

Instituto Politécnico Nacional

ESCUELA SUPERIOR DE CÓMPUTO

PRÁCTICA I: ORDENAMIENTO POR INSERCIÓN Y POR SELECCIÓN

Elías López Rivera

2CV5

ALGORITMOS Y ESTRUCTURAS DE DATOS

MAESTRO: MANUEL PORTILLO

Fecha de entrega: 07/04/2025



Ordenamiento Burbúja

A. Algoritmo

Bubble sort

Paso I: Iteramos por todas las posiciones del arreglo, con la variable i

 ${\it Paso}$ 2:Por cada iteración volvemos a iterar sobre todo el arreglo excepto la última posición, con la variable j

 ${\it Paso 3: Si la posicion j y j+1 no estan ordenadas correctamente, intercambiamos sus valores}$

B. Pseudocodigo

```
Algorithm 1 Bubble Sort

Require: [10000, 2, 400, ...., n]
Ensure: [1, 2, 3..., n]

INICIO

Desde i = 1 hasta i < tamarray
Desde j = 0 hasta j < tamarray - 1
Si array[j] < array[j + 1]
AUX = array[j]
array[j] = array[j + 1]
array[j] = array[j + 1]
array[j] = array[j + 1]
array[j + 1] = AUX
j = j + 1
i = i + 1

FIN
```

C. Codigo fuente en C

```
1 //Bubble sort
2 #include <stdio.h>
4 void swap(char*a, char*b)/*Funcion que intercambia
5 los valores de dos variables char a nivel de memoria*/
6 {
      char aux=*a;
      *a=*b;
      *b=aux;
9
10 }
12 void imprimirarreglo(char A[5])/*imprime un arreglo de
13 caracteres a traves de un bucle for*/
14 {
      for (int 1 = 0; 1 < 5; 1++)
15
               printf("%c ",*(A+1));
17
18
      printf("\n");
19
20 }
21
  void bubblesort(char A[5])/*Ordenamiento burbuja*/
22
23 {
      for(int i=0;i<5;i++)/*Iteramos sobre todas las posiciones</pre>
24
      del arreglo*/
25
          for(int l=0;1<4;1++)/*Iteramos las</pre>
          posciones del arreglo excepto la n-1*/
              if(*(A+1)<*(A+1+1))/*si los elementos
30
              no se encuentran ordenaos*/
31
32
                   swap((A+1),(A+1+1));/*Los intercambiamos*/
33
              }
34
          }
35
36
37 }
38
39
40 int main()
41 {
      char A[5]={'D','L','A','Z','W'};//inicializamos el arreglo
42
      imprimirarreglo(A);
43
      bubblesort(A);
44
      imprimirarreglo(A);
45
46 }
```

Link copiar codigo

D. Compilación

```
PS C:\Users\Elías López\downloads\programacion\ejercicios-ets> gcc bubble_sort.c -o ejecutable.exe
PS C:\Users\Elías López\downloads\programacion\ejercicios-ets> ./ejecutable.exe
D L A Z W
Z W L D A
PS C:\Users\Elías López\downloads\programacion\ejercicios-ets>
```

E. Complejidad

Como siempre estamos haciendo dos iteraciones completas sobre el arreglo la complejidad es $O(n^2)$

Ordenamiento por Mezcla

A. Algoritmo

Merge sort

Paso 1: Dividimos en mitades el arreglo principal hasta obtener subarreglos de dos o un indices.

 $m{Paso}$ 2: Ordenamos cada uno de estos subaareglos simples y posteriormente los mezclamos (unimos) las respectivas mitades $m{Paso}$ 3:Ordenamos el arreglo que resulto de unir las dos mitades

