BIÊU DIÊN ĐÔ THỊ

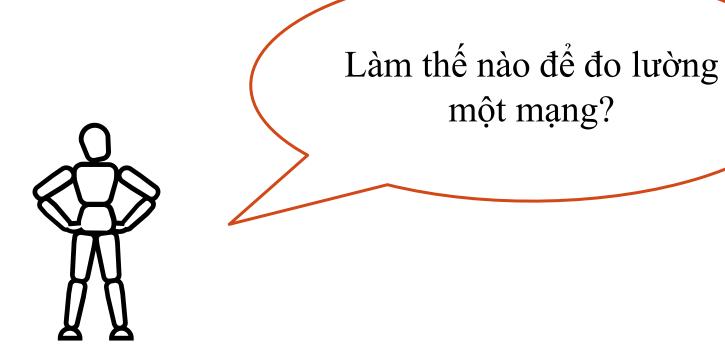
Biên soạn: ThS. Nguyễn Thị Anh Thư

Email: thunta@uit.edu.vn



NỘI DUNG

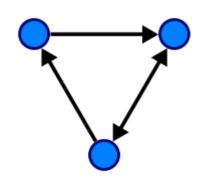
- 1. Thuộc tính của mạng (Network Properties)
- 2. Mô hình đồ thị ngẫu nhiên (Random Graph Model)
- 3. Xây dựng mạng (Network Construction)
- 4. Mô típ mạng (Network Motifs)
- 5. Lan truyền thông tin (*Diffusion Process SIR*)

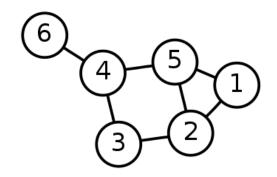


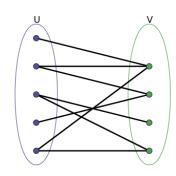
- a. Phân phối độ đo (Degree distribution): P(k)
- b. Độ dài đường đi (Path length):
- c. Hệ số phân cụm (Clustering coefficient):
- d. Thành phần kết nối (Connected components): s

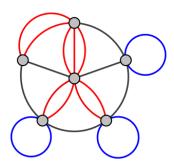
• Định nghĩa "Mạng"

- Mạng là một mô hình mạng $(d\hat{o} thi)$ G = (V, E) được cấu tạo bởi các đỉnh và các cạnh:
 - Các đỉnh là tập các đối tượng V.
 - Các cạnh là tập các liên kết *E*.
 - Cạnh e=(u,v) là cạnh nối 2 đỉnh u và v.
 - Bậc deg(v) của một đỉnh v là số cạnh liên thuộc với v(trong đó, khuyên được tính hai lần).







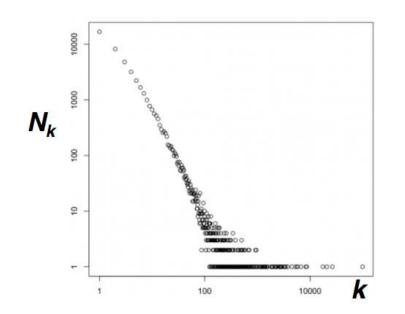


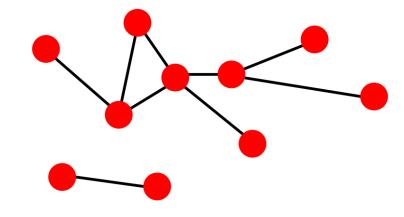
a. Phân phối độ đo (Degree distribution): P(k)

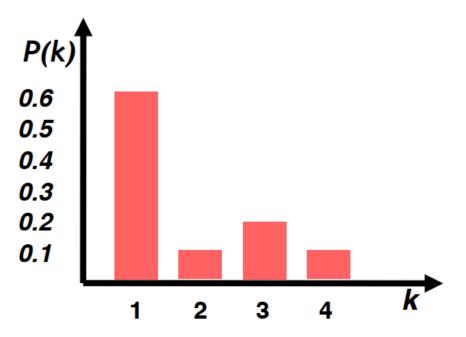
Xác suất một nút được chọn ngẫu nhiên có bậc k.

$$P(k) = \frac{N_k}{N}$$

- Trong đó:
 - N_k : Số đỉnh trong đồ thị có bậc k.
 - N: Tổng số đỉnh trong đồ thị.



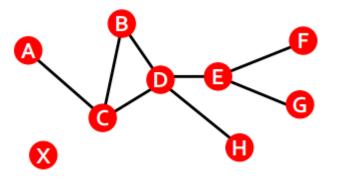


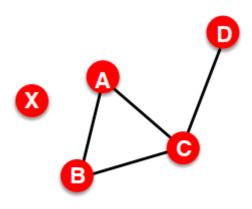


- Đường đi trong đồ thị
 - Đường đi là một chuỗi các nút trong đó mỗi nút được liên kết với nút tiếp theo.

$$P_n = \{i_0, i_1, i_2, \dots, i_n\} \qquad P_n = \{(i_0, i_1), (i_1, i_2), (i_2, i_3), \dots, (i_{n-1}, i_n)\}$$

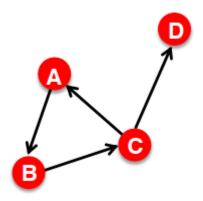
- Đường đi có thể tự cắt nhau và đi qua cùng một cạnh nhiều lần.
 - Ví dụ: ACBDCDEG





$$h_{B,D} = 2$$

 $h_{A \times} = \infty$



 $h_{B,C} = 1, h_{C,B} = 2$

- b. Độ dài đường đi Khoảng cách (đường đi ngắn nhất, đường trắc địa) giữa một cặp nút được xác định là số cạnh dọc theo đường đi ngắn nhất nối các nút.
 - Nếu hai nút không được kết nối, khoảng cách thường được xác định là vô hạn.
- Trong đồ thị có hướng, các đường đi cần tuân theo hướng của các mũi tên.
 - Hệ quả: Khoảng cách là không đối xứng.

$$h_{B,C} \neq h_{C,B}$$

Độ dài đường đi trung bình

$$\bar{h} = \frac{1}{2E_{max}} \sum_{i,j \neq i} h_{ij}$$

- Với:
 - h_{ij} : là khoảng cách giữa đỉnh i và đỉnh j.
 - E_{max} : số cạnh tối đa có thể tạo được giữa n đỉnh (tổng số các cặp đỉnh).

$$E_{max} = \frac{n(n-1)}{2}$$

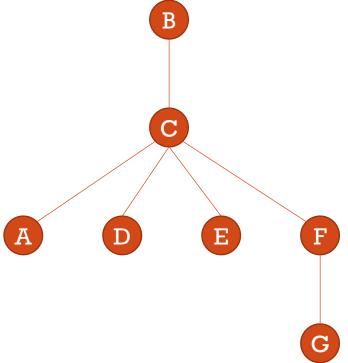
• Đôi khi, chúng ta chỉ tính giá trị trung bình trên các cặp nút được kết nối. Nghĩa là, chúng ta sẽ bỏ qua những khoảng cách có độ dài vô hạn.

- Đường kính của đồ thị
- Đường kính của đồ thị là khoảng cách lớn nhất giữa các cặp đỉnh.

• Giải pháp để tìm đường kính của đồ thị là tìm tất cả các đường đi (*khoảng cách*) và sau đó tìm đường đi lớn nhất.

■ Ví dụ:

- Đường kính của đồ thị bên là 3.
- BC \rightarrow CF \rightarrow FG

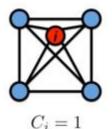


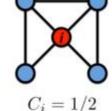
c. Hệ số phân cụm (Clustering coefficient)

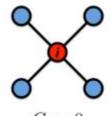
- Phần nào của những người hàng xóm của tôi được kết nối với nhau?
- Đỉnh i có bậc đỉnh là k_i .
- Ta có:

$$C_i \in [0,1], C_i = \frac{2e_i}{k_i(k_i - 1)}$$

• e_i : là số cạnh giữa các đỉnh liền kề (hàng xóm) của đỉnh i.







• Hệ số phân cụm trung bình:

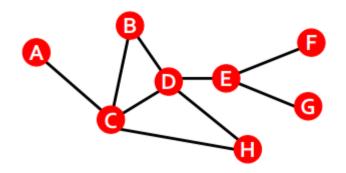
$$C = \frac{1}{N} \sum_{i}^{N} C_{i}$$

c. Hệ số phân cụm (Clustering coefficient)

- Phần nào của những người hàng xóm của tôi được kết nối với nhau?
- Đỉnh i có bậc đỉnh là k_i .
- Ta có:

$$C_i \in [0,1], C_i = \frac{2e_i}{k_i(k_i - 1)}$$

- e_i : là số cạnh giữa các đỉnh liền kề (hàng xóm) của đỉnh i.
- Ví dụ: Cho đồ thị như hình sau. **Hãy tính** C_B , C_D và C.



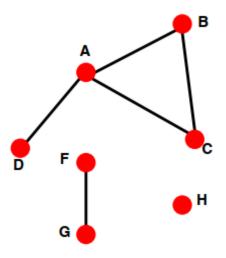
$$k_B=2$$
, $e_B=1$, $C_B=2/2=1$

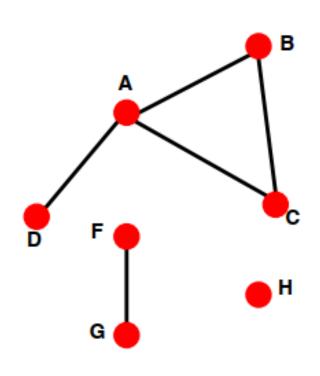
$$k_D=4$$
, $e_D=2$, $C_D=4/12=1/3$

Avg. clustering: C=0.33

d. Thành phần kết nối (Connected components)

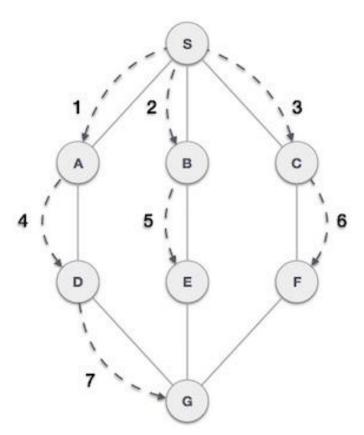
- Đồ thị thành phần: Tập hợp trong đó luôn tồn tại đường đi giữa 2 đỉnh bất kỳ.
- Kích thước của thành phần được kết nối lớn nhất
 - Tập hợp lớn nhất trong đó hai đỉnh bất kỳ có thể được nối với nhau bằng một đường dẫn.
- ⇒ Đồ thị thành phần lớn nhất (Largest component) = Thành phần khổng lồ (Giant component)





d. Thành phần kết nối (Connected components)

- Cách tìm các thành phần được kết nối:
 - Bắt đầu từ nút ngẫu nhiên và thực hiện Tìm kiếm đầu tiên theo chiều rộng (BFS)
 - Gắn nhãn các nút mà BFS đã truy cập
 - Nếu tất cả các nút được truy cập, mạng đã được kết nối
 - Nếu không, hãy tìm một nút không được truy cập và lặp lại BFS



BREADTH FIRST SEARCH

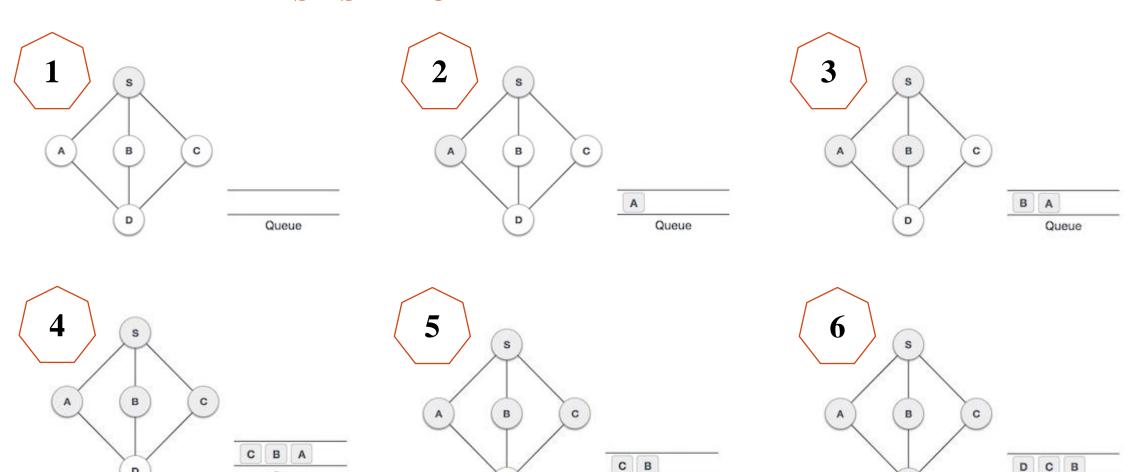
• Giải thuật tìm kiếm theo chiều rộng (Breadth First Search – viết tắt là BFS) duyệt qua một đồ thị theo chiều rộng và sử dụng hàng đợi (queue) để ghi nhớ đỉnh liền kề để bắt đầu việc tìm kiếm khi không gặp được đỉnh liền kề trong bất kỳ vòng lặp nào.

• Giải thuật này tuân theo qui tắc:

- Qui tắc 1: Duyệt tiếp tới đỉnh liền kề mà chưa được duyệt. Đánh dấu đỉnh mà đã được duyệt. Hiển thị đỉnh đó và đẩy vào trong một hàng đợi (queue)..
- Qui tắc 2: Nếu không tìm thấy đỉnh liền kề, thì xóa đỉnh đầu tiên trong hàng đợi.
- Qui tắc 3: Lặp lại Qui tắc 1 và 2 cho tới khi hàng đợi là trống.

• BREADTH FIRST SEARCH

Queue



Queue

Queue

- a. Phân phối độ đo (Degree distribution): P(k)
- b. Độ dài đường đi (Path length):
- c. Hệ số phân cụm (Clustering coefficient):
- d. Thành phần kết nối (Connected components): s

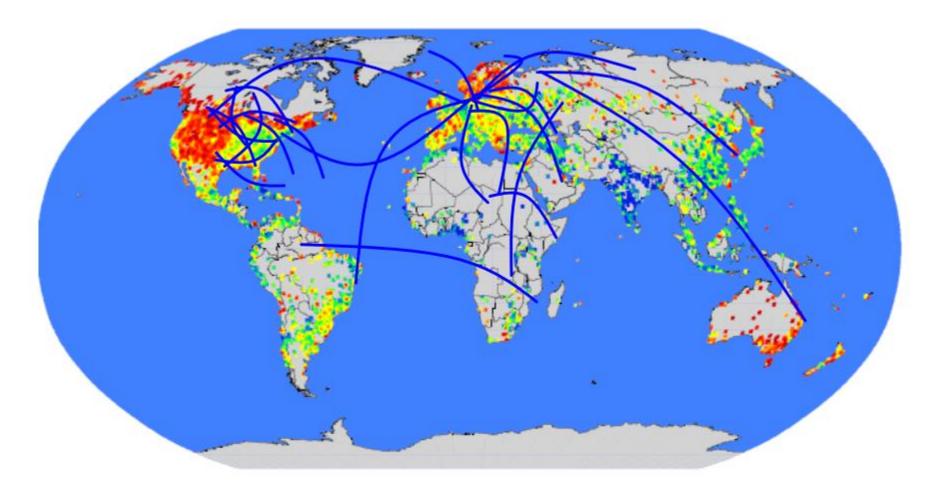
•Hãy tính các thuộc tính P(k), h, C và s của một mạng trong thực tế!

```
Phân phối độ đo (Degree distribution): P(k)
```

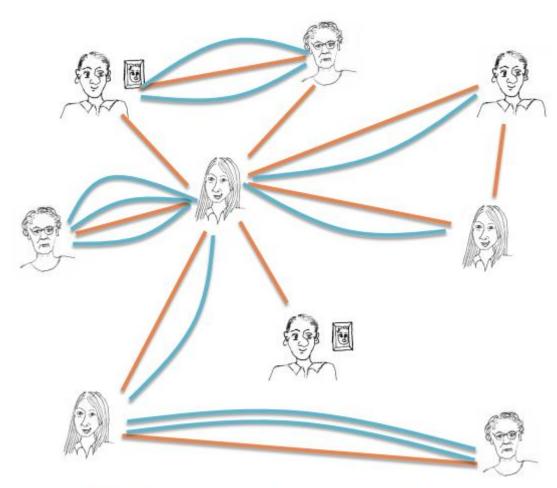
- •Độ dài đường đi (Path length):
- •Hệ số phân cụm (Clustering coefficient):
- Thành phần kết nối (Connected components): s



- •MSN Messenger (hay còn được gọi là Windows Live Messenger): Dịch vụ chat của Microsoft.
 - Trong 1 tháng hoạt động
 - 245 triệu người dùng đã đăng nhập
 - 180 triệu người dùng tham gia vào các cuộc trò chuyện
 - Hơn 30 tỷ cuộc trò chuyện
 - Hơn 255 tỷ tin nhắn đã trao đổi



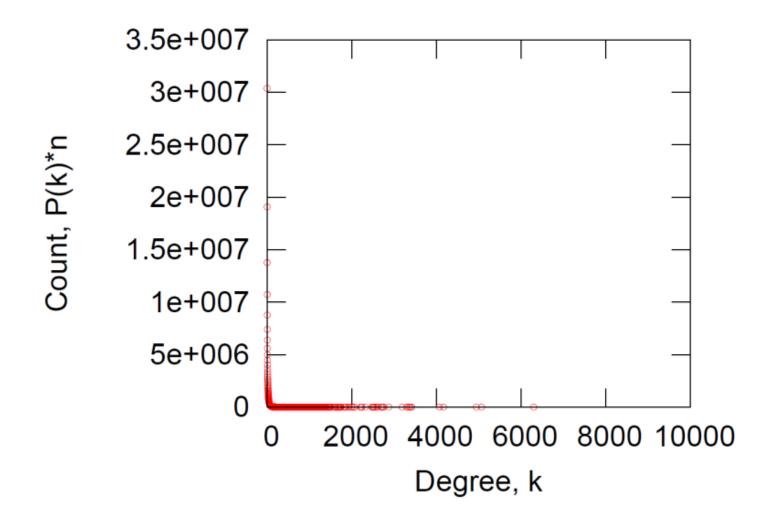
Mạng: 180 triệu người dùng, 1.3 tỷ cạnh.



