Appello del 06/02/2014 - Prova di teoria (12 punti)

1. (2 punti)

Si risolva la seguente equazione alle ricorrenze mediante il metodo dello sviluppo (unfolding):

$$T(n) = 8T(n/2) + n^3$$
 $n \ge 2$
 $T(1) = 1$

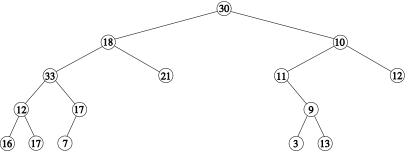
2. (2 punti)

Sia data la sequenza di interi, supposta memorizzata in un vettore:

si eseguano i primi 2 passi dell'algoritmo di quicksort per ottenere un ordinamento ascendente, indicando ogni volta il pivot scelto. NB: i passi sono da intendersi, impropriamente, come in ampiezza sull'albero della ricorsione, non in profondità. Si chiede, pertanto, che siano ritornate le 2 partizioni del vettore originale e le due partizioni delle partizioni trovate al punto precedente.

3. (3 x 0.5 punti)

Si visiti in pre-order, in-order e post-order il seguente albero binario. In caso di chiavi ripetute, distinguere le instanziazioni con pedici.

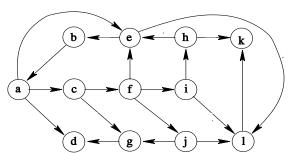


4. (2 punti)

Sia data la sequenza di chiavi $S_1IDE_1E_2F_1F_2E_3CTS_2$, dove ciascun carattere è individuato dal suo ordine progressivo nell'alfabeto (A=1, ..., Z=26) con eventuale pedice. Si riporti la struttura di una tabella di hash di dimensione 23, inizialmente supposta vuota, in cui avvenga l'inserimento della sequenza indicata. Si supponga di utilizzare l'open addressing con double hashing utilizzando le funzioni di hash h_1 (k) = k mod 23, h_2 (k) = 1 + (k mod 21).

5. (2.5 punti)

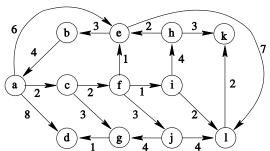
Dato il seguente grafo orientato:



se ne determinino mediante l'algoritmo di Kosaraju le componenti fortemente connesse. Si consideri **a** come vertice di partenza e, qualora necessario, si trattino i vertici secondo l'ordine alfabetico.

6. (2 punti)

Sul seguente grafo orientato e pesato, si determinino i valori di tutti i cammini minimi che collegano il vertice **a** con ogni altro vertice mediante l'algoritmo di Dijkstra. Si assuma, qualora necessario, un ordine alfabetico per i vertici e gli archi.



Appello del 06/02/2014 - Prova di programmazione (18 punti)

L'**aritmetica verbale** è un gioco matematico pubblicato per la prima volta da Henry Dudeney nel numero del luglio 1924 della rivista Strand Magazine. Si supponga di avere dei numeri interi le cui cifre sono "criptate" sotto forma di lettere e di conoscere, sempre in forma criptata, il risultato di un'operazione aritmetica tra 2 interi criptati, come nel seguente esempio:

Il gioco consiste nell'identificare per ciascuna lettera la cifra decimale tale per cui sia soddisfatta l'operazione. Nell'esempio considerato con la seguente corrispondenza

$$O = 0$$
, $M = 1$, $Y = 2$, $E = 5$, $N = 6$, $D = 7$, $R = 8$ e $S = 9$

si ottiene infatti

Ogni lettera presente è associata a una e una sola cifra decimale. Per semplicità si ipotizzi che l'unica operazione ammessa sia quella di somma tra 2 operandi interi criptati.

Assunzioni:

- le stringhe contengono solo caratteri alfabetici tutti maiuscoli o tutti minuscoli
- la cifra più significativa non può corrispondere allo 0
- le prime due stringhe non hanno necessariamente la stessa lunghezza, la terza stringa ha lunghezza coerente con quella delle prime 2, data l'operazione di somma
- le prime 2 stringhe hanno una lunghezza massima pari a 8, la terza coerente con quelle delle prime due
- nelle stringhe non compaiono più di 10 lettere distinte.

Si scriva un programma C che, dopo aver letto da tastiera le tre stringhe di caratteri, funzioni alternativamente come:

- verificatore di una soluzione fornita dall'utente da tastiera
- generatore automatico di una soluzione.

Nel primo caso, acquisita da tastiera in un formato a scelta la soluzione dell'utente, ne verifichi la correttezza. Nel secondo caso il programma calcoli e visualizzi una corrispondenza lettere-cifre decimali corretta.

Suggerimenti:

- il problema di identificare una corrispondenza lettere-cifre che soddisfa l'operazione si può risolvere con ricorsione con backtrack
- la condizione di accettazione della soluzione può essere verificata (senza pruning preliminare) una volta raggiunta la foglia dell'albero delle ricorsioni
- è possibile, in fase di accettazione, realizzare l'operazione di somma lavorando su singole cifre e propagando riporti oppure mediante conversione da vettore di cifre simboliche a intero e somma tra interi.

Appello del 06/02/2014 - Prova di programmazione (12 punti)

1. (2 punti)

Sia dati 3 vettori ordinati di interi. Sia nota la lunghezza di ciascuno di essi. Si realizzi una funzione C merge3 che ritorni come risultato il vettore ordinato di interi che deriva dalla fusione dei 3 vettori di ingresso. Il prototipo della funzione è:

```
int *merge3 (int *a, int *b, int *c, int na, int nb, int nc);
```

dove a, b e c sono i 3 vettori già ordinati, na, nb e nc le loro lunghezze. Il vettore ritornato, di dimensione na+nb+nc, va allocato dinamicamente e generato mediante un'unica operazione di merge simultanea sui tre vettori. In altri termini è vietato fondere i primi 2 e poi il risultato con il terzo.

2. (4 punti)

Si scriva una funzione C in grado di inserire in una lista ordinata alcuni dati anagrafici di una persona, dati da una coppia cognome e nome, entrambe stringhe di caratteri di lunghezza massima 20. La chiave di ordinamento sia il cognome e, in caso di cognomi identici, il nome. La funzione, di cui il prototipo è:

```
int inserisciInOrdine (lista_t *lista, char *cognome, char *nome);
```

riceve una lista (tipo lista_t, corrispondente a un ADT di prima categoria), le due stringhe corrispondenti a cognome e nome, ritorna, come intero, un valore vero nel caso di inserimento corretto, falso nel caso di dato già presente. Si definiscano il tipo lista_t e il tipo per il generico dato in lista, tenendo conto che, per ogni persona, vanno generati per la lista duplicati allocati dinamicamente (e separati) per cognome e nome. Il codice deve essere scritto esplicitamente, in altri termini è vietato ricorrere a funzioni di libreria.

3. (6 punti)

Sia dato un vettore di float di lunghezza nota n. Ogni float rappresenta un movimento su un conto bancario: se positivo, è un'entrata, se negativo un'uscita. Si assuma che tutti i movimenti siano distinti. Dato un ordine per i movimenti, per ogni movimento, si definisce saldo corrente il valore ottenuto sommando algebricamente al saldo precedente (inizialmente 0) l'importo dell'operazione. Per ogni ordine di movimenti esisterà un saldo corrente massimo e un saldo corrente minimo, mentre il saldo finale sarà ovviamente lo stesso, qualunque sia l'ordine.

Si scriva una funzione C che, utilizzando un algoritmo ricorsivo, determini l'ordinamento del vettore tale da minimizzare la differenza tra saldo corrente massimo e saldo corrente minimo. La funzione deve ritornare la sequenza ordinata sul vettore di partenza.

- indicare nell'elaborato e nella relazione (oltre a nome, cognome e numero di matricola) anche il nome del corso per cui si sta sostenendo l'esame (AP, APA I+II).
- É consentito utilizzare chiamate a funzioni <u>standard</u>, quali ordinamento per vettori, inserzione/estrazione/ricerca relative a FIFO, LIFO, liste, BST, tabelle di hash e altre strutture dati, considerate come librerie esterne. Gli header file delle librerie utilizzate devono essere allegati all'elaborato. Le funzioni richiamate, inoltre, dovranno essere incluse nella versione del programma allegata alla relazione.
- Consegna delle relazioni (per entrambe le tipologie di prova di programmazione): entro martedì 11/02/2014, alle ore 24:00, via e-mail all'indirizzo: danilo.vendraminetto@polito.it, usando come subject (oggetto) la stringa APA#<m>, essendo <m> il proprio numero di matricola. L'allegato alla mail deve essere costituito da un unico file: un archivio compresso, contenente sia il codice corretto, sia la relazione (NO eseguibili). QUALORA IL CODICE SPEDITO CON LA RELAZIONE NON COMPILI CORRETTAMENTE, VERRÀ APPLICATA UNA PENALIZZAZIONE. Si ricorda che la valutazione del compito viene fatta senza discussione o esame orale, sulla base dell'elaborato svolto in aula. Non verranno corretti i compiti di cui non sarà stata inviata la relazione nei tempi stabiliti.

Appello del 24/02/2014 - Prova di teoria (12 punti)

1. (1 punto)

Sia data la seguente sequenza di coppie, dove la relazione i-j indica che il nodo i è adiacente al nodo j: 3-10, 5-3, 1-5, 7-2, 3-8, 5-4, 0-9, 1-5, 8-9, 10-4

si applichi un algoritmo di on-line connectivity con quickunion, riportando a ogni passo il contenuto del vettore e la foresta di alberi al passo finale. I nodi sono denominati con interi tra 0 e 10.

2. (1 punto)

Si ordini in maniera ascendente mediante counting-sort il seguente vettore di interi:

Si indichino le strutture dati usate nei passi intermedi.

3. (2 punti)

Sia data una coda a priorità inizialmente vuota implementata mediante uno heap. Sia data la sequenza di interi e carattere *: 10 22 29 71 * * 58 * 34 9 31 * * 14 * 41 27 18 dove ad ogni intero corrisponde un inserimento nella coda a priorità e al carattere * un'estrazione con cancellazione del massimo. Si riporti la configurazione della coda a priorità dopo ogni operazione e la sequenza dei valori restituiti dalle estrazioni con cancellazione del massimo.

4. (2 punti)

Sia dato un albero binario con 12 nodi. Nella visita si ottengono le 3 seguenti sequenze di chiavi:

preorder	33	41	23	1	7	11	17	19	13	3	27	5
Inorder	23	41	7	1	11	33	13	19	17	27	3	5
postorder	23	7	11	1	41	13	19	27	5	3	17	33

Si disegni l'albero binario di partenza.

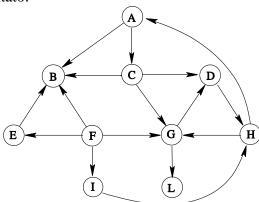
5. (1 punto)

Si supponga di aver memorizzato tutti i numeri compresi tra 1 e 1000 in un albero di ricerca binario e che si stia cercando il numero 531. Quali tra queste **non** possono essere le sequenze esaminate durante la ricerca? Perché?

500	550	510	540	533	539	532	531				
500	600	580	570	510	520	530	540	535	531		
570	100	200	300	400	500	660	550	520	525	530	531
610	30	600	60	588	117	519	299	301	477	531	

6.

Sia dato il seguente grafo orientato:



- se ne effettui una visita in profondità, considerando **A** come vertice di partenza. Si etichettino indicando per ognuno di essi i tempi di scoperta e di fine elaborazione nel formato tempo1/tempo2 (2 punti)
- se ne effettui una visita in ampiezza, considerando a come vertice di partenza (1.5 punti)
- lo si ridisegni, etichettando ogni suo arco come T (tree), B (back), F (forward), C (cross), considerando a come vertice di partenza (1.5 punti).

Qualora necessario, si trattino i vertici secondo l'ordine alfabetico.

Appello del 24/02/2014 - Prova di programmazione (18 punti)

Un grafo orientato pesato è memorizzato su file mediante l'elenco dei suoi archi, con il seguente formato:

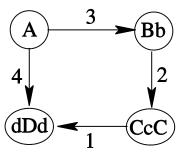
idV1 val idV2

che indica che il vertice con identificatore idV1 è connesso con un arco orientato di peso val (valore intero e positivo) al vertice idV2.

Si osservi che il numero di vertici del grafo è indefinito e che ciascun vertice è individuato mediante un identificatore alfanumerico di lunghezza massima uguale a 20 caratteri. Si può assumere che non esistano archi duplicati.

La figura seguente riporta un esempio di file e della relativa rappresentazione grafica del grafo memorizzato:

A 3 Bb Bb 2 CcC A 4 dDd CcC 1 dDd



Si vuole scrivere un programma C in grado di:

- ricevere il nome di un file contenente la descrizione del grafo sulla riga di comando
- leggere il grafo e memorizzarlo in un'opportuna struttura dati
- verificare se il grafo è regolare o meno. Un grafo orientato si dice regolare se e solo se tutti i vertici hanno lo stesso in_degree e out_degree e questi sono uguali tra di loro
- effettuare un'iterazione all'interno della quale viene letto l'identificatore di un vertice:
 - o se l'identificatore letto è uguale a "fine" il programma deve terminare
 - o in caso contrario il programma deve determinare il cammino semplice con sorgente nel vertice indicato per il quale la somma dei pesi degli archi è massima. Per tale cammino si devono visualizzare gli archi attraversati (come coppia di identificatori alfanumerici dei vertici su cui insistono e peso dell'arco) e il peso totale.

Suggerimento:

Poiché il numero di vertici non è noto a priori, si suggerisce di calcolarlo tramite lettura preliminare del file e/o caricamento in una tabella di simboli.

Appello del 24/02/2014 - Prova di programmazione (12 punti)

1. (2 punti)

Sia dato un vettore di N interi. Si consideri il vettore rappresentato orizzontalmente con indice 0 a sinistra e indice N-1 a destra. Una rotazione elementare del vettore verso destra (sinistra) consiste nello spostare tutti i dati di una posizione verso destra (sinistra), portando il dato di indice N-1 (0) in posizione 0 (N-1). Una rotazione di D posizioni può essere definita concettualmente come l'effetto di D rotazioni elementari, Si realizzi una funzione C di rotazione a destra o a sinistra di D posizioni, dove D è un intero (positivo per rotazione a destra, negativo a sinistra).

Ad esempio, che una rotazione, con N=10 e D=3, sul vettore: 5,4,10,-1,7,20,11,-3,6,34, produrrebbe il vettore: -3,6,34,5,4,10,-1,7,20,11.

E' vietato realizzare la rotazione di D posizioni come la sequenza di D rotazioni da 1 posizione ciascuna, che avrebbe costo O(N*D). Si richiede invece un algoritmo O(N), che utilizzi un vettore ausiliario di D posizioni, allocato dinamicamente, in cui depositare temporaneamente D elementi, Dopo aver spostato gli altri N-D elementi, ciascuno nella sua casella destinazione, anche i D elementi salvati vanno collocati nella loro destinazione finale.

2. (4 punti)

Una matrice si dice "sparsa" quando la maggior parte delle caselle contiene un valore nullo. Nel caso di una matrice sparsa, può' risultare conveniente l'utilizzo di una struttura dati che allochi dinamicamente memoria per le sole caselle non nulle.

Si realizzi in C, per una matrice sparsa di numeri (tipo float), gestita come ADT di prima categoria, la funzione di prototipo

MATRwrite (matr t *M, int r, int c, float val);

che inserisca alla riga r e alla colonna c il valore val. Il tipo matr_t è una struct che, oltre a contenere, come interi, le due dimensioni della matrice (NR, numero di righe, e NC, numero di colonne) punta a un vettore (di dimensione NR) di puntatori a righe, ognuna realizzata mediante una lista, contenente gli elementi non nulli della riga corrispondente). Si definisca matr_t, si definisca poi il tipo struct usato per le liste e si scriva infine la funzione MATRwrite.

3. (6 punti)

Si scriva in C una funzione ricorsiva in grado di generare tutte le stringhe di lunghezza N costituite dalle 5 vocali maiuscole 'A', 'E', 'I', 'O', 'U' con i seguenti vincoli:

- il valore di N sia un parametro della funzione e sia $N \ge 5$
- nella stringa generata ogni vocale compaia almeno una volta.

All'i-esimo livello di ricorsione:

- la funzione gestisca l'i-esima cella della stringa della soluzione
- le scelte siano le 5 vocali maiuscole.

PER ENTRAMBE LE PROVE DI PROGRAMMAZIONE (18 o 12 punti):

- indicare nell'elaborato e nella relazione (oltre a nome, cognome e numero di matricola) anche il nome del corso per cui si sta sostenendo l'esame (AP, APA I+II).
- È consentito utilizzare chiamate a funzioni <u>standard</u>, quali ordinamento per vettori, inserzione/estrazione/ricerca relative a FIFO, LIFO, liste, BST, tabelle di hash e altre strutture dati, considerate come librerie esterne. Gli header file delle librerie utilizzate devono essere allegati all'elaborato. Le funzioni richiamate, inoltre, dovranno essere incluse nella versione del programma allegata alla relazione.
- Consegna delle relazioni (per entrambe le tipologie di prova di programmazione): entro giovedì 27/02/2014, alle ore 23:59, via e-mail all'indirizzo: danilo.vendraminetto@polito.it, usando come subject (oggetto) la stringa APA#<m>, essendo <m> il proprio numero di matricola. L'allegato alla mail deve essere costituito da un unico file: un archivio compresso, contenente sia il codice corretto, sia la relazione (NO eseguibili). QUALORA IL CODICE SPEDITO CON LA RELAZIONE NON COMPILI CORRETTAMENTE, VERRÀ APPLICATA UNA PENALIZZAZIONE. Si ricorda che la valutazione del compito viene fatta senza discussione o esame orale, sulla base dell'elaborato svolto in aula. Non verranno corretti i compiti di cui non sarà stata inviata la relazione nei tempi stabiliti.

PER I LAUREANDI): per il calendario di invio relazioni ed esami orali vedere avviso sula pagina del corso 02MNO AP sul Portale.

Appello del 27/06/2014 - Prova di teoria (12 punti)

1. (1 punto)

Si ordini in maniera ascendente mediante merge-sort il seguente vettore di interi:

Si indichino i passaggi rilevanti.

2. (2 punti)

Si determini mediante un algoritmo greedy un codice di Huffman ottimo per i seguenti caratteri con le frequenze specificate:

3. (1 punto)

Si esprima in notazione prefissa e postfissa la seguente espressione aritmetica mediante visita dell'albero binario corrispondente: A + ((B-C)/D) * E

4. (2 punti)

Sia data la sequenza di chiavi T con eventuale $T_1HELA_1S_1T_2S_2T_3A_2ND$, dove ciascun carattere è individuato dal suo ordine progressivo nell'alfabeto (A=1, ..., Z=26) con eventuale pedice. Si riporti la struttura di una tabella di hash di dimensione 19, inizialmente supposta vuota, in cui avvenga l'inserimento della sequenza indicata. Si supponga di utilizzare il linear chaining con la funzione di hash $h(k) = k \mod 19$.

5. (1 punto)

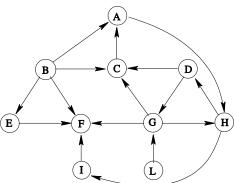
Si effettuino, secondo l'ordine specificato, le seguenti operazioni su un BST supposto inizialmente vuoto (+ indica una inserzione in foglia, – una cancellazione):

6. (2 punti)

Si inseriscano in sequenza nella radice di un BST, inizialmente supposto vuoto, le chiavi:

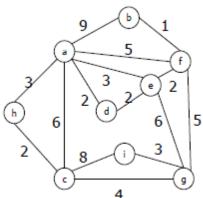
7. (2 x 0.5 punti)

Si rappresenti il seguente grafo orientato come lista delle adiacenze (**0.5 punti**) e come matrice delle adiacenze (**0.5 punti**).



8. (2 punti)

Sia dato il seguente grafo non orientato pesato:



se ne determini un minimum spanning tree applicando l'algoritmo di Prim a partire dal vertice \mathbf{h} , disegnando l'albero e ritornando come risultato il valore del peso minimo. Si esplicitino i passi intermedi.

Appello del 27/06/2014 - Prova di programmazione (12 punti)

1. (2 punti)

Siano dati 2 vettori di interi vet1 e vet2 di dimensioni note d1 e d2, rispettivamente. Si realizzi in C la funzione di prototipo int ricerca (int *vet1, int *vet2, int d1, int d2);

che ricerchi se nel vettore vet1 compare almeno una volta il vettore vet2 come sottovettore. In caso affermativo, la funzione ritorni l'indice della prima cella della prima occorrenza di vet2, in caso negativo ritorni -1.

Esempio								
Se vet1è	0	15	12	21	7	25	32	1
evet 2è	21	7	25					

la ricerca ha esito positivo e la funzione ritorna l'intero 3.

2. (4 punti)

Si implementi come ADT di I categoria una lista bi-linkata di interi con le seguenti 2 funzioni:

- list_insert (list_t *1, int chiave, int estremo) dove se il parametro estremo vale 0 l'inserzione avviene in testa, se vale 1 in coda
- list_display (list_t *1, int modo) dove se il parametro modo vale 0 la visualizzazione a video è fatta dalla testa alla coda, se vale 1 dalla coda alla testa.

dove

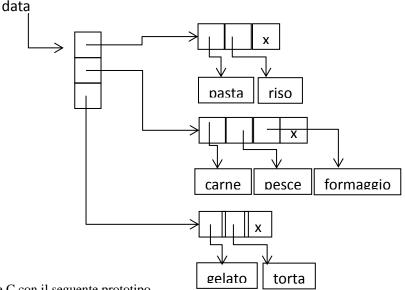
typedef struct {nodo_t *head; nodo_t *tail; } list_t;

mentre nodo t è una struct la cui definizione è richiesta al candidato.

3. (6 punti)

Un ristorante serve un menù a prezzo fisso composto da n portate. Per ciascuna portata, il cliente sceglie obbligatoriamente un piatto tra un certo numero di piatti disponibili. Le informazioni sono memorizzate in un vettore data di n elementi, ciascuno dei quali è un puntatore a un vettore di puntatori a stringhe. Quest'ultimo vettore elenca i piatti disponibili per una certa portata. Il numero di questi piatti per portata non è dato esplicitamente, ma quando l'elemento contiene un puntatore a NULL, l'elenco dei piatti di quella portata si considera terminato. Ogni stringa rappresenta un piatto disponibile.

Esempio:



Si scriva una funzione C con il seguente prototipo

void build menu(char **data[], int n);

che, utilizzando un algoritmo ricorsivo, determini tutte le composizioni possibili del menu e le visualizzi. Nel caso dell'esempio, l'output deve essere:

```
(pasta, carne, gelato), (pasta, carne, torta), (pasta, pesce, gelato),
(pasta, pesce, torta), (pasta, formaggio, gelato), (pasta, formaggio, torta)
(riso, carne, gelato), (riso, carne, torta), (riso, pesce, gelato),
(riso, pesce, torta), (riso, formaggio, gelato), (riso, formaggio, torta)
```

02MNO Algoritmi e Programmazione 01JKE APA I / 01JKF APA II Appello del 27/06/2014 - Prova di programmazione (18 punti)

Un archivio produttore-modello-accessori è organizzato come segue:

- il primo file memorizza l'elenco dei produttori, in ragione di un produttore per ciascuna riga. Il numero di produttori non è noto a priori, né è presente in alcun modo nel file. Per ciascun produttore viene riportato il suo nome e il nome del file che contiene i modelli da esso prodotti
- i file successivi, tanti quanti sono i produttori, riportano per ogni produttore quali modelli esso produce in ragione di un modello per ciascuna riga. Per ogni modello viene riportato il suo nome e il nome del file che contiene gli accessori relativi a quel modello
- i file successivi, tanti quanti sono i modelli, riportano per ogni modello la lista degli accessori di cui dispone in ragione di un accessorio per ciascuna riga. Per ogni accessorio viene riportato il suo nome e il suo costo in Euro.

Si osservi che tutti i nomi sono stringhe alfanumeriche nelle quali gli spazi sono sostituiti dal carattere di sottolineatura " _" e di lunghezza massima uguale a 100. Inoltre tutti i nomi del produttore, del modello e dell'accessorio, sono univoci all'interno dell'intera base dati.

Esempio

```
Produttori.txt
Audi Modelli.txt
     BMW modelli.txt
FIAT FIAT modelli.txt
Ford Ford modelli.txt
Renault Renault modelli.txt
Toyota Toyota modelli.txt
Volkswagen Volkswagen modelli.txt
FIAT modelli.txt
Cinquecento Cinquecento accessori.txt
Bravo Bravo accessori.txt
Doblò Doblò accessori.txt
Freemont Freemont accessori.txt
Panda Panda accessori.txt
Punto Punto accessori.txt
Bravo accessori.txt
Barre portasurf 150,00
Spoiler 220,50
Cerchi lega 75,25
Vivavoce 450,50
Sensori parcheggio 700,50
```

Si scriva un programma in grado di:

- ricevere il nome del file produttori sulla riga di comando
- leggere i file dei modelli e degli accessori e memorizzare tutti i dati relativi a produttori, modelli e accessori in un'opportuna struttura dati
- realizzare un menu con i seguenti comandi:
 - o leggere da tastiera il nome di un produttore, visualizzando (a video) l'elenco dei modelli da esso prodotti con complessità al più logaritmica nel numero di produttori
 - o leggere da tastiera il nome di un modello, visualizzando (a video) l'elenco degli accessori ad esso associati con complessità al più logaritmica nel numero totale di modelli
 - o cancellare un produttore, i modelli ad esso relativi e gli accessori associati a quei modelli
 - o cancellare un modello e gli accessori ad esso associati
 - o cancellare un accessorio
 - o incorporare il produttore2 nel produttore1: tutti i modelli ed i relativi accessori del produttore2 sono attribuiti al produttore1, il produttore2 viene cancellato dalla base dati
 - o uscita.

Le strutture dati siano gestite come ADT di I categoria.

PER ENTRAMBE LE PROVE DI PROGRAMMAZIONE (18 o 12 punti):

- indicare nell'elaborato e nella relazione (oltre a nome, cognome e numero di matricola) anche il nome del corso per cui si sta sostenendo l'esame (AP, APA I+II).
- È consentito utilizzare chiamate a funzioni <u>standard</u>, quali ordinamento per vettori, inserzione/estrazione/ricerca relative a FIFO, LIFO, liste, BST, tabelle di hash e altre strutture dati, considerate come librerie esterne. Gli header file delle librerie utilizzate devono essere allegati all'elaborato. Le funzioni richiamate, inoltre, dovranno essere incluse nella versione del programma allegata alla relazione.
- Consegna delle relazioni (per entrambe le tipologie di prova di programmazione): entro mercoledì 02/07/2014, alle ore 23:59, via e-mail all'indirizzo: danilo.vendraminetto@polito.it, usando come subject (oggetto) la stringa APA#<m>, essendo <m> il proprio numero di matricola. L'allegato alla mail deve essere costituito da un unico file: un archivio compresso, contenente sia il codice corretto, sia la relazione (NO eseguibili). QUALORA IL CODICE SPEDITO CON LA RELAZIONE NON COMPILI CORRETTAMENTE, VERRÀ APPLICATA UNA PENALIZZAZIONE. Si ricorda che la valutazione del compito viene fatta senza discussione o esame orale, sulla base dell'elaborato svolto in aula. Non verranno corretti i compiti di cui non sarà stata inviata la relazione nei tempi stabiliti.

PER I LAUREANDI DELLA SESSIONE DI LUGLIO 2014: per il calendario di invio relazioni ed esami orali vedere avviso sula pagina del corso 02MNO AP sul Portale.

Appello del 03/09/2014 - Prova di teoria (12 punti)

1. (1 punto)

Sia data la seguente sequenza di coppie, dove la relazione i-j indica che il nodo i è adiacente al nodo j:

si applichi un algoritmo di on-line connectivity con quickfind, riportando a ogni passo il contenuto del vettore e la foresta di alberi al passo finale. I vertici sono denominati con interi tra 0 e 10.

2. (2 punti)

Sia data la sequenza di interi, supposta memorizzata in un vettore:

- la si trasformi in un heap, ipotizzando di usare un vettore come struttura dati. Si riportino graficamente i diversi passi della costruzione dell'heap ed il risultato finale. Si ipotizzi che, alla fine, nella radice dell'heap sia memorizzato il valore massimo.
- si eseguano su tale heap i primi 2 passi dell'algoritmo di heapsort.

NB: la sequenza è già memorizzata nel vettore e rappresenta una configurazione intermedia per cui la proprietà di heap non è ancora soddisfatta.

3. (2 punti)

Si inseriscano in sequenza in foglia in un BST, inizialmente supposto vuoto, le chiavi:

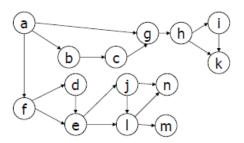
e al termine dell'inserzione si partizioni il BST secondo la chiave mediana.

4 (2 punti)

Sia data la sequenza di chiavi HUNGE₁RGAME₂S, dove ciascun carattere è individuato dal suo ordine progressivo nell'alfabeto (A=1, ..., Z=26) e da un eventuale pedice. Si riporti la struttura di una tabella di hash di dimensione 23, inizialmente supposta vuota, in cui avvenga l'inserimento della sequenza indicata. Si supponga di utilizzare l'open addressing con quadratic probing. Si selezionino opportuni valori per c₁ e c2.

5. (2 punti)

Si ordini topologicamente il seguente DAG. Qualora necessario, si trattino i vertici secondo l'ordine alfabetico e si assuma che la lista delle adiacenze sia anch'essa ordinata alfabeticamente.

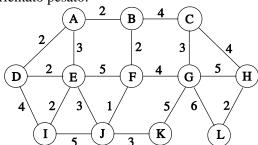


6. (1 punto)

Si trasformi il grafo dell'esercizio 5 nel corrispondente grafo non orientato e se ne determinino i punti di articolazione. Si consideri **a** come vertice di partenza e, qualora necessario, si trattino i vertici secondo l'ordine alfabetico.

7. (2 punti)

Sia dato il seguente grafo non orientato pesato:



se ne determini un minimum spanning tree applicando l'algoritmo di Kruskal, disegnando l'albero e ritornando come risultato il valore del peso minimo. Si esplicitino i passi intermedi.

Appello del 03/09/2014 - Prova di programmazione (12 punti)

1. (2 punti)

Si implementi la funzione

void searchStr (char *str, int *start, int *length);

che riceve in ingresso la stringa str e rintraccia in tale stringa la sequenza di caratteri uguali di lunghezza maggiore, ritornandone l'indice di inizio nella variabile start e la sua lunghezza nella variabile length. Ad esempio, se la funzione ricevesse la stringa

abbcccddddeeeee

dovrebbe rintracciare la sequenza eeeee e ritornare i valori start = 10 e length = 5.

2. (4 punti)

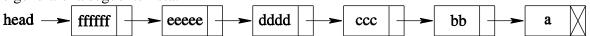
Una stringa contiene delle sottostringhe, costituite da caratteri esclusivamente alfabetici e numerici, delimitate dal carattere punto ".". Si scriva la funzione:

in grado di ricevere la stringa str con un tale formato e di restituire il puntatore a un lista in cui ciascun elemento contiene una delle sottostringhe della stringa originaria, definita dinamicamente. Si riporti inoltre la definizione del nodo della lista.

Ad esempio, se la funzione ricevesse la stringa

a.bb.ccc.dddd.eeeee.fffff

dovrebbe generare la seguente lista:

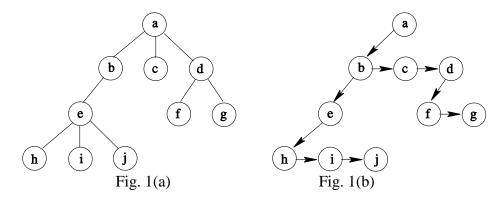


nella quale le stringhe sono allocate dinamicamente, restituendo il puntatore head.

3. (6 punti)

Gli alberi di grado *n* possono essere rappresentati mediante nodi ciascuno contenente *n* puntatori (Fig. 1(a)) oppure, per evitare di appesantire ciascun nodo di un albero con un numero eccessivo di puntatori, mediante la tecnica del *left-child right-sibling*. Con questa tecnica in ogni nodo vi sono un puntatore al figlio più a sinistra e al fratello del nodo immediatamente a destra. La Fig. 1(b) mostra lo stesso albero della Fig. 1(a) rappresentato con la tecnica del *left-child right-sibling*.

Si supponga che ciascun nodo dell'albero rappresentato come *left-child right-sibling* sia di tipo node_t e che includa due stringhe dinamiche (cognome e nome) e il voto di un esame (valore intero). Si definisca la struttura C relativa a un nodo dell'albero. Si scriva inoltre la funzione ricorsiva in grado di visualizzare tutto il contenuto dell'albero stesso una volta ricevuta la radice dell'albero quale parametro.



Appello del 03/09/2014 - Prova di programmazione (18 punti)

Un progettista deve configurare una rete, della quale inizialmente sono dati solo i nodi. L'obiettivo del programma sarà quindi di determinare gli archi:

- o verificando una soluzione generata manualmente
- o generandola automaticamente.

Un file contiene l'elenco dei nodi uno per riga come stringa di caratteri univoca di lunghezza pari al massimo a 20 caratteri. Il numero di nodi non è noto a priori. Il nome del file compare sulla riga di comando.

Esempio di file

Nodi.txt

nodoA

nodoB

nodoC

nodoD

Il progettista deve stabilire quali sono gli archi (bidirezionali) tra i nodi per ottenere una rete connessa che rispetti tutti i seguenti vincoli:

- il numero di archi deve essere minimo
- per ogni coppia di vertici (v_i, v_j) la lunghezza del cammino minimo che li connette non deve superare un valore intero k che compare sulla riga di comando
- ogni nodo ha grado non superiore a m, valore intero che compare sulla riga di comando.

Si ricordi che per rete connessa si intende una rete in cui per ogni coppia di vertici (v_i, v_j) esiste un cammino che li connette).

Si scriva un programma C che:

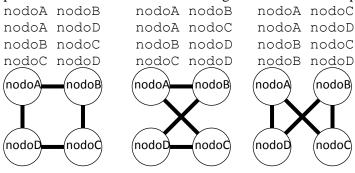
- legga il file contenente i nodi e memorizzi le sue informazioni in un'opportuna struttura dati
- generi gli archi in una delle seguenti 2 modalità alternative con scelta da input:
 - o legga un secondo file contenente un elenco di archi, uno per riga nel formato v_i v_j , e verifichi se questo insieme soddisfa le seguenti condizioni:
 - ogni coppia di vertici (v_i, v_i) è connessa da un cammino lungo al massimo k
 - ogni vertice ha grado non superiore a m

Si assuma che tutti gli archi contenuti nel file siano coerenti con l'elenco dei nodi del primo file.

o generi automaticamente una qualsiasi soluzione ottima che soddisfi i vincoli e la scriva sotto forma di elenco di archi, uno per riga, in un file di output il cui nome compare sulla riga di comando.

Esempio:

per Nodi.txt con *k*=2 e *m*=2 le seguenti 3 soluzioni rispettano i vincoli:



- indicare nell'elaborato e nella relazione (oltre a nome, cognome e numero di matricola) anche il nome del corso per cui si sta sostenendo l'esame (AP, APA I+II).
- È consentito utilizzare chiamate a funzioni <u>standard</u>, quali ordinamento per vettori, inserzione/estrazione/ricerca relative a FIFO, LIFO, liste, BST, tabelle di hash e altre strutture dati, considerate come librerie esterne. Gli header file delle librerie utilizzate devono essere allegati all'elaborato. Le funzioni richiamate, inoltre, dovranno essere incluse nella versione del programma allegata alla relazione.
- Consegna delle relazioni (per entrambe le tipologie di prova di programmazione): entro lunedì 08/09/2014, alle ore 23:59, via e-mail all'indirizzo: danilo.vendraminetto@polito.it, usando come subject (oggetto) la stringa APA#<m>, essendo <m> il proprio numero di matricola. L'allegato alla mail deve essere costituito da un unico file: un archivio compresso, contenente sia il codice corretto, sia la relazione (NO eseguibili). QUALORA IL CODICE SPEDITO CON LA RELAZIONE NON COMPILI CORRETTAMENTE, VERRÀ APPLICATA UNA PENALIZZAZIONE. Si ricorda che la valutazione del compito viene fatta senza discussione o esame orale, sulla base dell'elaborato svolto in aula. Non verranno corretti i compiti di cui non sarà stata inviata la relazione nei tempi stabiliti.

Appello del 02/02/2015 - Prova di teoria (12 punti)

1. (1 punto)

Sia data la seguente sequenza di coppie, dove la relazione i-j indica che il nodo i è adiacente al nodo j:

si applichi un algoritmo di on-line connectivity con weighted quickunion, riportando a ogni passo il contenuto del vettore e la foresta di alberi al passo finale. I nodi sono denominati con interi tra 0 e 10.

2. (1 punto)

Si ordini in maniera ascendente il seguente vettore di interi mediante Shellsort con la sequenza di Knuth: 5 4 10 7 6 4 0 1 6 5 0 2 7 5 0 3 0 4 9

Si indichino i passaggi principali.

3. (2 punti)

Sia data una coda a priorità inizialmente vuota implementata mediante uno heap. Sia data la sequenza di interi e carattere *:

dove ad ogni intero corrisponde un inserimento nella coda a priorità e al carattere * un'estrazione con cancellazione del massimo. Si riporti la configurazione della coda a priorità dopo ogni operazione e la sequenza dei valori restituiti dalle estrazioni con cancellazione del massimo. Al termine si cambi la priorità di 41 in 11 e si disegni la configurazione risultante della coda a priorità.

4. (1 punto)

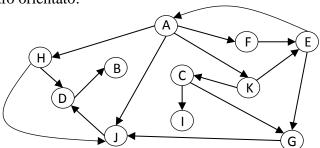
Si esprima in notazione prefissa e postfissa la seguente espressione aritmetica mediante visita dell'albero binario corrispondente: ((A + B) * (C*(D-E))) / ((E-F) + G*H)

5. (2 punti)

Sia data la sequenza di chiavi FEB_1B_2RAIO , dove ciascun carattere è individuato dal suo ordine progressivo nell'alfabeto (A=1, ..., Z=26) e da un eventuale pedice. Si riporti la struttura di una tabella di hash di dimensione 19, inizialmente supposta vuota, in cui avvenga l'inserimento della sequenza indicata. Si supponga di utilizzare l'open addressing con quadratic probing. Si selezionino opportuni valori per c_1 e c_2 .

6.

Sia dato il seguente grafo orientato:



- se ne effettui una visita in profondità, considerando **A** come vertice di partenza. Si etichettino indicando per ognuno di essi i tempi di scoperta e di fine elaborazione nel formato tempo1/tempo2 (**2 punti**)
- se ne effettui una visita in ampiezza, considerando A come vertice di partenza (1.5 punti)
- lo si ridisegni, etichettando ogni suo arco come T (tree), B (back), F (forward), C (cross), considerando a come vertice di partenza (1.5 punti).

Qualora necessario, si trattino i vertici secondo l'ordine alfabetico.

Appello del 02/02/2015 - Prova di programmazione (18 punti)

Formulazione del problema: uno studente X impegnato a preparare gli esami della sessione invernale si è scordato di fare i regali di Natale ai suoi amici. Alcuni di questi amici sono a loro volta amici tra loro e la loro relazione di amicizia è descritta mediante un grafo non orientato. Ogni amico dello studente X deve ricevere da X uno ed un solo regalo, più amici di X possono ricevere da X regali dello stesso tipo alla condizione di non essere amici tra di loro.

Dati in ingresso:

- le relazioni di amicizia tra gli amici di X sono memorizzate in un primo file di testo, dove per ogni riga compare una coppia di nomi di 2 amici di X che sono a loro volta amici tra di loro. Il numero di righe del file non è noto a priori, né sovrastimabile
- lo studente X ha prodotto manualmente una soluzione scritta su di un secondo file di testo. Nella prima riga si trova il numero N di tipologie di regali che X ha determinato. Di seguito compaiono tanti gruppi di righe quante sono le N tipologie di regali. Ciascun gruppo consta di una prima riga con un intero k_i ($1 \le k_i \le numero_amici$) che indica il numero di amici che riceveranno un regalo appartenente alla tipologia corrente i ($0 \le i \le N$), seguito nelle righe k_i successive dai nomi degli amici uno per riga.

Vincoli:

- ogni stringa è lunga al massimo 15 caratteri
- i nomi dei file sono passati sulla riga di comando.

Richieste:

Si scriva un programma C che:

- 1. legga dal primo file le relazioni di amicizia tra gli amici di X, legga dal secondo file la soluzione presunta, e memorizzi le informazioni in opportune strutture dati in memoria
- 2. verifichi che la soluzione presunta soddisfi le condizioni (ogni amico ha ricevuto uno ed un solo regalo e che due amici di X amici tra di loro non abbiano ricevuto regali dello stesso tipo). Non è richiesto di verificare che il numero tipologie di regalo sia minimo
- 3. calcoli in modo ricorsivo il numero minimo N di tipologie di regalo tali da soddisfare le condizioni di cui sopra e generi UNA PARTIZIONE degli amici di X in N sottoinsiemi corrispondenti ognuno ad una tipologia di regalo.

Esempio:

Lacinpio.
I file
Diego Emilia
Claudia Emilia
Bartolo Claudia
Claudia Diego
Bartolo Diego
Andrea Claudia
Claudia Fabio
Andrea Bartolo
Diego Fabio

II file
4
1
Claudia
2
Andrea
Diego
2
Bartolo
Emilia
1
Fabio

Il programma con questo esempio deve fornire i seguenti risultati con formato a scelta del candidato:

- punto 2: la soluzione manuale soddisfa le condizioni di cui è richiesta la verifica
- punto 3: il numero minimo di tipologie di regali è N=3 e un possibile partizionamento è {Claudia}, {Andrea, Diego}, {Bartolo, Emilia, Fabio}.

Appello del 02/02/2015 - Prova di programmazione (12 punti)

1. (2 punti)

Si realizzi una funzione C eraseDuplicate che, data una stringa str ritorni la stessa stringa in cui sia mantenuta solo la prima occorrenza di tutti i caratteri che appaiono più di una volta nella stringa originale. Il prototipo della funzione è:

```
void eraseDuplicate (char *str);
```

Ad esempio, se inizialmente str contiene "aa;;;bbbab;" la funzione deve ritornare la stringa "a;b".

2. (4 punti)

Sia dato un albero di grado N, i cui nodi sono definiti dalla seguente struttura C:

```
struct node {
  int key;
  struct node *children[N];
};
```

Si realizzi una funzione C

```
void visitLevelByLevel (struct node *root, int 11, int 12);
```

che visiti l'albero da profondità 11 a profondità 12 e che visualizzi tutte le chiavi livello per livello, cioè prima tutte quelle a profondità 11, seguite da quelle a profondità 11+1, etc. fino a quelle a profondità 12. Si assuma che 11 < 12. Si noti che è possibile che l'albero sia visitato più di una volta per ottenere il risultato desiderato. Non è consentito l'uso di funzioni di libreria.

3. (6 punti)

Una sigla alfanumerica di lunghezza N è composta selezionando per ognuna delle N posizioni sigla[i] un carattere che appartiene all'insieme set[j]. Ogni insieme set[j] è dato come stringa di caratteri alfanumerici e la sua cardinalità è al massimo 10. Un file contiene le informazioni relative alla lunghezza della sigla N (intero sulla prima riga) e alle stringhe che rappresentano i set[j] (N stringhe una per riga sulle N righe successive). Si realizzi una funzione ricorsiva in C che, letto il file, generi tutte le possibili sigle e le memorizzi su di un secondo file. I nomi dei file siano passati come parametri alla funzione.

Esempio : se il primo file ha il seguente contenuto :

3 A

Xy

123

occorre scrivere nel secondo file le sigle: AX1, AX2, AX3, Ay1, Ay2, Ay3.

- indicare nell'elaborato e nella relazione (oltre a nome, cognome e numero di matricola) anche il nome del corso per cui si sta sostenendo l'esame (AP, APA I+II).
- È consentito utilizzare chiamate a funzioni <u>standard</u>, quali ordinamento per vettori, funzioni su FIFO, LIFO, liste, BST, tabelle di hash, grafi e altre strutture dati, considerate come librerie esterne. Gli header file delle librerie utilizzate devono essere allegati all'elaborato. Le funzioni richiamate, inoltre, dovranno essere incluse nella versione del programma allegata alla relazione. I modelli delle funzioni ricorsive non sono considerati funzioni standard.
- Consegna delle relazioni (per entrambe le tipologie di prova di programmazione): entro giovedì 05/02/2015, alle ore 24:00, mediante caricamento su Portale. Le istruzioni per il caricamento sono pubblicate sul Portale nella sezione Materiale). QUALORA IL CODICE SPEDITO CON LA RELAZIONE NON COMPILI CORRETTAMENTE, VERRÀ APPLICATA UNA PENALIZZAZIONE. Si ricorda che la valutazione del compito viene fatta senza discussione o esame orale, sulla base dell'elaborato svolto in aula. Non verranno corretti i compiti di cui non sarà stata inviata la relazione nei tempi stabiliti.

Appello del 23/02/2015 - Prova di teoria (12 punti)

1. (2 punti)

Si risolva la seguente equazione alle ricorrenze mediante il metodo dello sviluppo (unfolding):

$$T(n) = 4T(n/3) + n \qquad n \ge 2$$

$$T(1) = 1$$

2. (1 punto)

Si ordini in maniera ascendente mediante counting-sort il seguente vettore di interi:

Si indichino le strutture dati usate nei passi intermedi.

3. (2 punti)

Sia data la sequenza di interi, supposta memorizzata in un vettore:

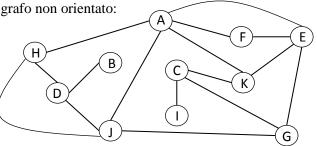
si eseguano i primi 2 passi dell'algoritmo di quicksort per ottenere un ordinamento ascendente, indicando ogni volta il pivot scelto. NB: i passi sono da intendersi, impropriamente, come in ampiezza sull'albero della ricorsione, non in profondità. Si chiede, pertanto, che siano ritornate le 2 partizioni del vettore originale e le due partizioni delle partizioni trovate al punto precedente.

4. (2 punti)

Si effettuino, secondo l'ordine specificato, le seguenti inserzioni in foglia su un Interval BST supposto inizialmente vuoto:

5. (1 punto)

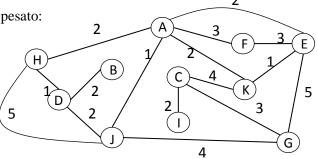
Si determinino i punti di articolazione del seguente grafo non orientato:



Si consideri A come vertice di partenza e, qualora necessario, si trattino i vertici secondo l'ordine alfabetico.

6. (2 punti)

Sia dato il seguente grafo non orientato pesato:



se ne determini un minimum spanning tree applicando l'algoritmo di Kruskal, disegnando l'albero e ritornando come risultato il valore del peso minimo. Si esplicitino i passi intermedi.

7. (2 punti)

Sul seguente grafo orientato e pesato, si determinino i valori di tutti i cammini minimi che collegano il vertice A con ogni altro vertice mediante l'algoritmo di Dijkstra. Si assuma, qualora necessario, un ordine alfabetico per i vertici e gli archi.

2

(D

1

2

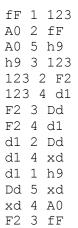
Appello del 23/02/2015 - Prova di programmazione (18 punti)

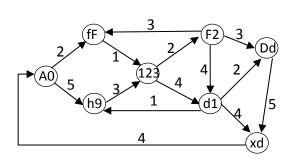
Un grafo orientato pesato è memorizzato su un primo file mediante l'elenco dei suoi archi, con il seguente formato: idV_1 val idV_2

che indica che il vertice con identificatore idV1 è connesso con un arco orientato di peso val (valore intero e positivo) al vertice idV2.

Poiché il numero di vertici del grafo non è noto a priori, si suggerisce di calcolarlo tramite lettura preliminare del file e/o caricamento in una tabella di simboli. Ogni vertice è individuato mediante un identificatore alfanumerico di lunghezza massima uguale a 20 caratteri. Si può assumere che non esistano archi duplicati. Non è lecito assumere nessuna forma di ordinamento degli archi.

Esempio: contenuto del primo file e grafo corrispondente:





Su un secondo file sono memorizzati 2 cammini **semplici** con il seguente formato: sulla prima riga compare la lunghezza del primo cammino, seguita dai vertici che lo compongono separati da spazi o caratteri a-capo. Analogamente per il secondo cammino.

Esempio: contenuto del secondo file

4 A0 fF 123 d1 xd 5 A0 h9 123 F2 d1 Dd

Si scriva un programma C in grado di:

- ricevere i nomi dei due file sulla riga di comando
- leggere il grafo dal primo file e memorizzarlo in un'opportuna struttura dati
- leggere i 2 cammini semplici dal secondo file, identificare i vertici in comune (intersezione dei 2 cammini) e visualizzare ciascuno dei 2 cammini decomposto in sottocammini determinati dai vertici in comune
- data una coppia di vertici sorgente/destinazione letta da tastiera, dati 2 interi k e p letti da tastiera (k ≤p), stampare il **cammino ottimo non necessariamente semplici** tra i vertici sorgente e destinazione che soddisfi i seguenti vincoli:
 - o è massima la somma dei pesi degli archi del cammino
 - o sono riattraversati al più k vertici
 - o il numero complessivo di riattraversamenti è al massimo p
 - o una volta raggiunto il nodo di destinazione, il cammino è da considerarsi terminato.

In riferimento all'esempio, i 2 cammini hanno in comune i vertice A0, 123 e d1, quindi si dovrà visualizzare:

```
i vertici in comune sono:
A0
123
d1
```

```
il cammino 1 si decompone in 3 sottocammini: sottocammino 1.1: A0, fF, 123 sottocammino 1.2: 123, d1 sottocammino 1.3: d1, xd

il cammino 2 si decompone in 3 sottocammini: sottocammino 2.1: A0, h9, 123 sottocammino 2.2: 123, F2, d1 sottocammino 2.3: d1, Dd
```

Ad esempio, indicando A0 e fF come sorgente e destinazione, rispettivamente, con k=1 e p=1, il cammino massimo vale 27 e corrisponde a: A0 h9 123 F2 d1 Dd xd A0 fF (si può riattraversare solo un nodo e una sola volta).

Mantenendo i medesimi nodi come sorgente e destinazione, ma utilizzando k=6 e p=7, si ottiene un cammino di valore 50, corrispondente a: A0 h9 123 F2 d1 Dd xd A0 h9 123 d1 Dd xd A0 fF

Appello del 23/02/2015 - Prova di programmazione (12 punti)

1. (2 punti)

Si realizzi una funzione C invertSequence con il seguente prototipo:

```
void invertSequence (int *v1, int n, int *v2);
```

La funzione riceve come parametri 2 vettori di interi v1 e v2 e la loro dimensione n e memorizza in v2 lo stesso insieme di numeri presente in v1 ma con tutte le sottosequenze ascendenti in v1 trasformate in sottosequenze discendenti in v2.

Ad esempio, se inizialmente v1 contiene 1 2 3 4 5 0 12 13 14 2, v2 al termine dovrà contenere 5 4 3 2 1 14 13 12 0 2.

2. (4 punti)

Sia dato un albero binario i cui nodi sono definiti dalla seguente struttura C:

```
struct node {
  int key;
  struct node *left;
  struct node *right;
};
```

Si realizzi una funzione C

```
void printPaths (struct node *root, int h, ...);
```

che, dato un albero di altezza h, visualizzi tutti i cammini radice-foglie elencandone le chiavi. Si noti che ogni cammino deve essere visualizzato completamente da radice a foglia, quindi il cammino percorso in ogni momento deve essere passato tra chiamate ricorsive. Se necessario, è possibile aggiungere parametri alla funzione printPath.

3. (6 punti)

Una password è una stringa di 5 elementi:

- i primi 3 sono lettere dell'alfabeto inglese maiuscolo e gli ultimi 2 sono cifre della base 10
- la stessa lettera o cifra può comparire al più k volte, dove k è un intero letto da tastiera

Si scriva una funzione ricorsiva in C in grado di generare tutte le password secondo le regole di cui sopra e di scriverle su un file di uscita, il cui nome è passato come parametro nella riga di comandi.

Esempio: con k=2 alcune delle password generate sono: AAB11, ZDZ09, ABC34

PER ENTRAMBE LE PROVE DI PROGRAMMAZIONE (18 o 12 punti):

- indicare nell'elaborato e nella relazione (oltre a nome, cognome e numero di matricola) anche il nome del corso per cui si sta sostenendo l'esame (AP, APA I+II).
- È consentito utilizzare chiamate a funzioni <u>standard</u>, quali ordinamento per vettori, funzioni su FIFO, LIFO, liste, BST, tabelle di hash, grafi e altre strutture dati, considerate come librerie esterne. Gli header file delle librerie utilizzate devono essere allegati all'elaborato. Le funzioni richiamate, inoltre, dovranno essere incluse nella versione del programma allegata alla relazione. I modelli delle funzioni ricorsive non sono considerati funzioni standard.
- Consegna delle relazioni (per entrambe le tipologie di prova di programmazione): entro giovedì 26/02/2015, alle ore 23:59, mediante caricamento su Portale. Le istruzioni per il caricamento sono pubblicate sul Portale nella sezione Materiale). QUALORA IL CODICE SPEDITO CON LA RELAZIONE NON COMPILI CORRETTAMENTE, VERRÀ APPLICATA UNA PENALIZZAZIONE. Si ricorda che la valutazione del compito viene fatta senza discussione o esame orale, sulla base dell'elaborato svolto in aula. Non verranno corretti i compiti di cui non sarà stata inviata la relazione nei tempi stabiliti.

SCADENZE PER LAUREANDI Viste le scadenze per superare gli esami e presentare domanda di laurea, per I SOLI LAUREANDI le tempistiche del II appello sono le seguenti: - martedì 24 febbraio ore 23.59: termine per la consegna della relazione mediante caricamento su Portale. L'archivio deve avere nome sXXXXXX_230215_LAUREANDO - venerdì 27 febbraio ore 9.00 aula 23: esami orali.

Appello del 16/06/2015 - Prova di teoria (12 punti)

1. (1+1 punti)

Si ordini in maniera ascendente il seguente vettore di interi:

12 91 2 41 13 3 39 43 29 17 71 10 18 6 8 100

- mediante selection-sort
- mediante merge-sort.

Si indichino i passaggi rilevanti.

2. (2 punti)

Sia data una coda a priorità inizialmente vuota implementata mediante uno heap. Sia data la sequenza di interi e carattere *: 12 23 29 61 * * 18 * 34 9 13 * * 14 * 21 27 28 dove ad ogni intero corrisponde un inserimento nella coda a priorità e al carattere * un'estrazione con cancellazione del minimo. Si riporti la configurazione della coda a priorità dopo ogni operazione e la sequenza dei valori restituiti dalle estrazioni con cancellazione del minimo.

3. (2 punti)

Si determini mediante un algoritmo greedy un codice di Huffman ottimo per i seguenti caratteri con le frequenze specificate:

4. (1.5 punti)

Si esprima in notazione prefissa, postfissa e infissa senza parentesi la seguente espressione aritmetica mediante visita dell'albero binario corrispondente:

$$(((A + B) - (C - D)) * E) / ((F * G) / H - I)$$

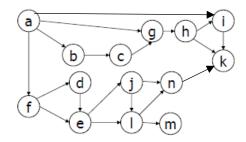
5. (1 punto)

Si supponga di aver memorizzato tutti i numeri compresi tra 1 e 500 in un albero di ricerca binario e che si stia cercando il numero 231. Quali tra queste non possono essere le sequenze esaminate durante la ricerca? Perché?

250	200	240	260	255	220	230	231				
450	100	400	150	350	200	250	231				
270	100	200	300	400	450	260	350	220	225	230	231

6.

Sia dato il seguente DAG: considerando a come vertice di partenza



- se ne effettui una visita in ampiezza (1.5 punti)
- lo si ordini in modo topologico inverso (2 punti).

Qualora necessario, si trattino i vertici secondo l'ordine alfabetico e si assuma che la lista delle adiacenze sia anch'essa ordinata alfabeticamente.

Appello del 16/06/2015 - Prova di programmazione (12 punti)

1. (4 punti)

Si realizzi una funzione C mul con il seguente prototipo:

```
void mul (int *v1, int *v2, int n, int **pv);
```

che moltiplica due numeri interi di n cifre, il primo memorizzato nel vettore v1, il secondo nel vettore v2.

La funzione restituisce il risultato della moltiplicazione nel vettore individuato dal puntatore pv. I numeri sono memorizzati nei vettori v1 e v2 in ragione di una cifra decimale per ciascun elemento. La funzione implementa l'algoritmo classico di moltiplicazione, operando per somma e scalamento e tenendo conto dei riporti, come illustrato dal seguente esempio:

```
032x
243 =
000096 +
00128 =
0064
007776
```

Si osservi che, per evitare overflow, il prodotto dovrà essere rappresentato su 2n cifre. La funzione mul si occupi di allocare dinamicamente il vettore individuato da pv e di memorizzare il risultato in tale vettore.

2. (4 punti)

Si realizzi una funzione C doubleTree con il seguente prototipo:

```
void doubleTree(struct node *root);
```

che, per ciascun nodo di un albero binario, crei un nodo duplicato e inserisca tale nodo come figlio sinistro del nodo originale. Ad esempio l'albero:

diventa: 2 /\ 2 /\

Si scriva inoltre la struttura del nodo dell'albero struct node in grado di memorizzare chiavi intere.

3. (4 punti)

Un insieme di produttori-prodotti è memorizzato in una lista di liste. La lista principale specifica il nome dei produttori (stringa di al massimo 30 caratteri). Le liste secondarie riportano, per ciascun produttore, i nomi dei prodotti (stringa di al massimo 30 caratteri) e il relativo prezzo (valore reale). Tanto i nomi dei produttori quanto quelli dei prodotti sono univoci all'interno dell'intera base dati. Tanto la lista principale quanto quelle secondarie sono ordinate in ordine lessicografico crescente per nome produttore e prodotto, rispettivamente.

Si scriva una (singola) funzione ricorsiva in C in grado di ricevere quali parametri il nome di un produttore, il nome di un prodotto e gli ulteriori parametri che il candidato ritiene necessari.

Essa sia in grado di visualizzare il prezzo del prodotto del produttore indicato se esso esiste, altrimenti dia un'indicazione di errore.

02MNO Algoritmi e Programmazione 01JKE APA I / 01JKF APA II Appello del 16/06/2015 - Prova di programmazione (18 punti)

Si richiede lo sviluppo di un'applicazione in grado di gestire un impianto sciistico secondo le seguenti modalità:

- ogni sciatore ha una tessera caratterizzata da un identificatore (cardId) costituito da un numero intero
- ogni skilift ha un identificatore di skilift (skiliftId) costituito da una stringa di 10 caratteri. Ogni skilift ha un lettore di tessere per abilitare uno sciatore all'utilizzo dello skilift stesso.

Il sistema riceve da tastiera le letture degli skilift con formato:

skiliftId cardId time

verifica e rilascia o meno l'autorizzazione al passaggio dello sciatore. Il tempo viene introdotto quale valore intero rappresentante il numero di minuti trascorsi a partire dalle ore 00:00 del giorno stesso.

L'obbiettivo è di evitare che persone diverse usino la stessa tessera. L'autorizzazione viene quindi data solo se la tessera non è stata letta dallo stesso skilift per un certo intervallo di tempo. Tale intervallo di tempo dipende dalla posizione e lunghezza dello skilift.

I tempi dai vari skilift vengono letti da un file. Il nome del file viene ricevuto dall'applicazione come parametro sulla linea di comando e ha il seguente formato:

skiliftId timeInterval

dove timeInterval è un valore espresso in minuti.

Il sistema, una volta inizializzato, deve:

• fornire una funzione di autorizzazione del tipo

int authorize (long cardId, char *skiliftId, int time);

che permetta allo sciatore cardId di utilizzare lo skilift skiliftId oppure gli neghi l'accesso se il vincolo temporale, valutato in base all'ultimo passaggio dello sciatore su tale skilift e l'ora attuale time, non è rispettato

- mantenere, in memoria centrale, l'elenco di tutti gli sciatori abilitati da ciascuno skilift e, per ciascuno skilift, il numero di volte per cui lo sciatore è stato abilitato
- mantenere, in memoria centrale, l'elenco di tutti gli skilift utilizzati da ciascuno sciatore e per ciascuno skilift l'ora dell'ultimo utilizzo (abilitazione).

Si osservi che:

- essendo il numero di sciatori relativamente elevato e variabile durante la giornata, il costo asintotico di tutte le operazioni effettuate deve essere al più logaritmico nel numero di sciatori
- essendo il numero di skilift limitato e deducibile dalla lettura del file riportante i ritardi temporali, il costo asintotico di tutte le operazioni non ha alcun vincolo in relazione al numero di skilift.

- indicare nell'elaborato e nella relazione (oltre a nome, cognome e numero di matricola) anche il nome del corso per cui si sta sostenendo l'esame (AP, APA I+II)
- è consentito utilizzare chiamate a funzioni standard, quali ordinamento per vettori, funzioni su FIFO, LIFO, liste, BST, tabelle di hash, grafi e altre strutture dati, considerate come librerie esterne. Gli header file delle librerie utilizzate devono essere allegati all'elaborato. Le funzioni richiamate, inoltre, dovranno essere incluse nella versione del programma allegata alla relazione. I modelli delle funzioni ricorsive non sono considerati funzioni standard
- consegna delle relazioni (per entrambe le tipologie di prova di programmazione): entro venerdì 19/06/2015, alle ore 24:00, mediante caricamento su Portale. Le istruzioni per il caricamento sono pubblicate sul Portale nella sezione Materiale). QUALORA IL CODICE SPEDITO CON LA RELAZIONE NON COMPILI CORRETTAMENTE, VERRÀ APPLICATA UNA PENALIZZAZIONE. Si ricorda che la valutazione del compito viene fatta senza discussione o esame orale, sulla base dell'elaborato svolto in aula. Non verranno corretti i compiti di cui non sarà stata inviata la relazione nei tempi stabiliti.

Appello del 02/09/2015 - Prova di teoria (12 punti)

1. (1 punto)

Si ordini in maniera ascendente il seguente vettore di interi:

22 11 12 51 23 3 19 43 29 17 81 100 18 60 8 10

mediante insertion-sort, Si riportino i passaggi rilevanti.

2. (1 punto)

Sia dato il seguente insieme di attività, dove la i-esima attività è identificata dalla coppia tempo di inizio (s_i) e tempo di terminazione (f_i) :

i	s_i	f_i	i	s_i	f_i
1	0	6	5	1	9
2	7	10	6	11	15
3	2	4	7	3	7
4	5	9	8	4	10

Si determini, mediante un algoritmo greedy, il massimo numero di attività mutuamente compatibili.

3. (2 nunti)

Sia dato un albero binario con 15 nodi. Nella visita si ottengono le 3 seguenti sequenze di chiavi:

preorder	30	18	33	12	16	17	19	7	21	10	11	9	3	13	15
inorder	16	12	17	33	7	19	18	21	30	11	3	9	13	10	15
postorder	16	17	12	7	19	33	21	18	3	13	9	11	15	10	30

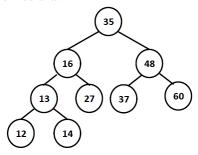
Si disegni l'albero binario di partenza.

4. (2 punti)

Sia data la sequenza di chiavi I B U X E G Z H Y, dove ciascun carattere è individuato dal suo ordine progressivo nell'alfabeto (A=1, ..., Z=26). Si riporti la struttura di una tabella di hash di dimensione 19, inizialmente supposta vuota, in cui avvenga l'inserimento della sequenza indicata. Si usi l'open addressing con double hashing, definendo le opportune funzioni di hash.

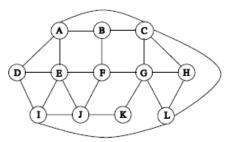
5. (2 punti)

Si partizioni il seguente BST intorno alla chiave mediana:



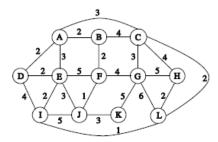
6. (2 punti)

Si visiti in profondità il seguente grafo non orientato, considerando **A** come vertice di partenza. Si etichettino indicando per ognuno di essi i tempi di scoperta e di fine elaborazione nel formato tempo1/tempo2. Qualora necessario, si considerino i nodi in ordine alfabetico.



7. (2 punti)

Sia dato il seguente grafo non orientato pesato:



se ne determini un minimum spanning tree applicando l'algoritmo di Prim a partire dal vertice **A**, disegnando l'albero e ritornando come risultato il valore del peso minimo. Si esplicitino i passi intermedi.

Appello del 02/09/2015 - Prova di programmazione (12 punti)

1. (2 punti)

Nel gioco degli scacchi l'alfiere si muove di un numero di caselle arbitrario lungo la diagonale e la diagonale inversa come rappresentato in figura:



Negli scacchi inoltre ogni pezzo assume idealmente un certo valore, ad esempio 1 per il pedone, 3 per il cavallo, etc. Con questo principio le caselle vuote assumono valore uguale a 0. Si realizzi un funzione in C che data una matrice di interi di dimensione NxN nota e contenente i pezzi degli scacchi con i loro pesi nonché celle vuote, calcoli e visualizzi le coordinate delle casella vuota della scacchiera nella quale occorrerebbe disporre un alfiere in modo che la somma dei valori dei pezzi disposti sulla stessa diagonale e diagonale inversa sia massima. Sia dato il seguente esempio di scacchiera 4x4:

	1	2	3	4
1	0	3	4	0
2	1	0	6	6
3	1	3	9	0
4	0	0	3	1

In questo caso occorre posizionare l'alfiere nella cella di riga 4 e colonna 2 (con somma 16).

2. (4 punti)

Siano dati i puntatori t1 e t2 a 2 alberi binari. Si scriva una funzione C

che verifichi se i 2 alberi sono o meno isomorfi. Per isomorfi si intendono alberi strutturalmente identici, cioè che contengono gli stessi valori disposti allo stesso modo. Si ipotizzi di avere a disposizione una funzione di comparazione tra chiavi

3. (6 punti)

Una mappa NxM contiene in ogni cella un valore intero. Nella mappa la posizione di partenza è sempre l'angolo in alto a sinistra, mentre quella di arrivo è sempre l'angolo in basso a destra. Sono ammessi spostamenti in tutte le celle adiacenti a quella corrente, inclusi quelli in diagonale, purché non si ripassi sulla medesima casella.

