

ANÁLISIS Y DISEÑO DE ALGORITMOS I

Periodo I - 2023

Quicksort

Jesús Aranda

Universidad del Valle
Escuela de Ingeniería de Sistemas y Computación

Este documento es una adaptación del material original del profesor Oscar Bedoya



Características del Quicksort

Procedimiento PARTITION

Quicksort

Análisis de complejidad

Quicksort con aleatoriedad

Quicksort

- En el peor caso tiene un tiempo de $\Theta(n^2)$
- Es una de las mejores opciones en la práctica, debido a que su tiempo promedio es de $\Theta(nlgn)$
- Los factores constantes en $\Theta(nlgn)$ son pequeños comparados con los de los otros algoritmos
- Es ordenación *in-place*
- Técnica: Dividir, Conquistar y Combinar (igual que el merge-sort)

Quicksort

Dado un arreglo $A[p..r]$

Dividir: $A[p..r]$ es particionado en dos subarreglos no vacíos $A[p..q]$ y $A[q+1..r]$ tal que cada elemento en $A[p..q]$ sea menor o igual que los elementos en $A[q+1..r]$

Conquistar: Ordenar los dos subarreglos $A[p..q]$ y $A[q+1..r]$ recursivamente utilizando QuickSort

Combinar: Ya que los subarreglos son ordenados *in-place*, no es necesario llevar a cabo la tarea de combinar

Quicksort

QUIKSORT basa su funcionamiento en un procedimiento llamado PARTITION

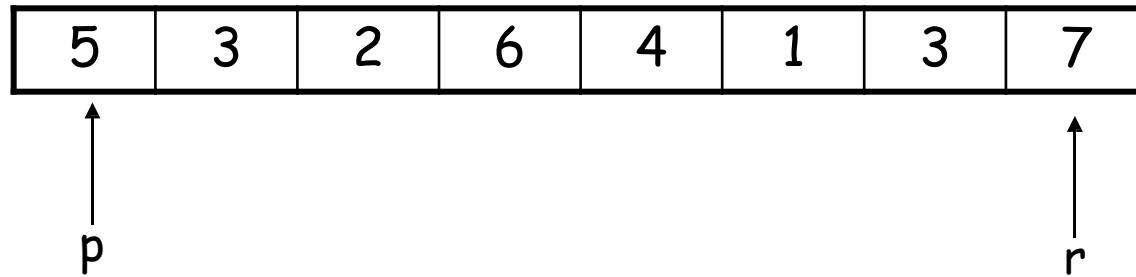
PARTITION(A, p, r)

Precondición: p y r son índices válidos en A

Poscondición: $x = A[p]$, se intercambian de posición los datos en A , de tal forma que al final los elementos con índice menor a cierto j , son menores o iguales que x , y aquellos con índice mayor a j , son mayores o iguales que x .

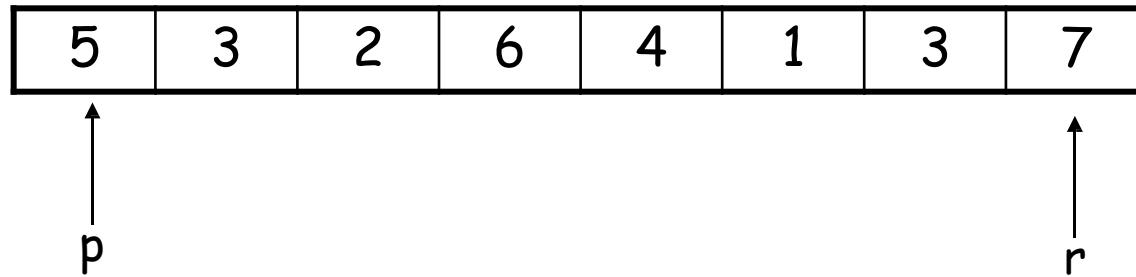
Quicksort

PARTITION(A, p, r)



Quicksort

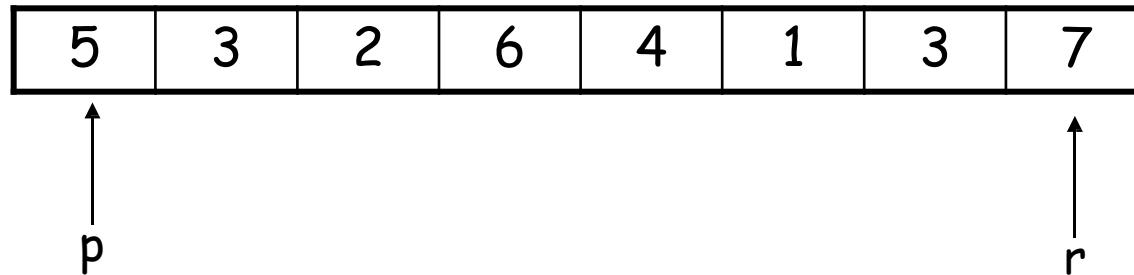
PARTITION(A, p, r)



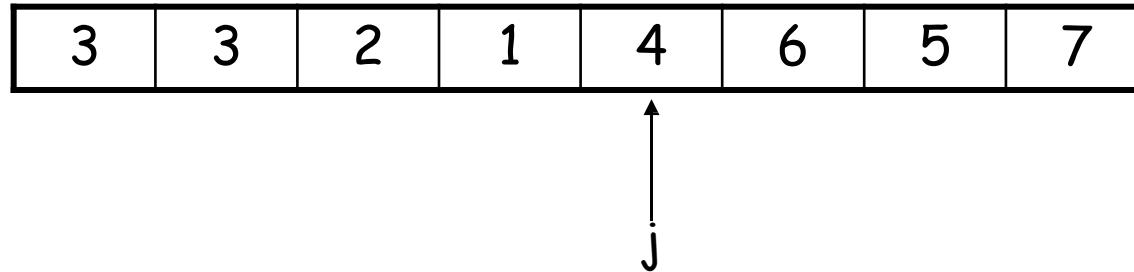
$x \leftarrow A[p]$

Quicksort

PARTITION(A, p, r)

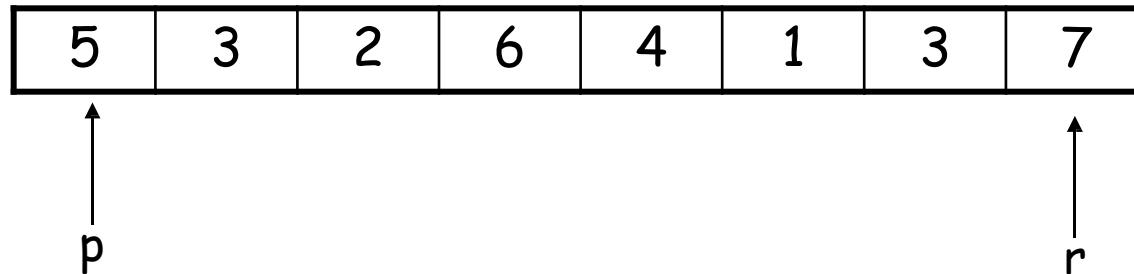


$x \leftarrow A[p]$

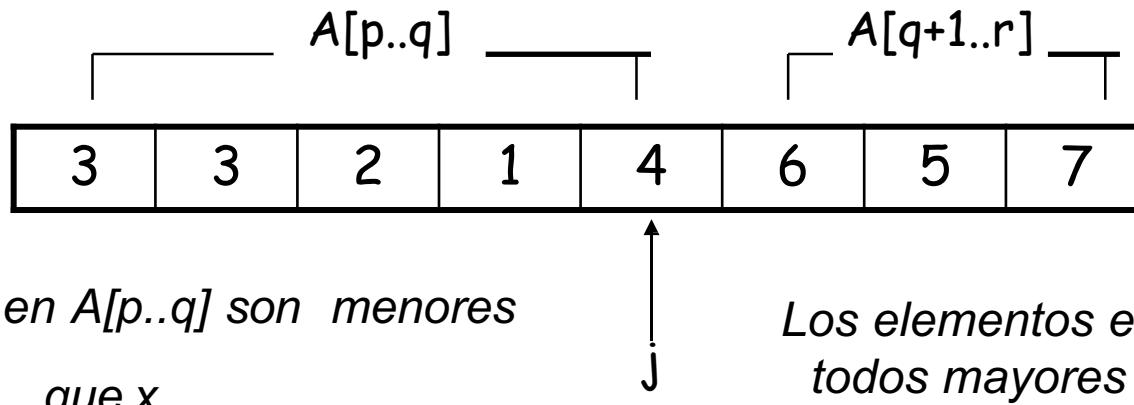


Quicksort

PARTITION(A, p, r)

