



POLITECNICO MILANO 1863

COMPLESSITA' NEI SISTEMI E NELLE RETI

Prof. C. Piccardi

Appello del 4/2/2025

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**.

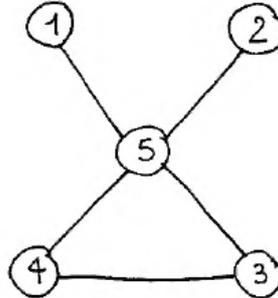
- Le soluzioni devono essere riportate solo sui fogli allegati.

- 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.



- Determinare diametro, distanza media ed efficienza della rete.
- Determinare la betweenness centrality di ogni nodo.
- Determinare la random walk centrality di ogni nodo.
- Partendo dal nodo 1, determinare il core-periphery profile della rete specificando la sequenza di insiemi S_1, \dots, S_5 e la sequenza di probabilità di persistenza $\alpha_1, \dots, \alpha_5$ (motivare i passaggi compiuti).

Soluzione [se necessario proseguire sul retro]:

a) $[d_{ij}] = \begin{vmatrix} 0 & 2 & 2 & 2 & 1 \\ & 0 & 2 & 2 & 1 \\ & & 0 & 1 & 1 \\ & & & 0 & 1 \\ & & & & 0 \end{vmatrix} \quad D = \max_{ij} d_{ij} = 2$

$\langle d \rangle = \frac{1}{\frac{N(N-1)}{2}} \sum_{j>i} d_{ij} = \frac{15}{10} = 1.5$

b) $[b_i] = \begin{vmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0+1+1+1+1+1 \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 5 \end{vmatrix}$

$b_i = \sum_{j \neq i} \frac{n_{jh}(i)}{n_{jh}}$

$E = \frac{1}{\frac{N(N-1)}{2}} \sum_{j>i} \frac{1}{d_{ij}} = \frac{1}{10} \left(\frac{5}{2} + \frac{5}{1} \right) = 0.75$

c) $\pi_i = \frac{k_i}{\sum_j k_j} \quad [\pi_i] = \left| 1 \quad 1 \quad 2 \quad 2 \quad 4 \right| / 10 = \left| 0.1 \quad 0.1 \quad 0.2 \quad 0.2 \quad 0.4 \right|$

d) $S_1 = \{1\}$, $\alpha_1 = 0$

Aggiungo $i=2$ perché non connesso a S_1 .

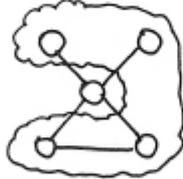
$S_2 = \{1, 2\}$, $\alpha_2 = 0$

Aggiungo $i=3$ perché non connesso a S_2 .

$S_3 = \{1, 2, 3\}$, $\alpha_3 = 0$

Tra $i=4$ o 5 , aggiungo il nodo che ottiene la minima α_i :

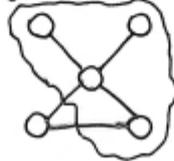
$\{1, 2, 3, 4\}$



$$\alpha_4 = \frac{\sum_i k_i^{INT}}{\sum_i k_i} = \frac{0+0+1+1}{1+1+2+2} = \frac{1}{3}$$

Quindi
 $S_4 = \{1, 2, 3, 4\}$,
 $\alpha_4 = \frac{1}{3}$

$\{1, 2, 3, 5\}$



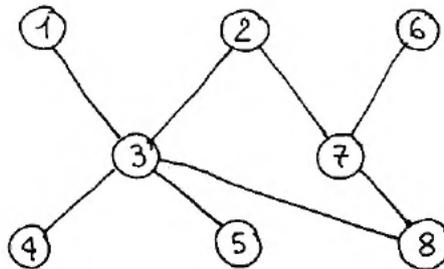
$$\alpha_4 = \frac{1+1+1+3}{1+1+2+4} = \frac{6}{8} = \frac{3}{4} > \alpha_4'$$

In fine
 $S_5 = \{1, 2, 3, 4, 5\}$,
 $\alpha_5 = 1$.

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.



- Determinare la distribuzione di grado della rete e i suoi momenti primo e secondo.
- Determinare la distribuzione di grado dei vicini e la media di tale distribuzione.
- Determinare la modularità della partizione $P = \{\{1,2,3,4,5\}, \{6,7,8\}\}$ e la probabilità di persistenza delle due comunità.

Soluzione [se necessario proseguire sul retro]:

a) sequenza di grado: $[k_i] = | 1 \ 2 \ 5 \ 1 \ 1 \ 1 \ 3 \ 2 |$

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

$$P(1) = \frac{4}{8} \quad P(4) = 0$$

$$P(2) = \frac{2}{8} \quad P(5) = \frac{1}{8}$$

$$P(3) = \frac{1}{8} \quad P(k) = 0 \quad \forall k \geq 6$$

$$\langle k \rangle = \sum_k k P(k) = \frac{4}{8} + 2 \times \frac{2}{8} + 3 \times \frac{1}{8} + 5 \times \frac{1}{8} = 2 = \frac{1}{N} \sum_i k_i$$

$$\langle k^2 \rangle = \sum_k k^2 P(k) = \frac{4}{8} + 4 \times \frac{2}{8} + 9 \times \frac{1}{8} + 25 \times \frac{1}{8} = 5.75$$

b) $Q(h) = \frac{h P(h)}{\langle k \rangle}$

$$Q(1) = \frac{1 \times \frac{4}{8}}{2} = \frac{1}{4} \quad Q(4) = 0$$

$$Q(2) = \frac{2 \times \frac{2}{8}}{2} = \frac{1}{4} \quad Q(5) = \frac{5 \times \frac{1}{8}}{2} = \frac{5}{16}$$

$$\langle h \rangle = \sum_h h Q(h) =$$

$$Q(3) = \frac{3 \times \frac{1}{8}}{2} = \frac{3}{16} \quad Q(h) = 0 \quad \forall h \geq 6$$

$$= k_{nn} = \frac{\langle k^2 \rangle}{\langle k \rangle} = \frac{5.75}{2} = 2.875$$

c) $Q = \sum_{c=1,2,\dots,9} \left[\frac{L_c}{L} - \left(\frac{K_c}{2L} \right)^2 \right] = \left[\frac{4}{8} - \left(\frac{10}{16} \right)^2 \right] + \left[\frac{2}{8} - \left(\frac{6}{16} \right)^2 \right]$

$(L=8)$ = 0.2188

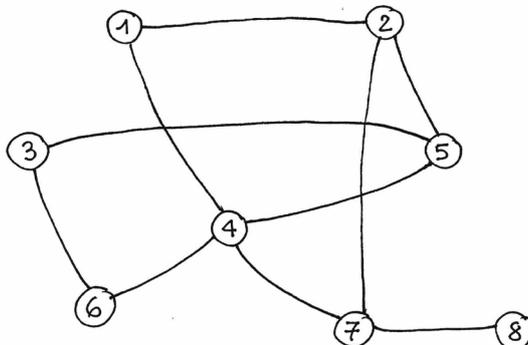
$$\alpha_1 = \frac{\sum_{i \in C_1} k_i^{INT}}{\sum_{i \in C_1} k_i} = \frac{1+1+4+1+1}{1+2+5+1+1} = \frac{8}{10} = 0.8$$

$$\alpha_2 = \frac{1+2+1}{1+3+2} = \frac{4}{6} = 0.667$$

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) Riconoscere che si tratta di una rete bipartita proponendo un'opportuna partizione dei nodi; scrivere la relativa matrice di incidenza (bipartita).
- b) Determinare le due proiezioni pesate della rete bipartita, ricavando le relative matrici di adiacenza (pesate) e rappresentando graficamente le due reti proiettate.
- c) Calcolare la densità della rete data e delle due proiezioni bipartite.
- d) Calcolare il coefficiente di clustering globale della rete data e delle due proiezioni bipartite.

