



uao

05

ESTRUCTURA DE DATOS Y ALGORITMOS 1

Algoritmos de Ordenamiento

Profesor
Orlando Arboleda Molina

uao

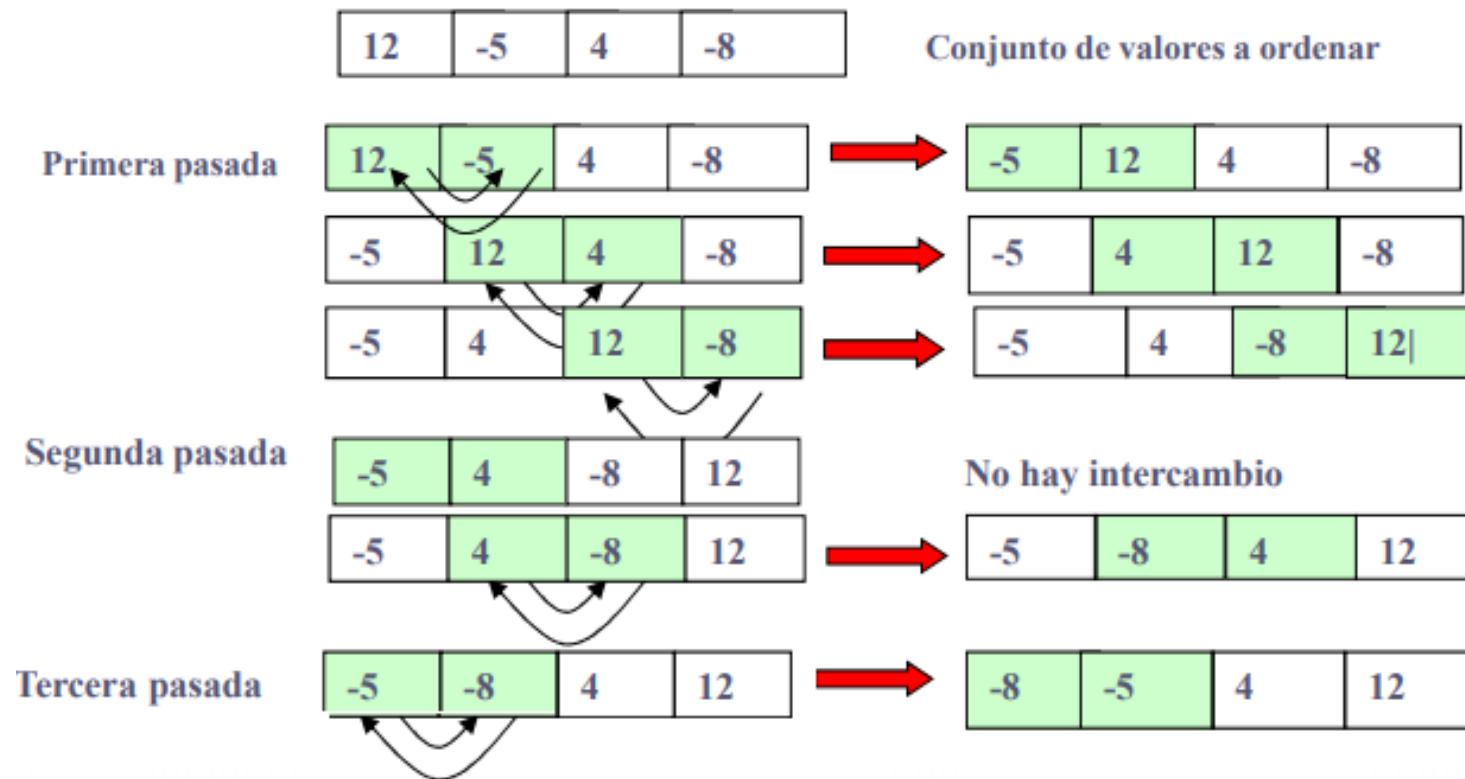
Algoritmos de Ordenamiento

- El **ordenamiento (sort)** consiste en **organizar** de forma **ascendente o descendente** los valores u objetos almacenados en **un arreglo** o colección, **según un criterio dado**.
- Existen varios algoritmos de ordenamiento, cada uno con su correspondiente complejidad, entre ellos:
 - **Bubble Sort** (ordenamiento burbuja, que es impartido en los cursos iniciales de programación)
 - **Quick Sort**
 - **Merge Sort** (ordenamiento por mezcla)
- Los **lenguajes de programación** en su API **proporcionan métodos de ordenamiento**. En el caso de JavaScript y Java se proporciona el método **sort**, al cual hay que **indicarle el criterio** por el cual se desea el ordenamiento y ajustar si el ordenamiento es ascendente o descendente.