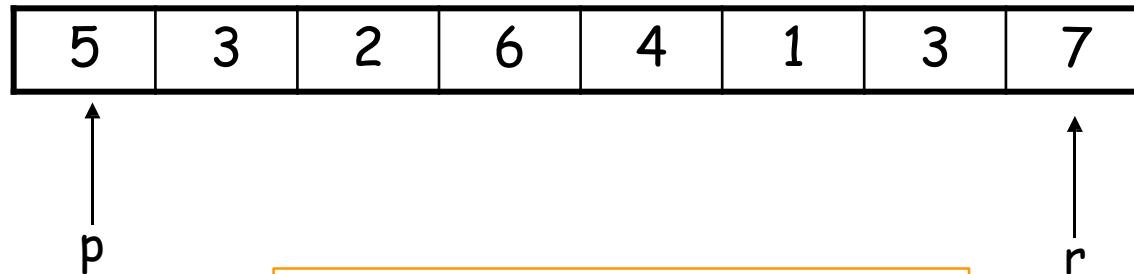


$x \leftarrow A[p]$

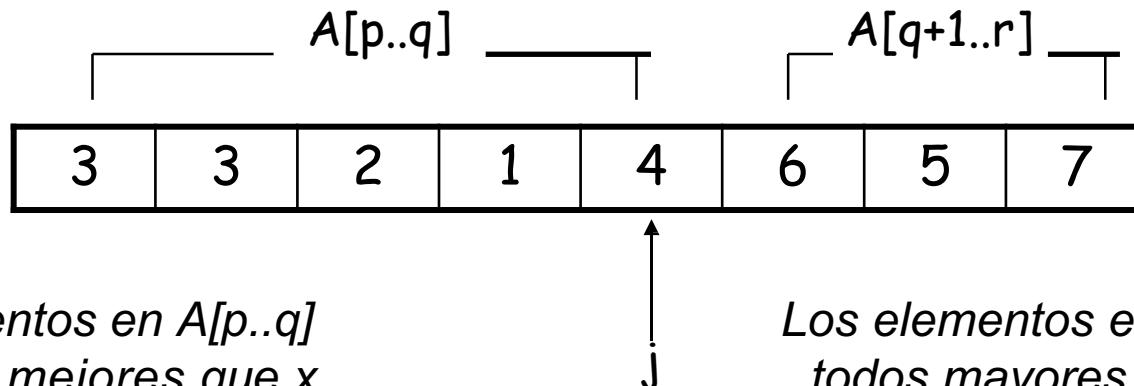


Quicksort

PARTITION(A, p, r)



PARTITION cambia de lugar
los elementos en A (*in-place*)



Quicksort

PARTITION(A, p, r)

$x \leftarrow A[p]$

$i \leftarrow p-1$

$j \leftarrow r+1$

while TRUE

do repeat $j \leftarrow j-1$

until $A[j] \leq x$

repeat $i \leftarrow i+1$

until $A[i] \geq x$

if $i < j$

then exchange $A[i] \leftrightarrow A[j]$

else return j

5	3	2	6	4	1	3	7
---	---	---	---	---	---	---	---

Siga el algoritmo
PARTITION($A, 1, 8$)

Quicksort

PARTITION(A, p, r)

$x \leftarrow A[p]$

$i \leftarrow p-1$

$j \leftarrow r+1$

while TRUE

do repeat $j \leftarrow j-1$

until $A[j] \leq x$

repeat $i \leftarrow i+1$

until $A[i] \geq x$

if $i < j$

then exchange $A[i] \leftrightarrow A[j]$

else return j

5	3	2	6	4	1	3	7
---	---	---	---	---	---	---	---

↑
 i

↑
 j

Quicksort

PARTITION(A, p, r)

$x \leftarrow A[p]$

$i \leftarrow p-1$

$j \leftarrow r+1$

while TRUE

do repeat $j \leftarrow j-1$

until $A[j] \leq x$

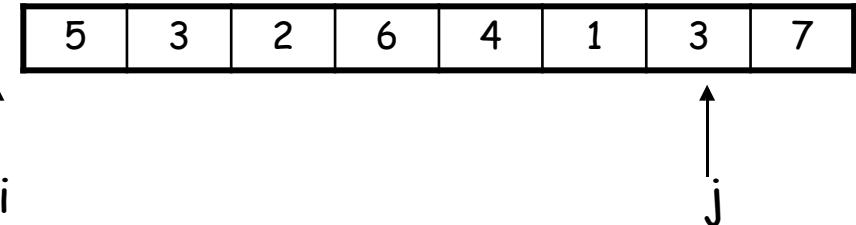
repeat $i \leftarrow i+1$

until $A[i] \geq x$

if $i < j$

then exchange $A[i] \leftrightarrow A[j]$

else return j



Quicksort

PARTITION(A, p, r)

