# **HOMEWORK 1**

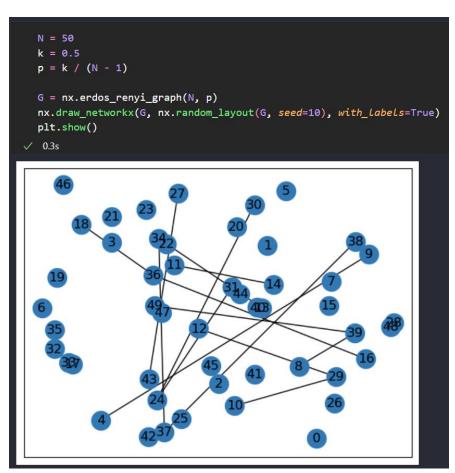
### MSSV: 20127054

Họ tên: Ngô Văn Trung Nguyên

#### 1. Phát sinh mạng Erdős-Rényi

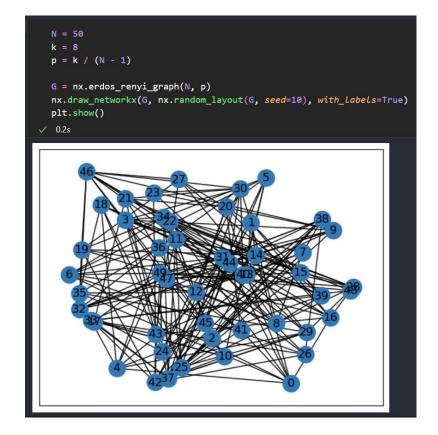
Hãy trực quan hoá mạng Erdős-Rényi với N=50 nút và bậc trung bình  $\langle k \rangle$  lần lượt là

a. 
$$(k) = 0.5$$



```
b. (k) = 4
```

c. 
$$(k) = 8$$



#### 2. Mang Erdős-Rényi

Xem xét mạng G(N, p) có N = 3000 nút và được kết nối với nhau với xác suất  $p = 10^{-3}$ 

- a. Xác định số lượng liên kết kỳ vọng (L) và bậc trung bình (k) của mạng
  - Ta có các công thức sau:
    - Số lượng liên kết kỳ vọng  $\langle L \rangle$ :  $\frac{N(N-1)}{2} * p$
    - Bậc trung bình  $\langle k \rangle$ : (N-1)\*p
  - Thay N = 3000 và  $p = 10^{-3}$  vào công thức:
    - $\langle L \rangle = \frac{3000(3000-1)}{2} * 10^{-3} = 4498.5$
    - $\langle k \rangle = (3000 1)^* 10^{-3} = 2.999$
- b. Xác suất có chính xác 50 liên kết trong mạng là bao nhiêu?
  - Ta có công thức sau:  $p_L = C_{\frac{N(N-1)}{2}}^L * p^L * (1-p)^{\frac{N(N-1)}{2}}L$
  - Thay L = 50 vào:  $p_{50} = C_{\frac{3000(3000-1)}{2}}^{\frac{50}{3000(3000-1)}} * (10^{-3})^{\frac{50}{3000}} * (1-10^{-3})^{\frac{3000(3000-1)}{2}-\frac{50}{3000(3000-1)}}$
- c. Dựa vào hình 1, xác định xem mạng ở chế độ (regime) nào ? Do  $\langle k \rangle = 2.999$  nên mạng ở chế độ **Supercritical Regime**.
- d. Tính xác suất  $p_{\mathcal{C}}$  để mạng ở chế độ critical point.

Để mạng ở chế độ critical point thì  $\langle k \rangle = 1$ 

Ta có: 
$$pc = \frac{1}{N} = \frac{1}{3000}$$

- e. Tính số nút  $N^{CT}$ , bậc trung bình  $(k^{CT})$  và khoảng cách trung bình giữa hai nút được chọn ngẫu nhiên (d) để mạng chỉ có một thành phần
  - Tính số nút *N<sup>cr</sup>* để mạng chỉ có một thành phần
    - Theo như hình thì mạng ở chế độ Connected Regime thì sẽ có một single giant component và không có isolated nodes hay clusters, nên

$$\langle k^{CT} \rangle \gg lnN^{cr}$$

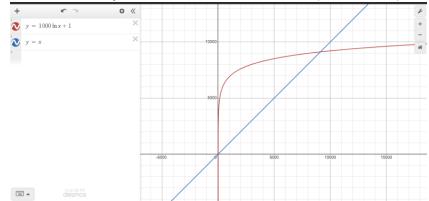
$$\Leftrightarrow (N^{cr} - 1) * p \gg lnN^{cr}$$

$$\Leftrightarrow$$
  $(N^{cr} - 1) * 10^{-3} \gg lnN^{cr}$ 

$$\Leftrightarrow \, N^{cr} - 1 \, \gg \, 1000 ln N^{cr}$$

$$\Leftrightarrow N^{cr} \gg 1000 \ln N^{cr} + 1$$

• Vẽ đồ thị, ta thấy  $N^{cr} \gg 9120$  hoặc  $N^{cr} = 1$  (do  $N^{cr} \ge 1$ )



- Vây  $N^{cr} \gg 9120 \text{ hoặc } N^{cr} = 1$  thì mạng chỉ có một thành phần
- Bậc trung bình:  $\langle k^{CT} \rangle = (N^{cr} 1) * p \gg (9120 1) * 10^{-3}$   $\langle k^{CT} \rangle \gg 9.199$
- Khoảng cách trung bình:  $\langle \mathbf{d} \rangle = \frac{\ln N^{cr}}{\ln \langle \mathbf{k}^{cr} \rangle} = \frac{\ln N^{cr}}{\ln ((N^{cr}-1)*p)}$  (tùy thuộc vào  $N^{cr}$ )
- f. Tìm phân bố bậc  $p_k$  của mạng này (xấp xỉ với phân bố bậc Poisson).
  - Mạng này là mạng G(N, p) có N = 3000 nút và được kết nối với nhau với xác suất  $p = 10^{-3}$ , đã tính được  $\langle k \rangle = 2.999$ 
    - Binomial distribution:  $p_k = C \frac{k}{N-1} * p^k * (1-p)^{N-1-k}$
    - Possion distribution:  $p_k = e^{-\langle k \rangle} * \frac{\langle k \rangle^k}{k!} = e^{-2.999} * \frac{-2.999}{k!} (0 \le k < N)$

## 3. Cây Cayley (Cayley tree)

Cây Cayley là cây đối xứng, được xây dựng bắt đầu từ nút trung tâm bậc k. Mỗi nút ở khoảng cách d tính từ nút trung tâm có bậc k, cho đến khi chúng ta đến các nút ở khoảng cách P có bậc một và được gọi là các lá. Ví dụ, hình P là cây Cayley có P sực P sực P0 sực P1 sực P2 sực P3 và P4 sực P5

- a. Tính tổng số nút trên cây sau t bước tính từ từ nút trung tâm.
  - Ta có thể thấy là nếu P = 1 thì sẽ tạo ra k node mới. Nhưng với P > 1 thì sẽ chỉ tạo ra k-1 node mới (1 liên kết sẽ nối trở lại parent node trước đó).
  - Ta tính tổng số node tạo thành từ 1 đỉnh của P=1 sau h bước (h=t-1):

$$(k-1)^0 + (k-1)^1 + \dots + (k-1)^h = \frac{(k-1)^{h+1} - 1}{(k-1)-1} = \frac{(k-1)^t - 1}{(k-1)-1}$$

- Sau đó ta nhân số node được tạo thành từ P = 1, là bằng k (vì từ root node tạo thành) và cộng thêm 1 (root node):

$$k * \frac{(k-1)^t - 1}{(k-1)-1} + 1$$

- Với ví dụ cây Cayley có k=3 và P=5 thì tổng số node sau 5 bước là:

$$k * \frac{(k-1)^t - 1}{(k-1) - 1} + 1 = 3 * \frac{(3-1)^5 - 1}{(3-1) - 1} + 1 = 94$$

- b. Tính độ phân phối bậc (degree distribution) của mạng.
  - Cayley tree chỉ có 2 loại node: node lá (với bậc là 1), các node còn lại (với bậc là k)
  - Số lượng node lá:  $k(k-1)^{t-1}$

$$\Rightarrow P(1) = \frac{k(k-1)^{t-1}}{\text{Total nodes}} = \frac{k(k-1)^{t-1}}{k * \frac{(k-1)^{t-1}}{(k-1)-1} + 1}$$