Si scriva una funzione C che, ricevuto come parametro la matrice contenente la mappa, individui un cammino che permetta di spostarsi dalla partenza all'arrivo massimizzando la somma dei valori delle celle attraversate. A parità di valore complessivo, inoltre, l'algoritmo deve prediligere soluzioni che richiedano il minor numero possibile di passi.

Esempio: per la mappa della figura a sinistra, una possibile soluzione è quella della figura a destra con peso 24:

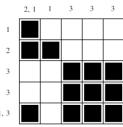
1	2	-3
9	-9	7
0	1	4



Appello del 02/09/2015 - Prova di programmazione (18 punti)

I Nonogram o Paint by Numbers (dipingere con i numeri) o griddlers, sono dei rompicapi logici grafici in cui le celle di una griglia NxM devono essere colorate o lasciate in bianco in base a dei numeri che compaiono a lato delle righe e delle colonne della griglia. In questo tipo di rompicapo, ogni numero indica quante celle consecutive devono essere riempite in una riga o in una colonna. Per esempio, un'etichetta di riga/colonna del tipo "4 8 3" significa che su quella riga/colonna ci sono 3 insiemi di 4, 8 e 3 celle nere rispettivamente da riempire in questo ordine, con almeno una cella bianca tra gruppi successivi di celle nere. Il gioco consiste nell'individuare una configurazione di celle nere congruente con l'etichettatura delle righe e delle colonne.

Esempio di versione originale del gioco dove il numero di gruppi di celle contigue colorate non è dato esplicitamente, ma si ricava.



Un primo file di testo il cui nome è passato sulla riga di comando contiene:

- nella prima riga del file il numero di righe N della griglia
- per ogni riga della griglia un gruppo di informazioni (una per riga del file):
 - numero di gruppi *ni* di celle nere contigue per quella riga della griglia (semplificazione rispetto alla versione originale del gioco)
 - ni interi che rappresentano la lunghezza di ciascuno di questi insiemi
- segue su una riga del file il numero di colonne M della scacchiera
- per ogni colonna della griglia un gruppo di informazioni (una per riga del file):
 - numero di gruppi *ni* di celle nere contigue per quella colonna della griglia (semplificazione rispetto alla versione originale del gioco)
 - *ni* interi che rappresentano la lunghezza di ciascuno di questi insiemi.

Per l'esempio di cui sopra il file conterrebbe:

Un secondo file di testo il cui nome è passato sulla riga di comando contiene una possibile soluzione da verificare nella forma di N righe ciascuna contenente M interi cha valgono 0 se la cella della griglia a quella riga e quella colonna è vuota, 1 se è piena.

Si scriva un programma C che:

- 1. legga i vincoli dal primo file di testo e li memorizzi in un'opportuna struttura dati in memoria
- 2. verifichi che la soluzione calcolata a mano e letta dal secondo file soddisfi le condizioni del nonogram
- 3. calcoli in modo ricorsivo una soluzione del gioco e la scriva su un terzo file di testo il cui nome è passato sulla riga di comandi. Il formato di questo terzo file sia lo stesso del secondo file.

- indicare nell'elaborato e nella relazione (oltre a nome, cognome e numero di matricola) anche il nome del corso per cui si sta sostenendo l'esame (AP, APA I+II).
- È consentito utilizzare chiamate a funzioni <u>standard</u>, quali ordinamento per vettori, inserzione/estrazione/ricerca relative a FIFO, LIFO, liste, BST, tabelle di hash e altre strutture dati, considerate come librerie esterne. Gli header file delle librerie utilizzate devono essere allegati all'elaborato. Le funzioni richiamate, inoltre, dovranno essere incluse nella versione del programma allegata alla relazione.
- consegna delle relazioni (per entrambe le tipologie di prova di programmazione): entro lunedì 07/09/2015, alle ore 24:00, mediante caricamento su Portale. Le istruzioni per il caricamento sono pubblicate sul Portale nella sezione Materiale). QUALORA IL CODICE SPEDITO CON LA RELAZIONE NON COMPILI CORRETTAMENTE, VERRÀ APPLICATA UNA PENALIZZAZIONE. Si ricorda che la valutazione del compito viene fatta senza discussione o esame orale, sulla base dell'elaborato svolto in aula. Non verranno corretti i compiti di cui non sarà stata inviata la relazione nei tempi stabiliti.

02MNO Algoritmi e Programmazione 01JKE APA I / 01JKF APA II Appello del 26/01/2016 - Prova di teoria (12 punti)

1. (2 punti)

Sia data la sequenza di interi, supposta memorizzata in un vettore:

4 53 92 52 32 34 13 12 91 93 22

si eseguano i primi 2 passi dell'algoritmo di quicksort per ottenere un ordinamento ascendente, indicando ogni volta il pivot scelto. NB: i passi sono da intendersi, impropriamente, come in ampiezza sull'albero della ricorsione, non in profondità. Si chiede, pertanto, che siano ritornate le 2 partizioni del vettore originale e le due partizioni delle partizioni trovate al punto precedente.

2. (2.5 punti)

Sia data una coda a priorità implementata mediante uno heap di dati. I dati siano formati da una coppia di interi dove il secondo rappresenta la priorità. Nella radice dello heap si trovi il dato a priorità massima. Si inserisca la seguente sequenza di dati nella coda a priorità supposta inizialmente vuota:

$$(1,20)$$
 $(4,32)$ $(5,19)$ $(3,51)$ $(7,28)$ $(8,74)$ $(9,9)$ $(0,81)$ $(10,17)$ $(6,41)$ $(2,37)$

Si riporti la configurazione della coda a priorità dopo ogni inserzione. Al termine si cambi la priorità del dato in posizione 4 in 101 e si disegni la configurazione risultante della coda a priorità.

3. (2 punti)

Sia data la sequenza di chiavi "alpha", "beta", "delta", "epsilon", "zeta", "eta", "theta", "iota", "kappa". Si supponga che h("alpha")=2, h("beta")=14, h("delta")=18, h("epsilon")=17, h("zeta")=17, h("eta")=16, h("theta")=18, h("iota")=2, h("kappa")=14. Si riporti la struttura di una tabella di hash di dimensione 19, inizialmente supposta vuota, in cui avvenga l'inserimento della sequenza indicata. Si supponga di utilizzare l'open addressing con linear probing.

4. (2 punti)

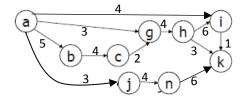
Si determini mediante un algoritmo greedy un codice di Huffman ottimo per i seguenti simboli con le frequenze specificate:

5. (1 punto)

Si inseriscano in sequenza nella radice di un albero di ricerca binario supposto inizialmente vuoto le seguenti chiavi:

6. (2.5 punti)

Sia dato il seguente DAG pesato: considerando **a** come vertice di partenza, si determinino i cammini **massimi** tra **a** e tutti gli altri vertici. Qualora necessario, si trattino i vertici secondo l'ordine alfabetico e si assuma che la lista delle adiacenze sia anch'essa ordinata alfabeticamente.



Appello del 26/01/2016 - Prova di programmazione (18 punti)

N città sorgono lungo una strada rettilinea. Ogni città è caratterizzata da un nome, dal numero di abitanti e dalla sua distanza rispetto all'inizio della strada. La distanza tra due città è data dalla differenza, in valore assoluto, tra le relative distanze dall'inizio della strada. Le informazioni sulle città sono lette da un file, il cui nome è passato come parametro sulla riga di comando. Il file ha il seguente formato:

- la prima riga contiene N (numero intero)
- in ognuna delle N righe successive compaiono una stringa di al massimo 20 caratteri per il nome della città, un intero per la popolazione (in migliaia) e un intero per la distanza rispetto all'inizio della strada.

Esempio: contenuto del file

Si vuole pianificare in quali città localizzare K<N Autorità di Ambito Territoriale Ottimale (ATO).. Sia K passato come parametro sulla riga di comando. Il sottoinsieme di K città va scelto in modo tale da minimizzare la distanza media, per ogni abitante, dalla sede di Autorità ATO più vicina. Questo risultato si può ottenere minimizzando la sommatoria SD delle distanze di ogni abitante dall'Autorità ATO più vicina:

$$SD = \sum_{i=0}^{num.citt\grave{a}-1} popolazione_i * distMinDaATO_i$$

Nella formula precedente *popolazione*ⁱ indica la popolazione dell'i-esima città, mentre *distMinDaAto*ⁱ ne indica la distanza dalla sede di Autorità ATO più vicina.

Si scriva in C un programma che, ricevuti come argomenti al main in nome del file e K:

- 1. legga il file e generi una opportuna struttura dati
- 2. calcoli la mutua distanza tra ogni città e tutte le altre, memorizzando tali informazioni in una struttura dati appropriata. La complessità dell'algoritmo deve essere $O(N^2)$
- 3. calcoli, mediante un algoritmo ricorsivo, la soluzione ottima richiesta (un sottoinsieme di K città in cui collocare le sedi ATO, in modo da minimizzare SD)
- 4. date due soluzioni, lette da due file (ognuno contenente l'elenco di K città, una per riga), determini quale delle due soluzioni è migliore.

Nei punti 3 e 4, al fine di determinare SD, si realizzi una opportuna funzione SommaDistanze, la quale, a partire dal vettore delle popolazioni e da un insieme di città selezionate come sedi dell'Autorità ATO, calcoli il relativo SD. La complessità di questa funzione è oggetto di valutazione. Si noti che è possibile realizzare SommaDistanze con un algoritmo O(N).

Indicare esplicitamente sulla prima pagina del foglio il modello di Calcolo Combinatorio utilizzato motivando la scelta in al massimo 3 righe.

Appello del 26/01/2016 - Prova di programmazione (12 punti)

1. (2 punti)

Scrivere la funzione char *charErase (char *str, int *pos); che riceve una stringa str e un vettore di interi pos e restituisce la stringa ottenuta da str cancellando i caratteri nelle posizioni indicate dal vettore pos. La stringa ritornata va opportunamente allocata. Il vettore pos ha dimensione ignota, ma il suo ultimo elemento contiene il valore -1.

Ad esempio, se la stringa strè T h i s I s A S t r i n g e il vettore pos contiene 7 4 2 0 11 -1 occorre cancellare dalla stringa stri caratteri S, I, i, T, n e restituire la stringa contenente h s s A t r i g

2. (4 punti)

Sia data una matrice sparsa di float realizzata mediante un ADT (tipo matr_t) di prima categoria, che internamente gestisce i dati mediante una lista di liste. Si ricordi che una matrice si dice *sparsa* se viene realizzata con una struttura dati che alloca memoria per i soli dati non nulli. La lista di liste è così composta:

- una lista di primo livello contiene un elemento per ogni riga della matrice contenente almeno un dato non nullo,
- ad ogni elemento di questa prima lista corrisponde una sotto-lista, contenente un elemento per ogni dato non nullo della riga.

Al tipo matr_t corrisponde una struct wrapper contenente le dimensioni della matrice e il puntatore al primo elemento della lista di righe.

Si scriva la funzione MatrWrite, di prototipo

```
void MatrWrite (matr t *M, float d, int r, int c);
```

che scrive nella matrice il dato d nella casella di indici r, c. Sono possibili quattro casi:

- d!= 0.0 e la matrice sparsa non contiene dati in riga r e colonna c. Il dato va aggiunto
- d != 0.0 e la matrice sparsa contiene già un dato in riga r e colonna c. Il vecchio dato viene sostituito da quello nuovo
- d == 0.0 e la matrice sparsa non contiene dati in riga r e colonna c. Non si fa nulla
- d == 0.0 e la matrice sparsa contiene un dato in riga r e colonna c. Il dato va rimosso.

Si noti che NON si può far riferimento a funzioni di libreria sulle liste. Si richiede la realizzazione della funzione, nonché la definizione dei tipi struct (compreso matr_t) utilizzati.

3. (6 punti)

Sia data una stringa str di al massimo 30 caratteri e un vettore lungh di num interi distinti che rappresentano la lunghezza delle sottostringhe in cui si vuole decomporre la stringa str. Si scriva una funzione ricorsiva in C void decomponi (char *str, int num, int *lungh);

che visualizzi **una** delle possibili decomposizioni di str usando sottostringhe di lunghezza specificata nel vettore lungh.

Esempi:

- se str= "tentativo", num = 3, lungh contiene 2, 5, 7, una delle possibili decomposizioni è "te" "nt" "ativo"
- se str="tentativo", num = 2, lungh contiene 2, 4, non vi sono decomposizioni.

- indicare nell'elaborato e nella relazione (oltre a nome, cognome e numero di matricola) anche il nome del corso per cui si sta sostenendo l'esame (AP, APA I+II).
- Se non indicato diversamente, è consentito utilizzare chiamate a funzioni <u>standard</u>, quali ordinamento per vettori, funzioni su FIFO, LIFO, liste, BST, tabelle di hash, grafi e altre strutture dati, considerate come librerie esterne.
- Gli header file devono essere allegati all'elaborato (il loro contenuto riportato nell'elaborato stesso). Le funzioni richiamate, inoltre, dovranno essere incluse nella versione del programma allegata alla relazione. I modelli delle funzioni ricorsive non sono considerati funzioni standard.
- Consegna delle relazioni (per entrambe le tipologie di prova di programmazione): entro venerdì 29/01/2016, alle ore 24:00, mediante caricamento su Portale. Le istruzioni per il caricamento sono pubblicate sul Portale nella sezione Materiale). QUALORA IL CODICE CARICATO CON LA RELAZIONE NON COMPILI CORRETTAMENTE, VERRÀ APPLICATA UNA PENALIZZAZIONE. Si ricorda che la valutazione del compito viene fatta senza discussione o esame orale, sulla base dell'elaborato svolto in aula. Non verranno corretti i compiti di cui non sarà stata inviata la relazione nei tempi stabiliti.

Appello del 22/02/2016 - Prova di teoria (12 punti)

1. (1 punto)

Sia data la seguente sequenza di coppie, dove la relazione i-j indica che il nodo i è adiacente al nodo j:

si applichi un algoritmo di on-line connectivity con quickfind, riportando a ogni passo il contenuto del vettore e la foresta di alberi al passo finale. I nodi sono denominati con interi tra 0 e 10.

2. (2.5 punti)

Si risolva la seguente equazione alle ricorrenze mediante il metodo dello sviluppo (unfolding):

$$T(n) = T(n-1) + n^2$$
 $n>1$
 $T(1) = 1$ $n=1$

ricordando che $\sum_{i=0}^{n-1} i^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$

3. (1 punto)

Si ordini in maniera ascendente mediante counting-sort il seguente vettore di interi:

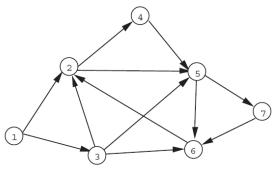
Si indichino le strutture dati usate nei passi intermedi.

4. (2 punti)

Sia data la sequenza di stringhe In Bob Until Xeno Edge Graph Zeta Hotel You, dove ogni stringa ha come chiave il suo primo carattere, individuato dal suo ordine progressivo nell'alfabeto (A=1, ..., Z=26). Si riporti la struttura di una tabella di hash di dimensione 19, inizialmente supposta vuota, in cui avvenga l'inserimento della sequenza indicata. Si usi l'open addressing con double hashing, definendo le opportune funzioni di hash.

5. (1.5 + 1.5 punti)

Sia dato il seguente grafo orientato:

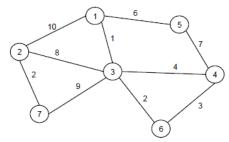


- se ne effettui una visita in ampiezza, considerando 1 come vertice di partenza (1.5 punti)
- lo si ridisegni, etichettando ogni suo arco come T (tree), B (back), F (forward), C (cross), considerando 1 come vertice di partenza (1.5 punti).

Qualora necessario, si trattino i vertici secondo l'ordine alfabetico.

6. (1.5 + 0.5 + 0.5 punti)

Si determini mediante l'algoritmo di Kruskal l'albero ricoprente minimo per il grafo in figura illustrando i passaggi intermedi del procedimento adottato (1.5 punti).



Dopo aver determinato la soluzione, si consideri l'aggiunta di un nuovo arco (1-4) di costo 5. Questo arco è utile per migliorare il costo della soluzione? Perché (**0.5 punti**)? Si consideri anche l'arco (1-7) di costo 5. Questo arco è utile per migliorare il costo della soluzione? Perché (**0.5 punti**)?

Appello del 22/02/2016 - Prova di programmazione (18 punti)

Un grafo non orientato, pesato e **colorato** è memorizzato su un file mediante l'elenco dei suoi archi, con il seguente formato:

 $idV_1 colV_1 val idV_2 colV_2$

che indica che il vertice con identificatore idV_1 e colore $colV_1$ è connesso con un arco non orientato di peso val al vertice con identificatore idV_2 e colore $colV_2$. Gli identificatori alfanumerici sono di lunghezza massima 20 caratteri. I colori sono 2 e sono identificati dalle stringhe ROSSO e NERO. I pesi sono valori interi e positivi.

Una volta acquisito il grafo in una opportuna struttura dati, implementare le seguenti funzionalità che risolvono 2 problemi distinti:

- verifica di congruenza della colorazione dei vertici: non deve succedere che lo stesso vertice compaia con colori diversi in archi diversi
- calcolo del cammino semplice a peso massimo all'interno del grafo che soddisfi il seguente vincolo:

nel cammino un vertice NERO può essere seguito da un vertice sia NERO che ROSSO, mentre un vertice ROSSO può solo essere seguito da un vertice NERO

Una volta individuato tale cammino si provveda a stamparlo a video elencando i nomi dei nodi attraversati dalla sorgente alla destinazione

- identificazione del sottografo che soddisfa i seguenti vincoli :
 - o è connesso
 - o la somma dei pesi dei suoi archi è massima
 - o il numero di vertici neri e rossi che lo compongono differisce al più di 2.

Poiché il numero di vertici del grafo non è noto a priori, si suggerisce di calcolarlo tramite lettura preliminare del file e/o caricamento in una tabella di simboli. Si può assumere che non esistano archi duplicati. Non è lecito assumere nessuna forma di ordinamento degli archi. E' richiesta la scrittura della funzione di verifica di connettività, nella quale è ammesso richiamare una funzione standard di libreria di visita in profondità.

PER ENTRAMBE LE PROVE DI PROGRAMMAZIONE (18 o 12 punti):

- indicare nell'elaborato e nella relazione (oltre a nome, cognome e numero di matricola) anche il nome del corso per cui si sta sostenendo l'esame (AP, APA I+II).
- Se non indicato diversamente, è consentito utilizzare chiamate a funzioni <u>standard</u>, quali ordinamento per vettori, funzioni su FIFO, LIFO, liste, BST, tabelle di hash, grafi e altre strutture dati, considerate come librerie esterne.
- Gli header file devono essere allegati all'elaborato (il loro contenuto riportato nell'elaborato stesso). Le funzioni richiamate, inoltre, dovranno essere incluse nella versione del programma allegata alla relazione. I modelli delle funzioni ricorsive non sono considerati funzioni standard.
- Consegna delle relazioni (per entrambe le tipologie di prova di programmazione):
 - o LAUREANDI: entro martedì 24/02/2016 ore 24:00
 - o NON LAUREANDI: entro giovedì 25/02/2016, alle ore 24:00

mediante caricamento su Portale. Le istruzioni per il caricamento sono pubblicate sul Portale nella sezione Materiale). QUALORA IL CODICE CARICATO CON LA RELAZIONE NON COMPILI CORRETTAMENTE, VERRÀ APPLICATA UNA PENALIZZAZIONE. Si ricorda che la valutazione del compito viene fatta senza discussione o esame orale, sulla base dell'elaborato svolto in aula. Non verranno corretti i compiti di cui non sarà stata inviata la relazione nei tempi stabiliti.

NB: per i LAUREANDI:

- o indicare di essere laureandi sul compito scritto consegnato
- o gli orali si svolgeranno lunedì 29 in orario e aula che verranno pubblicati successivamente sul Portale.

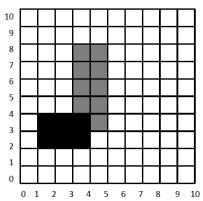
Queste modalità, concordate con la Segreteria, consentono a chi supera l'esame di fare domanda di laurea entro i tempi stabiliti.

02MNO Algoritmi e Programmazione 01JKE APA I / 01JKF APA II Appello del 22/02/2016 - Prova di programmazione (12 punti)

1. (2 punti)

Nel primo quadrante del piano cartesiano è individuata una regione quadrata i cui vertici in basso a sinistra e in alto a destra hanno coordinate (0,0) e (100,100). In un file è descritta una sequenza di rettangoli con i lati paralleli agli assi cartesiani. Ogni rettangolo è individuato dalle coordinate dei vertici in basso a sinistra e in alto a destra. Le coordinate sono interi compresi tra 0 e 100, estremi inclusi. Scrivere la funzione int areaTot(FILE *fp); che riceve come parametro un puntatore al file (già aperto) e restituisce il valore totale dell'area coperta dai rettangoli. Nel caso di intersezione di rettangoli l'area è contata una sola volta.

Esempio (semplificato con coordinate x e y nell'intervallo (0..10): se il file contiene sulla prima riga 1 2 4 4 e sulla seconda 3 3 5 8, l'area coperta vale 15.



2. (4 punti)

Sia data una lista non ordinata di interi e un valore intero inteso come soglia. Si scriva una funzione C che divida la lista in 2: nella prima lista compaiono gli elementi della lista originaria minori della soglia, nella seconda quelli maggiori o uguali alla soglia. Sia mantenuto l'ordine relativo della lista originaria nelle 2 liste così create. Si noti che NON si può far riferimento a funzioni di libreria sulle liste. Si usi un ADT di I categoria per le liste con una struct wrapper di tipo lista_t. La funzione C sia compatibile con la chiamata effettuata dal seguente frammento del main:

```
lista_t *L0, *L1, *L2;
...
// acquisizione della lista L0
...
L1 = split list(n, L0, &L2);
```

La funzione riceve come parametro la lista originale L0, ritorna la prima lista L1 e, by reference, la seconda L2.

Esempio: se la lista L0 in ingresso contiene i valori 7, 8, 25, 2, 9, -5, 10, 37 e la soglia è n=18, la prima lista L1 dovrà contenere 7, 8, 2, 9, -5, 10 e la seconda L2 25,37.

3. (6 punti)

Sia dato un insieme di n interruttori e un insieme di m lampadine, inizialmente tutte spente. Ogni interruttore comanda un sottoinsieme delle lampadine: se lo si preme, ogni lampadina da esso controllata commuta di stato, cioè se è accesa si spegne, se è spenta si accende. L'informazione su quale sottoinsieme di lampadine agisce ogni singolo interruttore è memorizzata in una matrice di interi di dimensioni n x m. L'elemento [i,j] della matrice vale 1 se l'interruttore i controlla la lampadina j, 0 altrimenti. Si scriva una funzione ricorsiva in C in grado di determinare l'insieme minimo di interruttori per accendere tutte le lampadine. Si noti che una lampadina è accesa se e solo se è dispari il numero di interruttori premuti che la controllano.

Esempio: se per n=4 e m=5 la matrice contiene

1	1	0	0	1
1	0	1	0	0
0	1	1	1	0
1	0	0	1	0

il minimo numero di interruttori da premere è 3 e questi interruttori sono gli interruttori 0, 1 e 3.

02MNO Algoritmi e Programmazione 01JKE APA I / 01JKF APA II Appello del 14/06/2016 - Prova di teoria (12 punti)

1. (1 punto)

Sia data la seguente sequenza di coppie, dove la relazione i-j indica che il nodo i è adiacente al nodo j: 1-9, 2-3, 0-5, 4-2, 0-8, 3-6, 0-10, 1-5, 6-9, 9-4

si applichi un algoritmo di on-line connectivity con quickunion, riportando a ogni passo il contenuto del vettore e la foresta di alberi al passo finale. I nodi sono denominati con interi tra 0 e 10.

2. (0.5 + 0.5 punti)

Si ordini in maniera ascendente il seguente vettore di interi:

mediante merge-sort (**0.5 punti**) e bottom-up merge-sort (**0.5 punti**). Si indichino le strutture dati usate nei passi intermedi.

3. (2 punti)

Sia dato un albero binario con 13 nodi. Nella visita si ottengono le 3 seguenti sequenze di chiavi:

preorder	10	5	16	7	20	17	4	2	1	7	8	13	11
inorder	16	7	17	20	4	5	10	1	2	8	13	7	11
postorder	17	4	20	7	16	5	1	13	8	11	7	2	10

Si disegni l'albero binario di partenza.

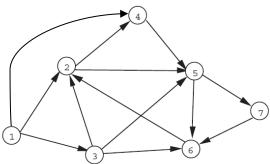
4. (1 punto)

Si supponga di aver memorizzato tutti i numeri compresi tra 1 e 300 in un BST e che si stia cercando il numero 231. Quali tra queste non possono essere le sequenze esaminate durante la ricerca? Perché?

250	200	240	260	255	220	230	231
150	300	200	250	220	240	235	231
270	100	200	300	260	190	220	231

5. (2.0 + 1.5 + 1.5 punti)

Sia dato il seguente grafo orientato:

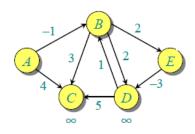


- se ne effettui una visita in profondità, considerando 1 come vertice di partenza (2 punti)
- lo si ridisegni, etichettando ogni suo arco come T (tree), B (back), F (forward), C (cross), considerando 1 come vertice di partenza (1.5 punti)
- se ne effettui una visita in ampiezza, considerando 1 come vertice di partenza (1.5 punti).

Qualora necessario, si trattino i vertici secondo l'ordine alfabetico.

6. (1.5 + 0.5 punti)

Considerando **A** come vertice di partenza, si determinino mediante l'algoritmo di Bellman-Ford i valori di tutti i cammini minimi che collegano **A** con ogni altro vertice (**1.5 punti**). Si riportino i passaggi rilevanti. L'algoritmo di Dijkstra sarebbe pervenuto allo stesso risultato? Si giustifichi la risposta (**0.5 punti**).



Appello del 14/06/2016 - Prova di programmazione (18 punti)

Un negozio online ha la necessità di gestire il proprio catalogo di prodotti contenuto in un file con il seguente formato:

productID productName productPrice #availability category

dove:

- productID è il codice univoco alfanumerico di 10 caratteri
- productName è il nome (stringa di dimensione variabile di massimo 255 caratteri)
- productPrice è il prezzo (valore reale positivo)
- #availability è il numero di unità disponibili (valore intero non negativo)
- Category: è un codice univoco alfanumerico di 10 caratteri.