$x \leftarrow A[p]$

$i \leftarrow p-1$

$j \leftarrow r+1$

while TRUE

do repeat $j \leftarrow j-1$

until $A[j] \leq x$

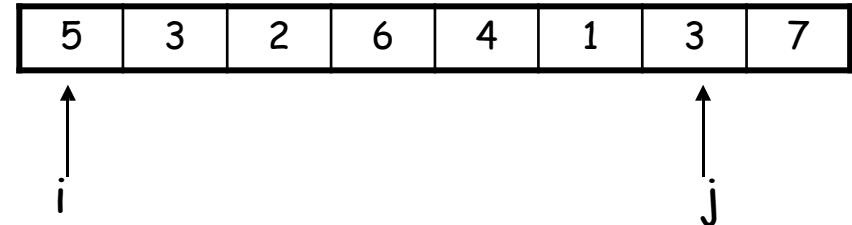
repeat $i \leftarrow i+1$

until $A[i] \geq x$

if $i < j$

then exchange $A[i] \leftrightarrow A[j]$

else return j



Quicksort

PARTITION(A, p, r)

$x \leftarrow A[p]$

$i \leftarrow p-1$

$j \leftarrow r+1$

while TRUE

do repeat $j \leftarrow j-1$

until $A[j] \leq x$

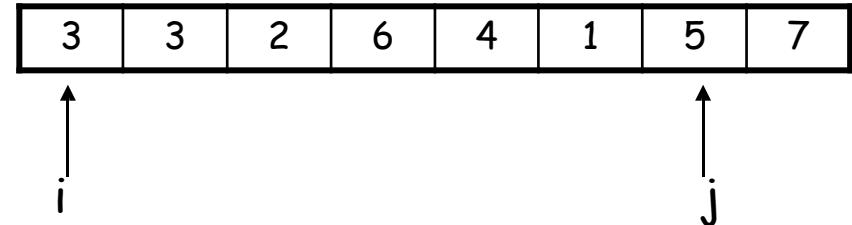
repeat $i \leftarrow i+1$

until $A[i] \geq x$

if $i < j$

then exchange $A[i] \leftrightarrow A[j]$

else return j



Quicksort

PARTITION(A, p, r)

$x \leftarrow A[p]$

$i \leftarrow p-1$

$j \leftarrow r+1$

while TRUE

do repeat $j \leftarrow j-1$

until $A[j] \leq x$

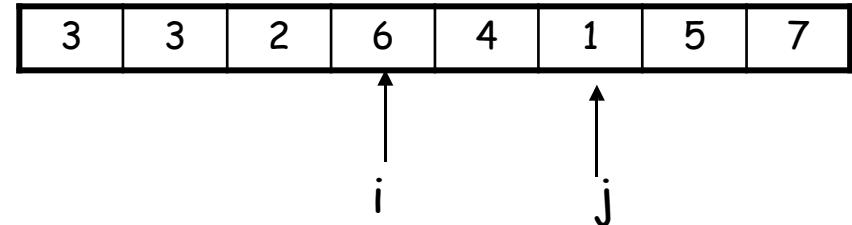
repeat $i \leftarrow i+1$

until $A[i] \geq x$

if $i < j$

then exchange $A[i] \leftrightarrow A[j]$

else return j



Quicksort

PARTITION(A, p, r)

$x \leftarrow A[p]$

$i \leftarrow p-1$

$j \leftarrow r+1$

while TRUE

do repeat $j \leftarrow j-1$

until $A[j] \leq x$

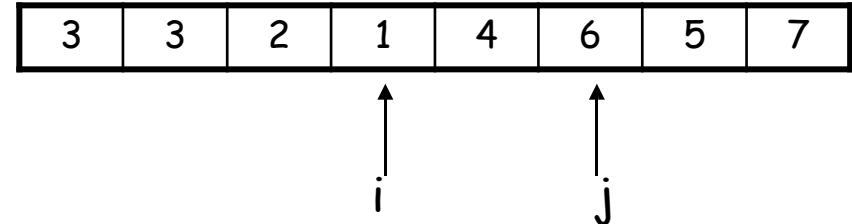
repeat $i \leftarrow i+1$

until $A[i] \geq x$

if $i < j$

then exchange $A[i] \leftrightarrow A[j]$

else return j



Quicksort

PARTITION(A, p, r)

$x \leftarrow A[p]$

$i \leftarrow p-1$

$j \leftarrow r+1$

while TRUE

do repeat $j \leftarrow j-1$

until $A[j] \leq x$

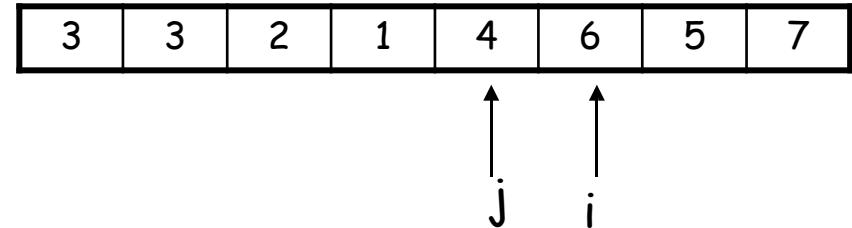
repeat $i \leftarrow i+1$

until $A[i] \geq x$

if $i < j$

then exchange $A[i] \leftrightarrow A[j]$

else **return j**



Retorna $j=5$ y los elementos en A quedan reubicados como se muestra

Quicksort

PARTITION(A, p, r)