Paso 4:Repetimos este proceso hasta obtener nuestro arreglo original ordenado

B. Pseudocodigo

```
Algorithm 2 Merge Sort
```

```
Require: [10000, 2, 400, ...., n]
Ensure: [1, 2, 3..., n]
  INICIO
    funcion mezcla (arr[],p,q,r)
      n1=q-p+1
      n2=r-q
      char L[n1], M[n2]
      Desde j=0 hasta j< n1
        L[j]=arr[p+1]
      Desde i=0 hasta j< n2
        M[j] = arr[q+1+i]
      i=0, j=0, k=p
      Mientras i < n1 \&\& j < n2
        Si L[i] >= M[j]
          arr[k]=L[i]
          i + +
        Si no
          arr[k]=M[j]
          j + +
          k + +
      Mientras i < n1
        arr[k]=L[i]
        i + +
      Mientras j < n1
        arr[k]=L[j]
        i + +
        k + +
    funcion sort (arr[],l,r)
      Si l < r
        m = (l + (r-l))/2
        sort(arr,l,m)
        sort(arr, m+1,r)
        merge(arr,l,m,r)
  FIN
```

C. Codigo fuente

```
2 #include <stdio.h>
4 // Merge two subarrays L and M into arr
5 void merge(char arr[], int p, int q, int r)
6 {
    // separamos la cantidad de elementos que tendra cada subarreglo
8
    int n1 = q - p + 1;
    int n2 = r - q;
11
    char L[n1], M[n2];
    //Copiamos la informacion a cada subarreglo
13
    for (int i = 0; i < n1; i++)</pre>
14
      L[i] = arr[p + i];
15
    for (int j = 0; j < n2; j++)
16
      M[j] = arr[q + 1 + j];
17
    // Creamos indices para iniciar la mezcla de los arreglos
18
    int i, j, k;
19
    i = 0;
20
    j = 0;
21
    k = p;
22
23
24
    /*Mezclamos los arreglos y los reescribimos en el
25
    arreglo original*/
26
    while (i < n1 && j < n2) {</pre>
27
      if (L[i] >= M[j])
      /*Vemos que posocion del arreglo es la correcta respecto al orden
29
      y la copiamos en el arreglo original*/
30
31
        arr[k] = L[i];
32
        i++;
33
      }
34
      else
35
36
        arr[k] = M[j];
37
        j++;
38
      }
39
      k++;
40
41
42
    /*finalmente copiamos los arreglos restantes
43
    en el original*/
44
    while (i < n1) {</pre>
45
      arr[k] = L[i];
46
      i++;
47
      k++;
48
    }
49
50
    while (j < n2) {
51
      arr[k] = M[j];
```

```
j++;
      k++;
54
    }
55
56 }
58 /*Divide el arreglo recursivamente el arreglo en mitades
59 y las ordena*/
 void mergeSort(char arr[], int 1, int r) {
    if (1 < r)/*condicion de paro
61
    para la recursi n, indica si aun es posible
    dividir el subarreglo en mitades*/
63
64
65
      //m es el punto medio donde se dividira el arreglo
66
      int m = 1 + (r - 1) / 2;
67
68
      mergeSort(arr, 1, m);//generaamos 2 subarreglos
69
      mergeSort(arr, m + 1, r);
70
71
      //genera y ordena(Mezcla) los subarreglos
72
      merge(arr, 1, m, r);
73
74
75 }
77 // Imprime el arreglo con un ciclo for
78 void imprimirarreglo(char arr[], int size)
80
      for (int i = 0; i < size; i++)</pre>
      printf("%c ", arr[i]);
81
      printf("\n");
82
83 }
84
85 // Implementacion
86 int main()
87 {
      //inicializamos el arreglo char
88
      char arr[] = {'A', 'Z', 'R', 'S', 'M', 'U'};
89
      //encontramos la dimensiones del arreglo
90
      int size = sizeof(arr) / sizeof(arr[0]);
91
      imprimirarreglo(arr, size);
92
      mergeSort(arr, 0, size - 1);
93
      imprimirarreglo(arr, size);
94
95 }
```

Link copiar codigo

D. Compliación

```
PS C:\Users\Elías López\downloads\programacion\ejercicios-ets> gcc merge_sort.c -o ejecutable.exe
PS C:\Users\Elías López\downloads\programacion\ejercicios-ets> ./ejecutable.exe
A Z R S M U
Z U S R M A
PS C:\Users\Elías López\downloads\programacion\ejercicios-ets>
```

E. Complejidad

Al reducir las operaciones a la mitad por cada iteracion durante la recursión (partir a la mitad los arreglos) tenemos un a complejidad $O(\log(n))$, sin embargo al mezclar los arreglos harenos n iteraciones en el peor caso por tanto la complejidad total es de $O(n \log(n))$