

Tema 1

Ordenamientos, Búsquedas y recursividad



Ordenamientos

Permite realizar la organización de un conjunto de datos ya sea en forma ascendente o descendente.



El propósito principal de un ordenamiento es el de facilitar las búsquedas de los elementos.



Ordenamientos internos

Se tienen los siguientes tipos de ordenamientos **INTERNOS**.

Ordenamiento por intercambio

Ordenamiento por inserción

Ordenamiento por selección

Ordenamiento **QUICK SORT**



Ordenamiento por intercambio

Alternativa 1

```
Para i =1 hasta (n-1) incremento 1
  Para j = 0 hasta (n-2) incremento 1
    Si (A[ j ] > A[ j+1 ] ) entonces
      temp  = A[ j ]
      A[ j ]  = A[ j +1]
      A[ j+1 ] = temp
    fin si
  fin para
fin para
```

Alternativa 2

```
Para i =0 hasta (n-2) incremento 1
  Para j = i+1 hasta (n-1) incremento 1
    Si (A[ i ] > A[ j ] ) entonces
      temp  = A[ i ]
      A[ i ]  = A[ j ]
      A[ j ] = temp
    fin si
  fin para
fin para
```



Ejemplo



Ordenado

Alternativa 1

Se comparan pares consecutivos "n-1" veces



Ejemplo

Alternativa 2

Se compara cada elemento de la izquierda con los $n-1$ elementos de su derecha, avanzado en cada repetición 1 elemento de la izquierda.

-5	7	20	14,8	9	6
----	---	----	------	---	---

-5	6	20	14,8	9	7
----	---	----	------	---	---

-5	6	7	20	14,8	9
----	---	---	----	------	---

-5	6	7	9	20	14,8
----	---	---	---	----	------

-5	6	7	9	14,8	20
----	---	---	---	------	----



ACTIVIDAD 1

Realizar un programa que realice
las 2 alternativas de
ordenamiento por intercambio,
para ello usar un menú para
elegir el tipo de ordenamiento



Ordenamiento por inserción

Consiste en insertar un elemento en el vector en una parte que este parcialmente ordenada. Se realiza el desplazamiento de los elementos que sean mayores a una llave y se inserta el elemento delante de los mayores que se encontraron.

