



UNIVERSIDAD NACIONAL
DE ASUNCIÓN
**FACULTAD DE
INGENIERÍA**



Algoritmos de ordenamiento y búsqueda (parte 2)

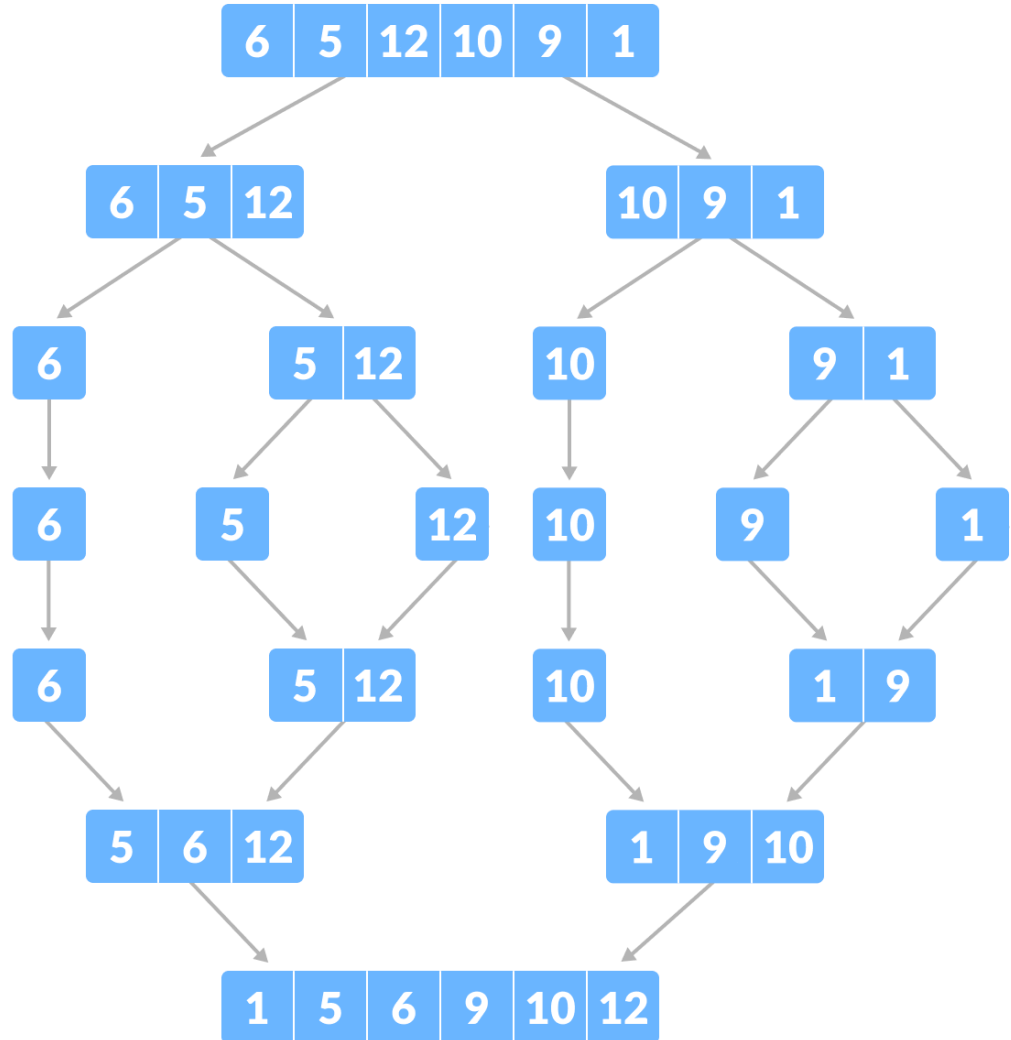
Cátedra de Fundamentos de Programación

Clases:

Elaborado por José Colbes (jcolbes@fiuna.edu.py)

¿Qué veremos?

- Mergesort
- Quicksort



Ordenamiento de datos

Consiste en reorganizar un conjunto de datos u objetos en una secuencia específica, la cual puede ser de dos formas:

Ascendente $i < j \rightarrow A[i] \leq A[j]$

Descendente $i < j \rightarrow A[i] \geq A[j]$

A

4	7	1	5	3
---	---	---	---	---

A_{Asc}

1	3	4	5	7
---	---	---	---	---

A_{Des}

7	5	4	3	1
---	---	---	---	---

Alumnos:

- Carlos Sauer
- Diego Stalder
- José Colbes
- Viviana Ortellado
- Juan Ovelar
- David Fretes

Por apellidos (Asc):

- José Colbes
- David Fretes
- Viviana Ortellado
- Juan Ovelar
- Carlos Sauer
- Diego Stalder

Ordenamiento de datos

El proceso de ordenamiento es uno de los ejemplos más interesantes para mostrar que existen múltiples soluciones para un mismo problema, y que cada algoritmo tiene sus propias ventajas y desventajas.

Según sus enfoques, los algoritmos de ordenamiento se dividen en grupos:

Básicos

- Selección
- Burbuja
- Inserción

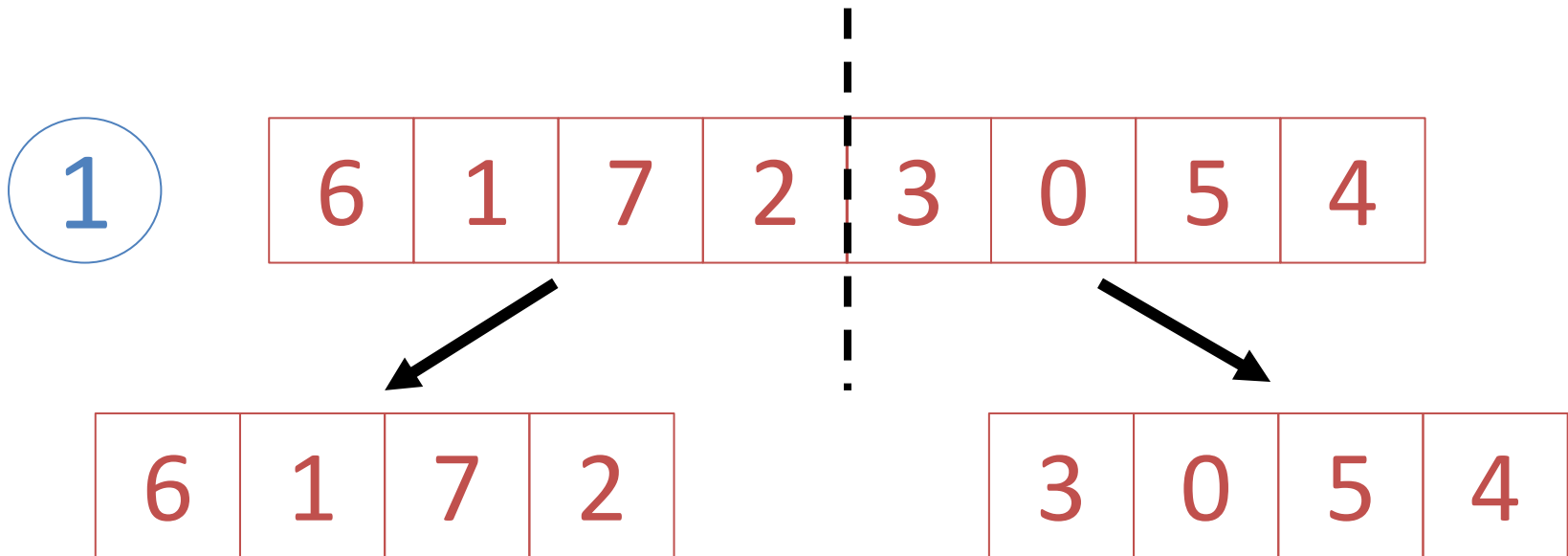
Avanzados

- Merge-sort (Mezcla)
- Quicksort (Rápida)
- Shell
- Radix

Merge-sort

El **Merge-sort** es un algoritmo de ordenamiento recursivo, y es más eficiente que otros algoritmos de ordenamiento (inserción, selección, burbuja). Básicamente realiza lo siguiente:

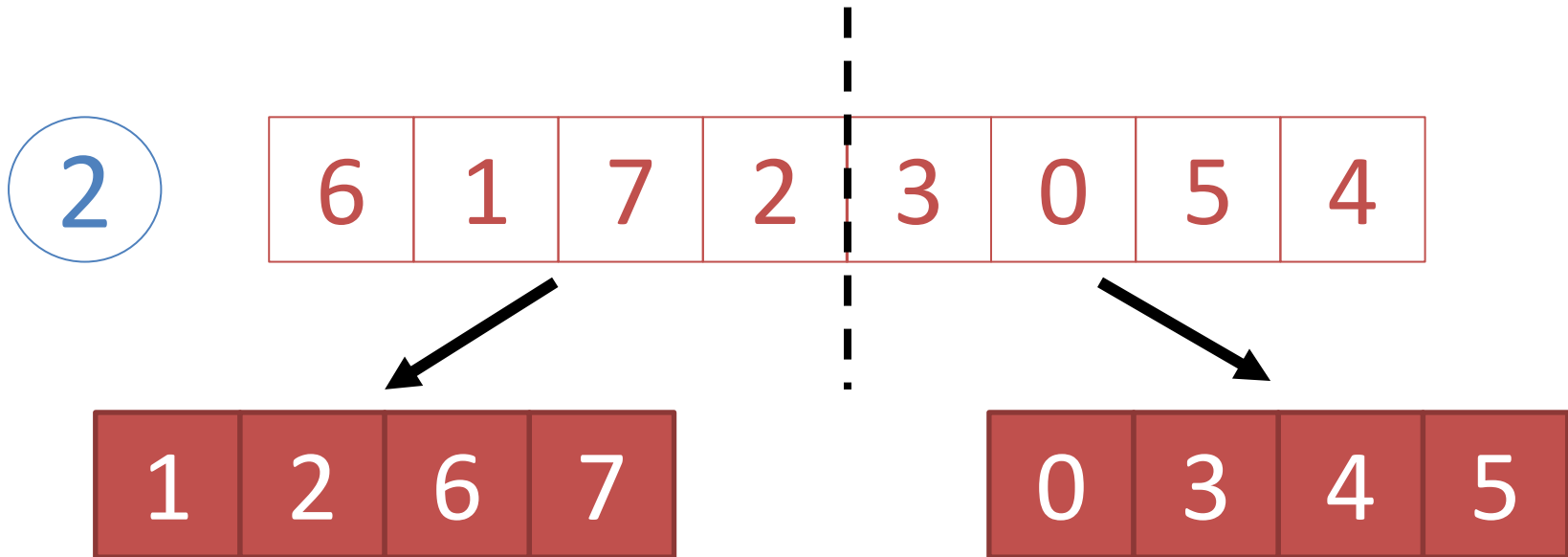
- 1) Divide la secuencia de n elementos en dos subsecuencias de $n/2$ elementos.
- 2) Ordena ambas subsecuencias utilizando merge-sort (**recursión**).
- 3) Fusiona las dos subsecuencias para producir una secuencia ordenada.



Merge-sort

El **Merge-sort** es un algoritmo de ordenamiento recursivo, y es más eficiente que otros algoritmos de ordenamiento (inserción, selección, burbuja). Básicamente realiza lo siguiente:

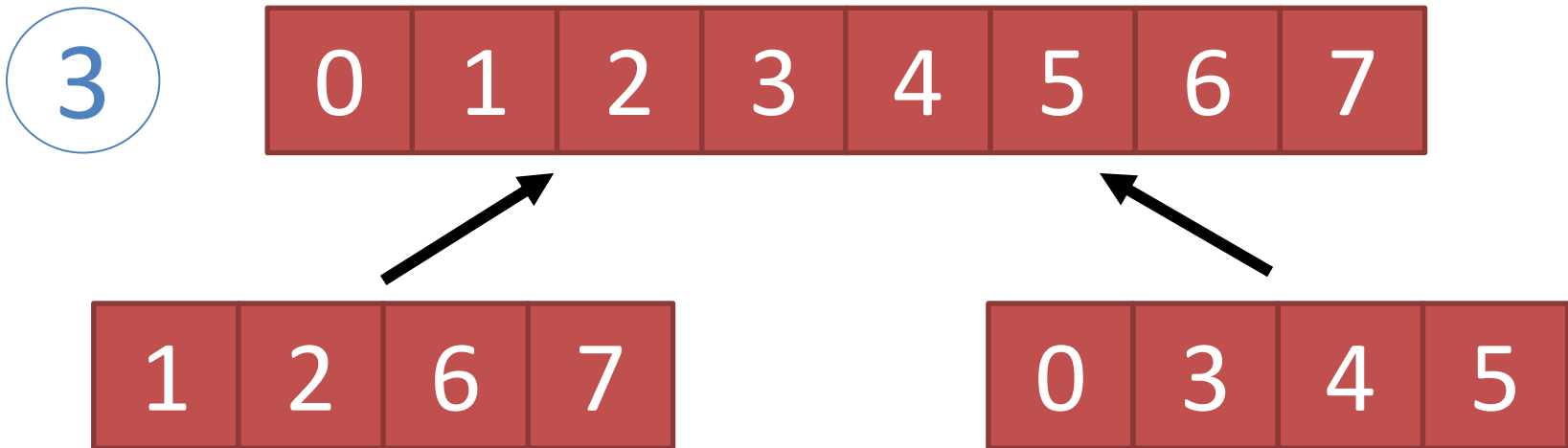
- 1) Divide la secuencia de n elementos en dos subsecuencias de $n/2$ elementos.
- 2) Ordena ambas subsecuencias utilizando merge-sort (**recursión**).
- 3) Fusiona las dos subsecuencias para producir una secuencia ordenada.