Bubble Sort

- Ordena a partir de la **comparación de pares de elementos adyacentes** y los **intercambia si están en el orden incorrecto**. Este proceso **se repite** varias veces hasta que la **lista** está **completamente ordenada**.

Ejemplo:



```
function bubbleSort( arr, n )
{
    var i, j;
    for (i = 0; i < n-1; i++)
    {
        for (j = 0; j < n-i-1; j++)
        {
            if (arr[j] > arr[j+1])
            {
                swap(arr,j,j+1);
            }
        }
    }
}
```

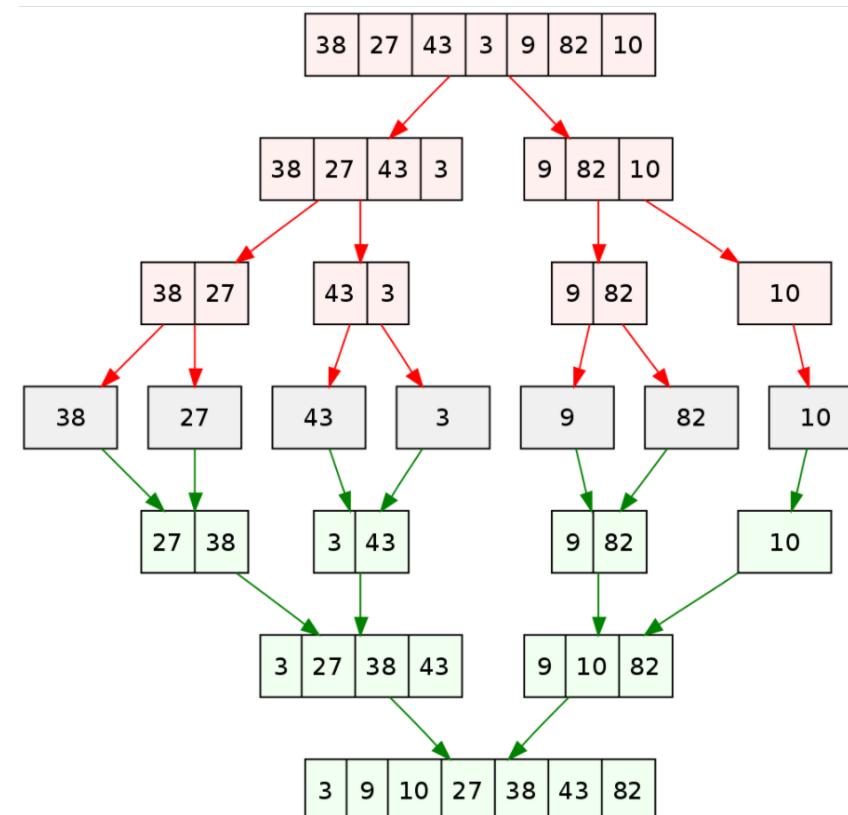
- Requiere **$n-1$ pasadas** y en la **pasada i** realiza **$n-i$ comparaciones** (aunque no deba intercambiar).
- El **numero de comparaciones**, para el **peor** de los **casos** (ordenado descendente):

 - $T(n) = (n-1)+(n-2)+\dots+2+1 = O(n^2)$

Merge Sort

- Divide la **secuencia** original de n datos en **dos** de tamaño $n/2$, los cuales **ordena**; y luego obtiene su respuesta de la **mezcla** de estas dos **secuencias ordenadas**.
- El tiempo de **ordenar 2 arreglos** de la $n/2$ datos es **inferior** a **ordenar** los n datos. Además **mezclar 2 arreglos ordenados se puede hacer eficientemente**.

