# Algoritmi e Strutture Dati

**QuickSort** 

#### **QuickSort**

Algoritmo di ordinamento "sul posto" che ha tempo di esecuzione che asintoticamente è:

- O(n²) nel caso peggiore
- O(n log n) nel caso medio

Nonostante le cattive prestazioni nel caso peggiore, rimane il miglior algoritmo di ordinamento in media

#### **QuickSort**

È basato sulla metodologia *Divide et Impera*:

- Dividi: L'array A[p...r] viene "partizionato" (tramite spostamenti di elementi) in due sotto-array non vuoti A[p...q] e A[q+1...r] in cui:
  - ogni elemento di A[p...q] è minore o uguale ad ogni elemento di A[q+1...r]
- Conquista: i due sottoarray A[p...q] e A[q+1...r] vengono ordinati ricorsivamente con QuickSort
- Combina: i sottoarray vengono ordinati anche reciprocamente, quindi non è necessaria alcuna combinazione. A[p...r] è già ordinato.

```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = \text{Partiziona}(A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```

```
Indice mediano
Quick-Sort (A,p,r)
  IF p < r
            q \neq Partiziona(A, p, r)
            Quick-Sort (A, p, q)
            Quick-Sort (A, q+1, r)
```

- q è l'indice che divide l'array in due sottoarray dove
  - tutti gli elementi a sinistra di q (compreso l'elemento in posizione q) sono minori o uguali tutti gli elementi a destra di q

```
Ordinamento dei
                          due sottoarray
Quick-Sort (A, p, r)
  IF p < r
     THEN q = Partiziona(A, p, r)
           Quick-Sort (A, p, q)
           Quick-Sort (A, q+1, r)
```

Poiché il sottoarray di sinistra contiene elementi tutti minori o uguali a tutti quelli del sottoarray di destra, ordinare i due sottoarray separatamente fornisce la soluzione del problema

```
passo Dividi
Quick-Sort (A,p,r)
  IF p < r
           q = (Partiziona(A, p, r))
           Quick-Sort (A, p, q)
           Quick-Sort (A, q+1, r)
```

#### Partition è la chiave di tutto l'algoritmo!

IMPORTANTE: q deve essere strettamente minore di r:

- L'array A[p...r] viene "suddiviso" in due sottoarray "non vuoti" A[p...q] e A[q+1...r] in cui ogni elemento di A[p...q] è minore o uguale ad ogni elemento di A[q+1...r]:
  - □ l'algoritmo sceglie un valore dell'array che fungerà da elemento "spartiacque" tra i due sotto-array, detto valore pivot.
  - sposta i valori maggiori del pivot verso l'estremità destra dell'array e i valori minori verso quella sinistra.
- q dipenderà dal valore pivot scelto: sarà l'estremo della partizione a partire da sinistra nella quale, alla fine, si troveranno solo elemento minori o uguali al pivot.

```
int Partiziona (A, p, r)
  x = A[p]
  i = p - 1
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT j = j - 1
            UNTIL A[j] \leq x
       REPEAT i = i + 1
            UNTIL A[i] \geq x
       IF i < j
         THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i ≥ j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
                          Elemento Pivot
  x = A[p]
                      Gli elementi minori o uguali al
  j = r + 1
                      Pivot verranno spostati tutti
  REPEAT
                        verso sinistra
       REPEAT j = j
                      Gli elementi maggiori o uguali
            UNTIL A[
                        al Pivot verranno spostati tutti
       REPEAT i = i
                        verso destra
            UNTIL A[i] \geq x
       IF i < j
            THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i ≥ j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
  x = A[p]
  i = p - 1
  j = r + 1
                         Il ciclo continua finché
  REPEAT 	
                               i incrocia j
       REPEAT j = j - 1
            UNTIL A[j] \leq x
       REPEAT i = i + 1
            UNTIL A[i] ≥
       IF i < j
            THEN scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL(i ≥ j
return j
```

```
Cerca il primo elemento
int Partiziona (A, p, r)
                         da destra che sia minore
  x = A[p]
                            o uguale al Pivot x
  i = p - 1
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT j = j - 1
           UNTIL A[j] \leq x
       REPEAT i = i + 1
           UNTIL A[i] \geq x
       IF i < j
           THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i ≥ j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
                     Cerca il primo elemento da
  x = A[p]
                     sinistra che sia maggiore o
  i = p - 1
                           uguale al Pivot x
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT j = j - 1
           UNTIL A[j] 🚣 x
       REPEAT i = i + 1
           UNTIL A[i] \geq x
       IF i < j
           THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i ≥ j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r
                         Se l'array non è stato scandito
  x = A[p]
                         completamente i < j (i due non
  i = p - 1
                          indici si incrociano) allora :
  j = r + 1
                                   • A[i] \leq x
  REPEAT
                                   • A[j] \geq x
                        gli elementi vengono scambiati
            UNTIL A[j] > x
        REPEAT i = i + 1
            UNTIL A[i] \geq x
        IF i < j
            THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i ≥ j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
  x = A[p]
                            Se l'array è stato scandito
  i = p - 1
                             completamente i≥j (i due
  j = r + 1
                             indici si incrociano) allora
  REPEAT
                                  termina il ciclo
        REPEAT j = j -
            UNTIL A[j] \leq x
        REPEAT i = i +
            UNTIL A[i] \geq x
        IF i < j
                  ^{\wedge}scambia A[i] con A[j]''
            THEN
  UNTIL i ≥ j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
  x = A[p]
                           Alla fine j è ritornato
  i = p - 1
                           come indice mediano
  j = r + 1
                                  dell'array
  REPEAT
       REPEAT j = j - 1
           UNTIL A[j] \leq
       REPEAT i = i +
           UNTIL A[A] \geq x
       IF i < j
           THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i ≥
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
  x = A[p]
  i = p - 1
                 20 14 28 34 15 45 12 30 21 25 16 22
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT j = j - 1
            UNTIL A[j] \leq x
       REPEAT i = i + 1
           UNTIL A[i] \geq x
       IF i < j
            THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i ≥ j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
  x = A[p]
                           4 5 6 7 8 9 10 11
  i = p - 1
                 20 14 28 34 15 45 12 30 21 25 16 22
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT \bar{j} = j - 1
            UNTIL A[j] \leq x
       REPEAT i = i + 1
           UNTIL A[i] \geq x
       IF i < j
            THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i ≥ j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
  x = A[p]
                           4 5 6 7 8 9 10 11
  i = p - 1
                20 14 28 34 15 45 12 30 21 25 16 22
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT j = j - 1
           UNTIL A[j] \leq x
       REPEAT i = i + 1
           UNTIL A[i] \geq x
       IF i < j
           THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i ≥ j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
                                         X
  x = A[p]
  i = p - 1
                 16 14 28 34 15 45 12 30 21 25 20 22
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT j = j - 1
            UNTIL A[j] \leq x
       REPEAT i = i + 1
           UNTIL A[i] \geq x
       IF i < j
            THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i ≥ j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
                                         X
  x = A[p]
  i = p - 1
                 16 14 28 34 15 45 12 30 21 25 20 22
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT j = j - 1
            UNTIL A[j] \leq x
       REPEAT i = i + 1
           UNTIL A[i] \geq x
       IF i < j
            THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i ≥ j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
                                         X
  x = A[p]
  i = p - 1
                 16 14 28 34 15 45 12 30 21 25 20 22
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT j = j - 1
            UNTIL A[j] \leq x
       REPEAT i = i + 1
           UNTIL A[i] \geq x
       IF i < j
            THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i ≥ j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
                                         X
  x = A[p]
  i = p - 1
                 16 14 12 34 15 45 28 30 21 25 20 22
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT j = j - 1
            UNTIL A[j] \leq x
       REPEAT i = i + 1
           UNTIL A[i] \geq x
       IF i < j
            THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i ≥ j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
                                         X
  x = A[p]
  i = p - 1
                 16 14 12 34 15 45 28 30 21 25 20 22
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT j = j - 1
            UNTIL A[j] \leq x
       REPEAT i = i + 1
           UNTIL A[i] \geq x
       IF i < j
            THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i ≥ j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
                                         X
  x = A[p]
  i = p - 1
                 16 14 12 34 15 45 28 30 21 25 20 22
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT j = j - 1
            UNTIL A[j] \leq x
       REPEAT i = i + 1
            UNTIL A[i] \geq x
       IF i < j
            THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i ≥ j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
                                         X
  x = A[p]
  i = p - 1
                 16 14 12 15 34 45 28 30 21 25 20 22
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT j = j - 1
            UNTIL A[j] \leq x
       REPEAT i = i + 1
           UNTIL A[i] \geq x
       IF i < j
            THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i ≥ j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
                                         X
  x = A[p]
  i = p - 1
                 16 14 12 15 34 45 28 30 21 25 20 22
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT j = j - 1
            UNTIL A[j] \leq x
       REPEAT i = i + 1
            UNTIL A[i] \geq x
       IF i < j
            THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i ≥ j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
                                          X
  x = A[p]
  i = p - 1
                 16 14 12 15 34 45 28 30 21 25 20 22
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT j = j - 1
            UNTIL A[j] \leq x
       REPEAT i = i + 1
            UNTIL A[i] \geq x
       IF i < j
            THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i \geq j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
  x = A[p]
  i = p - 1
                     1 14 28 34 15 45 12 30 21 25 16 22
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT j = j - 1
                               Se esiste un solo elemento
            UNTIL A[j] \leq x
                               minore o uguale al pivot, ...
       REPEAT i = i + 1
            UNTIL A[i] \geq x
        IF i < j
            THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i \geq j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
  x = A[p]
  i = p - 1
                     1 14 28 34 15 45 12 30 21 25 16 22
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT j = j - 1
            UNTIL A[j] \leq x
                               Se esiste un solo elemento
                               minore o uguale al pivot, ...
       REPEAT i = i + 1
            UNTIL A[i] \geq x
       IF i < j
            THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i \geq j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
  x = A[p]
  i = p - 1
                       14 28 34 15 45 12 30 21 25 16 22
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT j =
                                Se esiste un solo elemento
            UNTIL A[j] \leq x
                                 minore o uguale al pivot,
       REPEAT i = i + 1
                                l'array è partizionato in due
            UNTIL A[i] \geq x
                                porzioni: quella sinistra ha
                               dimensione 1 e quella destra
        IF i < j
                                    ha dimensione n-1
            THEN "scambia A
  UNTIL i \geq j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
  x = A[p]
  i = p - 1
                     2 28 34 15 45 12 30 21 25 1 16 22
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT j = j - 1
                                  Se esistono solo due
            UNTIL A[j] \leq x
                               elementi minori o uguali al
       REPEAT i = i + 1
                                        pivot, ...
            UNTIL A[i] \geq x
        IF i < j
            THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i \geq j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
  x = A[p]
  i = p - 1
                     2 28 34 15 45 12 30 21 25 1 16 22
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT j = j - 1
                                  Se esistono solo due
            UNTIL A[j] \leq x
                               elementi minori o uguali al
       REPEAT i = i + 1
                                        pivot, ...
            UNTIL A[i] \geq x
       IF i < j
            THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i \geq j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
  x = A[p]
  i = p - 1
                     1 28 34 15 45 12 30 21 25 2 16 22
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT j = j - 1
                                  Se esistono solo due
            UNTIL A[j] \leq x
                               elementi minori o uguali al
       REPEAT i = i + 1
                                        pivot, ...
            UNTIL A[i] \geq x
       IF i < j
            THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i \geq j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
  x = A[p]
  i = p - 1
                    1 28 34 15 45 12 30 21 25 2 16 22
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT j = j - i
                                  Se esistono solo due
            UNTIL A[j] \leq x
                               elementi minori o uguali al
       REPEAT i = i + 1
                                        pivot, ...
            UNTIL A[i] \geq x
       IF i < j
            THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i \geq j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
  x = A[p]
  i = p - 1
                     1 | 28 34 15 45 12 30 21 25 2 16
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT j =
                                   Se esistono solo due
            UNTIL A[j] \leq x
                                elemento minori o uguali al
                               pivot, l'array è partizionato in
        REPEAT i = i + 1
                               due porzioni: quella sinistra
            UNTIL A[i] \geq x
                                 ha dimensione 1 e quella
        IF i < j
                                 destra ha dimensione n-1
            THEN "scambia A
  UNTIL i \geq j
return j
```

#### Algoritmo Partiziona: casi estremi

Partiziona è quindi tale che:

SE il numero di elementi dell'array minori o uguali all'elemento A[p], scelto come *pivot*, è pari a 1 (cioè A[p] è l'elemento minimo) o a 2,

ALLORA le dimensioni delle partizioni restituite sono 1 per la partizione di sinistra e n-1 per quella di destra.

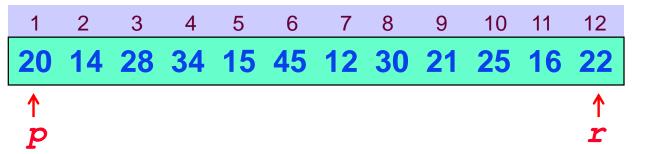
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona(A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



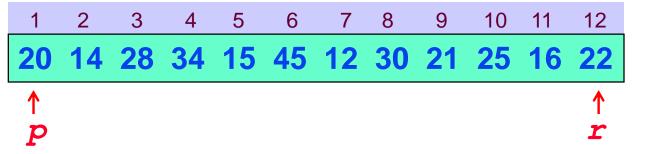
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q= Partiziona(A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



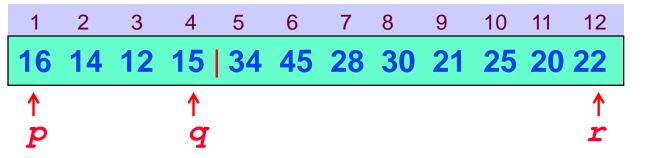
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona(A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



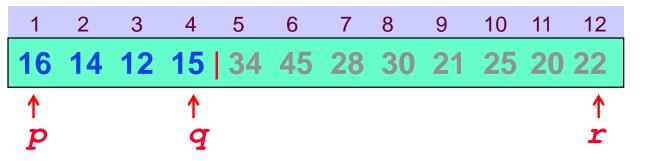
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

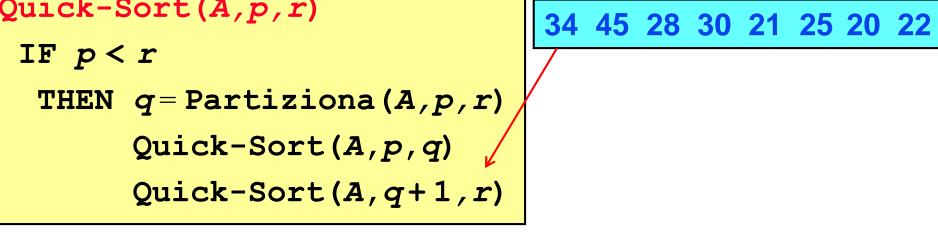
THEN q = Partiziona(A,p,r)

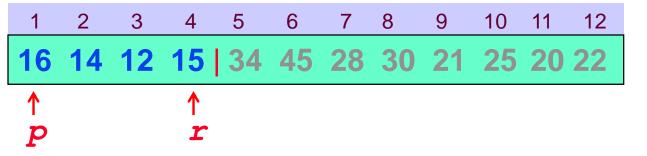
Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



```
Quick-Sort (A,p,r)
 IF p < r
  THEN q = Partiziona(A, p, r)
       Quick-Sort(A,p,q)
       Quick-Sort (A, q+1, r)
```





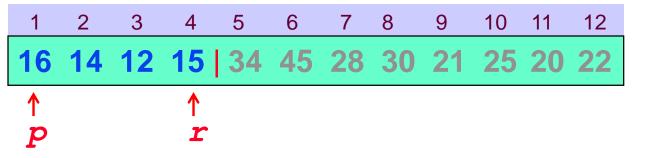
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona(A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



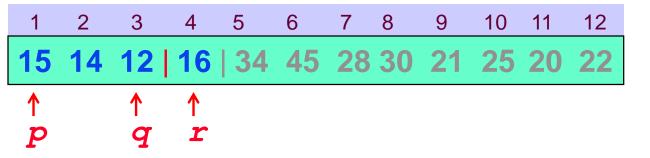
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona(A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



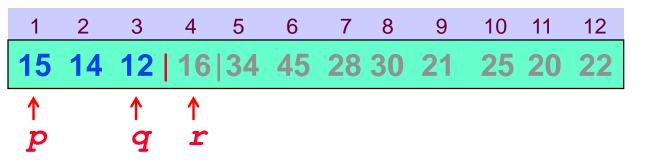
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona (A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



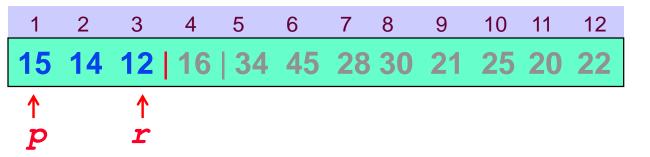
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona (A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona (A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```

```
1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12

12 14 | 15 | 16 | 34 45 28 30 21 25 20 22

↑ ↑ ↑

p q r
```

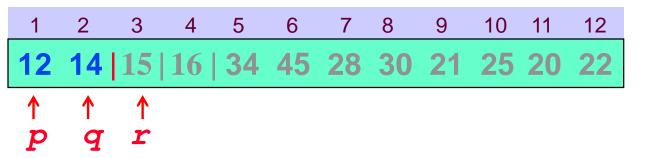
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona (A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona (A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```

```
1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12

12 14 | 15 | 16 | 34 45 28 30 21 25 20 22

↑ ↑

p r
```

```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona(A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```

```
1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12

12 14 | 15 | 16 | 34 45 28 30 21 25 20 22

↑ ↑

p r
```

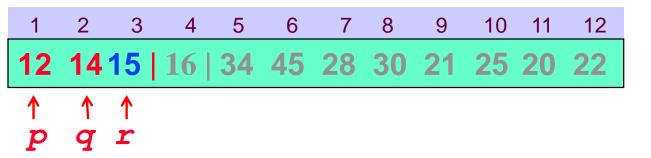
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona (A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



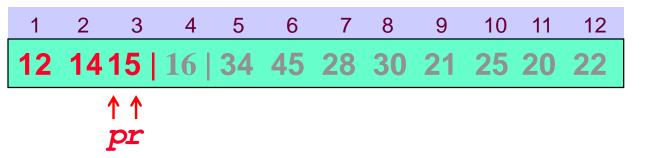
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona (A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



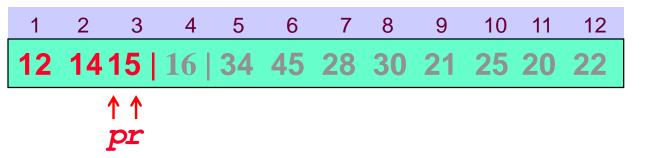
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q= Partiziona(A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



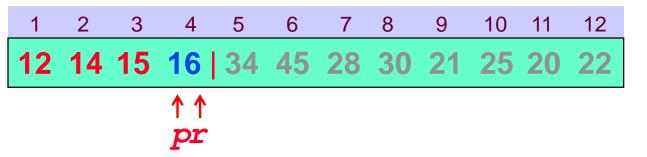
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona(A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



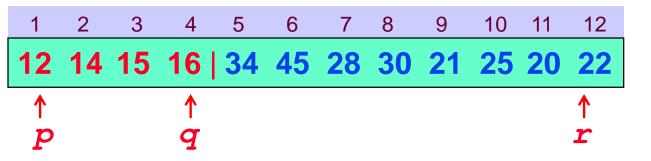
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona(A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



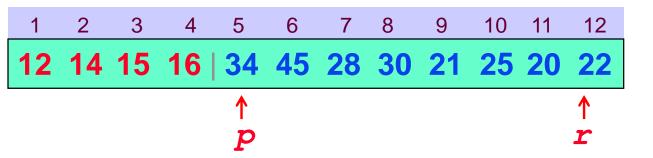
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona(A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



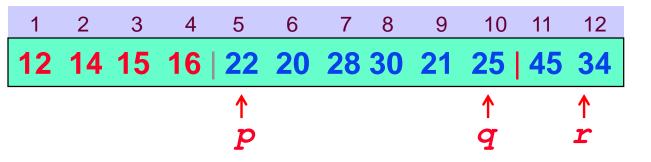
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q= Partiziona(A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



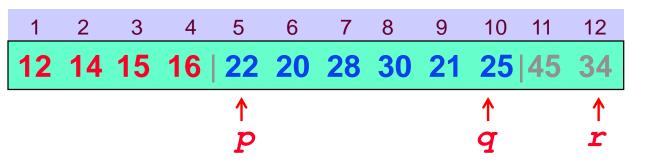
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona(A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



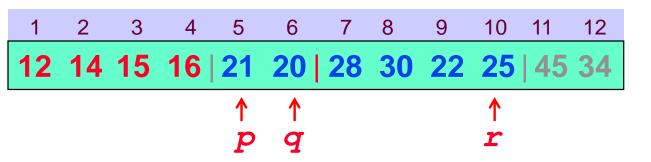
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona(A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



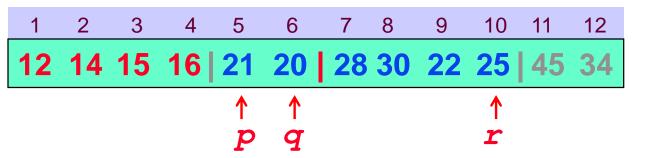
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona(A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



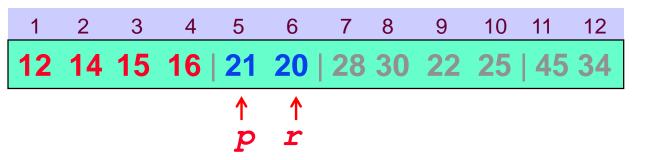
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = \text{Partiziona}(A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



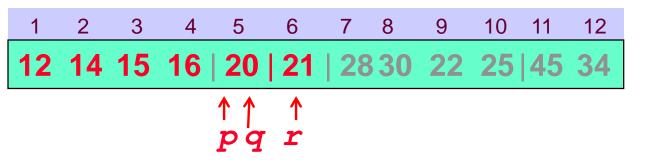
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona (A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



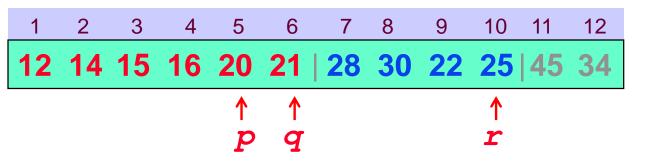
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona(A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



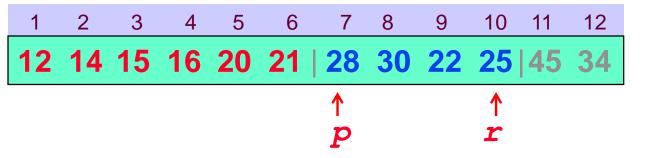
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona(A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



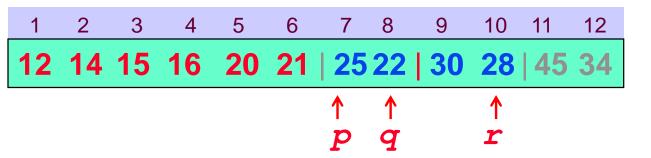
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona(A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



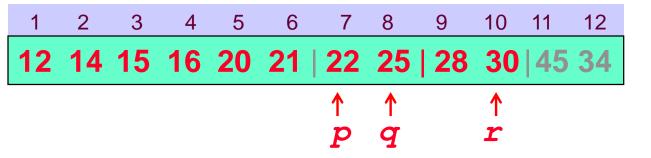
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona(A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



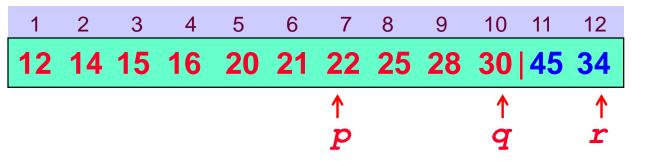
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona(A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



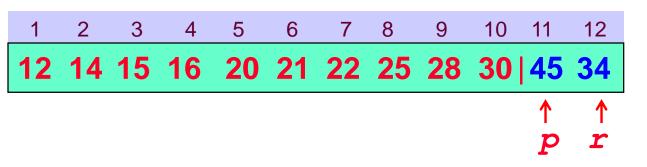
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona(A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



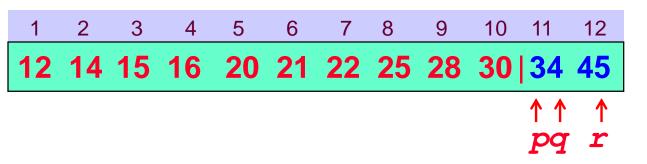
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona(A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