$x \leftarrow A[p]$

$i \leftarrow p-1$

$j \leftarrow r+1$

while TRUE

do repeat $j \leftarrow j-1$

until $A[j] \leq x$

repeat $i \leftarrow i+1$

until $A[i] \geq x$

if $i < j$

then exchange $A[i] \leftrightarrow A[j]$

else return j

1	10	9	3	2	8	3	9
---	----	---	---	---	---	---	---

Muestre el contenido de A
y el valor de j retornado
para el llamado
PARTITION($A, 1, 8$)

Quicksort

PARTITION(A, p, r)

$x \leftarrow A[p]$

$i \leftarrow p-1$

$j \leftarrow r+1$

while TRUE

do repeat $j \leftarrow j-1$

until $A[j] \leq x$

repeat $i \leftarrow i+1$

until $A[i] \geq x$

if $i < j$

then exchange $A[i] \leftrightarrow A[j]$

else return j

5	5	5	5	5	5	5	5	5
---	---	---	---	---	---	---	---	---

Muestre el contenido de A
y el valor de j retornado
para el llamado
PARTITION($A, 1, 8$)

Quicksort

PARTITION(A, p, r)

$x \leftarrow A[p]$

$i \leftarrow p-1$

$j \leftarrow r+1$

while TRUE

do repeat $j \leftarrow j-1$

until $A[j] \leq x$

repeat $i \leftarrow i+1$

until $A[i] \geq x$

if $i < j$

then exchange $A[i] \leftrightarrow A[j]$

else return j

10	1	9	3	2	8	3	7
----	---	---	---	---	---	---	---

Muestre el contenido de A
y el valor de j retornado
para el llamado
PARTITION($A, 1, 8$)

Quicksort

PARTITION(A, p, r)

$x \leftarrow A[p]$

$i \leftarrow p-1$

$j \leftarrow r+1$

while TRUE

do repeat $j \leftarrow j-1$

until $A[j] \leq x$

repeat $i \leftarrow i+1$

until $A[i] \geq x$

if $i < j$

then exchange $A[i] \leftrightarrow A[j]$

else return j

6	1	5	8	9	4	7	7
---	---	---	---	---	---	---	---

Muestre el contenido de A
y el valor de j retornado
para el llamado
PARTITION($A, 1, 8$)

Quicksort

QUICKSORT(A, p, r)

Idea: realizar particiones sucesivas de A hasta llegar a particiones triviales que en conjunto dejen ordenado al arreglo A

Quicksort

PARTITION(A, p, r)

$x \leftarrow A[p]$

$i \leftarrow p-1$

$j \leftarrow r+1$

while TRUE

do repeat $j \leftarrow j-1$

until $A[j] \leq x$

repeat $i \leftarrow i+1$

until $A[i] \geq x$

if $i < j$

then exchange $A[i] \leftrightarrow A[j]$

else return j

5	1	8	4	9	3	7	6
---	---	---	---	---	---	---	---

Muestre el contenido de A
y el valor de j retornado
para el llamado
PARTITION($A, 1, 8$)

Quicksort

PARTITION(A, p, r)

$x \leftarrow A[p]$

$i \leftarrow p-1$

$j \leftarrow r+1$

while TRUE

do repeat $j \leftarrow j-1$

until $A[j] \leq x$

repeat $i \leftarrow i+1$

until $A[i] \geq x$

if $i < j$

then exchange $A[i] \leftrightarrow A[j]$

else return j

3	1	4	8	9	5	7	6
---	---	---	---	---	---	---	---

$j=3$

Ahora se aplique
PARTITION sobre cada
partición resultante

3	1	4	8	9	5	7	6
---	---	---	---	---	---	---	---

PARTITION($A, 1, 3$) **PARTITION**($A, 4, 8$)

Quicksort

PARTITION(A, p, r)

