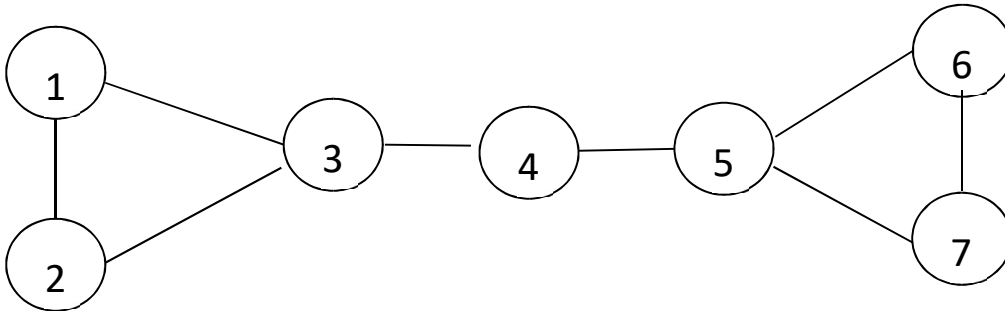


## CONECTIVITATE ȘI INTERDEPENDENȚĂ ÎN SISTEMELE ADAPTIVE COMPLEXE. ANALIZA REȚELELOR COMPLEXE

### Studiu de caz

Rețeaua de drumuri dintr-o regiune este data în reprezentarea de mai jos, sub forma unui graf neorientat, cu următoarele șapte noduri și opt muchii în componență:



#### Cerințe:

- Calculați gradul fiecărui nod al grafului (*"node degree"*)
- Calculați și interpretați numărul mediu de muchii incidente unui nod (*"average degree"*)
- Calculați densitatea grafului și interpretați (*"graph density"*)
- Calculați și interpretați drumul mediu de lungime minimă (*"average path length"*)
- Precizați care este diametrul  $D$  al rețelei (*"network diameter"*)
- Calculați coeficienții de clusterizare în jurul nodurilor 1, 3 și 4 (*"node clustering coefficient"*)
- Calculați coeficientul mediu de clusterizare în rețea (*"average clustering coefficient"*)
- Centralitatea unui nod - raportul dintre gradul nodului și numărul maxim posibil de conexiuni
- Calculați centralitatea nodurilor, măsurată prin gradul nodurilor (*"degree centrality"*)
- Calculați centralitatea nodurilor, măsurată prin apropierea nodului de alte noduri (*"closeness centrality"*)
- Calculați și interpretați indicatorul de modularitate al rețelei (*"modularity"*)

**Rezolvări:**

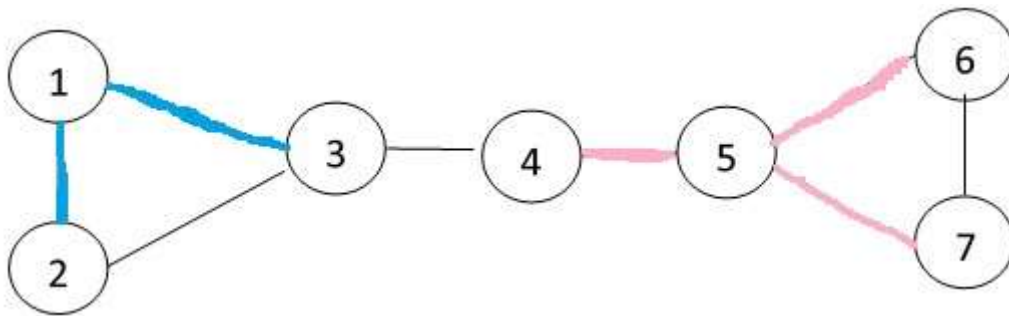
**a) Gradul unui nod** ("node degree") este dat de numărul de muchii incidente respectivului nod.