Para $j=1$ hasta $n-1$ incremento 1

llave = $A[j]$

$i = j - 1$

Mientras $(i \geq 0)$ y $(A[i] > \text{llave})$

$A[i+1] = A[i]$

$i = i - 1$

fin mientras

$A[i+1] = \text{llave}$

fin para

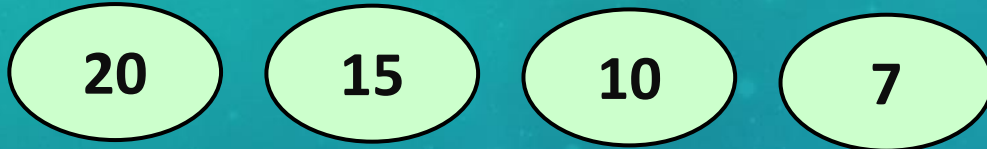


Ejemplo

1ra vez



llave=10



i

10

i

15

i

20

j

7

llave=15



i

i

j

2da vez

llave=7



i

i

10

i

15

i

20

j

3ra vez



Ordenamiento por selección

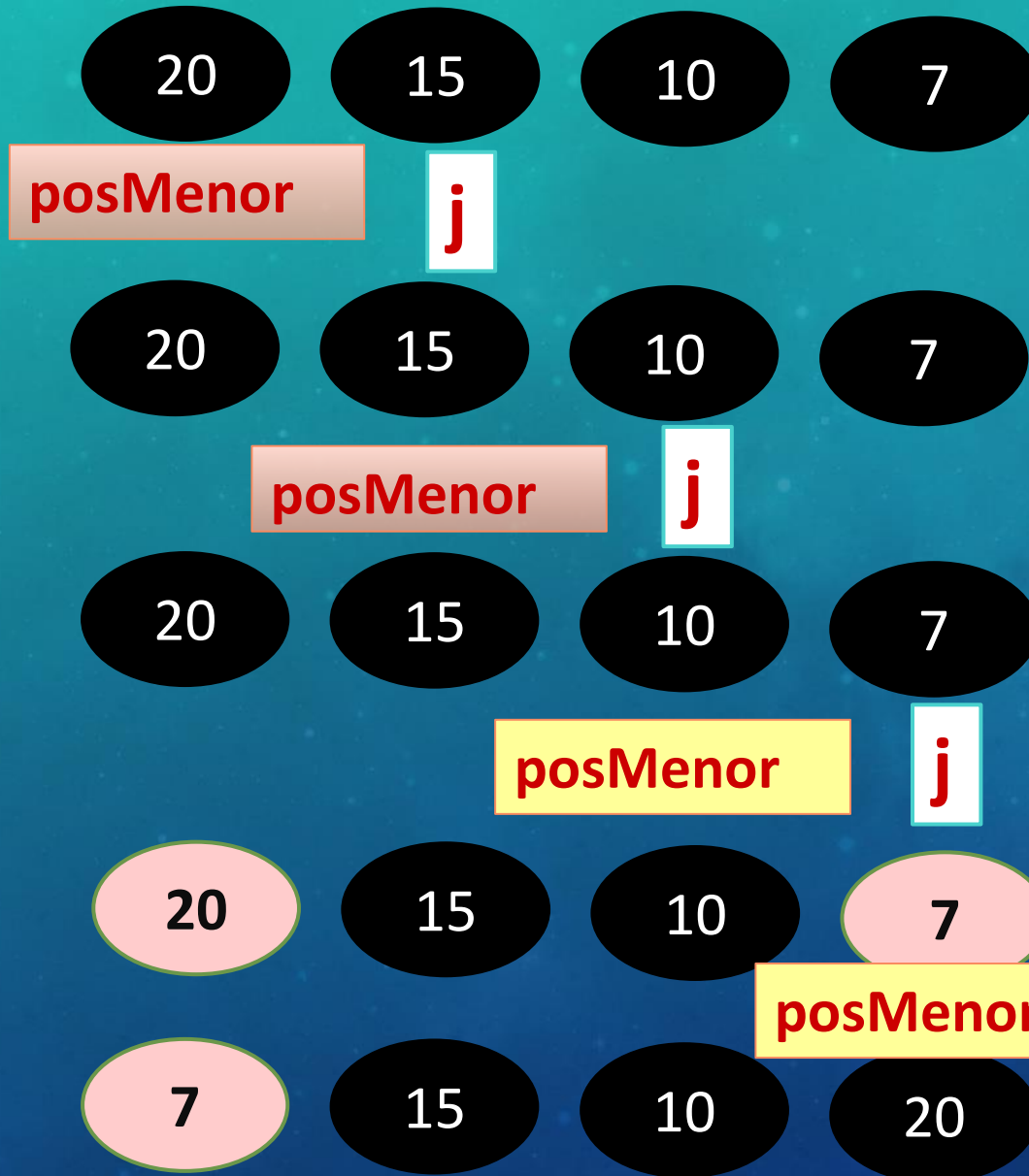
1. Seleccionar el menor elemento
2. Intercambiar dicho elemento con el primero
3. Repetir los pasos 1 y 2 con los $n-1$ elementos restantes

```
Para i = 0 hasta (n-2) incremento 1
    pos_menor = i
    Para j = i+1 hasta n-1
        Si ( $A[j] < A[pos\_menor]$ ) entonces
            pos_menor = j
        fin si
    fin para
    AUX = A[pos_menor]
    A[pos_menor] = A[i]
    A[i] = AUX
fin para
```