Ejemplo: se muestra funcionamiento del mergeSort en el arreglo dado. En la parte superior se indica la división, en la parte media el caso base y en la parte inferior la mezcla de las subarreglos ordenados.



```

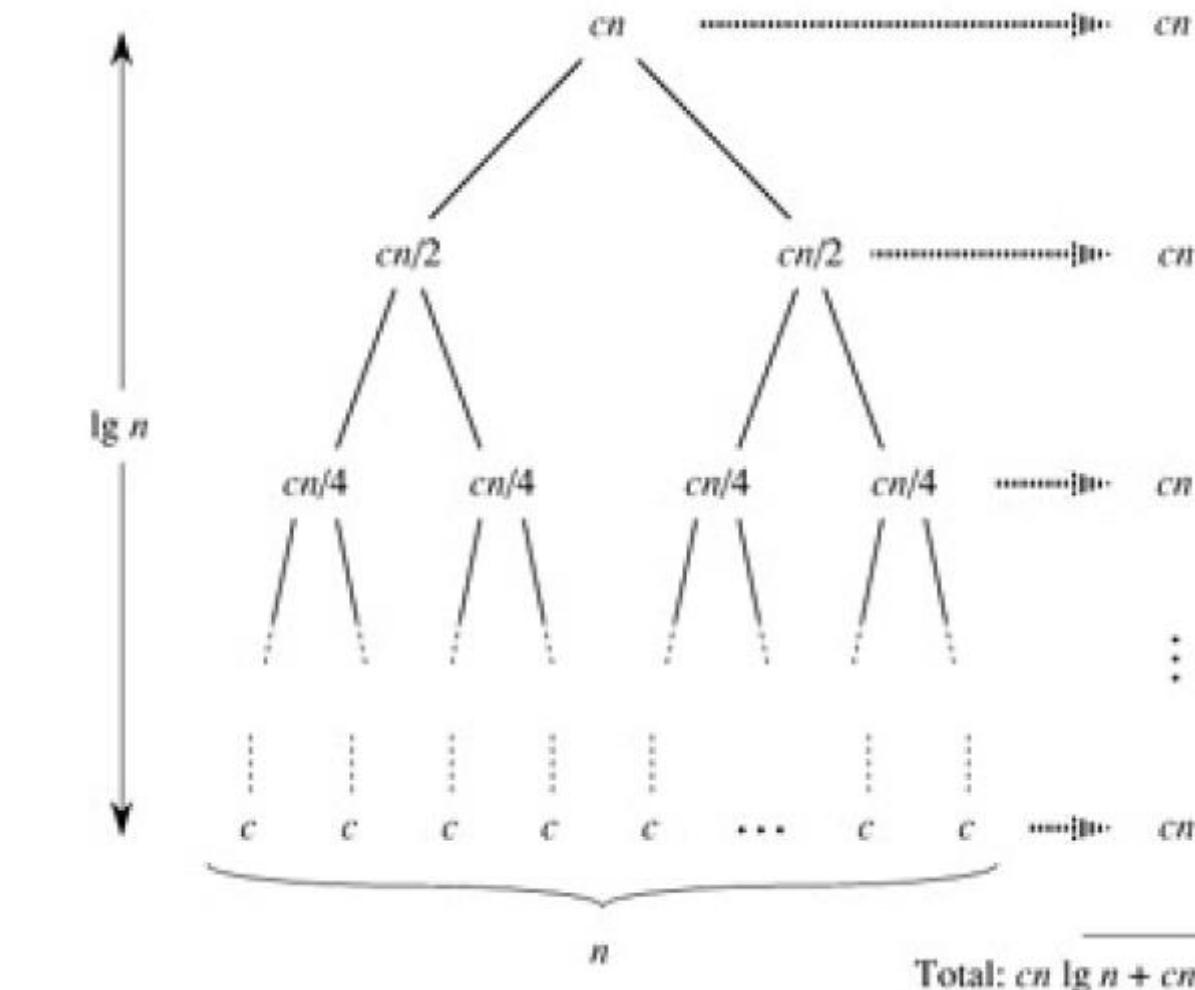
MERGE-SORT (A, p, r)
1 if p < r
2   then q ← ⌊(p + r)/2⌋
3     MERGE-SORT (A, p, q)
4     MERGE-SORT (A, q + 1, r)
5     MERGE (A, p, q, r)
    
```