Soluzione [se necessario proseguire sul retro]:

a) $S_1 = \{1, 7, 5, 6\}$ $S_2 = \{2, 4, 3, 8\}$

		2	3	4	8
B =	1	1	0	1	0
	5	1	1	1	0
	6	0	1	1	0
	7	1	0	1	1

b) proiezione su S_1 :

$M_1 = BB^T - \text{diag}(BB^T) = \begin{array}{ccc|c} 0 & 2 & 1 & 2 \\ 2 & 0 & 2 & 2 \\ 1 & 2 & 0 & 1 \\ 2 & 2 & 1 & 0 \end{array} \begin{array}{l} 1 \\ 5 \\ 6 \\ 7 \end{array}$

proiezione su S_2 :

$M_2 = B^T B - \text{diag}(B^T B) = \begin{array}{ccc|c} 0 & 1 & 3 & 1 \\ 1 & 0 & 2 & 0 \\ 3 & 2 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \end{array} \begin{array}{l} 2 \\ 3 \\ 4 \\ 8 \end{array}$

c) $d = \frac{L}{\frac{N(N-1)}{2}}$ rete data: $N=8, L=10, d=0.357$
 M_1 : $d=1$ (è una clique, rete completa)
 M_2 : $N=4, L=5, d=0.833$

$$d) C = \frac{1}{N} \sum_1^N C_i, \quad C_i = \begin{cases} \frac{e_i}{k_i(k_i-1)}, & \text{se } k_i > 1 \\ 0, & \text{se } k_i \leq 1 \end{cases}$$

rete data : $C=0$ (non vi sono triangoli, come in ogni rete bipartita)

M_3 : $C=1$ (rete completa)

$$M_2: [k_i] = \begin{bmatrix} 3 & 2 & 3 & 2 \\ (i=2 & 3 & 4 & 8) \end{bmatrix}$$

$$\left[\frac{k_i(k_i-1)}{2} \right] = \begin{bmatrix} 3 & 1 & 3 & 1 \end{bmatrix}$$

$$[e_i] = \begin{bmatrix} 2 & 1 & 2 & 1 \end{bmatrix}$$

$$[C_i] = \begin{bmatrix} \frac{2}{3} & 1 & \frac{2}{3} & 1 \end{bmatrix}$$

$$C = \frac{1}{4} \left(\frac{2}{3} + 1 + \frac{2}{3} + 1 \right) = \frac{5}{6} \cong 0.833$$

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)

Similarità tra nodi: indicatori e loro interpretazione.

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: definizione del modello e del parametro d'ordine (*non è richiesta la discussione delle proprietà del modello*).

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

1) Nelle reti pesate ($w_{ij} \geq 0$ per ogni i, j), l'efficienza E prende valori in

- [1] $(-\infty, +\infty)$
- [2] $[0,1]$
- XXX [3] $[0, +\infty)$

2) Data una rete non diretta, non pesata, connessa, e una sua partizione avente modularità Q e coverage C , vale sempre la seguente relazione:

- XXX [1] $C > Q$
- [2] $C < Q$
- [3] $C = Q$

3) In una rete diretta in cui esistono le sottoreti IN, SCC, OUT, un percorso che unisce un nodo di IN a un nodo di OUT

- [1] include sicuramente almeno un nodo della SCC
- [2] include sicuramente almeno un link della SCC
- XXX [3] può non includere alcun nodo/link della SCC

4) In una rete diretta, pesata, priva di auto-anelli, con matrice dei pesi W , la densità ρ coincide con

- [1] la frazione di elementi unitari di W , divisa per 2
- [2] la frazione di elementi non nulli di W
- XXX [3] la frazione di elementi non nulli nei termini non diagonali di W

5) Nel modello KQ-cascade, fissato un valore di soglia q , il nodo i viene rimosso

- [1] sicuramente, se il nodo ha perso almeno q dei vicini iniziali
- XXX [2] con probabilità f , se il nodo ha perso almeno la frazione q dei vicini iniziali
- [3] con probabilità f , se il nodo ha perso almeno q dei vicini iniziali