Merge-sort

El **Merge-sort** es un algoritmo de ordenamiento recursivo, y es más eficiente que otros algoritmos de ordenamiento (inserción, selección, burbuja). Básicamente realiza lo siguiente:

- 1) Divide la secuencia de n elementos en dos subsecuencias de $n/2$ elementos.
- 2) Ordena ambas subsecuencias utilizando merge-sort (**recursión**).
- 3) Fusiona las dos subsecuencias para producir una secuencia ordenada.



Merge-sort

Secuencia ordenada



Secuencia inicial

Merge-sort

El procedimiento **clave** del algoritmo merge-sort es la **fusión de datos** (*merging*) que usa para combinar soluciones parciales.

La fusión de datos genera una secuencia ordenada a partir de un par de secuencias ordenadas.



Entrada: Dos secuencias ordenadas de tamaño n .

Salida: Una secuencia ordenada de tamaño $2n$

$$A = \{1, 3, 7, 8\}$$

$$B = \{2, 4, 5, 9\}$$

$$C = \{1, 2, 3, 4, 5, 7, 8, 9\}$$

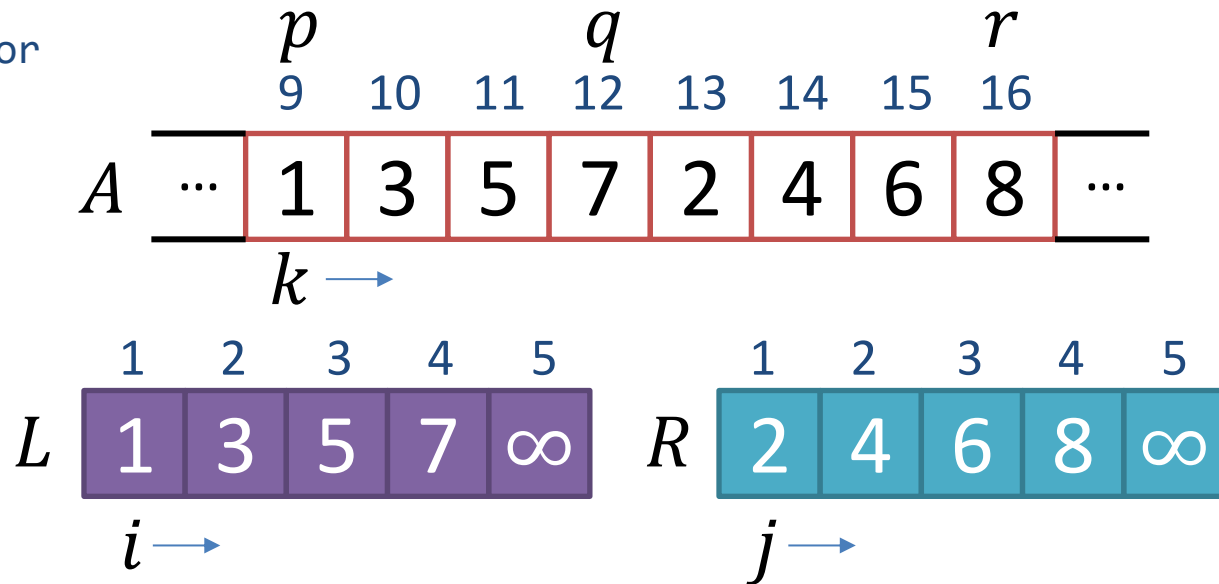
Merge-sort

MERGE(A, p, q, r)

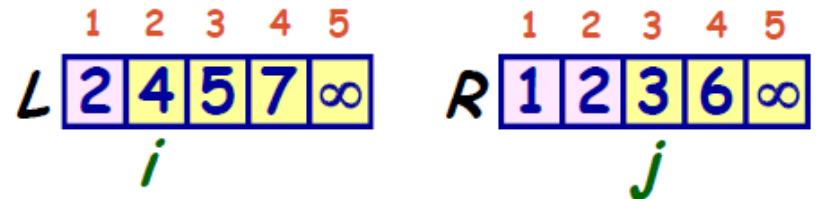
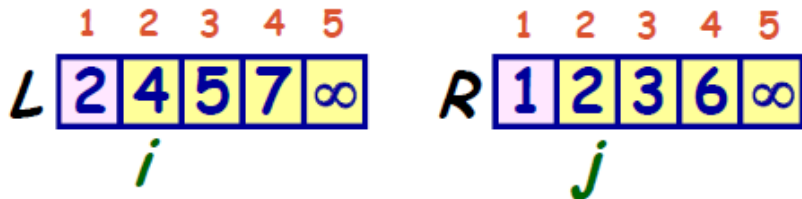
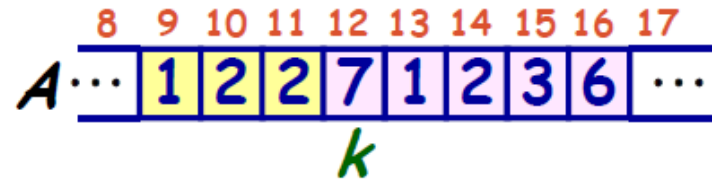
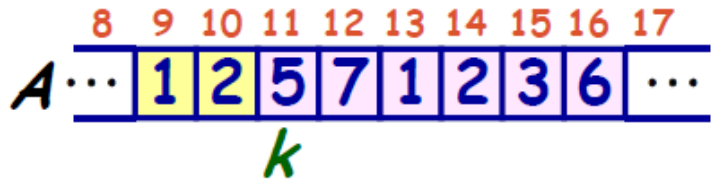
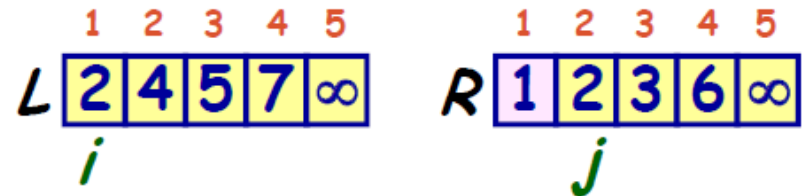
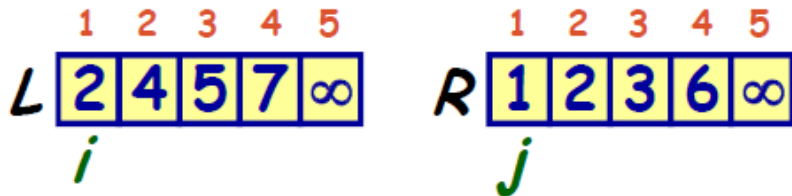
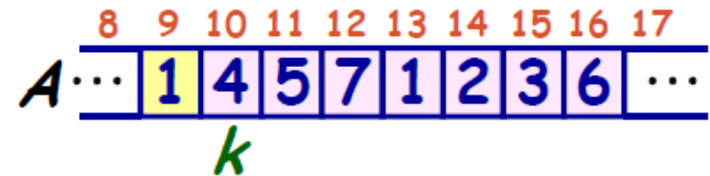
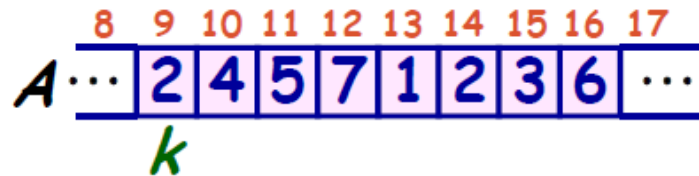
1. $n1 = q - p + 1$
2. $n2 = r - q$
3. Crear arreglos $L[n1+1]$ y $R[n2+1]$
4. **desde** $i=0$ **hasta** $(n1-1)$
5. $L[i] = A[p+i]$
6. **desde** $i=0$ **hasta** $(n2-1)$
7. $R[i] = A[q+i+1]$
8. $L[n1] = \infty$
/* ∞ representa un valor muy alto! Mayor que cualquiera de A */
9. $R[n2] = \infty$
10. $i=0$
11. $j=0$
12. **desde** $k=p$ **hasta** r
13. **si** ($L[i] \leq R[j]$)
14. $A[k] = L[i]$
15. $i = i + 1$
16. **sino**
17. $A[k] = R[j]$
18. $j = j + 1$