Merge Sort

```
MERGE-SORT( $A, p, r$ )
1 if  $p < r$ 
2   then  $q \leftarrow \lfloor (p + r)/2 \rfloor$ 
3     MERGE-SORT( $A, p, q$ )
4     MERGE-SORT( $A, q + 1, r$ )
5     MERGE( $A, p, q, r$ )
```

```
MERGE( $A, p, q, r$ )
1  $n_1 \leftarrow q - p + 1$ 
2  $n_2 \leftarrow r - q$ 
3 create arrays  $L[1..n_1+1]$  and  $R[1..n_2+1]$ 
4 for  $i \leftarrow 1$  to  $n_1$ 
5   do  $L[i] \leftarrow A[p + i - 1]$ 
6 for  $j \leftarrow 1$  to  $n_2$ 
7   do  $R[j] \leftarrow A[q + j]$ 
8  $L[n_1 + 1] \leftarrow \infty$ 
9  $R[n_2 + 1] \leftarrow \infty$ 
10  $i \leftarrow 1$ 
11  $j \leftarrow 1$ 
12 for  $k \leftarrow p$  to  $r$ 
13   do if  $L[i] \leq R[j]$ 
14     then  $A[k] \leftarrow L[i]$ 
15      $i \leftarrow i + 1$ 
16   else  $A[k] \leftarrow R[j]$ 
17    $j \leftarrow j + 1$ 
```

$$T(n) = \begin{cases} \Theta(1) & \text{if } n = 1, \\ 2T(n/2) + \Theta(n) & \text{if } n > 1. \end{cases}$$

