

# Algoritmi e Strutture Dati

a.a. 2022/23

Compito del 08/01/2024

Cognome: \_\_\_\_\_

Nome: \_\_\_\_\_

Matricola: \_\_\_\_\_

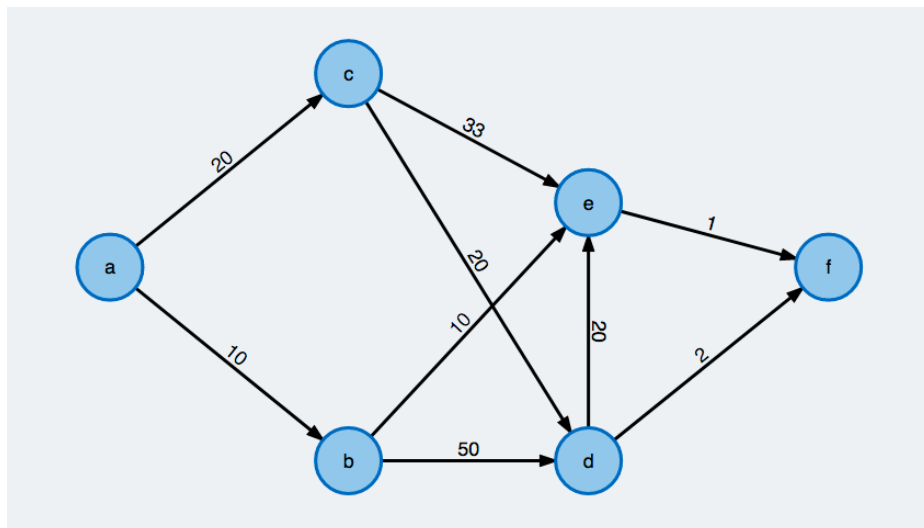
E-mail: \_\_\_\_\_

## Parte I

(30 minuti; ogni esercizio vale 2 punti)

**Avvertenza:** Si giustificino tecnicamente tutte le risposte. In caso di discussioni poco formali o approssimative gli esercizi non verranno valutati pienamente.

1. Sia  $H$  un Max-Heap di interi di dimensione  $n$ .
  - a) Se per ogni  $i \leq H.heapsize/2$  vale che  $H[2i] < H[2i + 1]$ , allora  $H$  è anche un albero binario di ricerca?
  - b) Se  $H$  contiene solo potenze di 2, è privo di ripetizioni e  $H[1] = 2^k$ , allora quanto vale al massimo  $heapsize$ ?
  - c) Se  $H[2] \neq H[1]$ , quante occorrenze di  $H[1]$  ci sono al massimo in  $H$ ?
2. Il *clique number* di un grafo non orientato  $G$ , denotato con  $\omega(G)$ , indica la cardinalità della “clique” massima di  $G$  (ovvero il numero di vertici del più grande sottografo completo di  $G$ ). Stabilire, giustificando la risposta, quali delle seguenti affermazioni sono corrette:
  - a) Se  $G$  è connesso e  $\omega(G) = 2$ , allora  $G$  è un albero
  - b) Se  $G$  è un albero, allora  $\omega(G) \leq 2$
  - c)  $G$  è ciclico se e soltanto se  $\omega(G) > 2$
3. Si simuli l'esecuzione della prima iterazione dell'algoritmo di Floyd-Warshall sul seguente grafo:



# Algoritmi e Strutture Dati

a.a. 2022/23

## Compito del 08/01/2024

Cognome: \_\_\_\_\_

Nome: \_\_\_\_\_

Matricola: \_\_\_\_\_

E-mail: \_\_\_\_\_

### Parte II

(2.5 ore; ogni esercizio vale 6 punti)

**Avvertenza:** Si giustificino tecnicamente tutte le risposte. In caso di discussioni poco formali o approssimative gli esercizi non verranno valutati pienamente.

1. Si consideri un albero ternario completo in cui ogni nodo ha i seguenti campi: (i) `key` chiave intera, (ii) `fruitful` valore booleano, (iii) `left` puntatore al figlio sinistro, (iv) `center` puntatore al figlio centrale, (v) `right` puntatore al figlio destro.
  - a. Si scriva una procedura **efficiente** in C o C++ che assegni `True` al campo `fruitful` del nodo se e solo se la somma delle chiavi dei nodi di **ciascuno** dei sottoalberi radicati nei figli è maggiore di una costante `k` fornita in input. Il prototipo della procedura è:  

```
void set_fruitful(PNode r, int k)
```
  - b. Valutare la complessità della procedura, **indicando eventuali relazioni di ricorrenza e mostrando la loro risoluzione.**
  - c. Specificare il linguaggio di programmazione scelto.
  
2. Questa settimana Carlotta ha ricevuto del denaro dai suoi genitori e vuole spenderlo tutto acquistando libri. Per finire un libro Carlotta impiega una settimana e poiché riceve denaro ogni due settimane, ha deciso di acquistare due libri, così potrà leggerli fino a quando riceverà altri soldi. Desidera spendere tutti i soldi così vorrebbe scegliere due libri i cui prezzi sommati sono pari ai soldi che ha ricevuto. Data la quantità di soldi che Carlotta ha a disposizione e un array contenente i prezzi dei libri (tutti distinti), restituire le coppie di prezzi di libri che soddisfano la condizione. Le coppie di prezzi devono contenere prima il prezzo più basso e poi quello più alto.
  - a. Scrivere una funzione **efficiente** il cui prototipo è il seguente:  

```
int libriSelezionati(array prezzolibri, double soldi, array ris)
```

La funzione restituisce la dimensione dell'array `ris`. **Si devono scrivere eventuali funzioni/procedure ausiliari utilizzate.**
  - b. Valutare e giustificare la complessità della funzione.
  
3. Si calcoli la complessità asintotica dei seguenti algoritmi (in funzione di  $n$ ) e si stabilisca quale dei due è preferibile per  $n$  sufficiente grande:

```

MyAlgorithm1( int n )
int
  a, i

if ( n > 1 ) then
  a = 0;
  for i = 1 to n
    a = a + (i+1)*(i+2)
  endfor
  for i = 1 to 3
    a = a + MyAlgorithm1(n/2)
  endfor
  return a
else
  return n-1
endif

```

```

MyAlgorithm2( int n )
int
  a, i, j

if ( n > 1 ) then
  a = 0
  for i = 1 to n
    for j = 1 to n
      a = a + (i+1)*(j+1)
    endfor
  endfor
  for i = 1 to 7
    a = a + MyAlgorithm2(n/3)
  endfor
  return a
else
  return n-1
endif

```

4. Si definiscano formalmente le classi P, NP ed NPC e si enunci e dimostri il teorema fondamentale della NP-completezza.

Siano inoltre  $\mathcal{P}$  e  $\mathcal{Q}$  due problemi in NP e si supponga  $\mathcal{P} \leq_P \mathcal{Q}$ . Si stabilisca se le seguenti affermazioni sono vere o false:

- a)  $\mathcal{Q} \in \text{P} \Rightarrow \mathcal{P} \notin \text{NPC}$
- b)  $\mathcal{P} \in \text{P} \Rightarrow \mathcal{Q} \in \text{P}$
- c)  $\mathcal{P} \in \text{NPC} \Rightarrow \mathcal{Q} \in \text{NPC}$