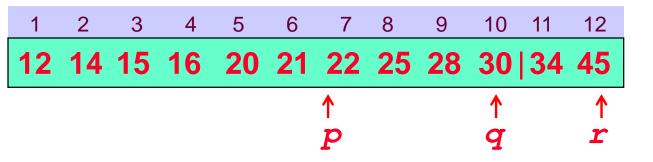
```
Quick-Sort(A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona(A,p,r)

Quick-Sort(A,p,q)

Quick-Sort(A,q+1,r)
```



```
Quick-Sort (A,p,r)

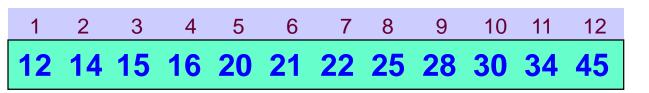
IF p < r

THEN q = \text{Partiziona}(A,p,r)

Quick-Sort (A,p,q)

Quick-Sort (A,q+1,r)
```

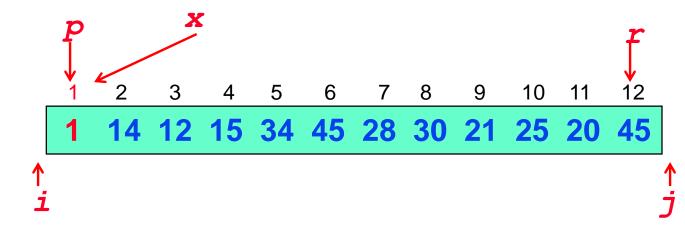
#### L'array A ora è ordinato!



#### Algoritmo Partiziona: analisi

Gli indici *i* e *j* che scandiscono la sequenza non ne eccedono mai i limiti. Cioè vale sempre che *i*≤*r* e *j*≥*p* 

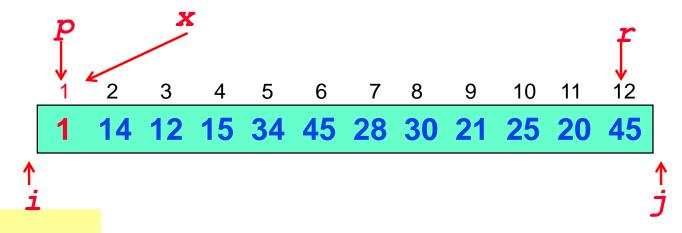
Gli indici *i* e *j* che scandiscono la sequenza non ne eccedono mai i limiti. Cioè vale sempre che *i*≤*r* e *j*≥*p* 



#### 2 Casi. Partiziona effettua:

- nessuno spostamento
- almeno uno spostamento

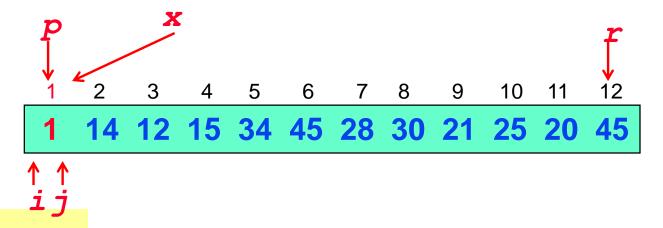
Gli indici *i* e *j* che scandiscono la sequenza non ne eccedono mai i limiti. Cioè vale sempre che *i*≤*r* e *j*≥*p* 



•••

REPEAT 
$$j = j - 1$$
  
UNTIL  $A[j] \le x$   
REPEAT  $i = i + 1$   
UNTIL  $A[i] \ge x$ 

Gli indici *i* e *j* che scandiscono la sequenza non ne eccedono mai i limiti. Cioè vale sempre che *i*≤*r* e *j*≥*p* 



•••

```
REPEAT j = j - 1

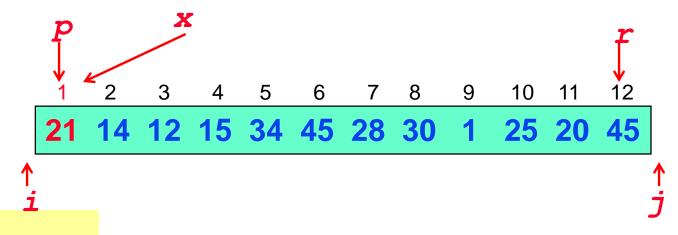
UNTIL A[j] \le x

REPEAT i = i + 1

UNTIL A[i] \ge x
```

nessuno spostamento  $A[j] \le x$  per  $j \ge p$   $A[i] \ge x$  per  $i \le p$ 

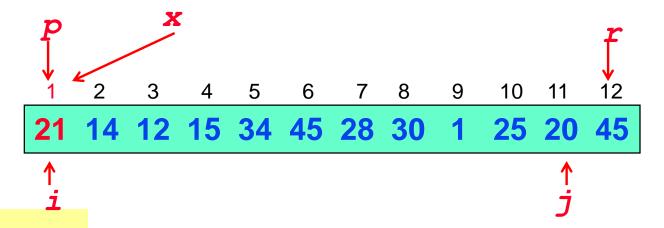
Gli indici *i* e *j* che scandiscono la sequenza non ne eccedono mai i limiti. Cioè vale sempre che *i*≤*r* e *j*≥*p* 



•••

REPEAT 
$$j = j - 1$$
  
UNTIL  $A[j] \le x$   
REPEAT  $i = i + 1$   
UNTIL  $A[i] \ge x$ 

Gli indici *i* e *j* che scandiscono la sequenza non ne eccedono mai i limiti. Cioè vale sempre che *i*≤*r* e *j*≥*p* 



