Complejidad Temporal:

$$n = r - p$$

Línea	Instrucción	# veces que se ejecuta
	Partition(A,p,r)	
1	x = A[r]	1
2	i = p - 1	1
3	for j = p to r - 1	n+1
4	if A[j] <u><</u> x	n
5	i = i + 1	n
6	$A[\mathtt{i}] \; \leftrightarrow \; A[\mathtt{j}]$	n
7	$A[i + 1] \leftrightarrow A[r]$	1
8	return i + 1	1

Peor:

$$T(n) = 1 + 1 + (n+1) + n + n + n + 1 + 1 = 5 + 4n = O(n)$$

$$O(n)$$

Mejor:

$$T(1) = \Omega(1) \rightarrow el \ for \ no \ se \ ejecuta$$

 $\Omega(1)$

Promedio:

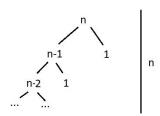
 $\Theta(n)$

Línea	Instrucción	# veces que se ejecuta
	<pre>QuickSort(A,p,r)</pre>	
1	if p < r	1
2	q = Partition(A,p,r)	0(n)
3	QuickSort(A,p,q-1)	T(n/2)
4	QuickSort(A,q+1,r)	T(n/2)

Peor:

$$T(n) = 1 + O(n) + T(n-1) + T(1) \approx O(n) + T(n-1) + T(1)$$

 $n - i2 = 1 \rightarrow i = 2(n-1) = 2n - 2 \approx n$



$$\sum_{i=0}^{n} n = O(n^{2})$$

$$\frac{O(n^{2})}{O(n^{2})}$$

Mejor:

$$\Omega(1) \rightarrow el \ if \ es \ falso$$

Promedio:

$$T(n) = 1 + O(n) + 2T(n/2) \approx O(n) + 2T(n/2)$$

por Método del maestro:

$$T(1) \rightarrow \Theta(1)$$
, $a = 2$, $b = 2$, $a = b^{-1}$ es verdadero $T(n) = \Theta(n^{-1}log \ n) = \Theta(n \ log \ n)$ $\Theta(n \ log \ n)$

Línea	Instrucción	# veces que se ejecuta
	Rand-Parti(A,p,r)	
1	i = Random(p,r)	1
2	A[r] ↔ A[i]	1
3	return Partition(A,p,r)	0(n)

Peor:

$$T(n) = 1 + 1 + O(n) = O(n)$$

O(n)

Mejor:

$$T(1) = \Omega(1) \rightarrow se$$
 ejecuta Partition en el mejor caso

$\Omega(1)$

Promedio:

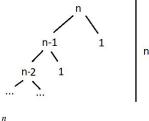
 $\Theta(n)$

Línea	Instrucción	# veces que se ejecuta
	Randomized-QS(A,p,r)	
1	if p < r	1
2	q = Rand-Parti(A,p,r)	0(n)
3	Randomized-QS(A,p,q-1)	T(n/2)
4	Randomized-QS(A,q+1,r)	T(n/2)

Peor:

$$T(n) = 1 + O(n) + T(n-1) + T(1) \approx O(n) + T(n-1) + T(1)$$

 $n - i2 = 1 \rightarrow i = 2(n-1) = 2n - 2 \approx n$



$$\sum_{i=0}^{n} n = O(n^{2})$$

$$\frac{O(n^{2})}{O(n^{2})}$$

Mejor:

$$\Omega(1) \rightarrow el \ if \ es \ falso$$

Promedio:

$$T(n) = 1 + O(n) + 2T(n/2) \approx O(n) + 2T(n/2)$$

por Método del maestro:

$$T(1) \rightarrow \Theta(1)$$
, $a = 2$, $b = 2$, $a = b^{-1}$ es verdadero $T(n) = \Theta(n^{-1}log \ n) = \Theta(n \ log \ n)$ $\Theta(n \ log \ n)$

Unidad experimental:

-Medir el tiempo que tarda en ejecutarse los métodos de ordenamiento (QuickSort) junto a su auxiliar Partition, dado el aumento de objetos dentro de su arreglo(Array) y el espacio en memoria ram que ocupan estos objetos.

QuickSort? Array?

Variables de respuesta:

-El tiempo que se demora el programa en ejecutarse

Factores controlables:

- -El espacio de memoria asignada en Visual Studio.
- -El tamaño de los arrays.

Factores NO controlables:

- -Los componentes del hardware del computador.
- -La ejecución del programa dentro del computador.

Factores estudiados: