

# Algoritmi e Strutture Dati

a.a. 2020/21

## Compito del 26/08/2021

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

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

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

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

### Parte I

(30 minuti; ogni esercizio vale 2 punti)

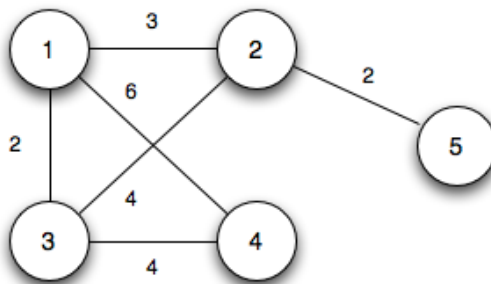
**Avvertenza:** Si giustificino tecnicamente tutte le risposte. In caso di discussioni poco formali o approssimative gli esercizi non verranno valutati pienamente.

1. Scrivere l'algoritmo build-Min-Heap e simulare la sua esecuzione sull'array  $\langle 35, 42, 2, -1, 27 \rangle$
2. Un algoritmo ricorsivo  $\mathcal{A}$  determina i cammini minimi tra tutte le coppie di vertici in un grafo pesato e ha complessità pari a:

$$T(n) = 3T(n/2) + 3n^2$$

dove  $n$  rappresenta il numero di vertici del grafo. Si stabilisca se  $\mathcal{A}$  è asintoticamente più efficiente dell'algoritmo di Floyd-Warshall.

3. Si supponga di eseguire l'algoritmo di Prim sul seguente grafo, utilizzando il vertice 1 come sorgente:



- a) Con quale ordine verranno estratti i vertici?
- b) Si determini l'albero di copertura minimo restituito dall'algoritmo.

# Algoritmi e Strutture Dati

a.a. 2020/21

## Compito del 26/08/2021

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

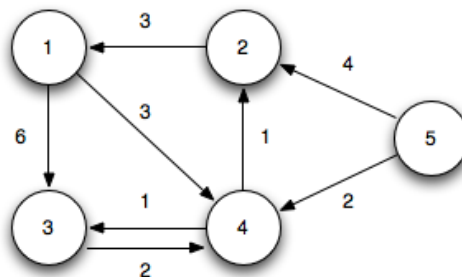
Matricola: \_\_\_\_\_ E-mail: \_\_\_\_\_

### 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.

- Si consideri un albero binario  $T$ , i cui nodi  $x$  hanno i campi *left*, *right*, *p* e *key* che rappresentano il figlio sinistro, il figlio destro, il padre e la chiave del nodo, rispettivamente. Un cammino è una sequenza di nodi  $x_0, x_1, \dots, x_n$  tale che per ogni  $i = 0, \dots, n-1$  vale  $x_{i+1} \rightarrow p = x_i$ . Il cammino è detto *terminabile* se  $x_n \rightarrow l = NULL$  oppure  $x_n \rightarrow r = NULL$ . Diciamo che l'albero è *3-bilanciato* se tutti i cammini terminabili che partono dalla radice di  $T$  hanno lunghezze che differiscono al più di 3.
  - Scrivere una funzione **efficiente in C**  $bal(u)$  che dato in input la radice  $u$  di un albero  $T$  verifica se è *3-bilanciato* e ritorna 1 se  $T$  è *3-bilanciato*, 0 altrimenti.
  - Valutare la complessità della funzione, **indicando eventuali relazioni di ricorrenza**.
- Si scriva un algoritmo **efficiente** che, ricevuto in ingresso un insieme di  $n$  intervalli chiusi  $[a_i, b_i]$ , con  $a_i, b_i$  numeri interi,  $a_i \leq b_i$  e  $1 \leq i \leq n$ , stabilisca se la loro unione è un intervallo (nel qual caso, restituisca tale intervallo) o meno.  
Calcolare e giustificare la complessità dell'algoritmo proposto.  
**Si devono scrivere le eventuali procedure/funzioni ausiliarie utilizzate.**
- Si scriva l'algoritmo di Dijkstra, si derivi la sua complessità, si dimostri la sua correttezza e si simuli la sua esecuzione sul seguente grafo utilizzando il vertice 1 come sorgente:



In particolare:

- si indichi l'ordine con cui vengono estratti i vertici
- si riempia la tabella seguente con i valori dei vettori  $d$  e  $\pi$ , iterazione per iterazione:

	vertice 1		vertice 2		vertice 3		vertice 4		vertice 5	
	<b>d[1]</b>	<b><math>\pi</math>[1]</b>	<b>d[2]</b>	<b><math>\pi</math>[2]</b>	<b>d[3]</b>	<b><math>\pi</math>[3]</b>	<b>d[4]</b>	<b><math>\pi</math>[4]</b>	<b>d[5]</b>	<b><math>\pi</math>[5]</b>
dopo inizializzazione										
iterazione 1										
iterazione 2										
iterazione 3										
iterazione 4										
iterazione 5										

- Si definiscano le classi di complessità P, NP ed NPC e si enunci e dimostri il teorema fondamentale della NP-completezza. Si formuli inoltre il problema CLIQUE e si mostri che è NP-completo.