

Esercizio 1: grado di popolarità

Sia $A[1;n]$ una sequenza contenente il grado di popolarità degli n amici di una persona P .

Definiamo il grado di popolarità di una persona P come il più grande numero h tale che P ha almeno h amici ciascuno con grado di popolarità almeno h .

L'array A quindi contiene n interi non-negativi.

Si scriva un algoritmo che calcoli il grado di popolarità di P e se ne analizzi la complessità.

Quindi in output vogliamo

$h = \max\{j \mid P \text{ ha almeno } j \text{ amici di popolarità almeno } j, \text{ per } 0 \leq j \leq n\}$.

Si analizzi la complessità dell'algoritmo proposto.

Esempio:

$A =$

1	0	5	8	10	2	12	6	0
1	2	3	4	5	6	7	8	9

grado di popolarità

Quindi in output vogliamo

$h = \max\{j \mid P \text{ ha almeno } j \text{ amici di popolarità almeno } j, \text{ per } 0 \leq j \leq n\}$.

Esempio:

A=

1	0	5	8	10	2	12	6	0
1	2	3	4	5	6	7	8	9

per $j = 1$ ci sono 7 amici con grado di popolarità almeno 1

per $j = 2$ sono $6 \geq 2$

per $j = 3$ sono $5 \geq 3$

per $j = 4$ sono $5 \geq 4$

per $j = 5$ sono 5

per $j = 6$ sono 4 quindi non va, dovrebbero essere almeno 6

La risposta è 5 che è il massimo valore di j per cui ci sono almeno j amici con grado di popolarità almeno j .

Esercizio di analisi di un algoritmo

Si consideri il seguente frammento di codice:

```
count = 0
n = A.length
ArraySort(A)
for i = 1 to n do
    if (binarySearch(A, A[1]+A[i])) then count = count+1
```

Si analizzi asintoticamente il tempo di esecuzione del frammento di codice sia nell'ipotesi che ArraySort sia il SelectionSort, il bubbleSort, l'insertionSort, l'heapSort o il quickSort specificando il caso peggiore e il caso migliore.