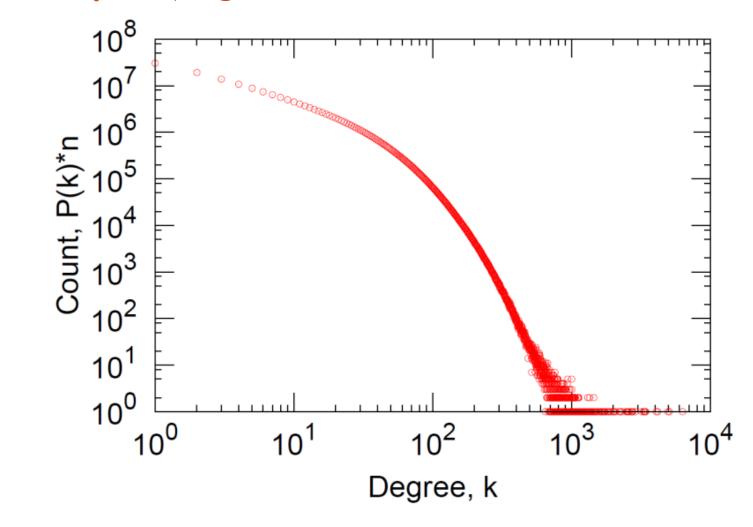
— Contact — Conversation

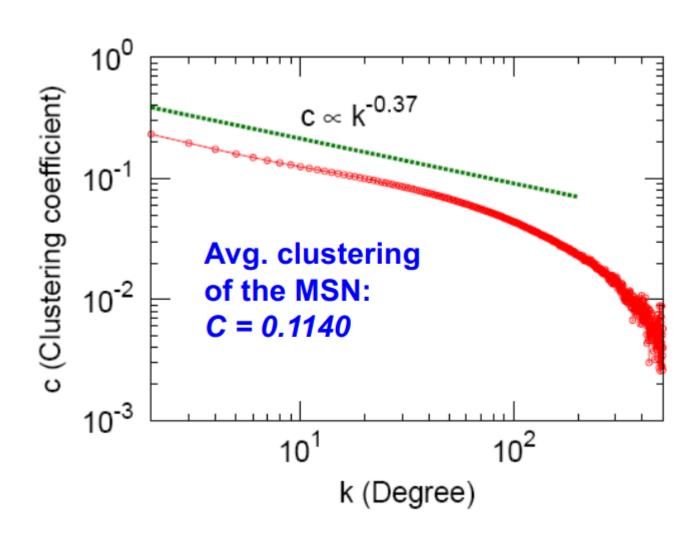
- Mạng biểu diễn dữ liệu chat của MSN là đồ thị vô hướng.
 - Đỉnh: người dùng.
 - *Cạnh*: thể hiện mối quan hệ *Contact* (có tiếp xúc) hoặc *Conversation* (có cuộc hội thoại giữa 2 người dùng).
- Thông tin đồ thị MSN:
 - Cạnh (u, v) tồn tại nếu người dùng u và v đã trao đổi ít nhất 1 tin nhắn.
 - *N* = 180 triệu người
 - E=1,3 tỷ cạnh

- Phân phối độ đo (Degree distribution)



■ Phân phối độ đo (Degree distribution)



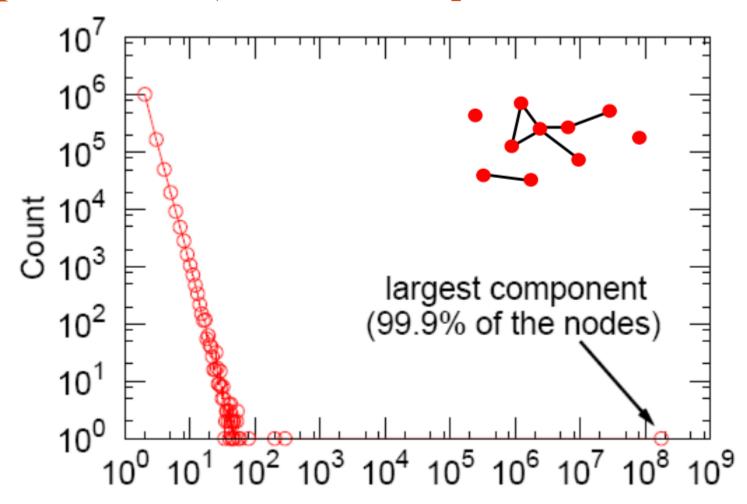


• Hệ số phân cụm (Clustering coefficient)

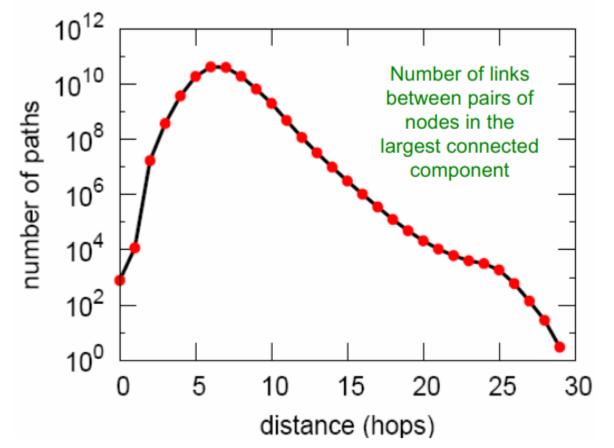
• C_k là hệ số phân cụm trung bình C_i của đỉnh i có bậc k.

$$C_k = \frac{1}{N_k} \sum_{i:k_i = k} C_i$$

- Thành phần kết nối (Connected components)



- ■Độ dài đường đi (Path length) Khoảng cách
 - Độ dài đường đi trung bình: 6.6
 - 90% số đỉnh được duyệt trong 8 bước nhảy



Steps		#Nodes
# nodes as we do BFS out of a random node	0	1
	1	10
	2	78
	3	3,96
	4	8,648
	5	3,299,252
	6	28,395,849
	7	79,059,497
	8	52,995,778
	9	10,321,008
	10	1,955,007
	11	518,410
	12	149,945
	13	44,616
	14	13,740
	15	4,476
	16	1,542
	17	536
	18	167
	19	71
	20	29
	21	16
	22	10
	23	3
	24	2
	25	3

• Phân phối độ đo (Degree distribution): Bị lệch nhiều

Độ đo trung bình là 14.4

• Độ dài đường đi (*Path length*):

• Hệ số phân cụm (Clustering coefficient): 0.11

• Thành phần kết nối (Connected components): Đồ thị thành phần khổng lồ

Những giá trị này có "được mong đợi" không? Các đặc điểm này có "đáng ngạc nhiên" không? Để trả lời điều này, chúng ta cần một "null-model"!

NỘI DUNG

- 1. Thuộc tính của mạng (Network Properties)
- 2. Mô hình đồ thị ngẫu nhiên (Random Graph Model)
- 3. Xây dựng mạng (Network Construction)
- 4. Mô típ mạng (Network Motifs)
- 5. Lan truyền thông tin (*Diffusion Process SIR*)

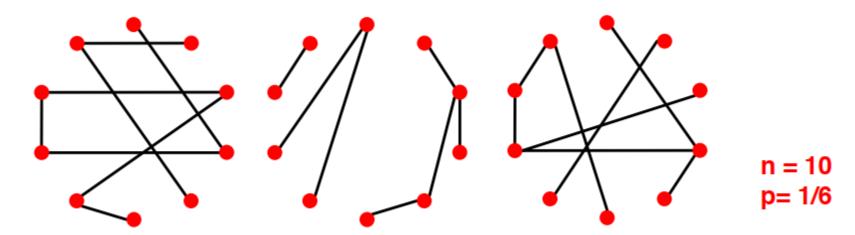
Mô hình đồ thị đơn giản nhất

- •Đồ thị ngẫu nhiên [Erdös-Renyi, '60]
 - $G_{n,p}$: Đồ thị vô hướng có n đỉnh và mỗi cạnh (u,v) xuất hiện một cách độc lập với xác suất p.

Mô hình đồ thị ngẫu nhiên sẽ tạo ra loại mạng nào?

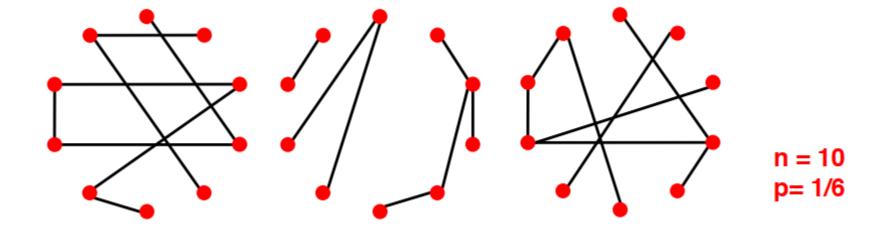
- Đồ thị ngẫu nhiên [Erdös-Renyi, '60]

- $G_{n,p}$: Đồ thị vô hướng có n đỉnh và mỗi cạnh (u,v) xuất hiện một cách độc lập với xác suất p.
- ullet Đồ thị $G_{n,p}$ là kết quả của một quá trình ngẫu nhiên.
- n và p không xác định duy nhất một đồ thị.
- Mô hình đồ thị ngẫu nhiên $G_{n,p}$ tạo ra một tập các đồ thị có cùng n và p.

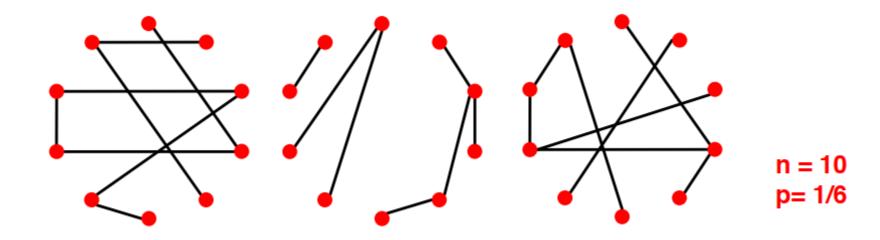


- Đồ thị ngẫu nhiên [Erdös-Renyi, '60]
 - Mô hình đồ thị ngẫu nhiên $G_{n,p}$ tạo ra một tập các đồ thị có cùng n và p.

Số cạnh dự kiến trong $G_{n,p}$ là bao nhiều?



- Đồ thị ngẫu nhiên [Erdös-Renyi, '60]
 - Mô hình đồ thị ngẫu nhiên $G_{n,p}$ tạo ra một tập các đồ thị có cùng n và p.
 - Số cạnh dự kiến trong $G_{n,p}$ là m = $\binom{n}{2} \times p$.
 - Ví dụ: Số cạnh dự kiến trong $G_{10,\frac{1}{6}}$ là m = $\binom{10}{2} \times \frac{1}{6} = 7.5$



- -Đồ thị ngẫu nhiên [Erdös-Renyi, '60]
 - Mô hình đồ thị ngẫu nhiên $G_{n,p}$ tạo ra một tập các đồ thị có cùng n và p.
 - Số cạnh dự kiến trong $G_{n,p}$ là m = $\binom{n}{2} \times p$.
 - Số phần tử trong tập đồ thị của mô hình $G_{n,p}$ là $\binom{C_n^2}{m}$.
 - p đóng vai trò là một trọng số và $p \in [0,1]$.
 - Khi p tăng từ 0 đến 1 thì mô hình ngày càng có nhiều khả năng bao gồm:
 - Các đồ thị có nhiều cạnh hơn.
 - Tập các đồ thị có ít đồ thị hơn.

Thuộc tính của $G_{n,p}$

- a. Phân phối độ đo (Degree distribution): P(k)
- b. Độ dài đường đi (Path length):
- c. Hệ số phân cụm (Clustering coefficient): C

Phân phối độ đo (Degree distribution)

P(k) của $G_{n,p}$ là một nhị thức.

$$P(k) = {n-1 \choose k} p^k (1-p)^{n-1-k}$$

- Trong đó:
 - $\binom{n-1}{k}$: Chọn k đỉnh trong số n-1 đỉnh.
 - • p^k : Xác suất có k cạnh.
 - $(1-p)^{n-1-k}$: Xác suất của phần còn lại n-1-k cạnh bị thiếu.

Hệ số phân cụm (Clustering coefficient)

• Hệ số phân cụm đỉnh i có bậc đỉnh là k_i trong đồ thị G = (V, E) là:

$$C_i \in [0,1], C_i = \frac{2e_i}{k_i(k_i - 1)}$$

- Với: e_i là số cạnh giữa các đỉnh liền kề (hàng xóm) của đỉnh i.
- Các cạnh trong $G_{n,p}$ xuất hiện một cách độc lập với xác suất p.
- Xác suất xuất hiện một cạnh e_i trong $G_{n,p}$ là:

$$E[e_i] = p \frac{k_i'(k_i - 1)}{2}$$

- Với:
 - p: Xác suất một cạnh độc lập xuất hiện.
 - $\frac{k_i(k_i-1)}{2}$: Số cạnh có thể tạo ra từ các đỉnh liền kề với đỉnh i.

2. MÔ HÌNH ĐÔ THỊ NGẪU NHIÊN

Hệ số phân cụm (Clustering coefficient)

• Hệ số phân cụm:

$$E(C) = \frac{pk_i(k_i - 1)}{k_i(k_i - 1)} = p = \frac{\overline{k}}{n - 1} \approx \frac{\overline{k}}{n}$$

- Với:
 - Bậc đỉnh trung bình (Average degree) của đồ thị vô hướng:

$$\bar{k} = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} k_i = \frac{2m}{n}$$

• $p = \frac{m}{\frac{n(n-1)}{2}} = \frac{2m}{n(n-1)}$: Xác suất một cạnh xuất hiện độc lập trong đồ thị G có n đỉnh và m cạnh.

2. MÔ HÌNH ĐỒ THỊ NGẪU NHIÊN

Hệ số phân cụm (Clustering coefficient)

•Hệ số phân cụm:

$$E(C) = p = \frac{\overline{k}}{n}$$

- •Hệ số phân cụm của một đồ thị ngẫu nhiên là nhỏ.
- •Nếu kích thước đồ thị tăng với bậc đỉnh trung bình (dùng để đo số cạnh so với số đỉnh) không đổi thì C sẽ giảm theo kích thước đồ thị.

2. MÔ HÌNH ĐỒ THỊ NGẪU NHIÊN

Thuộc tính của $G_{n,p}$

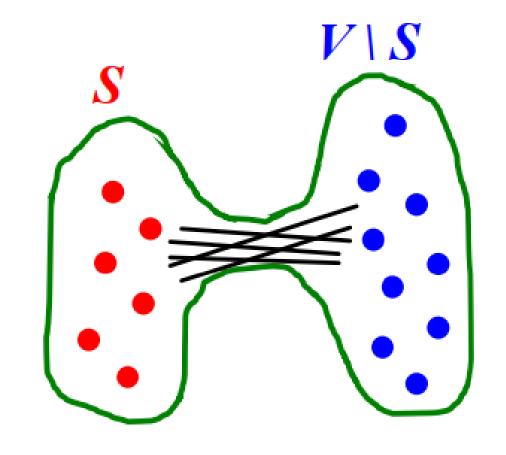
- a. Phân phối độ đo (Degree distribution): $P(k) = {n-1 \choose k} p^k (1-p)^{n-1-k}$
- b. Độ dài đường đi (Path length):
- c. Hệ số phân cụm (Clustering coefficient): $C = p = \frac{\overline{k}}{n}$

2. MÔ HÌNH ĐÔ THỊ NGẪU NHIÊN

Độ mở rộng (Expansion)

- •Đồ thị G(V, E) có độ mở rộng α :
 - Nêu $\forall S \subseteq V$: # edges leaving S
 - $\geq \alpha. \min(|S|, |V \setminus S|)$
 - Ta có:

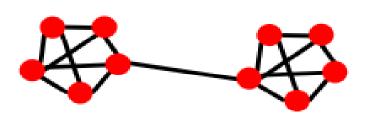
$$\alpha = \min_{S \subseteq V} \frac{\# edges \ leaving \ S}{\min(|S|, |V \setminus S|)}$$



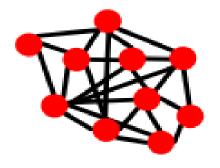
2. MÔ HÌNH ĐỒ THỊ NGẪU NHIÊN

Độ mở rộng (Expansion)

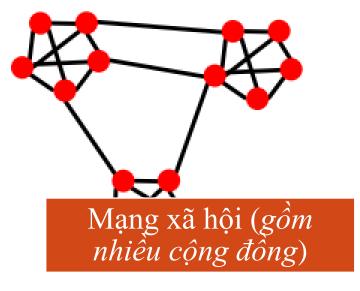
- Là thước đo "sự mạnh mẽ" của đồ thị.
- $ext{-}$ Để ngắt l đỉnh, chúng ta cần cắt $\geq \alpha$. l cạnh.



Độ mở rộng yếu



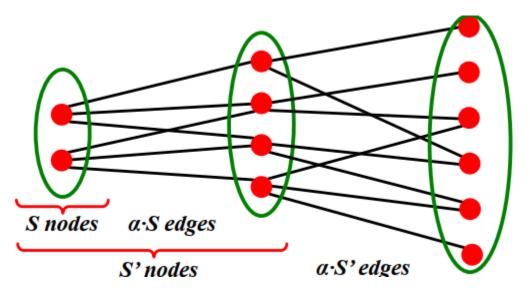
Độ mở rộng mạnh



2. MÔ HÌNH ĐỒ THỊ NGẪU NHIÊN

Độ dài đường đi (Path length)

- Trong đồ thị có n đỉnh với độ mở rộng α cho tất cả các cặp đỉnh có độ dài đường đi là $O((\log n)/\alpha)$.
- Đồ thị ngẫu nhiên $G_{n,p}$:
 - Độ dài đường đi (khoảng cách): $O(\log n)$.
 - Đồ thị ngẫu nhiên có khả năng mở rộng tốt nên cần một số bước logarit để BFS có thể truy cập tất cả các nút.