• • •

REPEAT 
$$j = j - 1$$
  
UNTIL  $A[j] \le x$   
REPEAT  $i = i + 1$   
UNTIL  $A[i] \ge x$ 

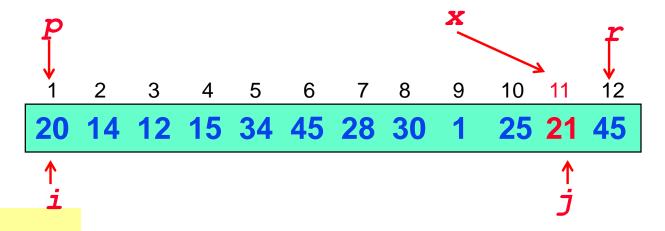
Gli indici *i* e *j* che scandiscono la sequenza non ne eccedono mai i limiti. Cioè vale sempre che *i*≤*r* e *j*≥*p* 

```
      P
      Image: color with two properties of the color with
```

```
...
IF i < j
THEN "scambia
    A[i] con A[j]"
...</pre>
```

```
dopo il primo spostamento,
esiste un k tale che
A[k] \le x con p \le k \le j
esiste un z tale che
A[z] \ge x con i \le z \le r
```

Gli indici *i* e *j* che scandiscono la sequenza non ne eccedono mai i limiti. Cioè vale sempre che *i*≤*r* e *j*≥*p* 



•••

```
REPEAT j = j - 1

UNTIL A[j] \le x

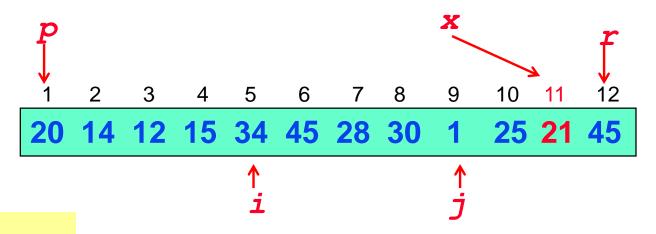
REPEAT i = i + 1

UNTIL A[i] \ge x
```

In generale, dopo ogni scambio:

- un elemento minore o uguale ad x viene spostato tra p e j-1
 - un elemento maggiore o uguale ad x viene spostato tra i+1 e r

Gli indici *i* e *j* che scandiscono la sequenza non ne eccedono mai i limiti. Cioè vale sempre che *i*≤*r* e *j*≥*p* 



•••

```
REPEAT j = j - 1

UNTIL A[j] \le x

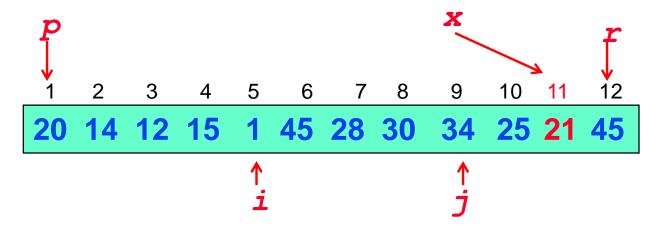
REPEAT i = i + 1

UNTIL A[i] \ge x
```

In generale, dopo ogni scambio:

-tra p e j-1 ci sarà sicuramente un elemento minore o uguale ad x
 -tra i+1 e r ci sarà sicuramente un elemento maggiore o uguale ad x

Gli indici *i* e *j* che scandiscono la sequenza non ne eccedono mai i limiti. Cioè vale sempre che *i*≤*r* e *j*≥*p* 

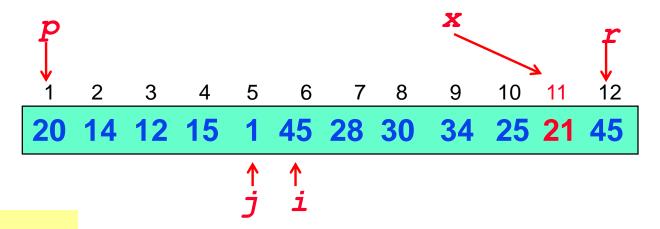


```
IF i < j
THEN "scambia
A[i] con A[j]"
```

In generale, dopo ogni scambio:

-tra p e j-1 ci sarà sicuramente un elemento minore o uguale ad x
 -tra i+1 e r ci sarà sicuramente un elemento maggiore o uguale ad x

Gli indici *i* e *j* che scandiscono la sequenza non ne eccedono mai i limiti. Cioè vale sempre che *i*≤*r* e *j*≥*p* 



•••

REPEAT j = j - 1UNTIL  $A[j] \le x$ REPEAT i = i + 1UNTIL  $A[i] \ge x$  In generale, dopo ogni scambio:

-tra p e j-1 ci sarà sicuramente un elemento minore o uguale ad x
 -tra i+1 e r ci sarà sicuramente un elemento maggiore o uguale ad x

```
int Partiziona (A, p, r)
  x = A[p]
  i = p - 1
                   = \Theta(1)
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT j = j - 1
            UNTIL A[j] \leq x
       REPEAT i = i + 1
            UNTIL A[i] \geq x
        IF i < j
            THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i ≥ j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
  x = A[p]
  i = p - 1
                     21 14 12 15 34 45 28 30 1 25 20
  j = r + 1
  REPEAT
                         □ i e j non possono eccedere i
        REPEAT j = j
                           limiti dell'array,
            UNTIL A[j]
                         □ i e j sono sempre rispettiva-
        REPEAT i = i +
                           mente crescente e decrescente
             UNTIL A[i]
                         \square l'algoritmo termina quando i \ge j
        IF i < j
                            quindi il costo del REPEAT sarà
             THEN "scam
                            proporzionale ad n, cioè \Theta(n)
  UNTIL i ≥ j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
  x = A[p]
                    = \Theta(1)
  i = p - 1
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT j = j - 1
            UNTIL A[j] \leq x
        REPEAT i = i + 1
                                                   \Theta(n)
            UNTIL A[i] \geq x
        IF i < j
            THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i \geq j
return j
```

```
int Partiziona (A, p, r)
  x = A[p]
  i = p - 1
                                     T(n) = \Theta(n)
  j = r + 1
  REPEAT
       REPEAT j = j - 1
            UNTIL A[j] \leq x
       REPEAT i = i + 1
            UNTIL A[i] \geq x
       IF i < j
            THEN "scambia A[i] con A[j]"
  UNTIL i ≥ j
return j
```

#### Analisi di QuickSort: intuizioni

Il tempo di esecuzione di QuickSort dipende dalla <u>bilanciamento</u> delle partizioni effettuate dall'algoritmo partiziona:

$$T(1) = \Theta(1)$$

$$T(n) = T(q) + T(n-q) + \Theta(n) \quad \text{se } n > 1$$

- Il <u>caso migliore</u> si verifica quando le partizioni sono <u>perfettamente</u> <u>bilanciate</u>, entrambe di dimensione <u>n/2</u>
- Il <u>caso peggiore</u> si verifica quando una partizione è sempre di dimensione 1 (la seconda è quindi di dimensione n-1)

```
Quick-Sort (A,p,r)

IF p < r

THEN q = \text{Partiziona}(A,p,r)

Quick-Sort (A,p,q)

Quick-Sort (A,q+1,r)
```

Le partizioni sono di uguale dimensione:

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

e per il caso 2 del metodo principale:

$$T(n) = \Theta(n \log n)$$

```
Quick-Sort (A,p,r)

IF p < r

THEN q = \text{Partiziona}(A,p,r)

Quick-Sort (A,p,q)

Quick-Sort (A,q+1,r)
```

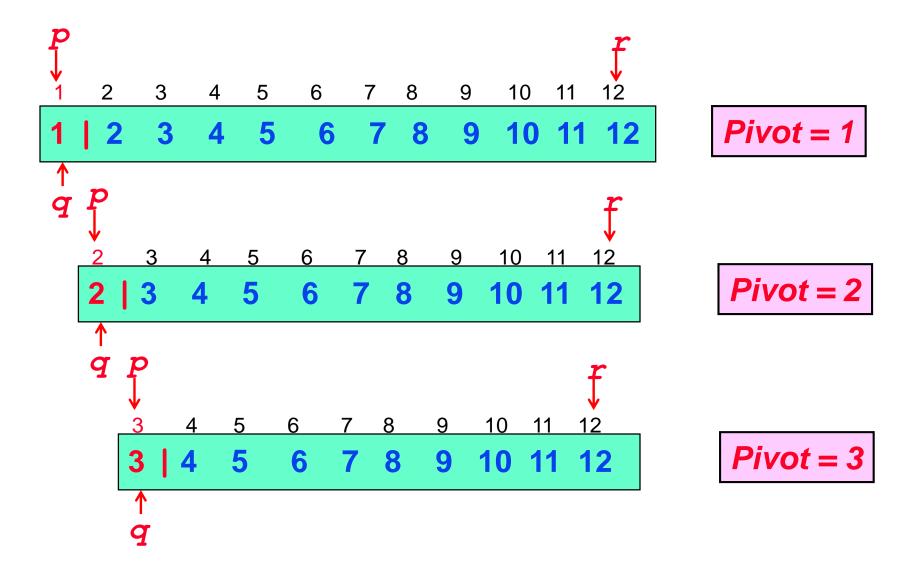
Quando si verifica il caso migliore, ad esempio?

#### Le partizioni sono di uguale dimensione:

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

e per il caso 2 del metodo principale:

$$T(n) = \Theta(n \log n)$$



```
Quick-Sort (A,p,r)

IF p < r

THEN q = \text{Partiziona}(A,p,r)

Quick-Sort (A,p,q)

Quick-Sort (A,q+1,r)
```

La partizione sinistra ha dimensione 1 mentre quella destra ha dimensione *n*-1:

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

poiché T(1) = 1 otteniamo

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

# L'equazione di ricorrenza può essere risolta facilmente col *metodo iterativo*

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

$$= \sum_{k=1}^{n} \Theta(k) =$$

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

$$= \Theta(n^{2})$$

```
Quick-Sort (A,p,r)

IF p < r

THEN q = Partiziona(A,p,r)

Quick-Sort (A,p,q)

Quick-Sort (A,q+1,r)
```

Quando si verifica il caso peggiore, ad esempio?

La partizione sinistra ha dimensione 1 mentre quella destra ha dimensione *n*-1:

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

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