Codificacion de algoritmo

Bryan Joaquin Alao Huiracocha

Facultad de Ingeniería y Arquitectura, Universidad Técnica Particular de Loja

Análisis de algoritmos

29 de mayo de 2025

Realice la codificación del siguiente algoritmo:

```
MERGE(A, p, q, r)
     1 \quad n_L = q - p + 1
                                                                                                // length of A[p:q]
  2 n_R = r - q // length of A[q+1:r]
3 let L[0:n_L-1] and R[0:n_R-1] be new arrays
  \begin{array}{lll} 4 & \textbf{for } i = 0 \textbf{ to } n_L - 1 & \textit{//} \textbf{ copy } A[p:q] \textbf{ into } L[0:n_L - 1] \\ 5 & L[i] = A[p+i] \\ 6 & \textbf{for } j = 0 \textbf{ to } n_R - 1 & \textit{//} \textbf{ copy } A[q+1:r] \textbf{ into } R[0:n_R - 1] \end{array}
                   for j = 0 to n_R - 1 // copy A_R + C_T and R[j] = A[q + j + 1] i = 0 // i indexes the smallest remaining element in R i = 0 // i indexes the location in A to fill i to i to i indexes the location in A to fill i to i indexes the location in A to fill i to i indexes the location in A to fill i indexes the location in A to fill i indexes the location in A to fill A to A indexes the location in A to fill A indexes the location in
      8 i = 0

9   j = 0 

10  k = p

 11 // As long as each of the arrays L and R contains an unmerged element,
 // copy the smallest unnerged element back into A[p:r].

12 while i < n_L and j < n_R
                    if L[i] \leq R[j]
                                     A[k] = L[i]
i = i + 1
 14
 15
                           else A[k] = R[j]
 16
                               j = j + 1k = k + 1
 19 // Having gone through one of L and R entirely, copy the
// remainder of the other to the end of A[p:r].
20 while i < n_L
                               A[k] = L[i]
i = i + 1
21
 22
 24 while j < n_R
                   A[k] = R[j]
j = j + 1
k = k + 1
 25
```

```
i++;
    k++;
}

while (j < nR) {
    A[k] = R[j];
    j++;
    k++;
}

public static void mergeSort(int[] A, int p, int r) {
    if (p < r) {
        int q = (p + r) / 2;
        mergeSort(A, p, q);
        mergeSort(A, q + 1, r);
        merge(A, p, q, r);
}

public static void main(String[] args) {
    int[] arreglo = {38, 27, 43, 3, 9, 82, 10};
    System.out.println("Arreglo original:");
    for (int num : arreglo) System.out.print(num + " ");

    mergeSort(arreglo, 0, arreglo.length - 1);
    System.out.println("\nArreglo ordenado:");
    for (int num : arreglo) System.out.print(num + " ");
}</pre>
```

Descripción del Desarrollo

- 1. **Análisis del Pseudocódigo**: El pseudocódigo proporciona claramente la lógica de cómo dividir dos subarreglos (izquierdo y derecho) y fusionarlos ordenadamente en el arreglo original.
- 2. Traducción a Java:
 - \Rightarrow Se crearon arreglos temporales L y R para contener las mitades del arreglo original.
 - ⇒ Se usaron bucles for para copiar los datos en estos subarreglos.
 - ⇒ Se usó un bucle while para comparar y fusionar los elementos de forma ordenada.
 - \Rightarrow Finalmente, se copian los elementos restantes de L o R si aún quedan elementos por insertar.
- 3. **Validación y prueba**: Se incluyó una función main que prueba con un arreglo de ejemplo y muestra el antes y después de la ordenación.

Resultado:

