



POLITECNICO
MILANO 1863

COMPLESSITA' NEI SISTEMI E NELLE RETI

Prof. C. Piccardi

Appello del 8/9/2025

COGNOME: _____ NOME: _____

Codice Persona: _____ Corso di laurea (INF, MTM, ...): _____

Firma dello studente: _____ Visto del docente: _____

5	5	5	6	6	5

Voto totale

32

AVVERTENZE

- Non è consentito consultare alcun tipo di materiale (libri, appunti, smartphone/watch, ecc.).

- Oltre alla pertinenza e completezza della risposta, sono valutati anche **ordine, chiarezza e rigore formale**.

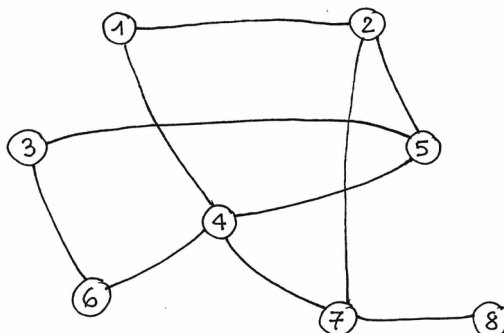
- Le soluzioni devono essere riportate solo sui fogli allegati.

- Lo studente è tenuto a prendere visione delle **modalità d'esame dettagliate** alla pagina web del corso (<http://piccardi.faculty.polimi.it/csr.html>).

Rispondere con precisione e rigore formale, riportando le eventuali formule utilizzate e svolgendo i calcoli richiesti.

Problema 1 (5 punti)

Si consideri la rete non diretta, non pesata, rappresentata in figura.



- Calcolare distanza media, diametro ed efficienza della rete.
- Calcolare la closeness centrality di ciascun nodo.
- Calcolare il coefficiente di clustering locale e globale.
- Calcolare il valore di Information Centrality per il solo nodo 4.

Soluzione [se necessario proseguire sul retro]:

$$a) [d_{ij}] = \begin{vmatrix} 0 & 1 & 3 & 1 & 2 & 2 & 2 & 3 \\ & 0 & 2 & 2 & 1 & 3 & 1 & 2 \\ & & 0 & 2 & 1 & 1 & 3 & 4 \\ & & & 0 & 1 & 1 & 1 & 2 \\ & & & & 0 & 2 & 2 & 3 \\ & & & & & 0 & 2 & 3 \\ & & & & & & 0 & 1 \\ & & & & & & & 0 \end{vmatrix}$$

$$\langle d \rangle = \frac{1}{\frac{N(N-1)}{2}} \sum_{j>i} d_{ij} = \frac{1}{28} \cdot 54 = 1.9286$$

$$D = \max d_{ij} = 4$$

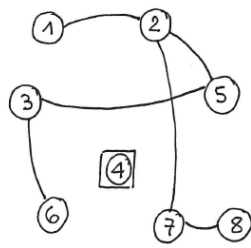
$$E = \frac{1}{\frac{N(N-1)}{2}} \sum_{j>i} \frac{1}{d_{ij}} = \frac{1}{28} \left(\frac{1}{4} + 6 \cdot \frac{1}{3} + 11 \cdot \frac{1}{2} + 10 \cdot \frac{1}{1} \right) = 0.6339$$

$$b) \gamma_i = \frac{N-1}{\sum_j d_{ij}} \quad [\gamma_i] = \left[\frac{7}{14} \quad \frac{7}{12} \quad \frac{7}{16} \quad \frac{7}{10} \quad \frac{7}{12} \quad \frac{7}{14} \quad \frac{7}{12} \quad \frac{7}{18} \right]$$

c) Non esistono triangoli nella rete, per cui $C_i = 0 \quad \forall i$ e $C = 0$.

$$d) I_4 = \frac{\Delta E_4}{E}, \quad \text{dove} \quad \Delta E_4 = E - E_4$$

↳ efficienza della rete dopo rimozione dei link connessi al nodo 4.
(SEGUE →)



$$[d_{ij}] = \begin{vmatrix} 0 & 1 & 3 & \infty & 2 & 4 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 2 & \infty & 1 & 3 & 1 & 2 \\ & 0 & 0 & \infty & 1 & 1 & 3 & 4 \\ & & 0 & \infty & \infty & \infty & \infty & \infty \\ & & & 0 & 2 & 2 & 3 \\ & & & & 0 & 4 & 5 \\ & & & & & 0 & 1 \\ & & & & & & 0 \end{vmatrix}$$

