Algoritmi e Strutture Dati - Parte 1 - 21/08/2018

Esercizio -1 Iscriversi allo scritto entro la scadenza. In caso di inadempienza, -1 al voto finale.

Esercizio 0 Scrivere correttamente nome, cognome, numero di matricola, riga e colonna su tutti i fogli consegnati. Consegnare foglio A4 e foglio protocollo di bella. In caso di inadempienza, -1 al voto finale.

Esercizio A1 – Punti > 6

Trovare i limiti superiore e inferiori più stretti possibili per la seguente equazione di ricorrenza:

$$T(n) = \begin{cases} 3T(\lfloor n/3 \rfloor) + 4T(\lfloor n/4 \rfloor) + 12T(\lfloor n/6 \rfloor) + n^2 & n > 6 \\ 1 & n \le 6 \end{cases}$$

Esercizio A2 – Punti ≥ 12

In Minecraft, una carta geografica altimetrica è rappresentata da una matrice $n \times n$ di celle quadrate, ognuna delle quali riporta un'altitudine intera misurata in blocchi. Un valore minore o uguale a zero corrisponde ad un mare, mentre un valore positivo corrisponde ad un'isola.

Scrivere un algoritmo che prenda in input una matrice A di interi e la sua dimensione positiva n, e restituisca l'altezza media dell'isola più elevata.

Discutere informalmente la correttezza della soluzione proposta e calcolare la complessità computazionale.

Ad esempio, nella matrice seguente ci sono tre isole, una 2×3 in alto a sinistra con altezza media 1.5, una 4×1 a destra con altezza media 1, una 1×2 in basso a sinistra con altezza media 2. L'isola con altezza media più alta è quella in basso a sinistra, e quindi l'algoritmo deve restituire 2.

1	1	1	0	1
2	2	2	-1	1
0	-1	0	-2	1
0	0	-1	-2	1
2	2	-1	0	0

Esercizio A3 – Punti ≥ 12

Sia A un vettore ordinato di dimensione contenente n interi positivi distinti, che è stato traslato ("shiftato") di k < n posizioni a destra. Ad esempio, il vettore [35,42,1,7,15,18,28,30] è un vettore ordinato che è stato shiftato k=2 posizioni a destra, mentre il vettore [15,18,28,30,35,42,1,7] è un vettore ordinato che è stato shiftato k=6 posizioni a destra.

Scrivere un algoritmo che prende un vettore ordinato traslato A come input e restituisce il valore di k corrispondente. L'algoritmo deve operare in tempo $O(\log n)$ (non saranno considerate soluzioni in tempo lineare o superiore).

Discutere informalmente la correttezza della soluzione proposta e calcolare la complessità computazionale.

Algoritmi e Strutture Dati - Parte 2 - 21/08/2018

Esercizio B1 – Punti ≥ 8

Ad Hateville, città famosa per le sue faide di vicinato, abitano un insieme P di persone, di dimensione |P|. Esiste inoltre un insieme C di club, di dimensione |C|. Ogni persona $i \in P$ può appartenere ad un sottoinsieme $C_p[i] \subseteq C$ dei club presenti. Infine, esiste un insieme Z di partiti politici, con dimensione pari a |Z|. Ogni persona $i \in P$ appartiene esattamente ad un partito politico, memorizzato in $Z_p[i]$.

È arrivato il momento di nominare il nuovo consiglio dei club. In tale consesso, ci dovrà essere esattamente un membro per ogni club. Ogni membro può rappresentare uno solo dei club a cui è iscritto. Per evitare diatribe politiche, è importante che nessuno dei partiti abbia una maggioranza assoluta di persone in consiglio (ovvero, che abbia più di |P|/2 membri).

I cittadini di Hateville si sono rivolti a voi per sbrogliare la matassa. Dati gli insiemi P,C,Z, gli assegnamenti personaclub C_p e l'assegnamento persona-partito Z_p , descrivere un algoritmo che restituisca un sottoinsieme $X\subseteq P$ composto da |C| persone, che rispetta le regole di cui sopra, se tale insieme esiste.

Discutere informalmente la correttezza della soluzione proposta e calcolare la complessità computazionale.

Esercizio B2 – Punti > 10

Un vettore di numeri interi positivi è detto *più che doppio* se dati due suoi elementi successivi V[i] e V[i+1], si ha che V[i+1] > 2V[i]. Un vettore con zero o un elemento è banalmente *più che doppio*.

Dato un vettore V e la sua dimensione n, scrivere un algoritmo che restituisca la lunghezza della più lunga sottosequenza più che doppia presente nel vettore. Ricordiamo che in una sottosequenza, i valori selezionati non devono essere necessariamente consecutivi.

Discutere informalmente la correttezza della soluzione proposta e calcolare la complessità computazionale.

Esempi:

- Il vettore V = [1, 3, 7, 15, 31, 63] è più che doppio. Con questo input, la risposta è 6.
- Il vettore V = [5, 1, 4, 7, 2, 9] non è *più che doppio*; tuttavia, la sottosequenza [1, 4, 9] lo è, ed è la più lunga possibile. Con questo input, la risposta è 3.

Esercizio B3 – Punti ≥ 12

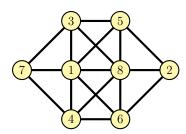
Sia G un grafo *non orientato* e *connesso* contenente n nodi. Una n-colorazione con gap del grafo è un assegnamento dei numeri compresi fra 1 ed n ai nodi del grafo che rispetta le seguenti regole:

- Tutti i numeri in $\{1,\ldots,n\}$ sono usati esattamente una volta
- Dati due nodi adiacenti u,v (i.e., $(u,v) \in E$) e detti color[u], color[v] i loro colori, allora $|color[u] color[v]| \geq 2$. In altre parole, non è possibile assegnare due colori uguali o consecutivi a due nodi adiacenti.

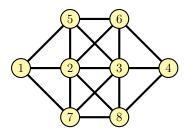
Scrivere un algoritmo che prenda in input un grafo G e restituisca **true** se e solo se esiste una n-colorazione con gap G.

Discutere informalmente la correttezza della soluzione proposta e calcolare la complessità computazionale.

L'esempio successivo mostra una 8-colorazione di un grafo con 8 nodi. Le regole sono rispettate: tutti i colori sono utilizzati e non ci sono nodi adiacenti con colori consecutivi o uguali.



L'esempio successivo mostra un tentativo fallito di creare una 8-colorazione con gap, in quanto (tanti) numeri consecutivi sono assegnati a nodi adiacenti.



L'esempio successivo mostra un tentativo fallito di creare una 8-colorazione con gap, in quanto alcuni numeri sono assenti.