2. MÔ HÌNH ĐÒ THỊ NGẪU NHIÊN

Thuộc tính của $G_{n,p}$

- a. Phân phối độ đo (Degree distribution): $P(k) = {n-1 \choose k} p^k (1-p)^{n-1-k}$
- b. Độ dài đường đi ($Path\ length$): $O(\log n)$
- c. Hệ số phân cụm (Clustering coefficient): $C = p = \frac{\overline{k}}{n}$

2. MÔ HÌNH ĐÔ THỊ NGẪU NHIÊN

Các vấn đề với mô hình đồ thị ngẫu nhiên:

- Phân phối độ đo khác nhau.
- Không có cấu trúc cục bộ (hệ số phân cụm quá thấp).



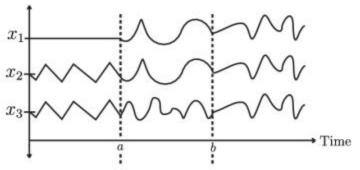
- Câu trả lời đơn giản là KHÔNG.

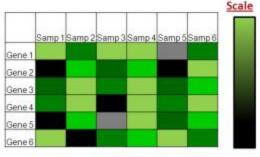
NỘI DUNG

- 1. Thuộc tính của mạng (Network Properties)
- 2. Mô hình đồ thị ngẫu nhiên (Random Graph Model)
- 3. Xây dựng mạng (Network Construction)
- 4. Mô típ mạng (Network Motifs)
- 5. Lan truyền thông tin (*Diffusion Process SIR*)

Dòng dữ liệu (raw data) thường không phải là mạng.

 Ma trận đặc trưng, bảng quan hệ, chuỗi thời gian, kho tài liệu, tập dữ liệu hình ảnh, ...







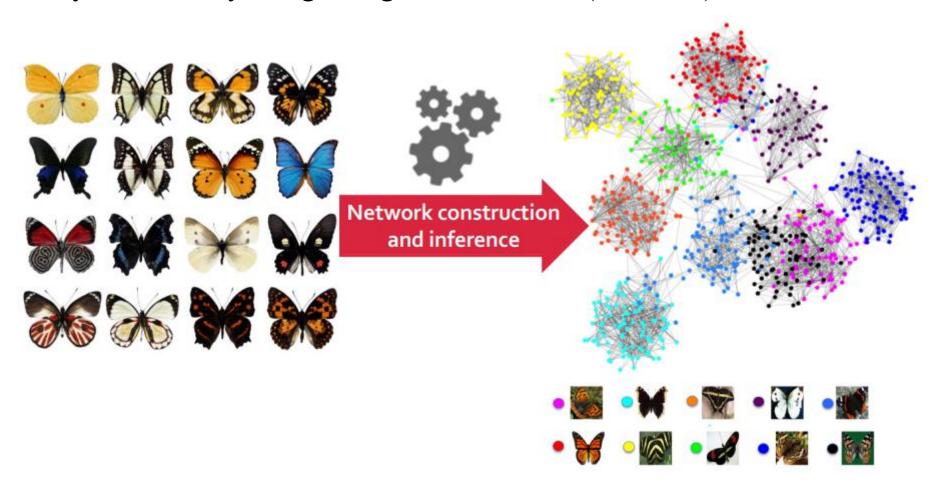




	1	2	3	4	5	6	7	8	9
man	1	0	0	0	0	0	0	0	0
woman	0	1	0	0	0	0	0	0	0
boy	0	0	1	0	0	0	0	0	0
girl	0	0	0	1	0	0	0	0	0
prince	0	0	0	0	1	0	0	0	0
princess	0	0	0	0	0	1	0	0	0
queen	0	0	0	0	0	0	1	0	0
king	0	0	0	0	0	0	0	1	0
nonarch	0	0	0	0	0	0	0	0	1

Làm thế nào để xây dựng mạng?

Cách suy luận và xây dựng mạng từ dữ liệu thô (raw data)?



Chuyển đổi mạng

Xây dựng đồ thị K-Nearest Neighbor

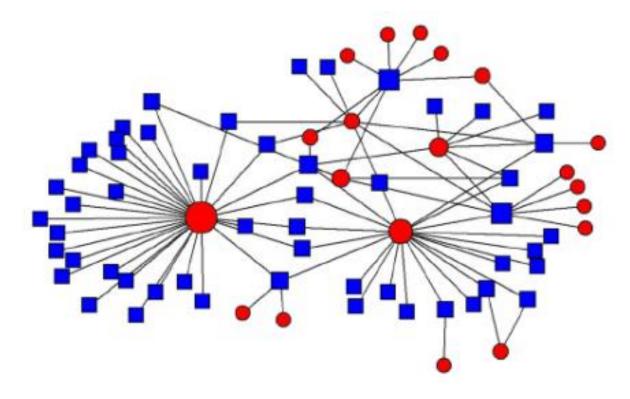
Giải mã mạng

Chuyển đổi mạng

- •Hầu hết thời gian, khi tạo một mạng, **tất cả các nút đại** diện cho các đối tượng cùng loại:
 - Con người trong mạng xã hội, điểm dừng xe buýt trong mạng lưới tuyến đường, gen trong mạng lưới gen, ...
- •Mạng đa phân (*mạng lưỡng phân và mạng k-phân*) có nhiều loại đỉnh, nơi các cạnh chỉ đi từ loại này sang loại khác.
 - Mạng sinh viên lưỡng phân: Sinh viên ⇔ Dự án nghiên cứu
 - Mạng điện ảnh 3-phân: Diễn viên ⇔ Phim ⇔ Công ty điện ảnh

Mạng xã hội lưỡng phân

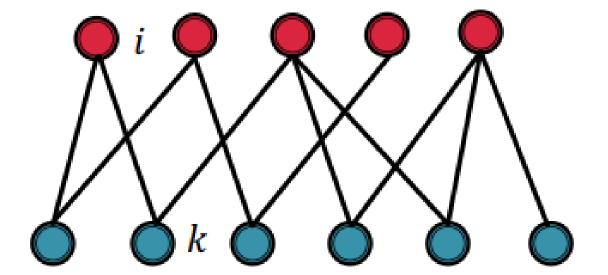
 Hình vuông màu xanh đại diện cho mọi người và hình tròn màu đỏ đại diện cho tổ chức.



Mạng xã hội lưỡng phân

- Ví dụ: Mạng sinh viên dự án lưỡng phân
 - Cạnh: Sinh viên i tham gia vào dự án nghiên cứu k.

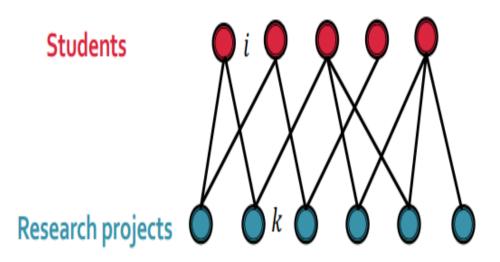
Students



Research projects

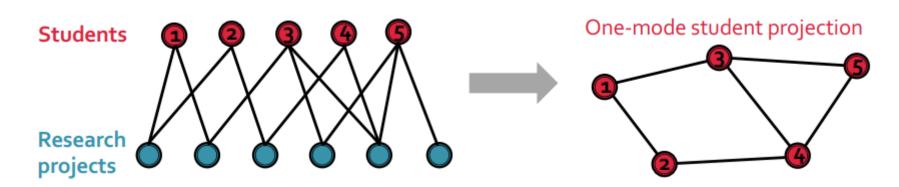
Mạng sinh viên – dự án lưỡng phân

- Hai mạng đơn trong mạng sinh viên dự án lưỡng phân:
 - Mạng sinh viên: Sinh viên được liên kết nếu họ làm việc cùng nhau trong một hoặc nhiều dự án.
 - Mạng dự án: Các dự án nghiên cứu được liên kết nếu một hoặc nhiều sinh viên làm việc trên cả hai dự án.
- ⇒ Mạng k-phân có k phép chiếu mạng đơn.



Mạng sinh viên – dự án lưỡng phân

- Xét những sinh viên 3, 4 và 5 được kết nối trong một tam giác.
 - Tam giác có thể là kết quả của:
 - TH1: Từng cặp sinh viên làm việc chung trong những dự án khác nhau.
 - TH2: Cả 3 sinh viên làm việc chung trong một dự án.
- Các phép chiếu mạng loại bỏ một số thông tin.
 - Không thể phân biệt giữa TH1 và TH2 chỉ bằng cách nhìn vào hình chiếu.