Per quanto riguarda le categorie si noti che ogni prodotto appartiene a una specifica categoria merceologica. Le categorie sono al massimo 100. Non si acquisisce in modo esplicito un elenco di codici di categoria. L'elenco va costruito durante l'inserimento dei dati

Il catalogo deve poter permettere le seguenti operazioni:

- 1. inserimento di un nuovo prodotto o aggiunta di unità disponibili per un prodotto già esistente
- 2. ricerca di un prodotto nel catalogo dato il codice
- 3. ricerca di un prodotto dato codice e categoria. Occorre localizzare prima la categoria e limitare quindi la ricerca ai prodotti della categoria
- 4. stampa dei prodotti di una data categoria ordinati per codice o nome a scelta dell'utente
- 5. ricerca di un prodotto per nome: il nome può essere parziale (dato solo dalla parte iniziale terminata col carattere asterisco '*'): in tal caso è possibile che la ricerca dia più risultati
- 6. valutazione di soddisfacibilità di un ordine.

Per i punti 2. e 3. la ricerca per prodotti deve essere al peggio di costo logaritmico nel numero di prodotti. Per il punto 3. la ricerca per categorie deve essere al peggio di costo lineare nel numero di categorie. Per il punto 5. la ricerca deve ritornare TUTTI gli elementi che rispettino i criteri di ricerca, ossia tutti i prodotti col medesimo nome. Per il punto 6. il programma deve acquisire da file un elenco di prodotti desiderati in quantità indicate e valutare se questi siano disponibili. Sia tale file caratterizzato dal seguente formato:

- 1. sulla prima riga è presente un unico intero N ad indicare il numero di prodotti d'interesse
- 2. sulle N righe successive sono presenti N coppie <codice_prodotto> <quantità>, in ragione di una per riga, a indicare i contenuti dell'ordine.

In caso l'ordine sia soddisfacibile, si provveda anche a calcolare l'ammontare complessivo dell'ordine stesso e ad aggiornare le disponibilità dei prodotti in magazzino.

- indicare nell'elaborato e nella relazione (oltre a nome, cognome e numero di matricola) anche il nome del corso per cui si sta sostenendo l'esame (AP, APA I+II).
- Se non indicato diversamente, è consentito utilizzare chiamate a funzioni <u>standard</u>, quali ordinamento per vettori, funzioni su FIFO, LIFO, liste, BST, tabelle di hash, grafi e altre strutture dati, considerate come librerie esterne.
- Gli header file devono essere allegati all'elaborato (il loro contenuto riportato nell'elaborato stesso). Le funzioni richiamate, inoltre, dovranno essere incluse nella versione del programma allegata alla relazione. I modelli delle funzioni ricorsive non sono considerati funzioni standard.
- Consegna delle relazioni (per entrambe le tipologie di prova di programmazione) entro venerdì 17/06/2016 ore 24:00 mediante caricamento su Portale. Le istruzioni per il caricamento sono pubblicate sul Portale nella sezione Materiale). QUALORA IL CODICE CARICATO CON LA RELAZIONE NON COMPILI CORRETTAMENTE, VERRÀ APPLICATA UNA PENALIZZAZIONE. Si ricorda che la valutazione del compito viene fatta senza discussione o esame orale, sulla base dell'elaborato svolto in aula. Non verranno corretti i compiti di cui non sarà stata inviata la relazione nei tempi stabiliti.

Appello del 14/06/2016 - Prova di programmazione (12 punti)

1. (2 punti)

Scrivere una funzione

```
void matMax (int **m, int r, int c);
```

che riceve una matrice m di interi di r righe e c colonne e visualizza (a video) la posizione di tutti gli elementi che sono strettamente maggiori di tutti gli elementi adiacenti. Ad esempio, data la matrice seguente:

	0	1	2	3
0	5	2	3	1
1	4	1	6	4
2	3	0	5	2

occorre visualizzare: (0, 0) e (1, 2).

2. (4 punti)

Si scriva una funzione separaParole che, a partire da una stringa contenente parole separate da spazi, generi un vettore di stringhe (vettore di puntatori a caratteri) contenente le singole parole, prive di spazi e duplicate mediante allocazione dinamica. La funzione deve essere richiamabile, ad esempio, nel modo seguente:

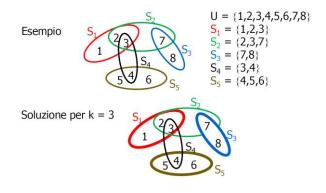
```
char frase[1000], **parole;
int n, i;
...
fgets(frase,1000,stdin);
n = separaParole(frase,&parole);
for (i=0; i<n; i++)
   printf("parola %d -> %s\n", parole[i]);
```

Si scriva il prototipo e il contenuto della funzione. Si noti che il puntatore parole viene utilizzato per un vettore (allocato dinamicamente) di puntatori a char: ogni casella punterà a una delle parole generate dalla stringa originale. Il vettore di stringhe viene ritornato per riferimento (o meglio, se ne passa per valore il puntatore). Per semplicità è lecito ipotizzare che gli spazi che separano le parole non siano multipli.

3. (6 punti)

Sia U l'insieme degli interi compresi 1 e 8: U= {1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8}. Sia S una matrice n x 9 di interi che su ciascuna delle n righe contiene un sottoinsieme di U terminato dal valore 0. La matrice viene ricevuta da una funzione come parametro formale con numero di righe ignoto. Il numero di righe compare come ulteriore parametro. Dato un intero k, ulteriore parametro della funzione, si scriva una funzione ricorsiva in C che visualizzi, se esiste, una collezione di k sottoinsiemi la cui unione sia U. La funzione abbia il seguente prototipo:

Esempio:



02MNO Algoritmi e Programmazione 01JKE APA I / 01JKF APA II Appello del 09/09/2016 - Prova di teoria (12 punti)

1. (1 punto)

Si ordini in maniera discendente il seguente vettore di interi mediante selection sort:

54107640165027503049

Si indichino i passaggi principali.

2. (1 punto)

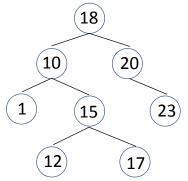
Si esprima in notazione prefissa e postfissa la seguente espressione aritmetica mediante visita dell'albero binario corrispondente: ((A - B) / (C+(D*E))) * ((F-G) / (H*I))

3. (2 punti)

Sia data la sequenza di chiavi RAWFZIEV dove ciascun carattere è individuato dal suo ordine progressivo nell'alfabeto (A=1, ..., Z=26). Si riporti la struttura di una tabella di hash di dimensione 17, inizialmente supposta vuota, in cui avvenga l'inserimento della sequenza indicata. Si supponga di utilizzare l'open addressing con double hashing. Si definiscano opportune funzioni di hash h₁ e h₂.

4 (1 punto)

Si inseriscano in foglia nel BST di figura in sequenza le chiavi: 11, 4, poi si cancelli la chiave 15, riportando a ogni passo l'albero risultante.

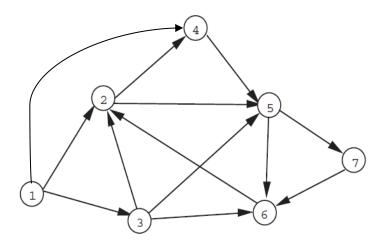


$5 \quad (0.5+0.5+0.5 \text{ punti})$

Si visiti in pre-order, in-order e post-order l'albero binario dell'esercizio 4.

6 (1.5 + 1.5 + 2.5 punti)

Sia dato il seguente grafo orientato:



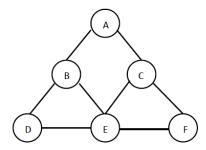
- lo si rappresenti come lista delle adiacenze e matrice delle adiacenze (1.5 punti)
- se ne effettui una visita in ampiezza, considerando 1 come vertice di partenza (1.5 punti)
- se ne determinino le componenti fortemente connesse mediante l'algoritmo di Kosaraju (2.5 punti). Qualora necessario, si trattino i vertici secondo l'ordine numerico.

Appello del 09/09/2016 - Prova di programmazione (18 punti)

Nella Teoria dei Grafi si definisce **Insieme Indipendente** o **Insieme Stabile** un insieme IS di vertici di un grafo G = (V, E) tale per cui, qualunque coppia di vertici $v_1 \in IS$ e $v_2 \in IS$ si consideri, non esiste un arco che li renda adiacenti $(v_1, v_2) \notin E$.

Dato un grafo G, un **Insieme Indipendente Massimale** è un insieme indipendente che non è sottoinsieme di alcun altro Insieme Indipendente.

Esempio: dato il seguente grafo non orientato {A,D,E,F} non è un insieme indipendente, {D,F} è un insieme indipendente ma non massimale, {A,D,F} è un insieme indipendente massimale.



Un grafo non orientato G = (V, E) è memorizzato in un file mediante l'elenco dei suoi archi con il seguente formato:

 $idV_1 \ idV_2$

che indica che (idV1, idV2) ∈ E, dove idV1∈ V e idV2∈ V. Poiché il numero di vertici del grafo non è noto a priori, si suggerisce di calcolarlo tramite lettura preliminare del file e/o caricamento in una tabella di simboli. Ogni vertice è individuato mediante un identificatore alfanumerico di lunghezza massima uguale a 20 caratteri. Si può assumere che non esistano archi duplicati. Non è lecito assumere nessuna forma di ordinamento degli archi.

Si vuole scrivere un programma C in grado di:

- ricevere 3 nomi di file parametri sulla riga di comando:
 - o il primo file contenente la descrizione del grafo
 - o il secondo file contenente un elenco di vertici uno per riga
 - o il terzo file su cui memorizzare il risultato
- leggere il grafo e memorizzarlo in un'opportuna struttura dati
- verificare se il grafo letto dal secondo file è davvero un insieme indipendente
- identificare un insieme indipendente massimale e memorizzarlo su un terzo file. A video si visualizzi la cardinalità dell'insieme così identificato, detta numero di indipendenza.

- indicare nell'elaborato e nella relazione (oltre a nome, cognome e numero di matricola) anche il nome del corso per cui si sta sostenendo l'esame (AP, APA I+II).
- Se non indicato diversamente, è consentito utilizzare chiamate a funzioni <u>standard</u>, quali ordinamento per vettori, funzioni su FIFO, LIFO, liste, BST, tabelle di hash, grafi e altre strutture dati, considerate come librerie esterne.
- Gli header file devono essere allegati all'elaborato (il loro contenuto riportato nell'elaborato stesso). Le funzioni richiamate, inoltre, dovranno essere incluse nella versione del programma allegata alla relazione. I modelli delle funzioni ricorsive non sono considerati funzioni standard.
- Consegna delle relazioni (per entrambe le tipologie di prova di programmazione) entro lunedì 12/09/2016 ore 24:00 mediante caricamento su Portale. Le istruzioni per il caricamento sono pubblicate sul Portale nella sezione Materiale). QUALORA IL CODICE CARICATO CON LA RELAZIONE NON COMPILI CORRETTAMENTE, VERRÀ APPLICATA UNA PENALIZZAZIONE. Si ricorda che la valutazione del compito viene fatta senza discussione o esame orale, sulla base dell'elaborato svolto in aula. Non verranno corretti i compiti di cui non sarà stata inviata la relazione nei tempi stabiliti.

Appello del 09/09/2016 - Prova di programmazione (12 punti)

1. (2 punti)

Scrivere la funzione

int subMatMax (int **mat, int r, int c, int n);

che ricevuta una matrice di interi mat con r righe e c colonne, ricerchi la sotto-matrice quadrata di dimensione n la cui somma degli elementi è massima.

Esempio: data la matrice seguente

	0	1	2	3
0	5	2	3	1
1	3	1	6	4
2	3	0	5	2

con r=3 e c=4, se n=2 la sottomatrice con somma dei suoi elementi massima, pari a 17, è riportata nelle celle con sfondo grigio.

2. (4 punti)

Scrivere la funzione:

```
int distance (nnode_t *root, int key1, int key2);
```

che, ricevuto un BST di radice root (di chiave intera) e due valori interi key1 e key2, restituisce il numero di archi che è necessario attraversare per raggiungere il nodo di chiave key1 da quello di chiave key2 (o viceversa).

Suggerimento: partendo dalla radice, la funzione distance proceda ricorsivamente lungo il BST fintanto che il percorso per le chiavi key1 e key2 è comune e dia origine a due visite separate quando il percorso di ricerca per le due chiavi si suddivide.

3. (6 punti)

Come regalo di compleanno u ragazzo vuole comprare alla sua ragazza k libri. In libreria sono disponibili n libri, ciascuno dei quali appartiene a 1 e 1 solo tra m generi letterari. Vale $k \le m$. I k libri devono essere di generi diversi. Sia dato un vettore int *vet di n elementi che registra nella posizione i il genere del libro i-esimo $(1 \le \text{vet}[i] \le m)$. Si scriva la funzione:

che stampa tutte le possibili maniere diverse di scegliere *k* libri di generi diversi.

Esempio 1: se

vet = $(2\ 1\ 1\ 4\ 3)$ n=5 (libri numerati da 0 a 4) m=4 (generi numerati da 1 a 4) k=3 le soluzioni sono:

$$(0,1,3)$$
, $(0,1,4)$, $(0,2,3)$, $(0,2,4)$, $(0,3,4)$, $(1,3,4)$, $(2,3,4)$

Esempio 2: se

vet = $(1 \ 2 \ 3 \ 1 \ 2 \ 3)$ n=6 (libri numerati da 0 a 5) m=3 (generi numerati da 1 a 3) k=2 le soluzioni sono:

$$(0,1)$$
, $(0,2)$, $(0,4)$, $(0,5)$, $(1,2)$, $(1,3)$, $(1,5)$, $(2,3)$, $(2,4)$, $(3,4)$, $(3,5)$, $(4,5)$