MERGESORT(A, p, r)

1. **si** ($p < r$)
2. $q = (p+r)/2$
3. MERGESORT(A, p, q)
4. MERGESORT($A, q+1, r$)
5. MERGE(A, p, q, r)



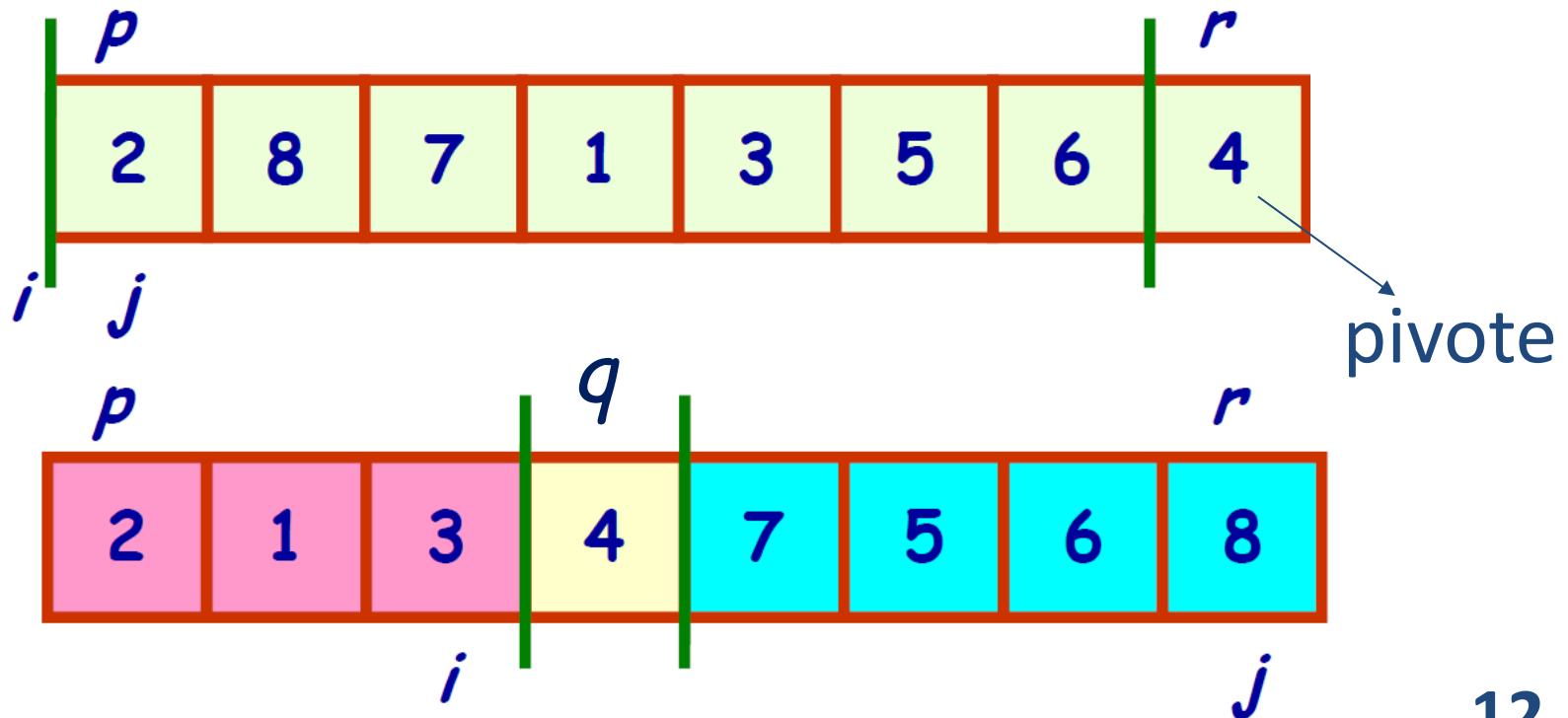
Merge-sort



Quicksort

El **Quicksort** también es un algoritmo de ordenamiento recursivo, y es uno de los más empleados debido a rapidez. Sus pasos son:

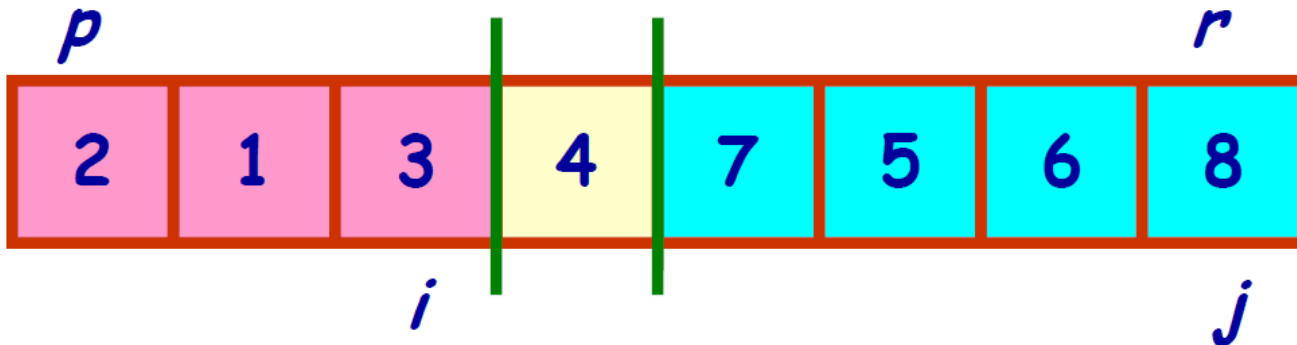
1. Se divide el arreglo $A[p \dots r]$ en dos subarreglos $A[p \dots q - 1]$ y $A[q + 1 \dots r]$ con la siguiente propiedad: cada elemento del arreglo $A[p \dots q - 1]$ es menor o igual que $A[q]$ y por consiguiente menor o igual que cualquier elemento del arreglo $A[q + 1 \dots r]$. Se calcula el índice q en este paso.



Quicksort

El **Quicksort** también es un algoritmo de ordenamiento recursivo, y es uno de los más empleados debido a rapidez. Sus pasos son:

1. Se divide el arreglo $A[p \dots r]$ en dos subarreglos $A[p \dots q - 1]$ y $A[q + 1 \dots r]$ con la siguiente propiedad: cada elemento del arreglo $A[p \dots q - 1]$ es menor o igual que $A[q]$ y por consiguiente menor o igual que cualquier elemento del arreglo $A[q + 1 \dots r]$. Se calcula el índice q en este paso.
2. Los dos subarreglos $A[p \dots q - 1]$ y $A[q + 1 \dots r]$ se ordenan en forma recursiva utilizando el mismo algoritmo Quicksort.
3. Debido a que los subarreglos están ordenados en el lugar correcto, no es necesario realizar ninguna operación adicional. Por lo tanto el arreglo $A[p \dots r]$ está ordenado.



Quicksort - Seudocódigo

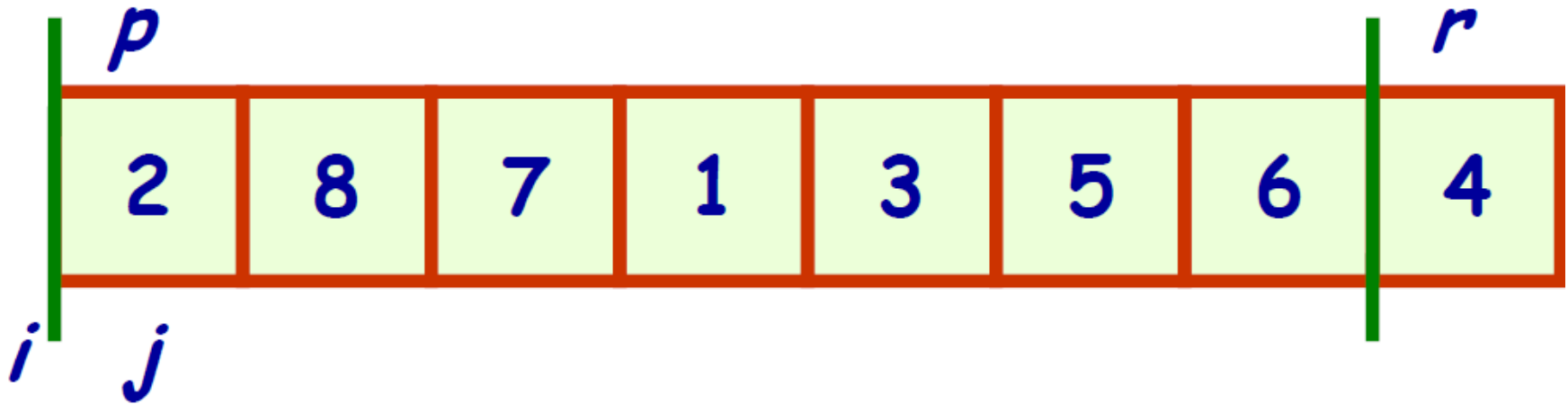
QUICKSORT(A, p, r)

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

PARTITION(A, p, r)

```
1   $x = A[r]$ 
2   $i = p - 1$ 
3  for  $j = p$  to  $r - 1$ 
4      if  $A[j] \leq x$ 
5           $i = i + 1$ 
6          exchange  $A[i]$  with  $A[j]$ 
7  exchange  $A[i + 1]$  with  $A[r]$ 
8  return  $i + 1$ 
```

