

ESERCIZIO 1 9/9/2008

- 1) algoritmo ordina (array A , int m)
1. if ($A[1] > A[2]$) then swap ($A[1], A[2]$)
 2. for $i=2$ to $m-1$ do
 3. if ($A[i] > A[i+1]$) then swap ($A[i], A[i+1]$)

Dopo l'esecuzione della linea 1, il minimo è nella sua posizione corretta.

Per le proprietà dell'input, il 2^{do} minimo potrebbe trovarsi in $A[1]$, $A[2]$ o $A[3]$.

Dopo l'esecuzione della linea 1 le uniche possibilità rimanenti sono $A[2]$ e $A[3]$. Questi due valori sono confrontati e il 2^{do} minimo viene sistemato correttamente.

In generale, quando $i=k$, il k^{mo} elemento minimo potrà stare solo nelle posizioni k o $k+1$, perché $A[k-1]$ è già occupata da un elemento nella sua posizione finale. Da ciò segue la correttezza.

Tempo di esecuzione: $\Theta(m)$

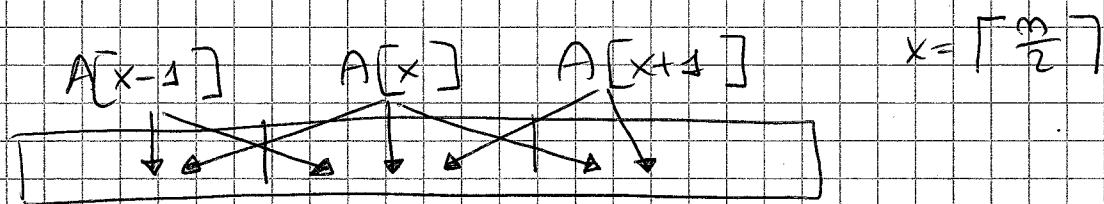
(2) algoritmo mediano (array A) ^{intero m} \rightarrow dato

if ($A[\lfloor \frac{m}{2} \rfloor] < A[\lfloor \frac{m}{2} \rfloor - 1]$)
then return $A[\lfloor \frac{m}{2} \rfloor - 1]$

else if ($A[\lfloor \frac{m}{2} \rfloor] > A[\lfloor \frac{m}{2} \rfloor + 1]$)
then return $A[\lfloor \frac{m}{2} \rfloor + 1]$
else return $A[\lfloor \frac{m}{2} \rfloor]$

Il mediano si può trovare in posizioni
 $\lfloor \frac{m}{2} \rfloor$, $\lfloor \frac{m}{2} \rfloor - 1$, $\lfloor \frac{m}{2} \rfloor + 1$

L'algoritmo restituisce di fatto il mediano
dei tre valori



primo return: il mediano dei 3 valori è
 $A[x-1]$

secondo return: il mediano dei 3 valori è $A[x+1]$

terzo return: il mediano è proprio $A[x]$ ed
è già nella posizione corretta

Proprietà cruciale: la proprietà data sull'input
garantisce che $A[x-1] \leq A[x+1]$