



# 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

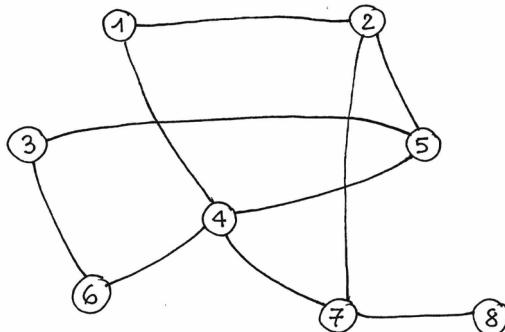
- **Non è consentito consultare alcun tipo di materiale (libri, appunti, smartphone/watch, ecc.).**

- 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]:

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

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

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

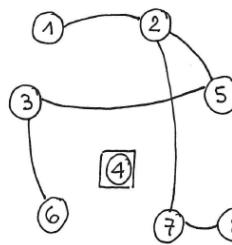
$$E = \frac{1}{\frac{N(N-1)}{2}} \sum_{j>i} \frac{1}{d_{ij}} = \frac{1}{28} \left( \frac{1}{4} + 6 \cdot \frac{1}{3} + 11 \cdot \frac{1}{2} + 10 \cdot \frac{1}{1} \right) = 0.6339$$

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

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

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

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



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

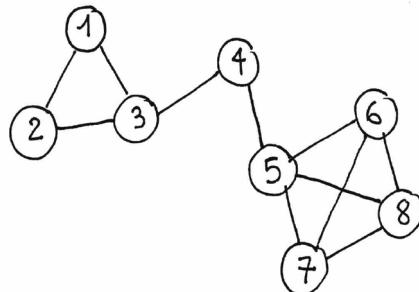
$$E_4 = \frac{1}{28} \left( 7 \cdot \underbrace{\frac{1}{\infty}}_{=0} + 1 \cdot \frac{1}{5} + 3 \cdot \frac{1}{4} + 5 \cdot \frac{1}{3} + 6 \cdot \frac{1}{2} + 6 \cdot \frac{1}{1} \right) = 0.4149$$

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

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]:

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

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

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

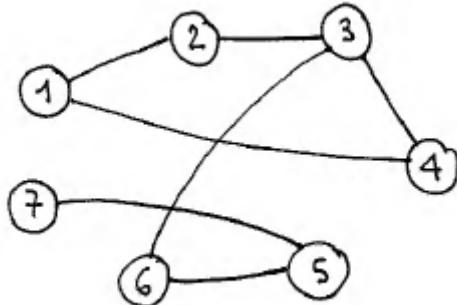
P(2)            P(3)            P(4)

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

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.



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

**Soluzione** [se necessario proseguire sul retro]:

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

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

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

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

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

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

b)  $[\kappa_i \kappa_j] = \begin{pmatrix} - & 4 & 6 & 4 & 4 & 2 \\ - & 6 & 4 & 4 & 4 & 2 \\ - & 6 & 6 & 6 & 3 \\ - & 4 & 4 & 2 & 2 \\ - & 4 & 2 & & \\ - & 2 & & & \\ - & & & & \end{pmatrix}$

Cerchiati i link NON presenti nella rete.

Link più verosimili:  $(1,3), (3,5)$

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

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