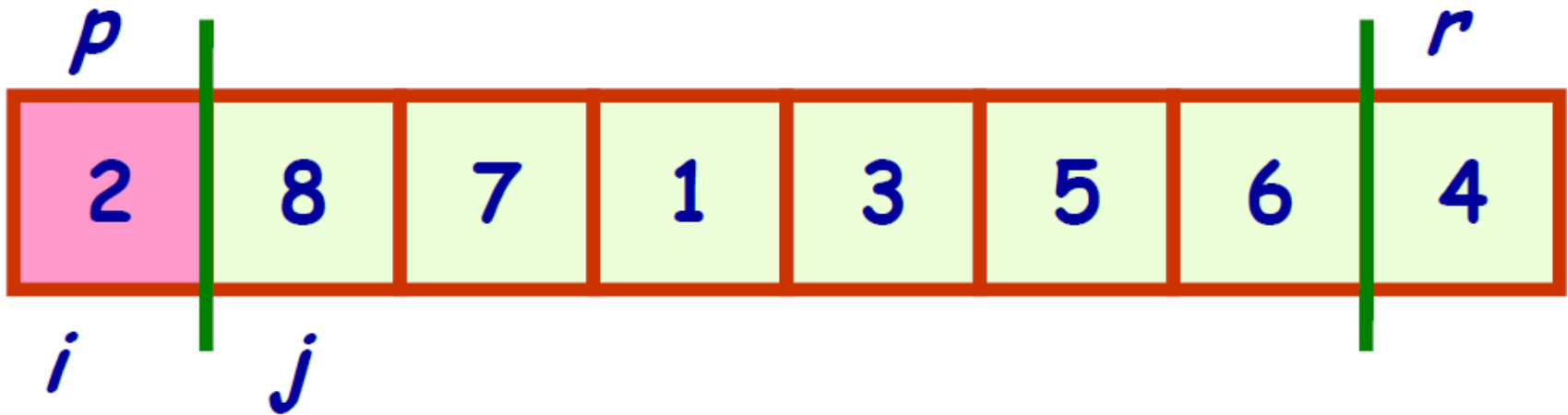
Quicksort - Funcionamiento



PARTITION(A, p, r)

```
1   $x = A[r]$ 
2   $i = p - 1$ 
3  for  $j = p$  to  $r - 1$ 
4      if  $A[j] \leq x$ 
5           $i = i + 1$ 
6          exchange  $A[i]$  with  $A[j]$ 
7  exchange  $A[i + 1]$  with  $A[r]$ 
8  return  $i + 1$ 
```

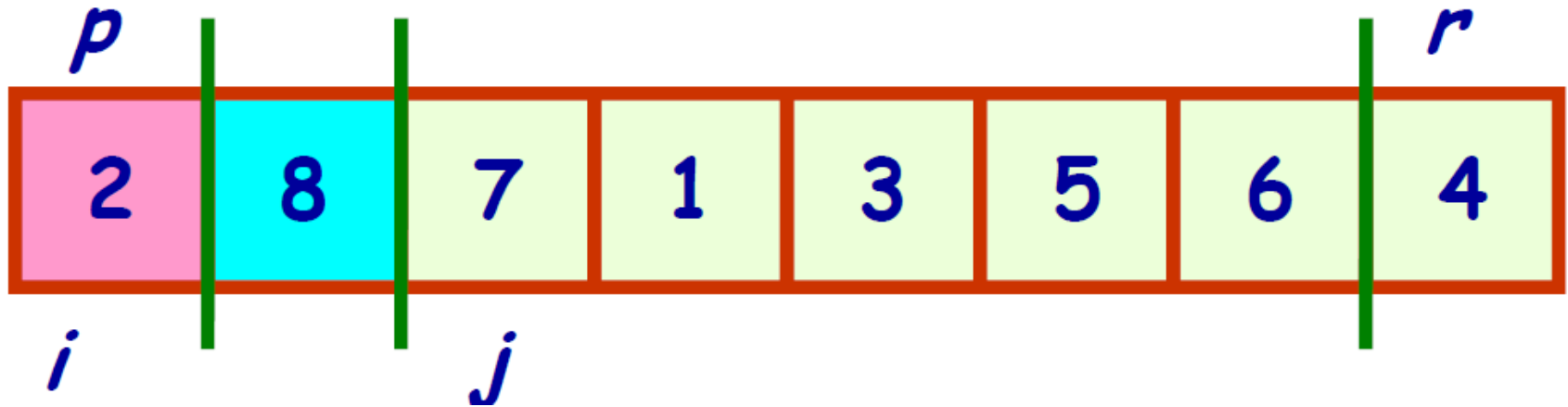
Quicksort - Funcionamiento



PARTITION(A, p, r)

```
1   $x = A[r]$ 
2   $i = p - 1$ 
3  for  $j = p$  to  $r - 1$ 
4      if  $A[j] \leq x$ 
5           $i = i + 1$ 
6          exchange  $A[i]$  with  $A[j]$ 
7  exchange  $A[i + 1]$  with  $A[r]$ 
8  return  $i + 1$ 
```

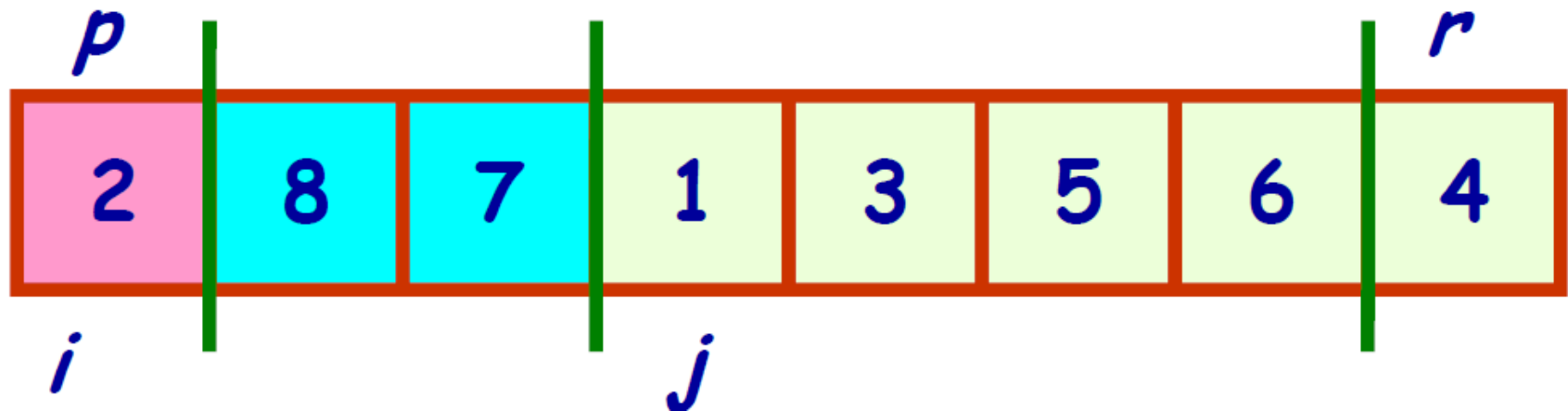

Quicksort - Funcionamiento



PARTITION(A, p, r)

```
1   $x = A[r]$ 
2   $i = p - 1$ 
3  for  $j = p$  to  $r - 1$ 
4      if  $A[j] \leq x$ 
5           $i = i + 1$ 
6          exchange  $A[i]$  with  $A[j]$ 
7  exchange  $A[i + 1]$  with  $A[r]$ 
8  return  $i + 1$ 
```