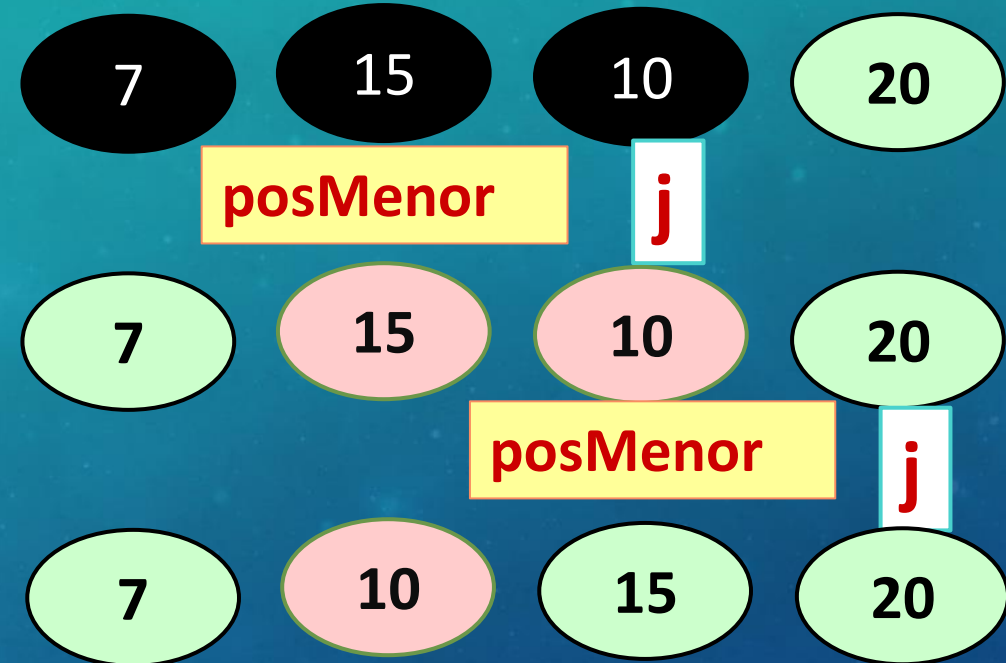


Ejemplo

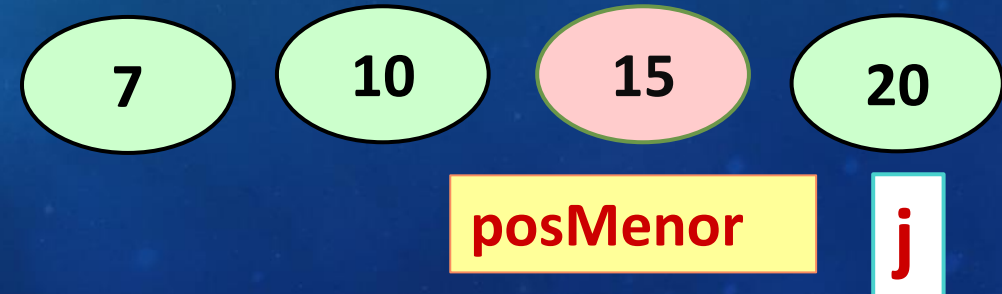
1ra vez



2da vez



3ra vez



ACTIVIDAD 2

Realizar un programa que ejecute los algoritmos de intercambio, inserción y selección, para ello el usuario debe llenar el arreglo y elegir el algoritmo que se desee utilizar



Ordenamiento QUICK SORT

1. Se basa en la idea de divide y vencerás.
2. Se determina el pivote (que es el valor del centro) y se construyen dos sub-listas. En la 1ra lista se almacenan los valores **menores** al PIVOTE y en la segunda se almacenan los elementos **mayores**.
3. Este método se aplica hasta llegar a tener un vector de uno o dos elementos por ordenar.