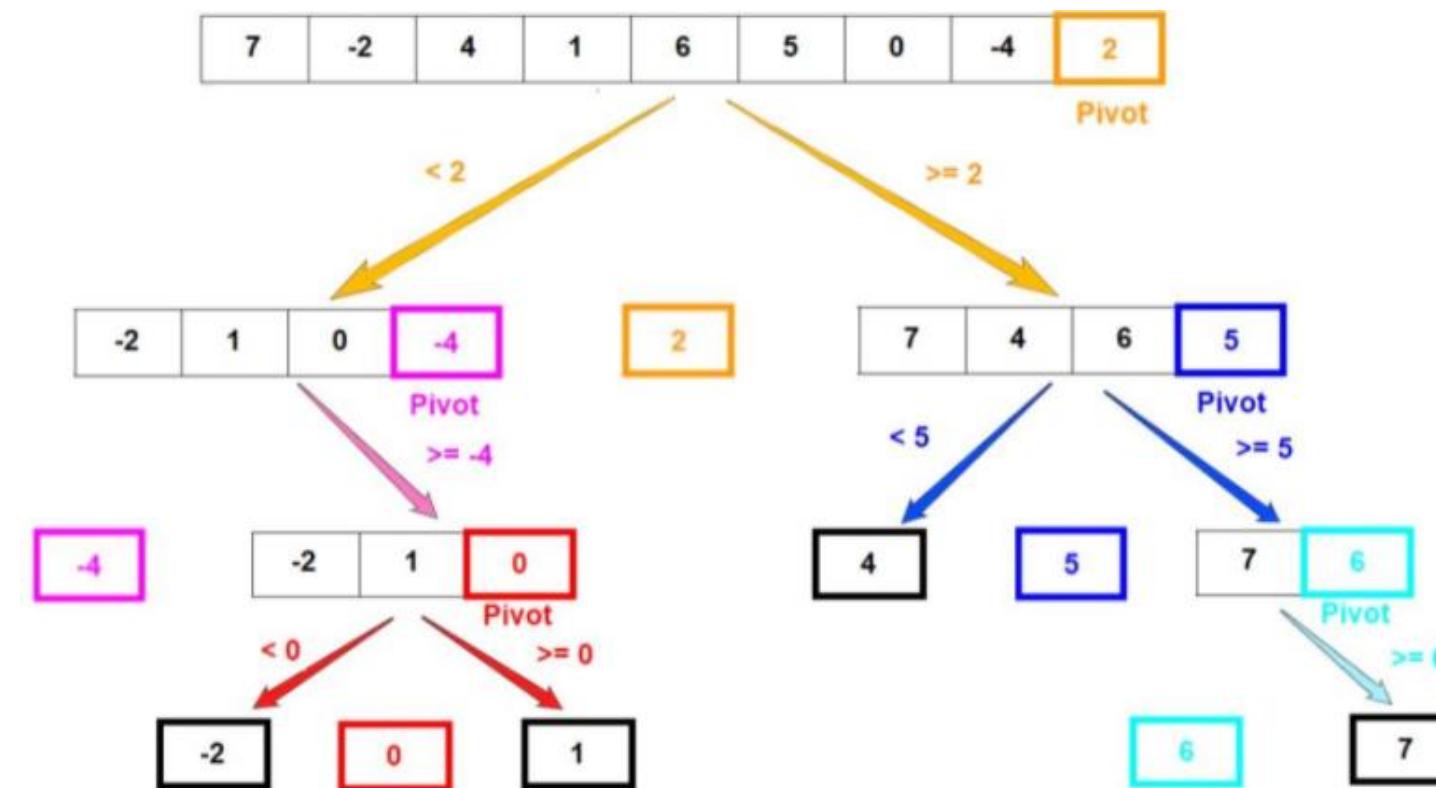


- **Análisis intuitivo**, teniendo en cuenta que dividir y mezclar es de orden $\Theta(n)$
 $T(n) = cn \lg n + cn = \Theta(n \lg n) = O(n \lg n)$

Quick Sort

- **Selecciona** un valor de la secuencia como **pivote** y lo **ubica en su posición final**. Además **reubica** todos los **valores menores** (o iguales) en la **secuencia izquierda** y todos los **valores mayores** en la **secuencia derecha**. Luego ordena estas dos secuencias.
- Generalmente el **pivote** es el **elemento al inicio o final** de la secuencia.

Ejemplo:



```

QUICKSORT(A, p, r)
1 if p < r
2   then q ← PARTITION(A, p, r)
3   QUICKSORT(A, p, q - 1)
4   QUICKSORT(A, q + 1, r)
    
```

Quick Sort

```

QUICKSORT( $A, p, r$ )
1 if  $p < r$ 
2   then  $q \leftarrow \text{PARTITION}(A, p, r)$ 
3     QUICKSORT( $A, p, q - 1$ )
4     QUICKSORT( $A, q + 1, r$ )

```

```

PARTITION( $A, p, r$ )
1  $x \leftarrow A[r]$ 
2  $i \leftarrow p - 1$ 
3 for  $j \leftarrow p$  to  $r - 1$ 
4   do if  $A[j] \leq x$ 
5     then  $i \leftarrow i + 1$ 
6     exchange  $A[i] \leftrightarrow A[j]$ 
7 exchange  $A[i + 1] \leftrightarrow A[r]$ 
8 return  $i + 1$ 

```

$$T(n) = \begin{cases} \Theta(1), & \text{si } p \geq r \\ T(n-1) + T(0) + \Theta(n), & \text{si } p < r \end{cases}$$

$$T(n) = T(n-1) + \Theta(n)$$

$$T(n) = (T(n-2) + \Theta(n-1)) + \Theta(n)$$

.....

$$T(n) = T(1) + \Theta(2) + \dots + \Theta(n-1) + \Theta(n)$$

$$T(n) = \Theta(n^2) = O(n^2)$$

- **particionar** requiere **recorrer toda la secuencia**, luego es de orden $\Theta(n)$
- **Análisis del peor caso:** cuando la **secuencia** de entrada está **ordenada**

