                quickSort(array, low, pi - 1)
                quickSort(array, pi + 1, high)
173
174
           FIN SI
       FIN FUNCI N
       FUNCI N selectionSort(array)
177
178
           n = tama o de array
           PARA i desde O HASTA n-1 HACER
179
                minIdx = i
180
                PARA j desde i + 1 HASTA n HACER
181
                    SI array[j] < array[minIdx] ENTONCES
182
                        minIdx = j
                    FIN SI
184
                FIN PARA
185
                intercambiar array[minIdx] y array[i]
186
           FIN PARA
       FIN FUNCI N
188
189
       FUNCI N principal()
190
           folderPath = "C:\\Users\\ALIENWARE\\Desktop\\c++\\numeros
191
      desordenados \\"
           SI la carpeta NO existe ENTONCES
193
                IMPRIMIR "La ruta especificada no existe: " + folderPath
194
                RETORNAR 1
195
           FIN SI
196
197
           PARA cada entry en el directorio folderPath HACER
198
                IMPRIMIR "Archivo encontrado: " + entry.path()
199
200
                SI entry es un archivo regular Y entry tiene extensi n .txt
201
       ENTONCES
                    filePath = entry.path().string()
                    IMPRIMIR "Ordenando archivo: " + filePath
203
                    numeros = leerArchivo(filePath)
205
                    SI numeros est
                                      vac o ENTONCES continuar
206
207
                    // Medir tiempo de cada algoritmo
                    medirTiempoOrdenamiento("Bubble Sort", numeros,
209
      bubbleSort)
                    medirTiempoOrdenamiento("Counting Sort", numeros,
210
```

```
countingSort)
                    medirTiempoOrdenamiento("Heap Sort", numeros, heapSort)
211
                    medirTiempoOrdenamiento("Insertion Sort", numeros,
212
      insertionSort)
                    medirTiempoOrdenamiento("Merge Sort", numeros, mergeSort
213
                    \verb|medirTiempoOrdenamiento| ("Quick Sort", numeros, quickSort|) \\
      )
                    medirTiempoOrdenamiento("Selection Sort", numeros,
      selectionSort)
                FIN SI
216
           FIN PARA
217
       FIN FUNCI N
219
220 FIN
```

8. Resultados

Counting Sort destacó por su rapidez, especialmente en lenguajes como Python y Java, donde el tiempo se mantuvo bajo incluso para grandes conjuntos de datos. En contraste, C++ también mostró un rendimiento competitivo, pero con ligeras variaciones en el rendimiento. Este algoritmo es particularmente efectivo para conjuntos de datos con valores enteros en un rango limitado.

Los resultados muestran que C++ tiende a ser más rápido en la mayoría de los algoritmos, seguido de Java y Python. Los métodos como Counting Sort y Merge Sort son preferibles para conjuntos de datos grandes, mientras que algoritmos como Bubble Sort y Selection Sort son menos adecuados debido a su ineficiencia inherente. Estos hallazgos resaltan la importancia de elegir el algoritmo de ordenamiento adecuado en función del contexto y los requisitos de rendimiento específicos.

9. Conclusiones

[1]

- 1. Coclusion numero uno : Eficiencia de Algoritmos: Los algoritmos de ordenamiento como Counting Sort y Merge Sort demostraron ser significativamente más eficientes que métodos más simples como Bubble Sort y Selection Sort. Esto resalta la importancia de seleccionar algoritmos apropiados que se adapten a las características de los datos y a los requisitos de rendimiento del problema específico.
- 2. Coclusion numero dos: Variabilidad entre Lenguajes: Aunque C++ mostró un rendimiento superior en la mayoría de los algoritmos de ordenamiento, Java y Python también ofrecieron tiempos competitivos. Esto sugiere que, dependiendo de la aplicación y el contexto, la elección del lenguaje puede influir en la eficiencia del algoritmo, pero no es el único factor determinante.
- 3. Coclusion numero tres : Importancia del Tamaño de los Datos: A medida que el tamaño de los datos aumenta, los tiempos de ejecución de los algoritmos se vuelven más críticos. Los algoritmos ineficientes, como Bubble Sort y Selection Sort, mostraron tiempos de ejecución exponencialmente mayores con volúmenes de datos más grandes, lo que sugiere que su uso debe evitarse en situaciones donde el rendimiento sea una preocupación importante.

Referencias

[1] George D. Greenwade. The Comprehensive Tex Archive Network (CTAN). TUGBoat, 14(3):342-351, 1993.

10. Ejemplo de uso de latex

10.1. Como inserter codigo a latex

Use el paquete listings para escribir el código, por ejemplo para C++:

```
#include <iostream>
int main() {
   std::cout << "Hello, world!\n";
   return 0;
}</pre>
```

Para Python:

```
print("Hello, world!")
```

10.2. Como crear tablas en latex

Cuadro 1: Cronograma de actividades del proyectos de investigación.

Meses					
Actividades	Primer mes	Segundo mes			
Planteamiento de preguntas de investigación	X				
Generación de cadenas de búsqueda	X				
Búsqueda y análisis de resultados	X				
Selección de artículos científicos	X				
Elaboración de una revista científica	X				
Elaboración de informe final		X			

Nota. Sujeto a ampliación de plazo en caso de ser necesario.

10.3. Como citar o referenciar en latex

El archivo de referencia de BibTeX se encuentra en la ruta ref/ref.bib. Editando el nombre del archivo .bib tendrá que editar el contenido del archivo ref.tex. Este es un ejemplo citar un documento[1].

10.4. Como crear pseudocódigo en latex

Use los paquetes algorithm y algorithm de la algoritmo 1

Algorithm 1 Algoritmo para contar si hay más pollos o más perros

```
function NOMBREFUNCION(ga, cho)
soGa \leftarrow 0
soCho \leftarrow 0
for i \in [0, |soGa| - 1] do
soGa \leftarrow soGa + 1
end for
for i \in [0, |soCho| - 1] do
soCho \leftarrow soCho + 1
end for
if soGa > soCho then
return \ soGa
end if
return \ soCho
end function
```

10.5. Como crear ecuaciones en látex

Fórmulas matemáticas escritas en 1 línea, luego use el signo de dólar dos veces: $f(x) = x^2 + 2x + 1$. Con la fórmula en una línea separada, escriba 2 pares de signos de dólar:

$$ReLU(x) = máx(0, x)$$

Más trascendente, el sistema de escritura de ecuaciones debe usar la etiqueta equation

$$a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_nx_n = u$$

$$b_1x_1 + b_2x_2 + \dots + b_nx_n = v$$

$$c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n = w$$

¡Consulte la ecuación escribiendo en Overleaf!

10.6. Como insertar un gráfico

Puede insertar figura con el siguiente bloque de codigo y puede referenciar usando el código **ref**, ejemplo: Figura 11



Figura 11: Aquí puede agregar una decepción de la figura