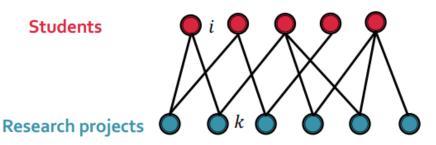
3. XÂY DUNG MANG

Mạng sinh viên – dự án lưỡng phân

- Phép chiếu lên mạng sinh viên:
 - Sinh viên i và j làm việc cùng nhau tương đương với độ dài đường đi giữa đỉnh i và j trong mạng lưỡng phân là 2.
- Gọi C là ma trận kể của mạng sinh viên dự án:

$$C_{ik} = \begin{cases} 1 \\ 0 \end{cases}$$

Students

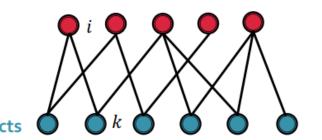


- 1: Nếu *i* làm việc trong dự án *k*.
- 0: Trái lại.
- C là một ma trận nhị phân không đối xứng $n \times m$
 - *n* là tổng số sinh viên.
 - *m* là tổng số dự án.

Mạng sinh viên – dự án lưỡng phân

- Ý tưởng: Sử dụng C để xây dựng nhiều mạng đơn khác nhau.
- Mang sinh viên có trọng số:

$$B_{ij} = \begin{cases} w_{ij} \\ 0 \end{cases}$$



Students

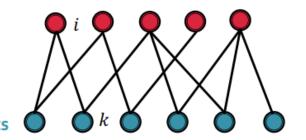
- w_{ij} : Tổng số dự án mà i và j cùng tham gia.
- 0: Trái lại.
- $B_{ij} = \sum_{k=1}^{m} C_{ik} C_{jk}$: Số lượng đường đi có độ dài là 2 kết nối sinh viên i và j trong mạng lưỡng phân.
- $\blacksquare B = CC^T$ và B_{ii} đại diện cho tổng số dự án mà sinh viên i tham gia.

Mạng sinh viên – dự án lưỡng phân

- Ý tưởng: Sử dụng C để xây dựng nhiều mạng đơn khác nhau.
- Tương tự, ta có mạng dự án có trọng số:

$$D_{kl} = \begin{cases} w_{kl} \\ 0 \end{cases}$$

Students



- w_{kl} : Tổng số sinh viên tham gia vào k và l.
- 0: Trái lại.
- $D_{kl} = \sum_{i=1}^{n} C_{ik} C_{il}$: Số lượng đường đi có độ dài là 2 kết nối dự án k và l trong mạng lưỡng phân.
- $D = C^T C$ và D_{kk} đại diện cho tổng số sinh viên tham gia vào dự án k.

- Dựa vào B và D có thể xây dựng 2 mạng đơn khác nhau.
- Xây dựng mạng dựa vào các độ đo tương tự của đỉnh:
 - Số hàng xóm chung (Common neighbors): Số đỉnh chung cùng liền kề với hai đỉnh.
 - Mạng sinh viên: i và j sẽ liên kết nếu họ làm việc cùng nhau trong r dự án hoặc hơn $(B_{ij} \ge r)$.
 - Mạng dự án: k và l sẽ liên kết nếu r sinh viên hoặc hơn cùng tham gia vào cả 2 dự án $(D_{kl} \ge r)$.
 - Độ đo Jaccard (Jaccard index): Tỷ lệ phần chung trong tập hợp đỉnh liền kề hoàn chỉnh của hai đỉnh.
 - Mạng sinh viên: i và j sẽ liên kết nếu họ làm việc cùng nhau trong ít nhất p phần trong những dự án của họ $(B_{ij}/(B_{ii}+B_{jj}-B_{ij}) \ge p)$.
 - Mạng dự án: k và l sẽ liên kết nếu có ít nhất p sinh viên cùng làm việc trong một bộ phận của hai dự án $(D_{kl}/(D_{kk}+D_{ll}-D_{kl}) \ge p)$.

Rút gọn đồ thị

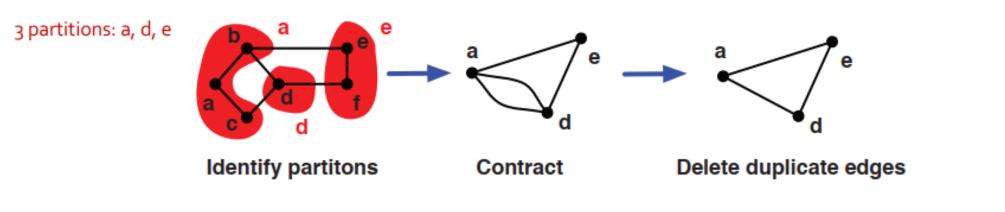
Tính toán các thuộc tính của mạng bằng phương pháp tính toán song song theo nguyên tắc chia để trị.

Y tưởng:

- Rút gọn đồ thị thành đồ thị nhỏ hơn.
- Đệ quy trên đồ thị nhỏ hơn.
- Sử dụng kết quả từ quá trình đệ quy với đồ thị ban đầu để tính kết quả mong muốn.
- Làm thế nào để rút gọn một đồ thị?

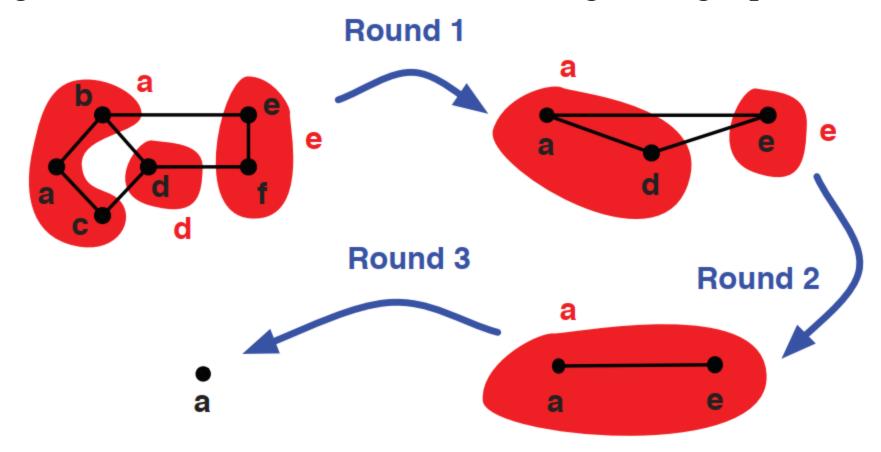
Thuật toán rút gọn đồ thị

- Bắt đầu với dữ liệu input là đồ thị G:
 - 1. Chọn một phân vùng đỉnh của G để rút gọn. Những phần này rời rạc và chúng bao gồm tất cả các đỉnh trong G.
 - 2. Rút gọn mỗi phân vùng thành một đỉnh duy nhất (*một siêu đỉnh*).
 - 3. Hủy các cạnh bên trong một phân vùng.
 - 4. Định tuyến lại các cạnh đến các siêu đỉnh tương ứng.
 - 5. Gán G thành đồ thị nhỏ hơn mới và lặp lại.
- Ví dụ: Một vòng lặp của quá trình rút gọn đồ thị



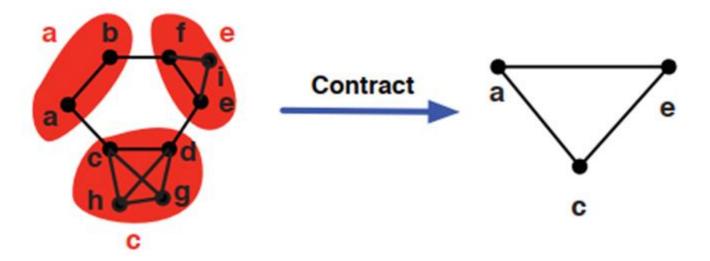
Rút gọn đồ thị

Rút gọn một đồ thị thành một nút đơn trong 3 vòng lặp:



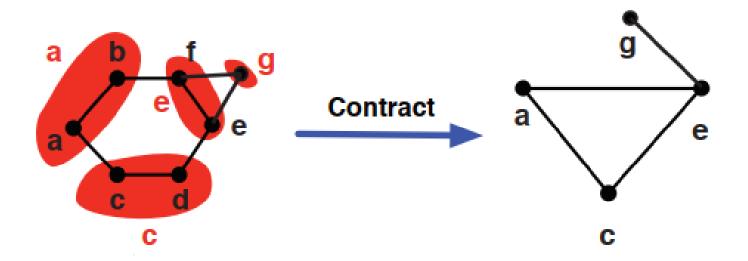
Rút gọn đồ thị

- Các phân vùng phải rời rạc và bao gồm tất cả các đỉnh trong G.
- Ba kiểu phân vùng đỉnh:
 - Mỗi phân vùng là một nhóm (cực đại) các đỉnh.