- Số lượng các node không phải node lá:  $k * \frac{(k-1)^t - 1}{(k-1)-1} + 1 - k(k-1)^{t-1}$ 

$$\Rightarrow P(k) = \frac{k * \frac{(k-1)^t - 1}{(k-1) - 1} + 1 \cdot k(k-1)^{t-1}}{\text{Total nodes}} = \frac{k * \frac{(k-1)^t - 1}{(k-1) - 1} + 1 \cdot k(k-1)^{t-1}}{k * \frac{(k-1)^t - 1}{(k-1) - 1} + 1}$$

$$= 1 - \frac{k(k-1)^{t-1}}{k * \frac{(k-1)^t - 1}{(k-1) - 1} + 1}$$

- Với ví dụ cây Cayley có k=3 và P=5 thì phân phối bạc của mạng là:
  - $P(1) = \frac{k(k-1)^{t-1}}{k * \frac{(k-1)^{t-1}}{(k-1)-1} + 1} = \frac{3(3-1)^{5-1}}{94} = \frac{48}{94} \approx 0.5106$
  - $P(3) = 1 P(1) \approx 0.4894$
- c. Tính đường kính d<sub>max</sub>.
  - Đường kính  $d_{max} = 2P$
  - Với ví dụ cây Cayley có k=3 và P=5 thì  $d_{max} = 2P = 2*5 = 10$
- d. Tìm biểu thức của đường kính dmax theo tổng số nút N.

- Từ câu a, ta có: 
$$N = k * \frac{(k-1)^{P} - 1}{(k-1) - 1} + 1$$

- Do d<sub>max</sub> = 2P, nên: 
$$N = k * \frac{(k-1)^{\frac{d_{\text{max}}}{2}} - 1}{(k-1)-1} + 1$$

$$\Leftrightarrow N - 1 = k * \frac{(k-1)^{\frac{d_{\max}}{2}} - 1}{(k-1) - 1}$$

$$\Leftrightarrow \frac{(N-1)(k-2)}{k} = (k-1)^{\frac{d_{\max}}{2}} - 1$$

$$\Leftrightarrow \frac{(N-1)(k-2)}{k} + 1 = (k-1)^{\frac{d_{\max}}{2}}$$

$$\Leftrightarrow \frac{d_{\max}}{2} = \log_{k-1} \frac{(N-1)(k-2)}{k}$$

$$\Leftrightarrow d_{\max} = 2\log_{k-1} \frac{(N-1)(k-2)}{k}$$

#### 4. Nghịch lý tình bạn (Friendship Paradox)

Phân phối bậc  $p_k$  là xác suất mà một nút được chọn ngẫu nhiên có k hàng xóm. Tuy nhiên, nếu chúng ta chọn ngẫu nhiên một liên kết, xác suất để một nút ở một trong các đầu của nó có bậc k là  $q_k = Akp_k$ , trong đó A là hệ số chuẩn hóa.

- a. Tìm hệ số chuẩn hóa A, giả sử rằng mạng có phân bố bậc theo luật mũ với  $2 < \gamma < 3$ , với bậc nhỏ nhất  $k_{min}$  và bậc lớn nhất  $k_{max}$ .
  - Để tìm hệ số chuẩn hóa A, ta dùng công thức:

$$\begin{split} & \int_{k_{min}}^{k_{max}} q_k dk = 1 \\ & \Leftrightarrow \int_{k_{min}}^{k_{max}} Ak p_k dk = 1 \end{split}$$

- Ta có:  $p_k = Ck^{-\gamma}(S\mathring{u})$  dụng the normalization condition)

$$\Leftrightarrow \int_{k_{min}}^{k_{max}} AkCk^{-\gamma} dk = 1$$

$$\Leftrightarrow \int_{k_{min}}^{k_{max}} ACk^{1-\gamma} dk = 1$$

$$\Leftrightarrow A \int_{k_{min}}^{k_{max}} Ck^{1-\gamma} dk = 1$$

- Theo tài liệu, ta có công thức:  $C = (\gamma-1)k_{\min}^{\gamma-1}$ 

$$\Leftrightarrow \mathbf{A} = \frac{1}{\int_{k_{min}}^{k_{max}} (\gamma - 1) k_{min}^{\gamma - 1} * k^{1 - \gamma} dk}$$

- b. Chọn ngẫu nhiên một nút trong mạng có  $N=10^4$ ,  $\gamma=2.3$ ,  $k_{min}=1$  và  $k_{max}=1000$ . Tính bậc trung bình của các nút lân cận.
  - Theo tài liệu, ta có công thức:  $\langle k_n \rangle = \sum_{k_{\min}}^{k_{\max}} k q_k$

$$\Leftrightarrow \langle \mathbf{k}_{n} \rangle = \sum_{\mathbf{k}_{\min}}^{\mathbf{k}_{\max}} AC\mathbf{k}^{2-\gamma}$$

$$\Leftrightarrow \langle \mathbf{k}_{n} \rangle = AC^{*} \frac{\mathbf{k}_{\max}^{3-\gamma} - \mathbf{k}_{\min}^{3-\gamma}}{3-\gamma}$$