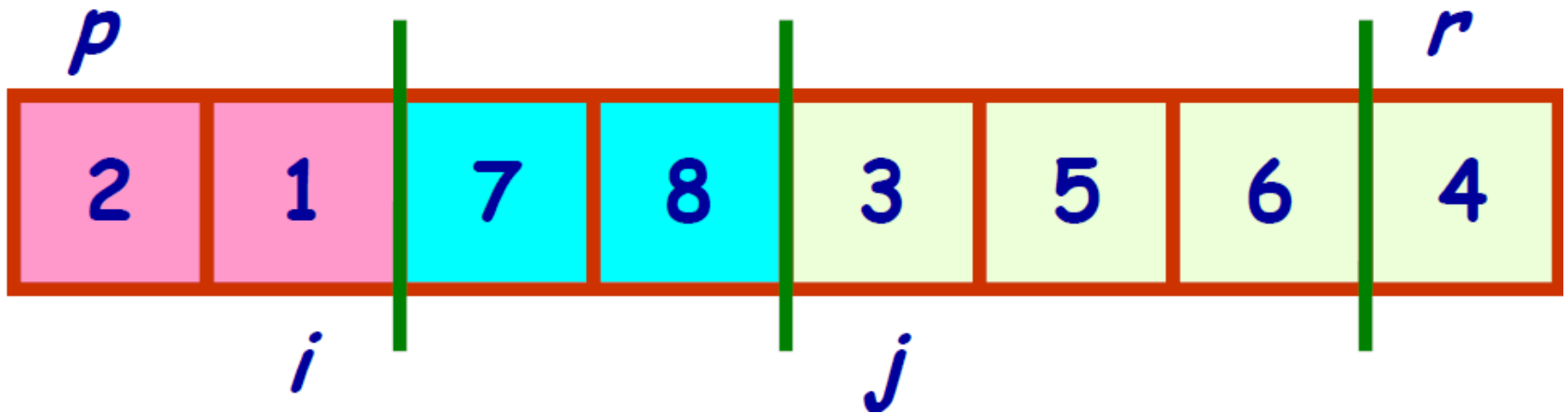
Quicksort - Funcionamiento



PARTITION(A, p, r)

```
1   $x = A[r]$ 
2   $i = p - 1$ 
3  for  $j = p$  to  $r - 1$ 
4      if  $A[j] \leq x$ 
5           $i = i + 1$ 
6          exchange  $A[i]$  with  $A[j]$ 
7  exchange  $A[i + 1]$  with  $A[r]$ 
8  return  $i + 1$ 
```

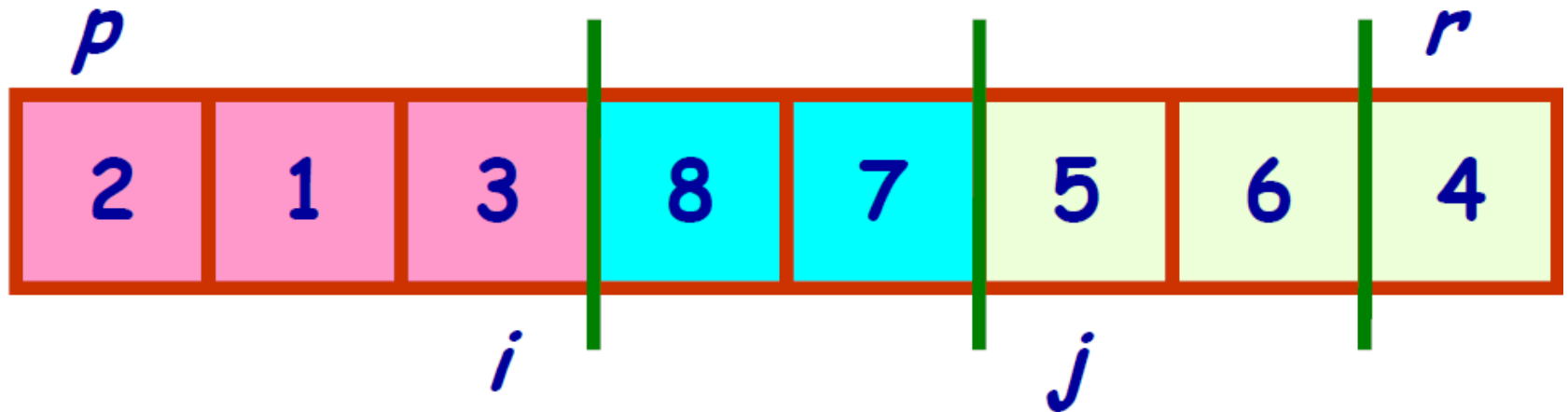
Quicksort - Funcionamiento



PARTITION(A, p, r)

```
1   $x = A[r]$ 
2   $i = p - 1$ 
3  for  $j = p$  to  $r - 1$ 
4      if  $A[j] \leq x$ 
5           $i = i + 1$ 
6          exchange  $A[i]$  with  $A[j]$ 
7  exchange  $A[i + 1]$  with  $A[r]$ 
8  return  $i + 1$ 
```

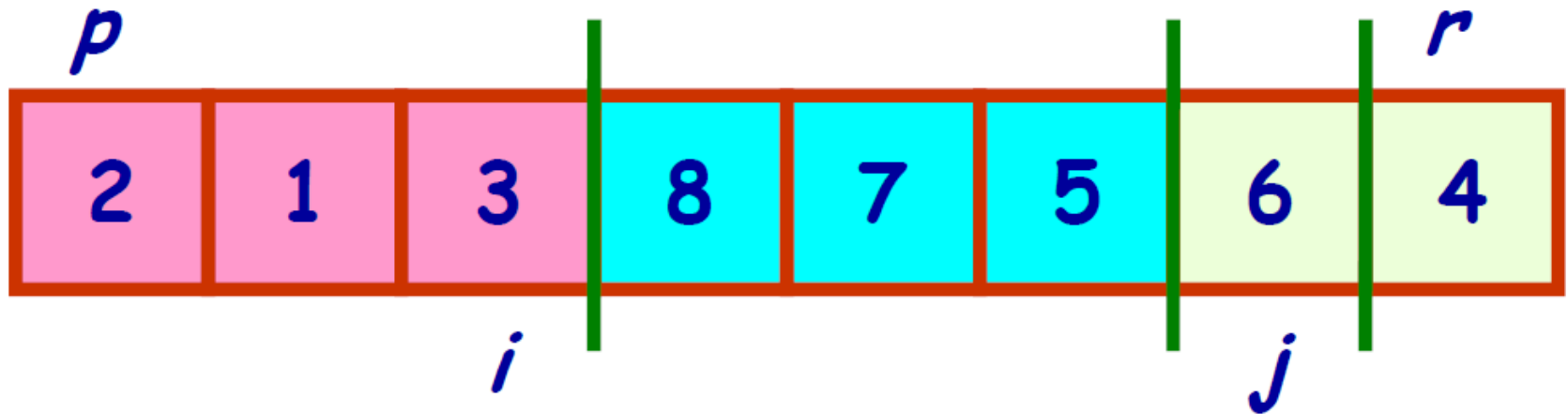
Quicksort - Funcionamiento



PARTITION(A, p, r)

```
1   $x = A[r]$ 
2   $i = p - 1$ 
3  for  $j = p$  to  $r - 1$ 
4      if  $A[j] \leq x$ 
5           $i = i + 1$ 
6          exchange  $A[i]$  with  $A[j]$ 
7  exchange  $A[i + 1]$  with  $A[r]$ 
8  return  $i + 1$ 
```