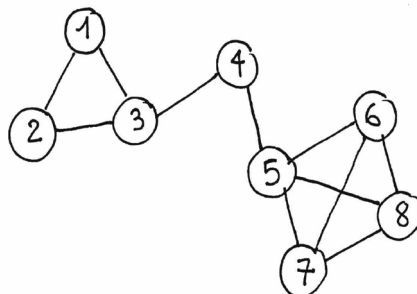
$$E_4 = \frac{1}{28} \left(\underbrace{7 \cdot \frac{1}{\infty}}_{=0} + 1 \cdot \frac{1}{5} + 3 \cdot \frac{1}{4} + 5 \cdot \frac{1}{3} + 6 \cdot \frac{1}{2} + 6 \cdot \frac{1}{1} \right) = 0.4149$$

$$I_4 = \frac{0.6339 - 0.4149}{0.6339} = 0.3455$$

Rispondere con precisione e rigore formale, riportando le eventuali formule utilizzate e svolgendo i calcoli richiesti.

Problema 2 (5 punti)

Si consideri la rete non diretta, non pesata, rappresentata in figura.



- Calcolare la modularità associata alla partizione $\{1,2,3\}$, $\{4\}$, $\{5,6,7,8\}$.
- Calcolare la probabilità di persistenza di ciascuna delle tre sottoreti definite al punto a).
- Determinare i momenti primo e secondo della distribuzione di grado.
- Nell'ipotesi che nella rete evolva un processo SIS con $\beta = \gamma = 1$, determinare la frazione di nodi da vaccinare (con selezione casuale) per immunizzare la popolazione.

Soluzione [se necessario proseguire sul retro]:

$$\begin{aligned}
 a) \quad Q &= \sum_{h=1,2,3} \left[\frac{L_h}{L} - \left(\frac{k_h}{2L} \right)^2 \right] = \\
 &= \left[\frac{3}{11} - \left(\frac{7}{22} \right)^2 \right] + \left[\frac{0}{11} - \left(\frac{2}{22} \right)^2 \right] + \left[\frac{6}{11} - \left(\frac{13}{22} \right)^2 \right] = \\
 &= \frac{9}{11} - \frac{7^2 + 2^2 + 13^2}{22^2} = 0.3595
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 b) \quad \alpha_h &= \frac{\sum_{i \in C_h} k_i^{INT}}{k_h} & \alpha_1 &= \frac{2+2+2}{2+2+3} = \frac{6}{7} = 0.8571 \\
 & & \alpha_2 &= \frac{0}{2} = 0 \\
 & & \alpha_3 &= \frac{3+3+3+3}{3+3+3+4} = \frac{12}{13} = 0.9231
 \end{aligned}$$

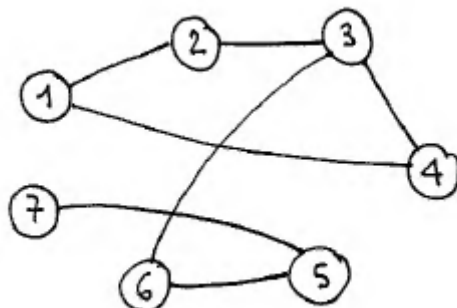
$$\begin{aligned}
 c) \quad \langle k \rangle &= \sum_k k P(k) = \frac{2L}{N} = \frac{22}{8} = 2.75 \\
 \langle k^2 \rangle &= \sum_k k^2 P(k) = \underset{P(2)}{2^2 \cdot \frac{3}{8}} + \underset{P(3)}{3^2 \cdot \frac{4}{8}} + \underset{P(4)}{4^2 \cdot \frac{1}{8}} = 8
 \end{aligned}$$

$$d) \quad g_c = 1 - \frac{\gamma}{\beta} \frac{\langle k \rangle}{\langle k^2 \rangle} = 1 - \frac{2.75}{8} = 0.6562$$

Rispondere con precisione e rigore formale, riportando le eventuali formule utilizzate e svolgendo i calcoli richiesti.

Problema 3 (5 punti)

Si consideri la rete non diretta, non pesata, rappresentata in figura.



- Determinare la distribuzione di grado della rete e la distribuzione di grado dei vicini.
- Determinare quali sono i 2 link mancanti più verosimili secondo i criteri *preferential attachment* e *common neighbors*.