Ordenamiento QUICK SORT

Procedimiento QuickSort(V[20] de enteros, Izq es entero, Der es entero)

i = Izq

j = Der

medio = $V[(Izq + Der) \div 2]$

Repetir

Mientras ($V[i] < medio$) hacer i = i + 1 fin mientras

Mientras ($V[j] > medio$) hacer j = j - 1 fin mientras

Si (i <= j) entonces

 AUX = V[i]

 V[i] = V[j]

 V[j] = AUX

 i = i + 1

 j = j - 1

fin si

Hasta (i > j)

Si (Izq < j) entonces QuickSort(V, Izq, j)

Si (i < Der) entonces QuickSort(V, i , Der)

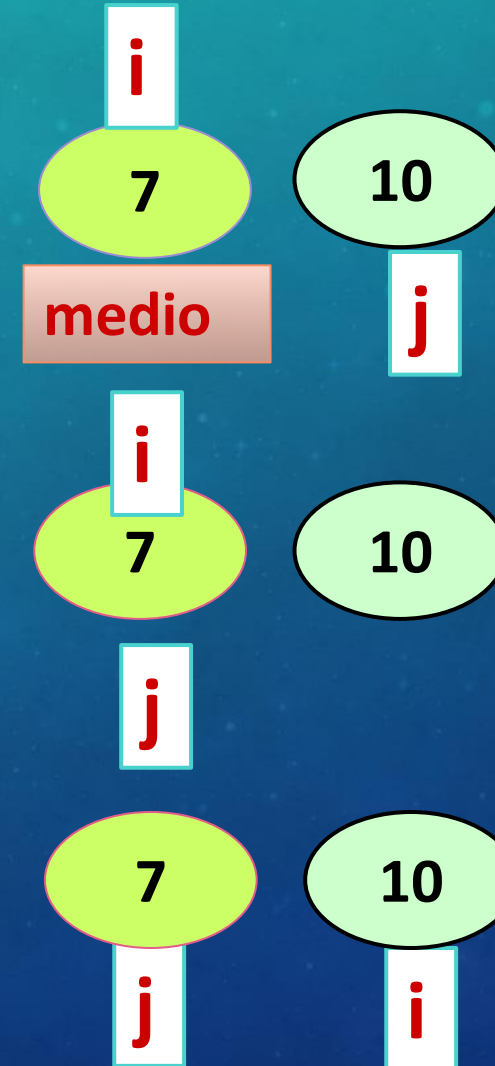
Fin procedimiento



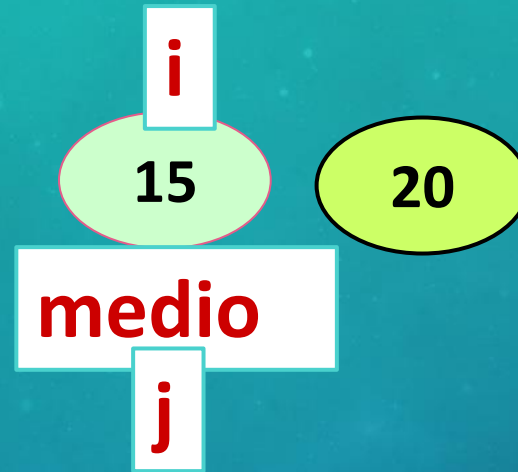
Ejemplo



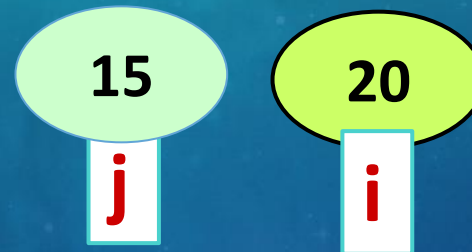
1ra llamada



Ejemplo



2da llamada



ACTIVIDAD 3

Realizar un programa que realice
el ordenamiento de un vector
usando el ordenamiento
quickSort



Gracias