$x \leftarrow A[p]$

$i \leftarrow p-1$

$j \leftarrow r+1$

while TRUE

do repeat $j \leftarrow j-1$

until $A[j] \leq x$

repeat $i \leftarrow i+1$

until $A[i] \geq x$

if $i < j$

then exchange $A[i] \leftrightarrow A[j]$

else return j

3	1	4	8	9	5	7	6
---	---	---	---	---	---	---	---

$j=3$

Ahora se aplique
PARTITION sobre cada
partición resultante

3	1	4	8	9	5	7	6
---	---	---	---	---	---	---	---

PARTITION($A, 1, 3$) **PARTITION**($A, 4, 8$)

1	3	4	6	7	5	9	8
---	---	---	---	---	---	---	---

PARTITION($A, 1, 1$) **PARTITION**($A, 4, 6$)

PARTITION($A, 2, 3$) **PARTITION**($A, 7, 8$)

Quicksort

PARTITION(A, p, r)

$x \leftarrow A[p]$

$i \leftarrow p-1$

$j \leftarrow r+1$

while TRUE

do repeat $j \leftarrow j-1$

until $A[j] \leq x$

repeat $i \leftarrow i+1$

until $A[i] \geq x$

if $i < j$

then exchange $A[i] \leftrightarrow A[j]$

else return j



PARTITION($A, 1, 1$) **PARTITION**($A, 4, 6$)

PARTITION($A, 2, 3$) **PARTITION**($A, 7, 8$)

PARTITION($A, 1, 1$) no
se debe realizar, ya está
ordenado el subarreglo

Quicksort

PARTITION(A, p, r)

$x \leftarrow A[p]$

$i \leftarrow p-1$

$j \leftarrow r+1$

while TRUE

do repeat $j \leftarrow j-1$

until $A[j] \leq x$

repeat $i \leftarrow i+1$

until $A[i] \geq x$

if $i < j$

then exchange $A[i] \leftrightarrow A[j]$

else return j



PARTITION($A, 1, 1$) **PARTITION**($A, 4, 6$)

PARTITION($A, 2, 3$) **PARTITION**($A, 7, 8$)



PARTITION($A, 1, 1$) **PARTITION**($A, 4, 4$)

PARTITION($A, 2, 2$) **PARTITION**($A, 5, 6$)

PARTITION($A, 3, 3$) **PARTITION**($A, 7, 7$)

PARTITION($A, 8, 8$)

Quicksort

PARTITION(A, p, r)

$x \leftarrow A[p]$

$i \leftarrow p-1$

$j \leftarrow r+1$

while TRUE

do repeat $j \leftarrow j-1$

until $A[j] \leq x$

repeat $i \leftarrow i+1$

until $A[i] \geq x$

if $i < j$

then exchange $A[i] \leftrightarrow A[j]$

else return j



PARTITION($A, 1, 1$) **PARTITION**($A, 4, 6$)

PARTITION($A, 2, 3$) **PARTITION**($A, 7, 8$)



PARTITION($A, 1, 1$) **PARTITION**($A, 4, 4$)

PARTITION($A, 2, 2$) **PARTITION**($A, 5, 6$)

PARTITION($A, 3, 3$) **PARTITION**($A, 7, 7$)

PARTITION($A, 8, 8$)

Quicksort

PARTITION(A, p, r)

$x \leftarrow A[p]$

$i \leftarrow p-1$

$j \leftarrow r+1$

while TRUE

do repeat $j \leftarrow j-1$

until $A[j] \leq x$

repeat $i \leftarrow i+1$

until $A[i] \geq x$

if $i < j$

then exchange $A[i] \leftrightarrow A[j]$

else return j



PARTITION($A, 1, 1$) **PARTITION**($A, 4, 6$)

PARTITION($A, 2, 3$) **PARTITION**($A, 7, 8$)



PARTITION($A, 1, 1$) **PARTITION**($A, 4, 4$)

PARTITION($A, 2, 2$) **PARTITION**($A, 5, 6$)

PARTITION($A, 3, 3$) **PARTITION**($A, 7, 7$)

PARTITION($A, 8, 8$)



Quicksort

```
QUICKSORT(A,p,r)
```

if $p < r$

then $q \leftarrow \text{PARTITION}(A, p, r)$

 QUICKSORT(A, p, q)

 QUICKSORT(A, q+1, r)

Aplique el algoritmo $\text{QUICKSORT}(A)$, para $A = \{3, 4, 1, 7, 8, 2\}$

Quicksort

```
QUICKSORT(A,p,r)
```

if $p < r$

then $q \leftarrow \text{PARTITION}(A, p, r)$

 QUICKSORT(A, p, q)

 QUICKSORT($A, q+1, r$)

