Cognome e Nome: Numero di Matricola:

Spazio riservato alla correzione

1	2	3	4	5	Totale
/18	/20	/22	/18	22/	/100

Si ricorda che per i punti che richiedono l'analisi di un algoritmo occorre fornire un limite superiore asintotico quanto migliore e` possibile al tempo di esecuzione dell'algoritmo giustificando la risposta.

1. Analisi degli algoritmi e notazione asintotica

- a) Indicare quali delle seguenti affermazioni sono vere e quali sono false.
 - 1. $n (\log n)^4 + 1000n^2 = O(n^4)$
 - 2. $n^n = \Omega(n^{3/4} n^{1/4})$
 - 3. $n^{1/2} = O(\log n)$
 - 4. $n^3+1000n^2+100=\Theta(n^3)$
 - 5. $\log(\log n) = \Omega((\log n)^{1/2})$
- b) Si dimostri che se $0 \le f(n) = O(h(n))$ e $0 \le g(n) = O(p(n))$ allora f(n)g(n) = O(h(n)). Occorre utilizzare solo la definizione di O e nessuna altra proprieta`.
 - c) Si analizzi il tempo di esecuzione nel caso pessimo del seguente segmento di codice fornendo una stima asintotica quanto migliore e` possibile per esso. Si giustifichi in modo chiaro la risposta.

```
FOR(i=1; i<n; i=i+1) {
    FOR(j=1; j<2^n; j=j*2) {
        print(j);
        }
}
```

2. Divide et Impera

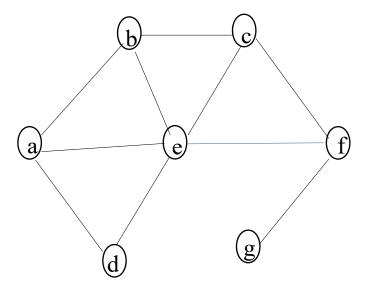
a) Si scriva lo pseudocodice di un algoritmo ricorsivo **cerca** che restituisce il numero di occorrenze di x in un array A. L'elemento x e l'array A vengono passati in input all'algoritmo. Ad esempio, se l'array A contiene <3 1 4 1 2 3 1 4 5 2 1 4 5 1> e x= 4 allora l'algoritmo restituisce 3.

Se non si è in grado di scrivere l'algoritmo richiesto, si scriva lo pseudocodice dell'algoritmo ricorsivo ricercaBinaria che effettua la ricerca binaria in un array ordinato. Il punteggio massimo per l'algoritmo ricercaBinaria è la meta` di quello per l'algoritmo cerca.

- b) Si fornisca la relazione di ricorrenza che esprime un limite superiore al tempo di esecuzione dell'algoritmo da voi fornito al punto a).
- c) A partire dalla relazione di ricorrenza da voi fornita al punto b), si fornisca una funzione h(n) tale T(n)=O(h(n)). Giustificare la risposta usando o il metodo iterativo o quello della sostituzione (induzione).

3. Grafi

- a) Si scriva lo pseudocodice **dell'algoritmo di Prim** per il minimo albero ricoprente aggiungendo anche le linee di codice per la costruzione dell'albero. Si analizzi il tempo di esecuzione dell'algoritmo proposto quando la coda a priorita` è implementata con un heap binario.
 - a) Si disegni l'albero DFS generato da una visita DFS del seguente grafo a partire dal nodo sorgente a. Si assuma che i nodi siano disposti nelle liste di adiacenza in base all'ordine crescente delle proprie etichette.



b) Si definisca il concetto di ordinamento topologico di un grafo direzionato e si dimostri che se un grafo direzionato G è un DAG allora G ha un ordinamento topologico.

4. Algoritmi greedy

- a) Si spieghi in che cosa consiste un'istanza (input) del problema dell'interval scheduling e in cosa consiste una soluzione (output) del problema. Se dalla risposta a questo punto si evincera' che lo studente non sa in cosa consiste il problema dell'interval sheduling, i punti successivi dell'esercizio non saranno valutati.
- b) Si fornisca un'istanza del problema dell'interval scheduling con n=6 per cui il valore della soluzione ottima è 3. Si specifichino i valori numerici che descrivono l'input. Non è sufficiente fornire un disegno che descriva l'input.
- c) Si scriva lo pseudocodice dell'algoritmo greedy che restituisce la soluzione ottima per il problema dell'interval scheduling.

5. Programmazione dinamica

- a) Fornire una formula per il calcolo del valore della soluzione ottima OPT del problema subset sums in termini di valori delle soluzioni ottime per sottoproblemi di taglia piu' piccola. Spiegare in modo chiaro
 - 1. cosa rappresenta la funzione OPT e cosa rappresentanto i suoi parametri
 - 2. come si arriva alla formula da voi fornita.
- b) Scrivere l'algoritmo di programmazione dinamica per subset sums. Questo punto sara valutato solo se dalla risposta al punto a) si evincera che lo studente sa in cosa consiste il problema di subset sums.
- c) Si forniscano i valori p(j) per la seguente istanza del problema dell'Interval Scheduling Pesato.

Attenzione: gli indici j di p(j) non corrispondono necessariamente agli indici j dei valori input s_j , f_i e w_j .