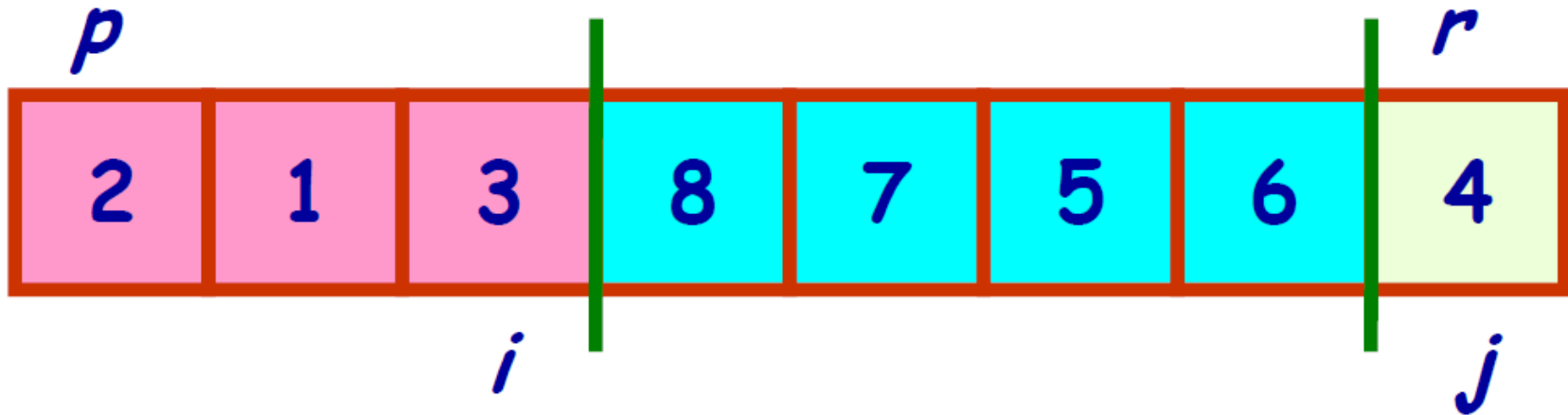
Quicksort - Funcionamiento



PARTITION(A, p, r)

```
1   $x = A[r]$ 
2   $i = p - 1$ 
3  for  $j = p$  to  $r - 1$ 
4      if  $A[j] \leq x$ 
5           $i = i + 1$ 
6          exchange  $A[i]$  with  $A[j]$ 
7  exchange  $A[i + 1]$  with  $A[r]$ 
8  return  $i + 1$ 
```

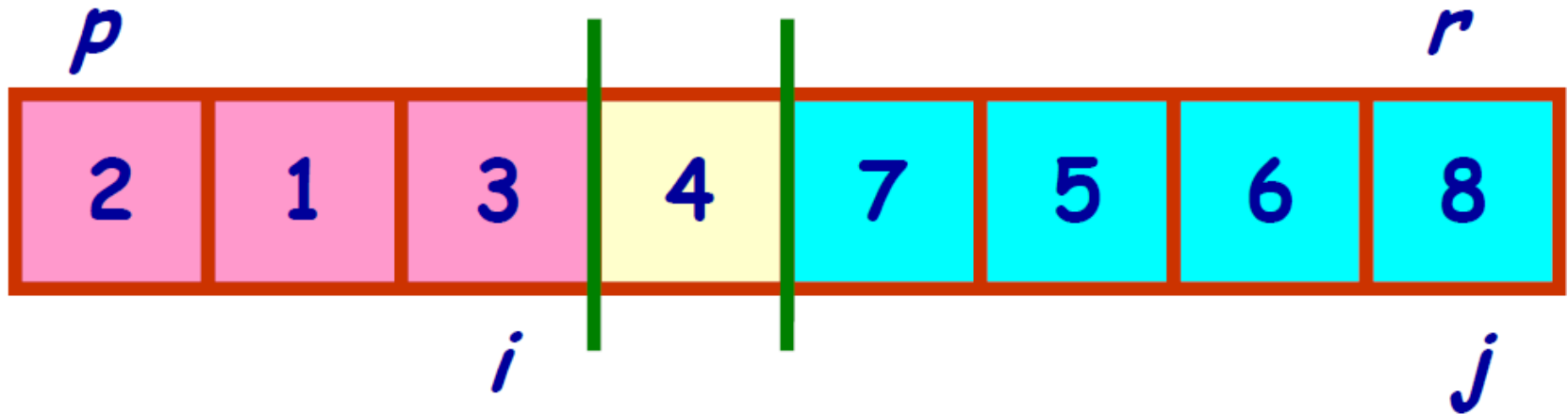
Quicksort - Funcionamiento



PARTITION(A, p, r)

```
1   $x = A[r]$ 
2   $i = p - 1$ 
3  for  $j = p$  to  $r - 1$ 
4      if  $A[j] \leq x$ 
5           $i = i + 1$ 
6          exchange  $A[i]$  with  $A[j]$ 
7  exchange  $A[i + 1]$  with  $A[r]$ 
8  return  $i + 1$ 
```

Quicksort - Funcionamiento



PARTITION(A, p, r)

```
1   $x = A[r]$ 
2   $i = p - 1$ 
3  for  $j = p$  to  $r - 1$ 
4      if  $A[j] \leq x$ 
5           $i = i + 1$ 
6          exchange  $A[i]$  with  $A[j]$ 
7  exchange  $A[i + 1]$  with  $A[r]$ 
8  return  $i + 1$ 
```

Timsort

El algoritmo **Timsort** es el método empleado por defecto para el ordenamiento en Python (**sorted()** y **.sort()**).

Este método es híbrido y consiste en la combinación del método de **inserción** y el **Mergesort**.

La característica principal de Timsort es que aprovecha la ventaja de tener elementos *casi ordenados* en un conjunto de datos, lo cual aparece en muchas situaciones en la práctica.

El algoritmo realiza lo siguiente:

- Separa el conjunto de datos en bloques de tamaño fijo (entre 32 y 64 elementos).
- Ordena cada bloque mediante el método de inserción.
- Ordena el conjunto de datos mediante Mergesort.

Gracias por la atención