Aplique el algoritmo $\text{QUICKSORT}(A)$, para $A = \{3, 2, 1, 6, 5, 7\}$

Quicksort

```
QUICKSORT(A,p,r)
```

if $p < r$

then $q \leftarrow \text{PARTITION}(A, p, r)$

 QUICKSORT(A, p, q)

 QUICKSORT(A, q+1, r)

Aplique el algoritmo $\text{QUICKSORT}(A)$, para $A = \{9, 4, 3, 1, 5, 6, 3\}$

Quicksort

```
QUICKSORT(A,p,r)
```

if $p < r$

then $q \leftarrow \text{PARTITION}(A, p, r)$

 QUICKSORT(A, p, q)

 QUICKSORT($A, q+1, r$)

Aplique el algoritmo $\text{QUICKSORT}(A)$, para $A = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}$

Quicksort

```
QUICKSORT(A,p,r)
```

if $p < r$

then $q \leftarrow \text{PARTITION}(A, p, r)$

 QUICKSORT(A, p, q)

 QUICKSORT($A, q+1, r$)

Aplique el algoritmo $\text{QUICKSORT}(A)$, para $A = \{1, 7, 6, 5, 4, 3, 2\}$

Quicksort

Análisis de complejidad

- El tiempo de ejecución depende de que tan balanceado queden las particiones
- Si el particionamiento es balanceado, el algoritmo corre tan rápido como el Mergesort. De no serlo, corre tan lento como el Insertionsort

Quicksort

Análisis de complejidad

- ¿Cuál es el peor caso que puede ocurrir al particionar n elementos?

Quicksort

Análisis de complejidad

- ¿Cuál es el peor caso que puede ocurrir al particionar n elementos?

Que resulte una partición de $(n-1)$ elementos y otra de 1.

Además, que cuando se particione sobre los $(n-1)$ elementos, quede una partición de $(n-2)$ y otra de 1. Así sucesivamente

Quicksort

Análisis de complejidad

- ¿Cuál es el peor caso que puede ocurrir al particionar n elementos?

Que resulte una partición de $(n-1)$ elementos y otra de 1.

Además, que cuando se particione sobre los $(n-1)$ elementos, quede una partición de $(n-2)$ y otra de 1. Así sucesivamente

$T(n) = T(n-1) + \Theta(n)$, donde $\Theta(n)$ es el costo de hacer la partición sobre n elementos

Quicksort

Análisis de complejidad

- ¿Cuál es el peor caso que puede ocurrir al particionar n elementos?

Que resulte una partición de $(n-1)$ elementos y otra de 1.

Además, que cuando se particione sobre los $(n-1)$ elementos, quede una partición de $(n-2)$ y otra de 1. Así sucesivamente

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

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

$$= \sum_{k=1}^n \Theta(k) = \Theta\left(\sum_{k=1}^n k\right) = \Theta\left(\frac{n(n+1)}{2}\right) = \Theta(n^2)$$

Quicksort

Análisis de complejidad

- ¿Cuál es el mejor caso que puede ocurrir al particionar n elementos?

Quicksort

Análisis de complejidad

- ¿Cuál es el mejor caso que puede ocurrir al particionar n elementos?

Que resulten 2 particiones, cada una de $n/2$ elementos

$$T(n) = 2T(n/2) + \Theta(n)$$

Por teorema maestro, se tiene que $T(n) = \Theta(n \lg n)$

Quicksort

Análisis de complejidad

- ¿Cuál es el caso promedio?

Quicksort

Análisis de complejidad

- ¿Cuál es el caso promedio?