- nodurile 1, 2, 4, 6 și 7 au gradul 2 (număr de muchii incidente = 2);

$$d_1 = d_2 = d_4 = d_6 = d_7 = 2$$

- nodurile 3 și 5 au gradul 3 (număr de muchii incidente = 3);

$$d_3 = d_5 = 3$$



**b) Numărul mediu de muchii incidente unui nod** ("average degree") este un indicator care măsoară câte muchii incidente are, în medie, un nod al rețelei. Se calculează ca o medie a gradelor nodurilor (sau se poate exprima prin dublul numărului muchiilor împărțit la numărul de noduri)

$$\bar{d} = \frac{2 \cdot 5 + 3 \cdot 2}{7} = 2,28$$

- Fie  $N$  – numărul de noduri și fie  $nE$  – numărul de muchii; atunci:

$$\bar{d} = \frac{2 \cdot nE}{N} = \frac{2 \cdot 8}{7} = 2,28$$

**Interpretare:** în medie, un nod al rețelei are 2,28 muchii incidente.

**c) Densitatea grafului** ("graph density") măsoară numărul de muchii al grafului în raport cu numărul maxim de muchii posibile în graf.

Formula de calcul:

$$Den = \frac{2 * nE}{N(N - 1)}$$

$$Den = \frac{2 * 8}{7(7 - 1)} = 0,381$$

**Interpretare:** indicatorul de densitate în rețea are valoarea 0,381, valoarea maximă a indicatorului fiind 1 (se atinge când graful este complet, fiecare nod fiind conectat cu fiecare alt nod). Deci există o densitate mică a conexiunilor în rețea.

**d) Drumul mediu de lungime minimă** (“*average path length*”) este numărul mediu de muchii ce trebuie străbătute pe drumul cel mai scurt dintre oricare două noduri ale rețelei.

Formula de calcul:

$$l = \frac{2}{N(N - 1)} \sum_{i=1}^N \sum_{j=1}^N l_{min}(i, j) \quad , \quad i \neq j$$

unde:

- $l_{min}(i, j)$  este distanța cea mai mică între nodurile  $i$  și  $j$ , adică numărul minim de muchii ce trebuie străbătute pe cel mai scurt drum dintre nodurile  $i$  și  $j$ ;
- $N$  reprezintă numărul de noduri al grafului ( $N=7$ )

Formând toate perechile de noduri  $(i, j)$  cu  $i \neq j$ , obținem:

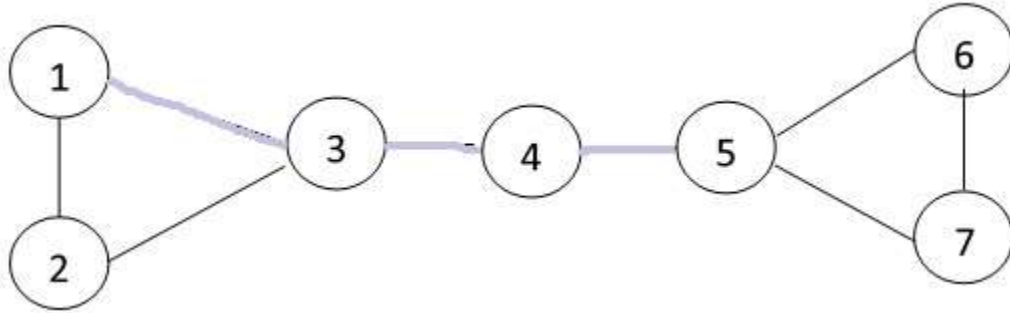
$$l = \frac{2}{N(N - 1)} (l_{1 \rightarrow 2} + l_{1 \rightarrow 3} + l_{1 \rightarrow 4} + l_{1 \rightarrow 5} + l_{1 \rightarrow 6} + l_{1 \rightarrow 7} +$$

$$+ l_{2 \rightarrow 3} + l_{2 \rightarrow 4} + l_{2 \rightarrow 5} + l_{2 \rightarrow 6} + l_{2 \rightarrow 7} +$$

$$+ l_{3 \rightarrow 4} + l_{3 \rightarrow 5} + l_{3 \rightarrow 6} + l_{3 \rightarrow 7} +$$

$$+ l_{4 \rightarrow 5} + l_{4 \rightarrow 6} + l_{4 \rightarrow 7} + l_{5 \rightarrow 6} + l_{5 \rightarrow 7} + l_{6 \rightarrow 7})$$

Spre exemplu, distanța cea mai mică între nodurile (1, 5) este 3, fiind necesară străbaterea muchiilor 1 – 3, 3 – 4, 4 – 5.



Așadar obținem:

$$\Rightarrow l = \frac{2}{7(7-1)} (1 + 1 + 2 + 3 + 4 + 4 + 1 + 2 + 3 + 4 + 4 + 1 + 2 + 3 + 3 + 1 + 2 + 2 + 1 + 1 + 1)$$

$$l = \frac{2}{42} * 46 = 2,19$$

**Interpretare:** în medie, trebuie străbătute 2,19 muchii pe drumul cel mai scurt dintre oricare două noduri ale grafului.

**d) Diametrul rețelei** (“*network diameter*”) reprezintă cel mai lung drum minim din rețea, drumurile minime din rețea fiind, după cum am văzut mai sus, drumurile cele mai scurte dintre două noduri.

Formula de calcul:

$$D = \max (l_{\min}(i, j))$$

$$D = 4$$

Diametrul  $D$  al rețelei este 4 și este dat de cel mai lung drum minim din rețea (de exemplu de la nodul 1 la nodul 7 se ajunge trecând prin minim 4 muchii).

**f) Coeficientul de clusterizare în jurul unui nod** (“*node clustering coefficient*”) este definit ca raportul dintre numărul de legături existente și numărul de legături potențiale între vecinii nodului analizat.

Formula de calcul:

$$C_i = \frac{2E_i}{k_i(k_i - 1)}$$

unde:

- $k_i$  reprezintă numărul de vecini ai nodului  $i$ ;
- $E_i$  reprezintă numărul de legături existente între cei  $k_i$  vecini ai nodului  $i$ ;
- $\frac{k_i(k_i-1)}{2}$  reprezintă numărul de legături potențiale între cei  $k_i$  vecini ai nodului  $i$

Pentru nodul 1, coeficientul de clusterizare în jurul nodului este 1:

$$C_1 = \frac{2 * 1}{2(2 - 1)} = 1$$

Pentru nodul 3, coeficientul de clusterizare în jurul nodului este 0,33:

$$C_3 = \frac{2 * 1}{3(3 - 1)} = 0,33$$

Pentru nodul 4, coeficientul de clusterizare în jurul nodului este 0:

$$C_4 = \frac{2 * 0}{2(2 - 1)} = 0$$

**g) Coeficientul mediu de clusterizare în rețea** (*“average clustering coefficient”*) semnifică cât de densă este, în medie, vecinătatea nodurilor rețelei. Se calculează ca o medie a coeficienților de clusterizare în jurul tuturor nodurilor rețelei.

Formula de calcul:

$$\bar{C} = \frac{\sum_{i=1}^N C_i}{N}$$

unde:

- $C_i$  - coeficientul de clusterizare în jurul nodului  $i$ ;
- $N$  - numărul de noduri al grafului.

$$C_1 = 1; C_2 = 1; C_3 = 0,33; C_4 = 0; C_5 = 0,33; C_6 = 1; C_7 = 1$$

$$\bar{C} = \frac{1 * 4 + 0,33 * 2 + 0}{7} = 0,66$$

**Interpretare:** coeficientul mediu de clusterizare în rețea are valoarea 0,66. Dacă fiecare nod ar fi fost conectat cu fiecare nod al grafului, valoarea indicatorului ar fi fost 1, așadar interpretăm că în rețeaua exemplificată valoarea coeficientului mediu de clusterizare nu este nici ridicată, nici scăzută, densitatea vecinătății nodurilor fiind medie spre ridicată.

**h) Centralitatea nodurilor, măsurată prin gradul nodurilor** (*“degree centrality”*) indică importanța (centralitatea) unui nod în rețea din perspectiva numărului de muchii incidente nodului. Cu cât gradul nodului este mai mare, cu atât nodul este considerat mai important în rețea. Se calculează prin raportul dintre gradul nodului și numărul maxim posibil de conexiuni al nodului respectiv.

Formula de calcul:

$$D_c(i) = \frac{d(i)}{N - 1}$$

unde:

- $d(i)$  - gradul nodului  $i$ ;
- $N - 1$  - numărul maxim posibil de conexiuni al nodului  $i$ .

$$D_c(1) = \frac{2}{7-1} = \mathbf{0,33}. \quad D_c(2) = \frac{2}{7-1} = \mathbf{0,33}. \quad D_c(3) = \frac{3}{7-1} = \mathbf{0,5}.$$

$$D_c(4) = \mathbf{0,33}. \quad D_c(5) = \mathbf{0,5}. \quad D_c(6) = \mathbf{0,33}. \quad D_c(7) = \mathbf{0,33}.$$

De exemplu, nodul 5 are trei muchii incidente și șase muchii potențial incidente, deci centralitatea nodului 5 măsurată prin gradul nodului este 0,5.

**Interpretare:** nodurile 3 și 5 sunt cele mai centrale noduri ale grafului, măsurând centralitatea prin gradul nodurilor, acestea înregistrând cele mai ridicate valori ale indicatorului.

**j) Centralitatea nodurilor, măsurată prin apropierea nodului de alte noduri** (*“closeness centrality”*) indică importanța (centralitatea) unui nod în rețea din perspectiva apropierii nodului față de toate celelalte noduri din rețea. Se calculează ca fiind inversul lungimii medii a celor mai scurte drumuri de la nodul respectiv la fiecare din celelalte noduri (raportul dintre numărul maxim posibil de conexiuni cu nodul respectiv și suma drumurilor de lungime minimă de la nod la celelalte noduri ale rețelei).

Formula de calcul:

$$C_c(i) = \frac{N - 1}{\sum_{j=1, j \neq i}^n l_{min}(i, j)}$$

unde:

- $l_{min}(i, j)$  este drumul de lungime minimă de la nodul  $i$  la nodul  $j$ ;
- $N - 1$  - numărul maxim posibil de conexiuni al nodului  $i$ .

Pentru nodurile 1, 2, 6, 7:

$$C_c(1) = \frac{7 - 1}{1 + 1 + 2 + 3 + 4 + 4} = \mathbf{0,4}$$

$$C_c(2) = C_c(6) = C_c(7) = \mathbf{0,4}$$

Pentru nodurile 3, 5:

$$C_c(3) = \frac{7 - 1}{1 + 1 + 1 + 2 + 3 + 3} = \mathbf{0,54}$$

$$C_c(5) = \mathbf{0,54}$$

Pentru nodul 4:

$$C_c(4) = \frac{7 - 1}{2 + 2 + 1 + 1 + 2 + 2} = \mathbf{0,6}$$

**Interpretare:** nodul 4 este cel mai important nod al rețelei (central) din perspectiva apropierii nodului de celelalte noduri ale rețelei, urmat de nodurile 3 și 5. De la nodul 4 se poate ajunge la orice alt nod al rețelei traversând doar 1 sau 2 muchii.

k) **Indicatorul de modularitate a rețelei** ("modularity") măsoară potențialul de divizare a rețelei în comunități (grupe, module, clustere) pe baza densității conexiunilor dintre noduri în cadrul fiecărei comunități. Formula de calcul se bazează pe diferența dintre numărul de muchii existente în cadrul unei comunități și numărul maxim potențial de muchii în cadrul respectivei comunități

Formula de calcul:

$$Q = \frac{1}{2 * nE} \sum_{i,j} (A_{i,j} - \frac{d(i)d(j)}{2 * nE}) \delta(C^{(i)}, C^{(j)})$$

sau

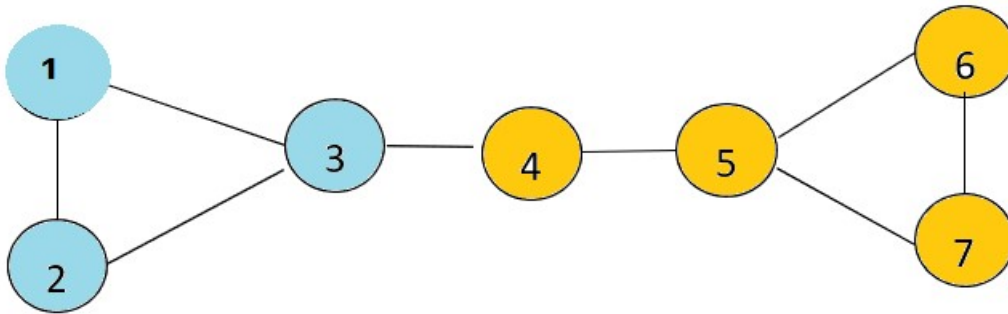
$$Q = \frac{1}{2 * nE} \sum_C \sum_{i \in C} \sum_{j \in C} (A_{i,j} - \frac{d(i)d(j)}{2 * nE})$$

unde:

- $nE$  - numărul de muchii al rețelei;
- $A_{i,j}$  - elementele matricii de adiacență, având valorile 1 dacă între nodurile  $i$  și  $j$  există conexiune, sau 0 dacă nu există conexiune între respectivele noduri;
- $d(i)$  - gradul nodului  $i$ ;  $d(j)$  - gradul nodului  $j$ ;
- $C^{(i)}$  - comunitatea (tipul) nodului  $i$ ;  $C^{(j)}$  - comunitatea (tipul) nodului  $j$ ;
- $\delta(C^{(i)}, C^{(j)})$  - funcția *Kronecker delta*,  $\delta(C^{(i)}, C^{(j)}) = \begin{cases} 1, & \text{dacă } C^{(i)} = C^{(j)} \\ 0, & \text{altfel} \end{cases}$

Împărțim rețeaua în 2 comunități:

- $C^{(1)}$  – formată din nodurile [1, 2, 3]
- $C^{(2)}$  – formată din nodurile [4, 5, 6, 7]



În comunitatea  $C^{(1)} = [1, 2, 3]$ , perechile de noduri cu  $A_{i,j} = 1$  sunt:

- $(i,j) = (1, 2); A_{i,j} - \frac{d(i)d(j)}{2 * nE} = 1 - \frac{2 * 2}{2 * 8} = \mathbf{0.75}$  ;
- $(i,j) = (1, 3); A_{i,j} - \frac{d(i)d(j)}{2 * nE} = 1 - \frac{2 * 3}{2 * 8} = \mathbf{0.625}$  ;
- $(i,j) = (2, 3); A_{i,j} - \frac{d(i)d(j)}{2 * nE} = 1 - \frac{2 * 3}{2 * 8} = \mathbf{0.625}$

În comunitatea  $C^{(1)} = [1, 2, 3]$ , nu avem perechi de noduri cu  $A_{i,j} = 0$ .

În comunitatea  $C^{(2)} = [4, 5, 6, 7]$ , perechile de noduri cu  $A_{i,j} = 1$  sunt:

- $(i,j) = (4, 5); A_{i,j} - \frac{d(i)d(j)}{2 * nE} = 1 - \frac{2 * 3}{2 * 8} = \mathbf{0.625}$  ;
- $(i,j) = (5, 6); A_{i,j} - \frac{d(i)d(j)}{2 * nE} = 1 - \frac{2 * 3}{2 * 8} = \mathbf{0.625}$  ;



- $(i,j) = (5, 7); A_{i,j} - \frac{d(i)d(j)}{2*nE} = 1 - \frac{2*3}{2*8} = \mathbf{0.625}$  ;
- $(i,j) = (6, 7); A_{i,j} - \frac{d(i)d(j)}{2*nE} = 1 - \frac{2*2}{2*8} = \mathbf{0.75}$

În comunitatea  $C^{(2)} = [4, 5, 6, 7]$ , perechile de noduri cu  $A_{i,j} = 0$  sunt:

- $(i,j) = (4, 6); A_{i,j} - \frac{d(i)d(j)}{2*nE} = 0 - \frac{2*2}{2*8} = \mathbf{-0.25}$  ;
- $(i,j) = (4, 7); A_{i,j} - \frac{d(i)d(j)}{2*nE} = 0 - \frac{2*2}{2*8} = \mathbf{-0.25}$

Atunci:

$$Q = \frac{1}{2 * nE} \sum_C \sum_{i \in C} \sum_{j \in C} (A_{i,j} - \frac{d(i)d(j)}{2 * nE}) =$$