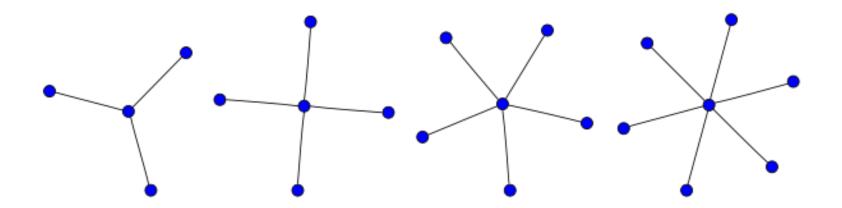
Rút gọn đồ thị

- Các phân vùng phải rời rạc và bao gồm tất cả các đỉnh trong G.
- Ba kiểu phân vùng đỉnh:
 - Mỗi phân vùng là một đỉnh đơn hoặc hai đỉnh kết nối với nhau.



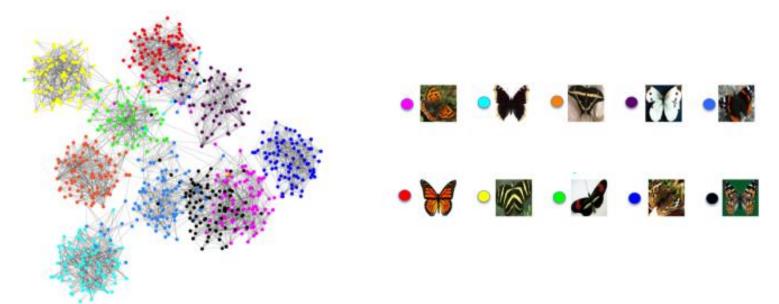
Rút gọn đồ thị

- Các phân vùng phải rời rạc và bao gồm tất cả các đỉnh trong G.
- Ba kiểu phân vùng đỉnh:
 - Mỗi phân vùng là một ngôi sao của các đỉnh, ...



Đồ thị K-Nearest Neighbor

- Một tập các đối tượng V là đồ thị có hướng với tập đỉnh V.
- Mỗi cạnh trong đồ thị K-NN thể hiện sự tương đồng giữa các đối tượng với một số độ đo tương tự đã cho:
 - Độ đo Cosine cho dữ liệu text.
 - l_2 khoảng cách của đặc trưng CNN-derived cho dữ liệu hình ảnh.

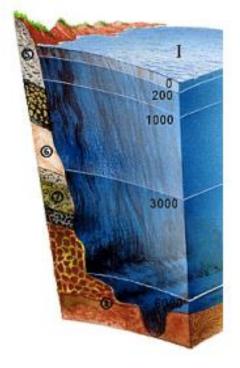


Xây dựng đồ thị K-Nearest Neighbor là một hoạt động quan trọng:

- Hệ thống khuyến nghị: Kết nối người dùng với các mẫu xếp hạng sản phẩm tương tự. Sau đó, đưa ra đề xuất dựa trên các "hàng xóm" trên biểu đồ của người dùng.
- Hệ thống truy xuất tài liệu: Kết nối các tài liệu có nội dung tương tự, trả lời nhanh các truy vấn đầu vào của người dùng.
- Các vấn đề khác trong gom cụm, trực quan hóa, truy xuất thông tin, khai thác dữ liệu, ...
- Phương pháp K-NNGs giúp chúng ta có thể sử dụng các phương thức khai thác mạng trên tập dữ liệu không có cấu trúc đồ thị rõ ràng.



- Mạng thể hiện sự phụ thuộc giữa các đối tượng:
 - Đồng tác giả giữa các nhà khoa học.
 - Tình bạn giữa mọi người.
 - Đối tượng nào ăn đối tượng nào trong lưới thức ăn.
 - Liên kết giữa các gốc phân tử.
 - Mối quan hệ điều hòa giữa các gen.
- Phụ thuộc gián tiếp xảy ra do tác động bắc cầu của mối tương quan.
- Vấn đề: Làm thế nào để tách phần phụ thuộc trực tiếp khỏi phần phụ thuộc gián tiếp?

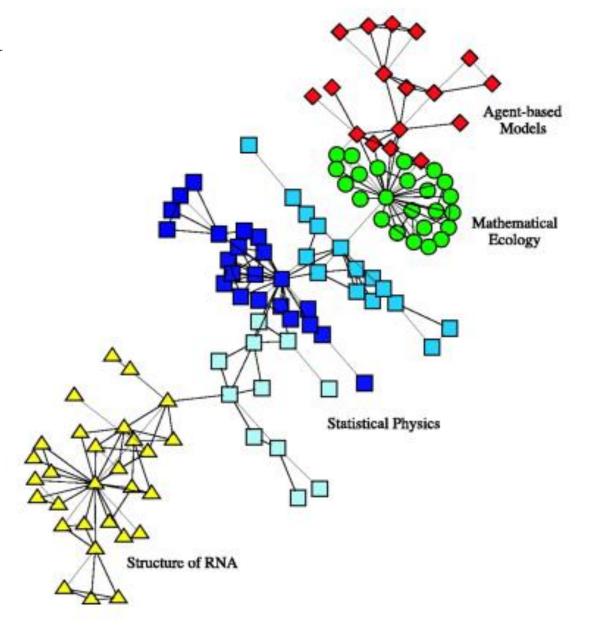


Ứng dụng: Mạng đồng tác giả.

- Mục tiêu: Phân biệt sự hợp tác mạnh và yếu giữa các nhà khoa học.
- Các điểm mạnh ràng buộc cộng tác phụ thuộc vào chi tiết xuất bản, chẳng hạn như:
 - Tổng số bài báo mỗi cặp nhà khoa học đã hợp tác.
 - Số lần đồng tác giả trên mỗi bài báo.

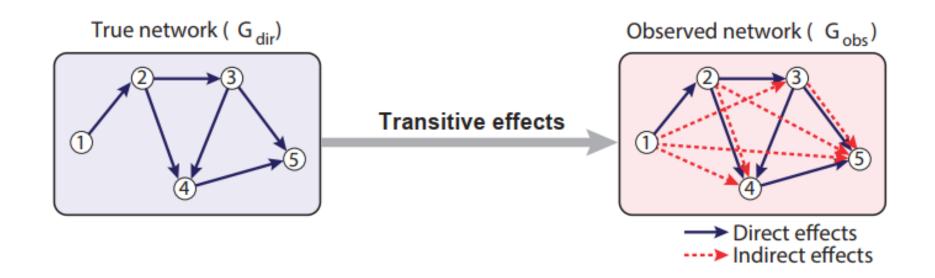
Ứng dụng: Mạng đồng tác giả.

- Mục tiêu: Phân biệt sự hợp tác mạnh và yếu giữa các nhà khoa học.
- Độ bền của mối quan hệ rất quan trọng đối với:
 - Giới thiệu bạn bè và đồng nghiệp.
 - Nhận biết xung đột lợi ích.
 - Đánh giá đóng góp của các tác giả cho các nhóm.



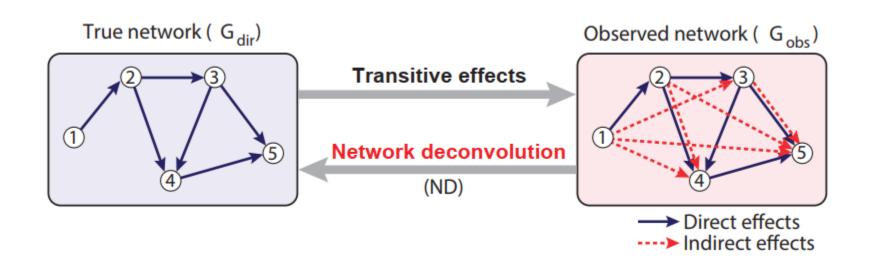
Mang quan sát (Observed network)

- Kết hợp sự phụ thuộc trực tiếp và phụ thuộc gián tiếp.
- Các cạnh gián tiếp có thể là do các tương tác bậc cao (Ví dụ: $1 \rightarrow 4$).
- Mỗi cạnh có thể chứa cả thành phần trực tiếp và gián tiếp (Ví dụ: $2 \rightarrow 4$).



Giải mã mạng

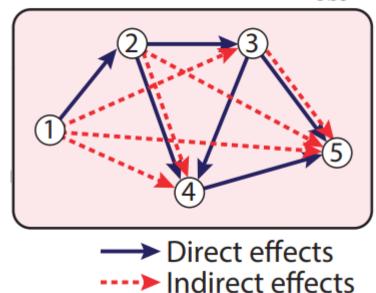
- Mục tiêu: Đảo ngược tác động của luồng thông tin bắc cầu trên tất cả các con đường gián tiếp.
- Khôi phục mạng trực tiếp thực (các cạnh màu xanh G_{dir}) dựa trên mạng quan sát (kết hợp của các cạnh màu xanh và màu đỏ G_{obs}).



Giải mã mạng

- Các cạnh trực tiếp trong một mạng có thể dẫn đến các mối quan hệ gián tiếp:
 - Luồng thông tin bắc cầu.
- Các phụ thuộc gián tiếp có thể là kết hợp:
 - Cả phụ thuộc trực tiếp và gián tiếp (Ví dụ: $2 \rightarrow 4$).
 - Nhiều phụ thuộc gián tiếp cùng các đường dẫn khác nhau (Ví dụ: $2 \rightarrow$ $3 \rightarrow 5, 2 \rightarrow 4 \rightarrow 5$).