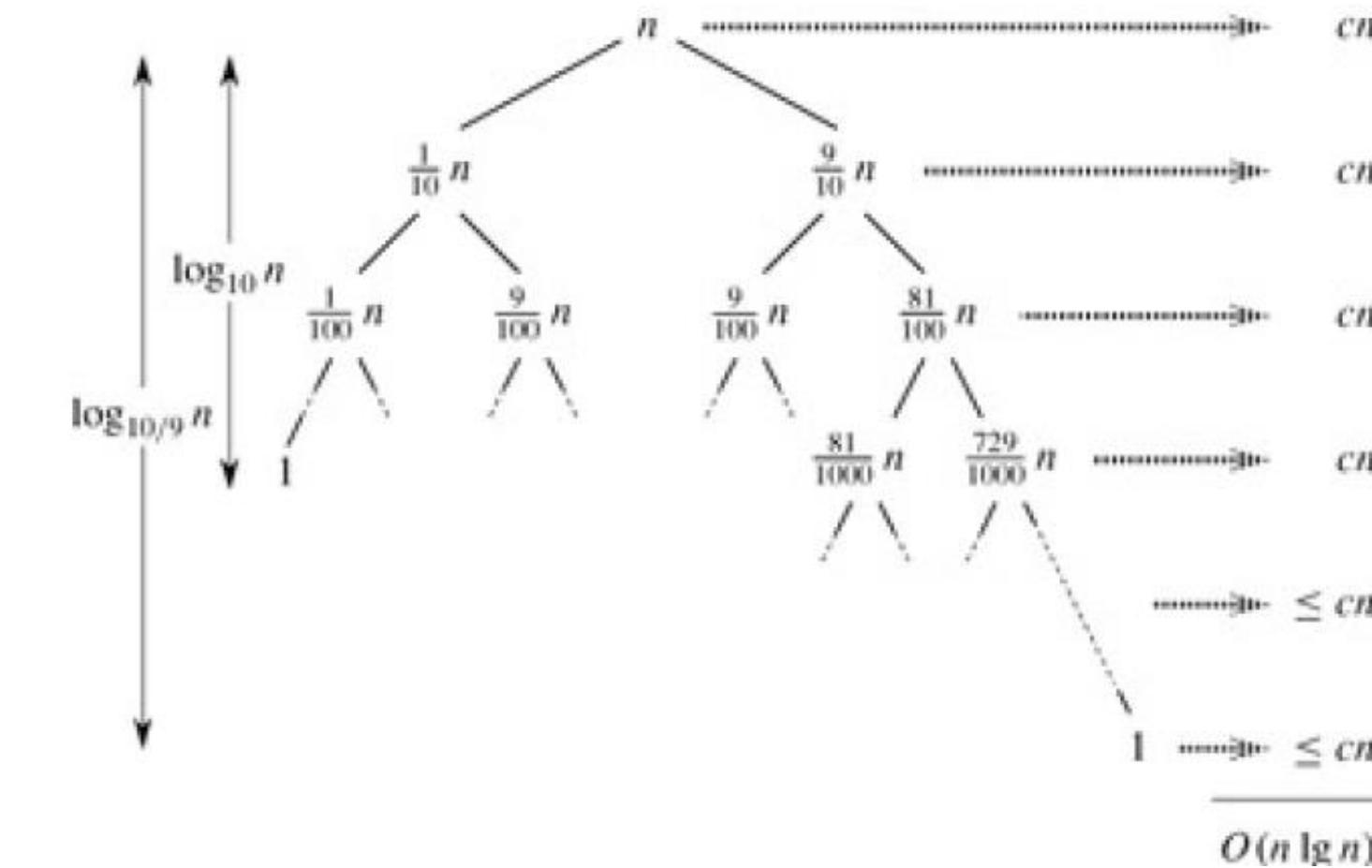
Quick Sort

- **Análisis del mejor caso:** cuando se generan **2 secuencias** de tamaño $n/2$. Cual sería la relación de recurrencia respectiva y su complejidad ?
- **Análisis del caso promedio:** suponiendo que hace divisiones proporcionales

```
QUICKSORT( $A, p, r$ )
1 if  $p < r$ 
2   then  $q \leftarrow \text{PARTITION}(A, p, r)$ 
3   QUICKSORT( $A, p, q - 1$ )
4   QUICKSORT( $A, q + 1, r$ )
```

```
PARTITION( $A, p, r$ )
1  $x \leftarrow A[r]$ 
2  $i \leftarrow p - 1$ 
3 for  $j \leftarrow p$  to  $r - 1$ 
4   do if  $A[j] \leq x$ 
5     then  $i \leftarrow i + 1$ 
6     exchange  $A[i] \leftrightarrow A[j]$ 
7 exchange  $A[i + 1] \leftrightarrow A[r]$ 
8 return  $i + 1$ 
```

$$T(n) = \begin{cases} \Theta(1), & \text{si } p \geq r \\ T(an/b) + T((b-a)n/b) + \Theta(n), & \text{si } p < r \end{cases}$$