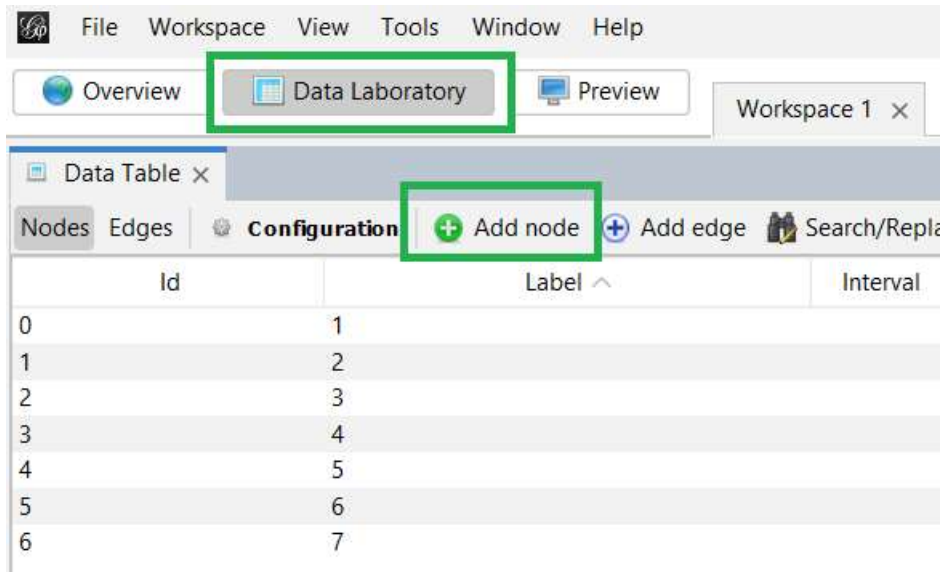
$$= \frac{1}{2 * 8} (\mathbf{0.75} + \mathbf{0.625} + \mathbf{0.625} + \mathbf{0.625} + \mathbf{0.625} + \mathbf{0.625} + \mathbf{0.75} - \mathbf{0.25} - \mathbf{0.25})$$

$$= \frac{1}{16} * \mathbf{4.125} = \mathbf{0,258}$$

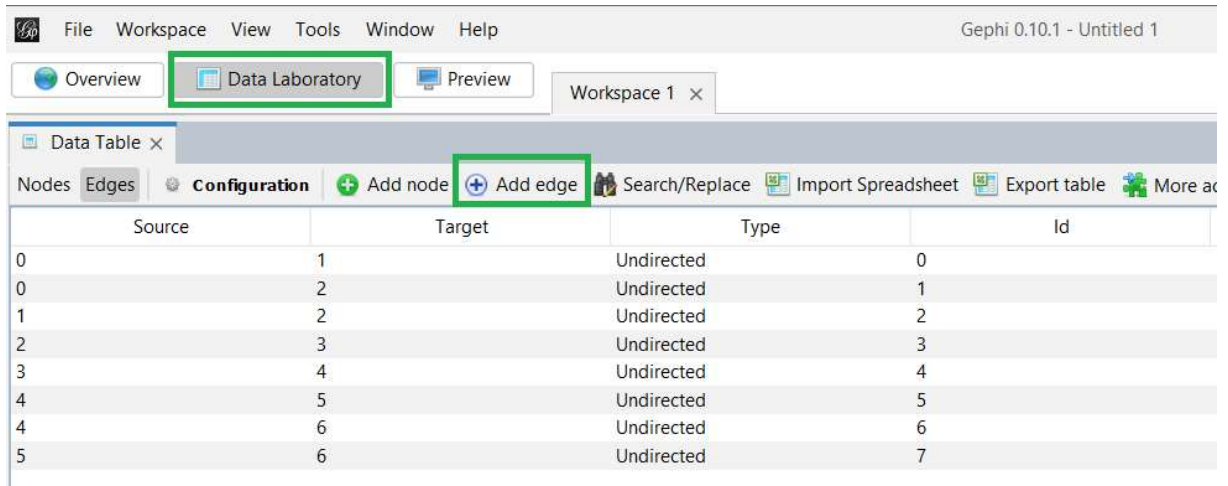
**Interpretare:** indicatorul de modularitate  $Q$  poate lua valori în intervalul  $[-1, 1]$ . O valoare pozitivă a modularității  $Q$  indică faptul că numărul de muchii din cadrul comunităților rețelei este mai mare decât numărul de muchii din cadrul comunităților în situația în care structura de noduri și muchii a rețelei ar fi rescrisă într-un mod aleatoriu. O valoare a lui  $Q$  de peste 0.3 indică o structură a rețelei împărțită pe comunități semnificativă. În exemplul dat,  $Q = 0,258$  așadar nu este semnificativă împărțirea rețelei în 2 comunități.

