

Partition

La funzione PARTIZIONE prende in input un array A non ordinato di interi e individua la posizione che dovrebbe assumere un elemento scelto, detto pivot, di A , se fosse ordinato. Gli elementi minori o uguali del pivot sono spostati in modo da precedere il pivot stesso e tutti quelli maggiori sono spostati in modo da seguirlo.

Partizione

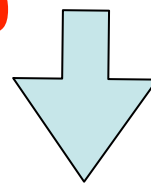
Dato un array A di interi individuato un elemento di A , chiamato **pivot**, vogliamo spostare tutti gli elementi minori o uguali al pivot in modo che precedano in A il pivot e che quest'ultimo preceda in A quelli più grandi del pivot. Esempio, il pivot è l'ultimo elemento di A :

A

22	30	2	1	4	40	7	25	10	20
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

A

2	1	4	7	10	20	30	40	25	22
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9



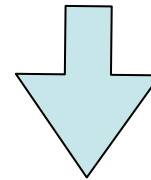
gli elementi minori o uguali a 20 vanno a sinistra, poi si ha 20 e infine i maggiori

Partizione

L'obiettivo viene raggiunto in due passi, nel primo si spostano gli elementi minori o uguali al pivot in modo che precedano i maggiori. Nel secondo si scambia il pivot con il primo dei più grandi.

A

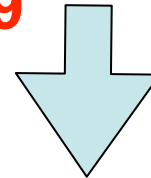
22	30	2	1	4	40	7	25	10	20
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9



gli elementi minori o uguali a 20 vanno a sinistra, a seguire i maggiori

A

2	1	4	7	10	22	30	40	25	20
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9



scambio del pivot con il primo dei più grandi

A

2	1	4	7	10	20	30	40	25	22
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

L'idea

L'idea è di mantenere un indice, i , che limita la porzione di array contenente gli elementi più piccoli del pivot e disporre gli elementi più grandi a seguire, cioè tra i e quello di scorrimento dell'array. Ad ogni passo se l'elemento è maggiore o uguale al pivot basta passare a esaminare l'elemento successivo, se invece è più piccolo possiamo sistemarlo scambiandolo con il primo dei più grandi, cioè quello di indice $i+1$.

Partizione(A,p,r)

Input: A è un array e $0 \leq p \leq r \leq A.length$

output: restituisce l'indice, $i+1$, gli elementi di indice da p a i sono minori di $A[r]$, quelli di indice da $i+2$ a r sono maggiori.

pivot = A[r]

i = p-1 All'inizio non ci sono
elementi \leq pivot

j = p e nemmeno $>$ pivot

while $j \leq r-1$ **do**

if $A[j] \leq$ pivot **then**

i = i+1

scambia $A[i]$ con $A[j]$

j = j+1 **end while**

scambia $A[i+1]$ con $A[r]$

$i+1$ è la posizione del pivot

return $i+1$

in ogni passo di
esecuzione del
ciclo

Gli elementi di
indice tra p e i sono
 \leq pivot

gli elementi di
indice tra $i+1$ e $j-1$
sono
 $>$ pivot

L'idea

L'idea è di scorrere l'array sia da sinistra che da destra verso il centro. Si scorre da sinistra finché gli elementi sono minori o uguali al pivot e da destra finché gli elementi sono maggiori del pivot. Quando i due processi si fermano vuol dire che a sinistra ho un elemento maggiore del pivot e a destra un elemento minore, quindi bisogna scambiarli e far ripartire l'esame dell'array da sinistra e da destra verso il centro, come prima.

Il processo si conclude quando tutti gli elementi sono stati confrontati.

Partizione2(A,p,r)

Input: A è un array e $0 \leq p \leq r \leq A.length$

output: restituisce l'indice j, gli elementi di indice da p a j-1 sono minori di A[p], quelli di indice da j+1 a r sono maggiori.

pivot = A[p]

i = p+1 All'inizio non ci sono elementi \leq pivot

j = r e nemmeno $>$ pivot!

while i \leq j do

while A[j] $>$ pivot do j = j-1 qui si esce se A[j] \leq pivot

while i \leq j and A[i] \leq pivot do i = i+1

qui si esce se i $>$ j o A[i] $>$ pivot

if (i < j) then

scambia A[i] con A[j]

j = j-1

i = i+1

scambia il pivot con A[j]

return j

perché nel primo ciclo

non c'è

bisogno del

test j \geq p?