Ejercicio de Implementación

- Realizar la **practica** correspondiente a **Ordenamiento**, basada en vehículos, como se indica en el siguiente diagrama de clases. Para esta actividad, se debe disponer de:
 - El entorno del desarrollo **Visual Studio Code**.
 - Un **navegador moderno** y actualizado (ej. Chrome, Firefox, etc).



Se solicita:

- Modificar la practica para que ordene ascendente según la placa
- Realizar las adaptaciones necesarias para realizar el ordenamiento ascendente según el modelo.
- Realizar las adaptaciones necesarias para realizar el ordenamiento descendente según el valor almacenado en el Soat.

Ordenamiento en JavaScript

- Se realiza con el método **sort** y como parámetro una **función de comparación** (si no se proporciona, los elementos se convierten a cadenas y se ordenan en orden lexicográfico).
- La **función de comparación** define cómo se deben comparar dos elementos (*a* y *b*):
 - Si retorna un número negativo (<0), *a* se coloca antes que *b*.
 - Si retorna 0, *a* y *b* se consideran iguales.
 - Si retorna un número positivo (>0), *b* se coloca antes que *a*.

Ejemplo: Dado un arreglo denominado *lasPersonas*, de objetos Estudiantes que tienen los atributos código, nombre y edad, se suministran instrucciones para ordenar de forma ascendente por el código y por el nombre.

```
lasPersonas.sort(function(a,b){return a.codigo-b.codigo;})
```

```
lasPersonas.sort((a,b) => {return a.codigo-b.codigo;})
```

```
lasPersonas.sort(function(a,b){return a.nombre.localeCompare(b.nombre);})
```

```
lasPersonas.sort((a,b) => {return a.nombre.localeCompare(b.nombre);})
```

Ejercicio de Implementación

- En la **practica** que se realizó de **Ordenamiento**, realizar los ordenamientos solicitados previamente, usando el método **sort**. Para esta actividad, se debe disponer de:
 - El entorno del desarrollo **Visual Studio Code**.
 - Un **navegador moderno** y actualizado (ej. Chrome, Firefox, etc).

(Extra) –Ordenamiento en Java

- En los **objetos preparados** (implementan la **Interface Comparable**) basta con invocar el método **sort** de la clase **Collections**.

Ejemplo:

```
public class SortEmployee implements Comparable<SortEmployee> {  
    private int cedula;  
    private String name;  
  
    // en este método se indica el atributo usado para el ordenamiento  
    @Override  
    public int compareTo(SortEmployee employee1) {  
        return this.name.compareToIgnoreCase(employee1.name);  
    }  
}
```

```
Collections.sort(lstSortEmployees);
```

- En los **objetos no preparados** (que no implementan la Interface Comparable) se puede realizar con la interface **Comparator**.

Ejemplo:

```
public class Employee {  
    private int cedula;  
    private String name;
```

```
Collections.sort(lstEmployees, new Comparator<Employee>() {  
    @Override  
    public int compare(Employee o1, Employee o2) {  
        return o1.getName().compareToIgnoreCase(o2.getName());  
    }  
});
```

Ordenamiento en Java (usando Expresiones Lambda)

- Las **expresiones lambda** son **funciones anónimas**, es decir, funciones que **no necesitan una clase**.
- El **ordenamiento** con **expresiones lambda** está permitido desde Java 8, para objetos **no preparados**.

Ejemplo: A continuación se indican las instrucciones Java que permiten realizar el ordenamiento del ejemplo previo, utilizando expresiones lambda:

```
Collections.sort(lstEmployees,  
    (x, y) -> x.getName().compareToIgnoreCase(y.getName()));  
  
lstEmployees.sort(  
    (x, y) -> x.getName().compareToIgnoreCase(y.getName()));
```

05

BUEN VIENTO Y BUENA
MAR !!!

uao



uao