Cognome: # Matricola: Riga: Col:

# $Algoritmi\ e\ Strutture\ Dati-Parte\ A-22/08/2019$

# Esercizio A1 - Punti > 8

Durante un orale di Algoritmi, non ricordando come è implementata la funzione Merge() contenuta in MergeSort(), uno studente ha deciso di improvvisare e mi ha proposto questa versione:

# Merge(ITEM A[], int primo, int ultimo, int mezzo)

```
\mathbf{for} \hspace{0.2cm} i = primo + 1 \hspace{0.2cm} \mathbf{to} \hspace{0.2cm} ultimo \hspace{0.2cm} \mathbf{do}
|\hspace{0.2cm} \mathrm{ITEM} \hspace{0.2cm} temp = A[i] \hspace{0.2cm} \mathbf{int} \hspace{0.2cm} j = i \hspace{0.2cm} \mathbf{while} \hspace{0.2cm} j > 1 \hspace{0.2cm} \mathbf{and} \hspace{0.2cm} A[j - 1] > temp \hspace{0.2cm} \mathbf{do} \hspace{0.2cm} |\hspace{0.2cm} A[j] = A[j - 1] \hspace{0.2cm} |\hspace{0.2cm} j = j - 1 \hspace{0.2cm} |\hspace{0.2cm} A[j] = temp
```

Scrivere le equazioni di ricorrenza corrispondenti al costo computazionale nel caso *ottimo* e al caso *pessimo* dell'algoritmo MergeSort() così modificato e risolverle tramite Master Theorem.

## Esercizio A2 – Punti $\geq 10$

Sia T un albero binario di ricerca i cui nodi hanno un campo color che può assumere il valore RED o BLACK. Scrivere un algoritmo

#### **boolean** isRedBlack(TREE T)

che prenda in input un albero T e restituisca **true** se e solo se la colorazione rispetta le regole red-black, **false** altrimenti.

Discutere informalmente la correttezza dell'algoritmo e calcolare la sua complessità computazionale.

## Esercizio A3 – Punti > 12

In un corso di laurea sono previsti n esami, tutti obbligatori. Esistono m vincoli di propedeuticità, rappresentati tramite un DAG G=(V,E). Se  $(u,v)\in E$ , l'esame u è propedeutico all'esame v; questo significa che v deve essere sostenuto in una sessione d'esame successiva a quella in cui si è svolto u. Se due o più esami non hanno vincoli di propedeuticità, allora possono essere sostenuti tutti all'interno di una stessa sessione.

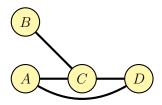
Scrivere un algoritmo

#### int minSessions(GRAPH G)

che prenda in input un grafo di propedeuticità G e restituisca il numero minimo di sessioni necessarie per completare tutti gli esami.

Discutere informalmente la correttezza dell'algoritmo e calcolare la sua complessità computazionale.

Ad esempio, nel grafo seguente, A, B possono essere dati nella prima sessione, C nella seconda, D nella terza. L'algoritmo deve quindi restituire il valore 3.



# Algoritmi e Strutture Dati - Parte B - 22/08/2019

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 B1 – Punti $\geq 8$

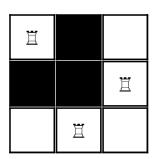
Si consideri una scacchiera  $n \times n$ , in cui alcune caselle sono colorate di bianco ed altre di nero. La scacchiera è rappresentata da una matrice booleana M di dimensione  $n \times n$ , dove **true** corrisponde al bianco e **false** corrisponde al nero. Avete un numero non limitato di torri, che possono essere piazzate nella matrice seguendo le seguenti regole:

- Le torri possono essere piazzate solo su caselle colorate di bianco
- Ci può essere al più una torre per ogni riga
- Ci può essere al più una torre per ogni colonna

Descrivere un algoritmo che prenda in input M e restituisca il numero massimo di torri che possono essere piazzate nella scacchiera seguendo le regole.

Discutere informalmente la correttezza dell'algoritmo e calcolare la sua complessità computazionale.

Nell'esempio seguente, è possibile posizionare tre torri come in figura.



## Esercizio B2 – Punti $\geq 10$

I costi degli skipass sono saliti alle stelle. Sugli abbonamenti giornalieri c'è scritto "non trasferibile", ma d'altronde non ci sono foto sui giornalieri...

Siete una comitiva di n persone in vacanza e il vostro obiettivo è quello di comprare il numero minimo di skipass da condividere, tenuto conto che non tutti vogliono sciare contemporaneamente.  $^1$ 

Ogni mattina, ogni persona dichiara l'intervallo di tempo in cui vuole sciare: dal minuto start[i] (incluso) al

minuto end[i] (escluso), misurati a partire dalle 8.00 del mattino; ovviamente start[i] < end[i].

Scrivere un algoritmo che prenda in input i vettori start, end (di dimensione n) e restituisca il numero minimo di skipass da comprare, in modo tale che lo stesso skipass non venga utilizzato contemporaneamente da più persone.

Discutere informalmente la correttezza dell'algoritmo e calcolare la sua complessità computazionale.

Per esempio, se lo sciatore 1 vuole sciare dalle 8.00 alle 9.00 ([0,60[), lo sciatore 2 dalle 9.00 alle 10.00 ([60,120[), lo sciatore 3 dalle 8.00 alle 10.00 ([0,120[), è possibile comprare due skipass, uno dei quali verrà condiviso dagli sciatori 1 e 2.

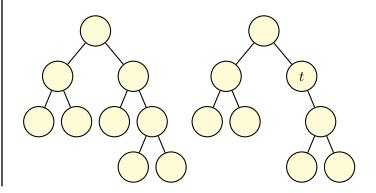
### Esercizio B3 – Punti $\geq 12$

Un albero binario è 1-bilanciato se e solo se, per ogni nodo dell'albero, la differenza fra l'altezza del suo sottoalbero destro e l'altezza del suo sottoalbero sinistro è al più 1.

Scrivere un algoritmo che prenda in input un'altezza h e restituisca il numero di alberi binari 1-bilanciati strutturalmente diversi di altezza h.

Discutere informalmente la correttezza dell'algoritmo e calcolare la sua complessità computazionale.

Nella figura sotto, l'albero di sinistra è 1-bilanciato, l'albero di destra no, in quanto il sottoalbero sinistro di t ha altezza 0 e il sottoalbero destro di t ha altezza 2; la differenza è quindi maggiore di 1.



<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Don't try this in your favorite ski area!