### Implementarea studiului de caz în programul *Gephi*

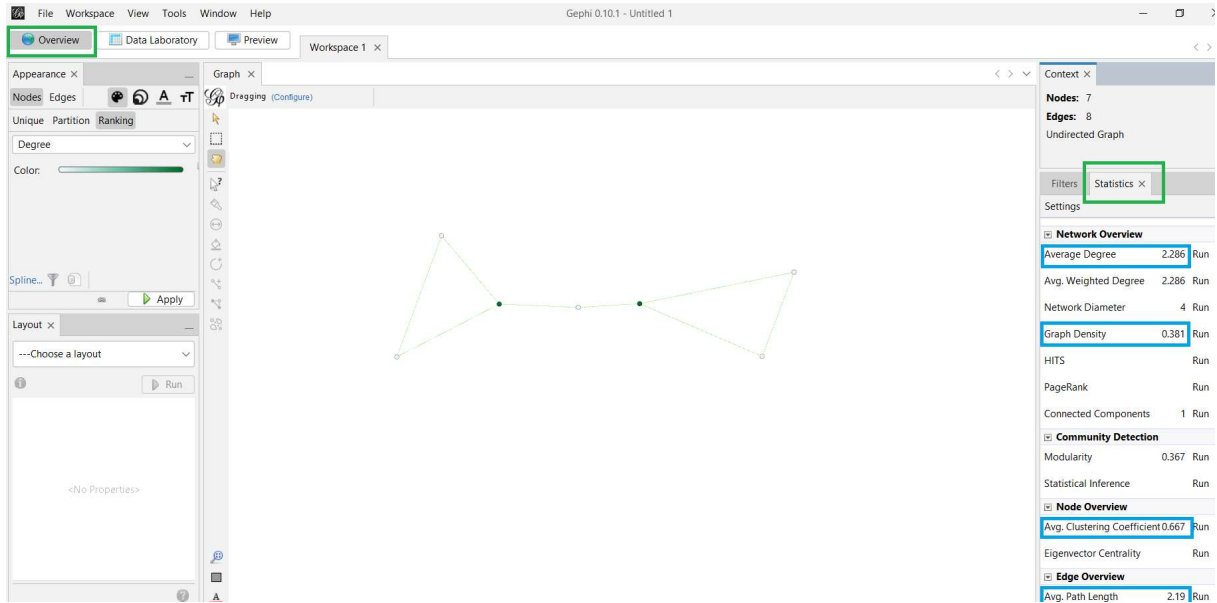
- După accesarea programului Gephi, se alege opțiunea ‘New project’;
- Definirea nodurilor rețelei se face cu ajutorul opțiunilor “Data Laboratory”, “Add node”



- Definirea muchiilor rețelei se face cu ajutorul opțiunilor “Data Laboratory”, “Add edge”



- Calcularea indicatorilor se face din meniul “Overview”, “Statistics”



- O gamă mai variată de indicatori la nivel de nod se accesează din meniul “Data Laboratory”, “Nodes”:

The screenshot shows the 'Data Laboratory' interface in Gephi 0.10.1. The 'Nodes' tab is selected, and a table of node statistics is displayed. The table has columns for various network metrics, with several columns highlighted by blue boxes: 'Degree', 'Closeness Centrali...', and 'Clustering Coeffi...'. The 'Nodes' tab label is also highlighted with a green box.

Id	Label	Interval	Degree	Weighted Degr...	Eccentricity	Closeness Centrali...	Harmonic Closeness Cent...	Betweenness Centrality	Modularity Class	Clustering Coeffi...
0	1		2	2.0	4.0	0.4	0.555556	0.0	0	1.0
1	2		2	2.0	4.0	0.4	0.555556	0.0	0	1.0
2	3		3	3.0	3.0	0.545455	0.694444	8.0	0	0.333333
3	4		2	2.0	2.0	0.6	0.666667	9.0	0	0.0
4	5		3	3.0	3.0	0.545455	0.694444	8.0	1	0.333333
5	6		2	2.0	4.0	0.4	0.555556	0.0	1	1.0
6	7		2	2.0	4.0	0.4	0.555556	0.0	1	1.0

**PROVOCARE.** Deschide în Gephi o rețea din librărie (Les Miserables, Java, Power Grid, US Airports, etc). Analizează rețeaua. Descoperă 5 noi funcționalități în Gephi. Include capturi de ecrane relevante.