Soluzione [se necessario proseguire sul retro]:

$$\textcircled{3} \text{ a) } [k_i] = [2 \ 2 \ 3 \ 2 \ 2 \ 2 \ 1] \quad , \quad N = 7$$

$$P(k) = \frac{\text{n. nodi} \mid k_i = k}{N}$$

$$P(1) = \frac{1}{7}, \quad P(2) = \frac{5}{7}, \quad P(3) = \frac{1}{7}, \quad P(k) = 0 \quad \forall k > 3$$

$$Q(h) = \frac{h P(h)}{\langle k \rangle}, \quad \langle k \rangle = \frac{1}{N} \sum k_i = \frac{14}{7} = 2$$

$$Q(1) = \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{7} = \frac{1}{14}, \quad Q(2) = \frac{2}{2} \cdot \frac{5}{7} = \frac{5}{7},$$

$$Q(3) = \frac{3}{2} \cdot \frac{1}{7} = \frac{3}{14}, \quad Q(k) = 0 \quad \forall k > 3$$

Cerchiati i link
NON presenti
nella rete.

$$b) [k_i k_j] = \begin{vmatrix} - & 4 & \textcircled{6} & 4 & \textcircled{4} & \textcircled{4} & \textcircled{2} \\ - & 6 & \textcircled{4} & \textcircled{4} & \textcircled{4} & \textcircled{2} \\ - & 6 & \textcircled{6} & 6 & \textcircled{3} \\ - & 4 & \textcircled{4} & \textcircled{4} & \textcircled{2} \\ - & 4 & \textcircled{2} \\ - & 2 \\ - \end{vmatrix}$$

Link più
verosimili:
(1,3), (3,5)

$$|B_i \cap B_j| = \begin{vmatrix} - & 0 & \textcircled{2} & 0 & \textcircled{0} & \textcircled{0} & \textcircled{0} \\ - & 0 & \textcircled{2} & 0 & \textcircled{0} & \textcircled{0} & \textcircled{0} \\ - & 0 & \textcircled{1} & 0 & \textcircled{0} \\ - & 0 & \textcircled{1} & \textcircled{0} \\ - & 0 & \textcircled{0} \\ - & 1 \end{vmatrix}$$

Link più
verosimili:
(1,3), (2,4)

Rispondere con precisione e rigore formale, specificando il significato di tutte le variabili introdotte ed elencando le eventuali ipotesi necessarie. Non sono richiesti commenti, motivazioni, dimostrazioni, ecc..

Domanda 4 (6 punti)

Stochastic Block Model: definizione, procedura di costruzione, casi notevoli.

Risposta [!!! non eccedere lo spazio di questa pagina !!!]:

Rispondere con precisione e rigore formale, specificando il significato di tutte le variabili introdotte ed elencando le eventuali ipotesi necessarie. Non sono richiesti commenti, motivazioni, dimostrazioni, ecc..

Domanda 5 (6 punti)

Modello di Kuramoto: ipotesi, equazione del singolo agente, equazione con interazione, condizione di sincronizzazione tra due agenti, parametro d'ordine.

Risposta [!!! non eccedere lo spazio di questa pagina !!!]:

Indicare l'affermazione corretta (che è sempre unica): non è richiesta giustificazione (risposta esatta = +1, risposta errata = - 0.5, risposta non data = 0)

1) Il coefficiente di clustering globale C di una rete non diretta, non pesata, vale zero. Ne discende che

- [1] nella rete non ci sono percorsi chiusi di lunghezza 3 né 4
- [2] nella rete non ci sono percorsi chiusi di lunghezza 4
- [3] nella rete non ci sono percorsi chiusi di lunghezza 3

2) In una rete non diretta, non pesata, connessa, il nodo i ha closeness centrality c_i . Se, pur mantenendo la rete connessa, uno dei collegamenti di i viene rimosso

- [1] c_i può rimanere costante o aumentare
- [2] c_i può rimanere costante o diminuire
- [3] c_i diminuisce

3) Una rete creata con il modello LFR ha

- [1] nodi con grado omogeneo e comunità con dimensione eterogenea
- [2] nodi con grado omogeneo e comunità con dimensione omogenea
- [3] nodi con grado eterogeneo e comunità con dimensione eterogenea

4) Nel modello di diffusione Independent Cascade (IC)

- [1] un nodo Inattivo ha una e una sola occasione di essere attivato
- [2] ogni nodo diventa Attivo per $t \rightarrow \infty$

[3] un nodo che diventa Attivo ha una e una sola occasione di attivare un vicino Inattivo

5) La sincronizzazione di fase tra due oscillatori periodici interagenti è agevolata tanto più

- [1] l'accoppiamento tra i due oscillatori è debole
- [2] la differenza tra le frequenze individuali degli oscillatori è piccola
- [3] la differenza tra le frequenze individuali degli oscillatori è grande