

# Algoritmi e Strutture Dati

a.a. 2021/22

## Compito del 6/6/2022

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

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

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

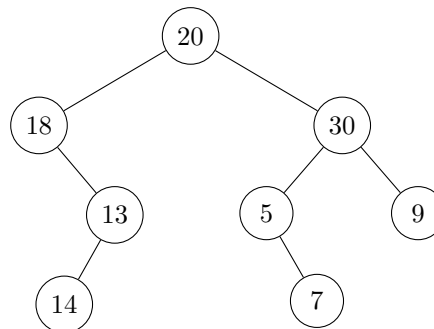
E-mail: \_\_\_\_\_

### 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. Dato il seguente albero



Eseguire una visita in preordine, una visita in ordine simmetrico, una visita in postordine e una visita in ampiezza elencando nei quattro casi la sequenza dei nodi incontrati.

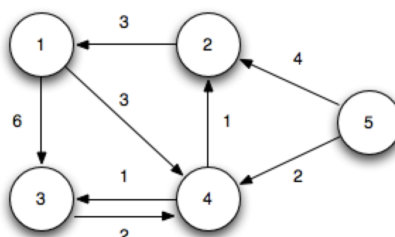
2. Un algoritmo ricorsivo  $\mathcal{A}$  accetta in ingresso un grafo orientato e pesato  $G = (V, E, w)$ , due vertici  $u, v \in V$  e una costante  $k$ , e restituisce TRUE se esiste in  $G$  un cammino tra  $u$  e  $v$  di lunghezza minore o uguale a  $k$  e FALSE in caso contrario. La sua complessità è data da

$$T(n) = 4T\left(\frac{n}{2}\right) + 3n^2$$

dove  $n$  rappresenta il numero di vertici del grafo. Esistono algoritmi più efficienti di  $\mathcal{A}$  per risolvere il problema dato? Si assuma che  $w(u, v) \geq 0$  per ogni  $(u, v) \in E$ .

3. Si indichi l'ordine in cui l'algoritmo di Dijkstra estrae i vertici dal seguente grafo, considerando i seguenti due casi:

- a) vertice sorgente  $s = 1$   
b) vertice sorgente  $s = 5$



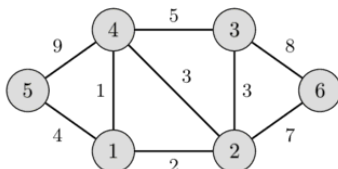
## a.a. 2021/22

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

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

*(2.5 ore; ogni esercizio vale 6 punti)*

1. Sia T un albero binario. Si vogliono stampare le chiavi di T memorizzate in nodi il cui sottoalbero radicato nel figlio sinistro contiene più chiavi del sottoalbero radicato nel figlio destro.
  - a) Si rappresenti un **albero binario di ricerca** la cui visita in preordine ha come risultato 30, 25, 21, 40, 35, 45. Si mostri quali chiavi verrebbero stampate in base alla condizione sopra descritta.
  - b) Scrivere una procedura **efficiente** in C o C++ per risolvere il problema proposto.
  - c) Valutarne la complessità.
2. Scrivere un algoritmo per individuare, all'interno di una stringa  $x_1 \dots x_n$  la lunghezza massima di una sottostringa (di caratteri consecutivi) palindroma. Ad esempio, nella stringa *colonna* la sottostringa palindroma di lunghezza massima è *olo*, dunque la lunghezza massima è 3. Più precisamente:
  - a) dare una caratterizzazione ricorsiva della lunghezza massima  $lung[i, j]$  di una sottostringa palindroma di  $x_i \dots x_j$ ;
  - b) tradurre tale definizione in un algoritmo di programmazione dinamica con il metodo **top-down** che determina la lunghezza massima;
  - c) valutare e giustificare la complessità dell'algoritmo
3. Si scriva l'algoritmo di Prim, si dimostri la sua correttezza (ovvero: si enunci e si dimostri il teorema fondamentale degli alberi di copertura minimi e si spieghi come questo garantisca la correttezza dell'algoritmo), si fornisca la sua complessità computazionale e si simuli accuratamente la sua esecuzione sul seguente grafo utilizzando il vertice 1 come "sorgente":

[illegible]

4. Sia  $A = (a_{ij})$  la matrice di adiacenza di un grafo orientato  $G = (V, E)$ .

4.1. Cosa rappresentano gli elementi della matrice

$$A^2 = A \cdot A$$

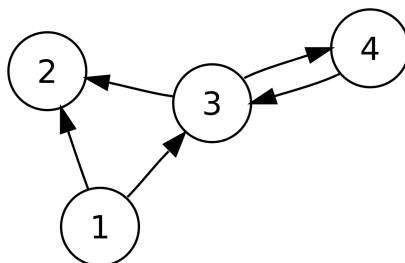
dove “ $\cdot$ ” denota l’operazione di moltiplicazione tra matrici?

4.2. Più in generale, dato un intero  $k \geq 2$ , cosa rappresentano gli elementi della matrice

$$A^k = \underbrace{A \cdot A \cdot \dots \cdot A}_k ?$$

**(Si forniscano adeguate dimostrazioni formali a supporto delle affermazioni fatte.)**

4.3. Si determinino le matrici  $A$ ,  $A^2$  e  $A^3$  per il grafo riportato di seguito:



4.4. Il seguente algoritmo accetta in ingresso la matrice di adiacenza di un grafo orientato e restituisce TRUE o FALSE. Qual è la funzione svolta e qual è la sua complessità? Giustificare le risposte.

MyAlgorithm(A)

```
1. n = numero di righe di A
2. crea due matrici n x n B e C

3. for i = 1 to n
4.   for j = 1 to n
5.     B[i,j] = 0
6.     for k = 1 to n
7.       B[i,j] = B[i,j] + A[i,k]*A[k,j]

8. for i = 1 to n
9.   for j = 1 to n
10.    C[i,j] = 0
11.    for k = 1 to n
12.      C[i,j] = C[i,j] + B[i,k]*A[k,j]

13. for i = 1 to n
14.   if C[i,i] = 0 then
15.     return TRUE

16. return FALSE
```