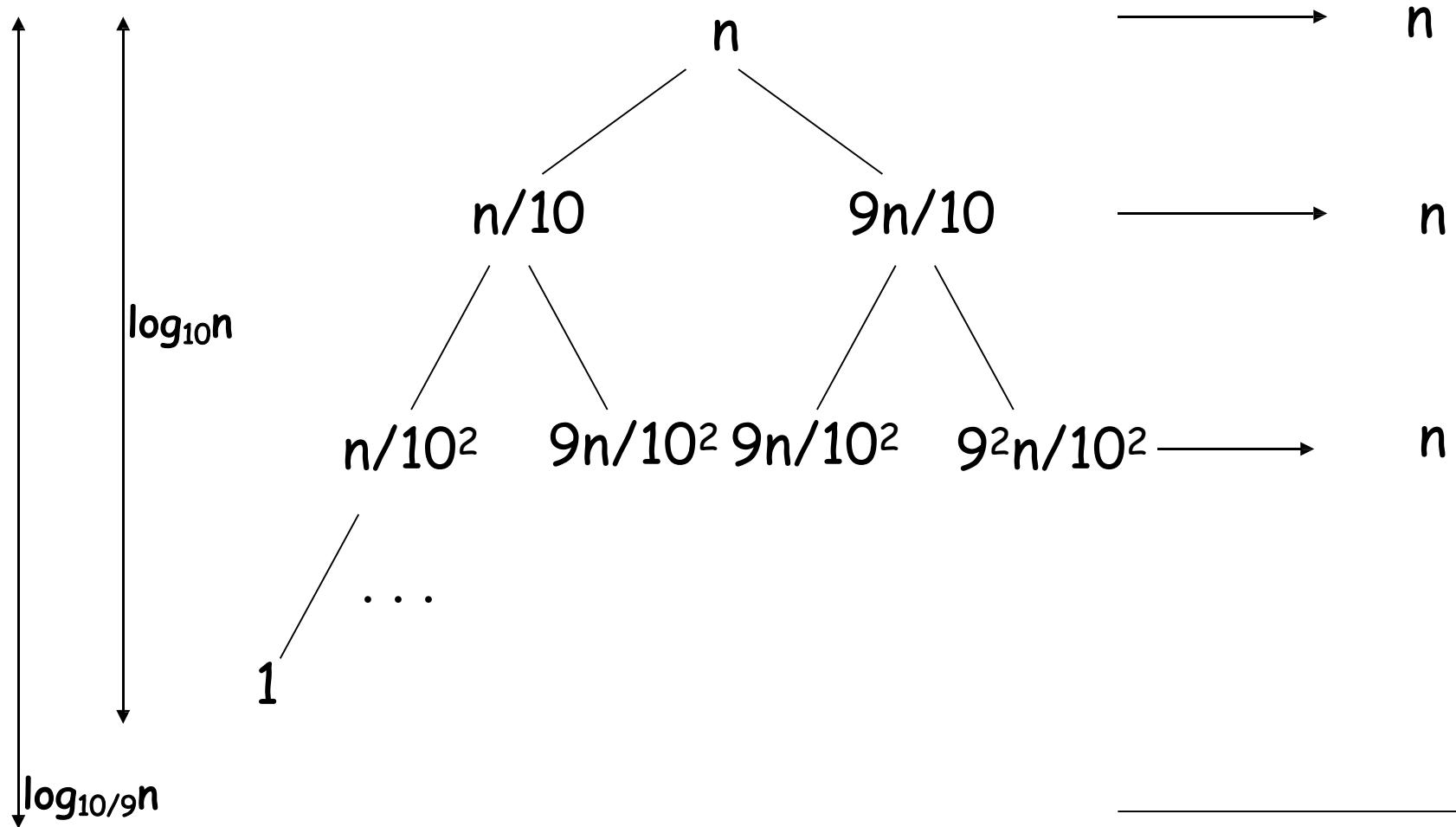
Se considera una proporción 9 a 1, esto es,

$$T(n) = T(9n/10) + T(n/10) + n$$

Quicksort

$$T(n) = T(9n/10) + T(n/10) + n$$

Quicksort



Total = $\Theta(n \lg n)$

Quicksort

Versiónes aleatorias del QuickSort

Un algoritmo es aleatorio si su comportamiento no está determinado únicamente por su entrada, sino también por los valores producidos por un generador de números aleatorios

Random(a,b): devuelve un entero entre a y b, siendo cada entero igualmente probable

Quicksort

Versiónes aleatorias del QuickSort

Un algoritmo es aleatorio si su comportamiento no está determinado únicamente por su entrada, sino también por los valores producidos por un generador de números aleatorios

Random(a,b): devuelve un entero entre a y b, siendo cada entero igualmente probable

Quicksort

PARTITION(A, p, r)

$x \leftarrow A[p]$

$i \leftarrow p-1$

$j \leftarrow r+1$

while TRUE

do repeat $j \leftarrow j-1$

until $A[j] \leq x$

repeat $i \leftarrow i+1$

until $A[i] \geq x$

if $i < j$

then exchange $A[i] \leftrightarrow A[j]$

else return j

10	1	8	4	9	3	7	6
----	---	---	---	---	---	---	---

El problema de Quicksort es que depende de qué tan bueno resulte x , esto es, $A[p]$

Quicksort

Versiones aleatorias del QuickSort

Versión 1: permutar de forma aleatoria la entrada y luego llamar a Quicksort, esperando que el azar permita que el valor de x genere particiones balanceadas

Versión 2: Utilizar RANDOMIZED-PARTITION(A, p, r)

Quicksort

Versiones aleatorias del QuickSort

RANDOMIZED-PARTITION(A, p, r)

$i \leftarrow \text{RANDOM}(p, r)$

exchange $A[p] \leftrightarrow A[i]$

return PARTITION(A, p, r)