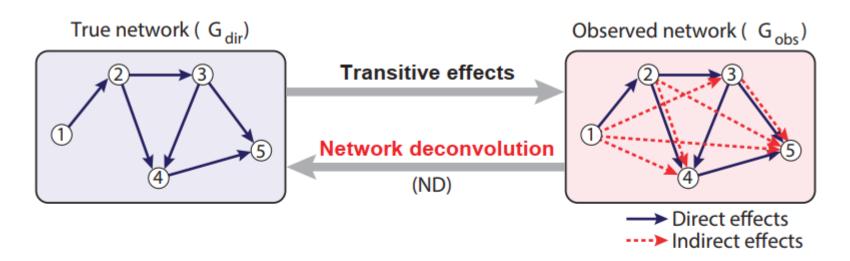
Observed network (G_{obs})



3. XÂY DỤNG MẠNG

Giải mã mạng

• Sử dụng biểu thức dạng đóng cho G_{obs} để khôi phục mạng trực tiếp thực G_{dir} .

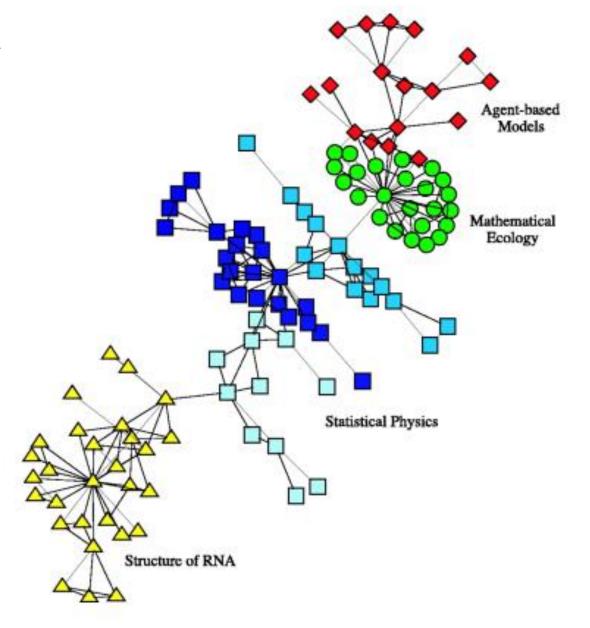


Indirect effects Series closed form $G_{obs} = G_{dir} + G_{dir}^2 + G_{dir}^3 + \dots = G_{dir}(I - G_{dir})^{-1}$ Network deconvolution: $G_{dir} = G_{obs}(I + G_{obs})^{-1}$

3. XÂY DỤNG MẠNG

Ứng dụng: Mạng đồng tác giả.

- Mục tiêu: Phân biệt sự hợp tác mạnh và yếu giữa các nhà khoa học.
- Độ bền của mối quan hệ rất quan trọng đối với:
 - Giới thiệu bạn bè và đồng nghiệp.
 - Nhận biết xung đột lợi ích.
 - Đánh giá đóng góp của các tác giả cho các nhóm.



3. XÂY DỰNG MẠNG

- Dữ liệu: Mạng không trọng số của các nhà khoa học làm việc trong lĩnh vực khoa học.
 - Hai tác giả được liên kết nếu họ đồng tác giả ít nhất một bài báo.
- Thiết lập: Áp dụng ND trên mạng lưới đồng tác giả.
 - ND trả về một mạng có trọng số có:
 - Đảo ngược tác động của luồng thông tin bắc cầu.
 - Trọng số thể hiện mức độ hợp tác suy ra từ các tương tác trực tiếp.
 - Đầu ra: Xếp hạng các cạnh đồng tác giả theo trọng số do ND ấn định.

• Dữ liệu thật cơ bản:

- Các điểm mạnh cộng tác thực sự được tính bằng cách tính tổng số bài báo có đồng tác giả và giảm trọng số của mỗi bài báo theo số lượng đồng tác giả bổ sung.
- Tính toán mối tương quan giữa trọng số do ND chỉ định và sức mạnh cộng tác thực sự.

3. XÂY DỰNG MẠNG

Chuyển đổi mạng

Xây dựng đồ thị K-Nearest Neighbor

Giải mã mạng

3. XÂY DỰNG MẠNG

Chuyển đổi mạng

Xây dựng mạng từ dữ liệu thô.

Rút gọn đồ thị phức tạp.

K-NNGs

Khai thác mạng trên dữ liệu không có cấu trúc rõ ràng.

Giải mã mạng

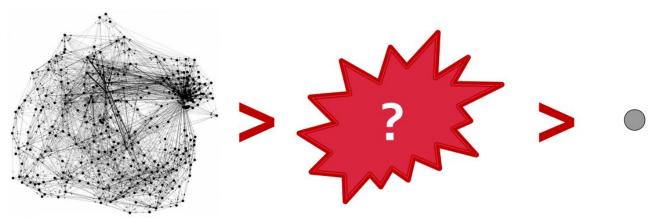
Tạo ra dữ liệu thật cơ bản (giảm tác động của luồng thông tin bắc cầu).

NỘI DUNG

- 1. Thuộc tính của mạng (Network Properties)
- 2. Mô hình đồ thị ngẫu nhiên (Random Graph Model)
- 3. Xây dựng mạng (Network Construction)
- 4. Mô típ mạng (Network Motifs)
- 5. Lan truyền thông tin (*Diffusion Process SIR*)

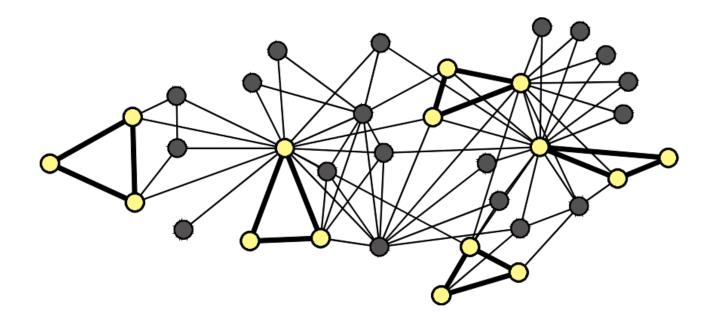
Chỉ số mạng

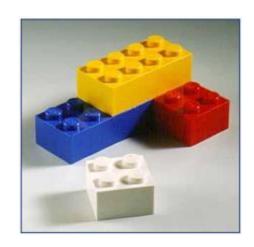
- Nhiều chỉ số về đỉnh:
 - Bậc của đỉnh, độ đo PageRank, chỉ số phân cụm của đỉnh, ...
- Nhiều chỉ số về mạng:
 - Đường kính, số cụm, kích thước của thành phần khổng lồ, ...
- Y nghĩa giữa các chỉ số này là gì?
 - Mô tả đặc tính theo tỷ lệ trung bình của mạng:



Mang con

- Mạng con, hoặc đồ thị con, là các khối xây dựng nên mạng.
- Mạng con có sức mạnh để mô tả và phân biệt các mạng.





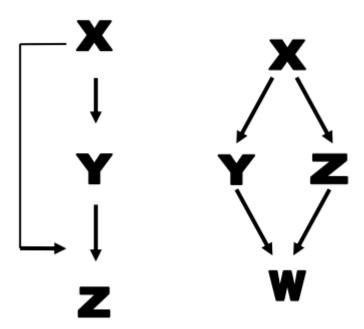
- Mô típ mạng: "lặp đi lặp lại, các mô hình kết nối quan trọng".
- Cách xác định mô típ mạng:
 - Mô hình: đồ thị con.
 - Định kỳ: được tìm thấy nhiều lần với tần suất cao.
 - Kết nối quan trọng: xuất hiện thường xuyên hơn dự kiến.

Tại sao chúng ta cần tìm hiểu mô típ mạng?

- Giúp chúng ta hiểu cách mạng hoạt động.
- Giúp chúng ta dự đoán hoạt động và phản ứng của mạng trong một tình huống nhất định.

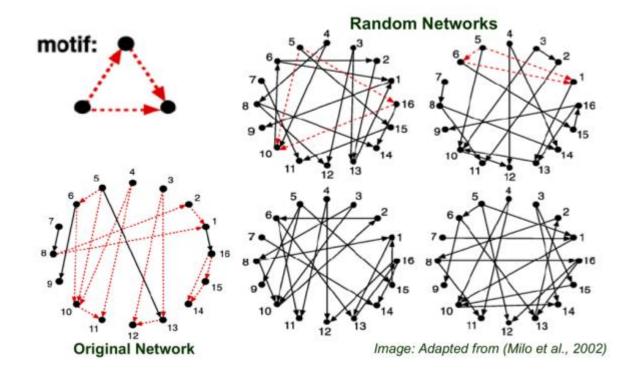
• <u>Ví du</u>:

- Các vòng lặp chuyển tiếp: được tìm thấy trong mạng lưới tế bào thần kinh.
- Các vòng lặp song song: được tìm thấy trong mạng lưới thức ăn.



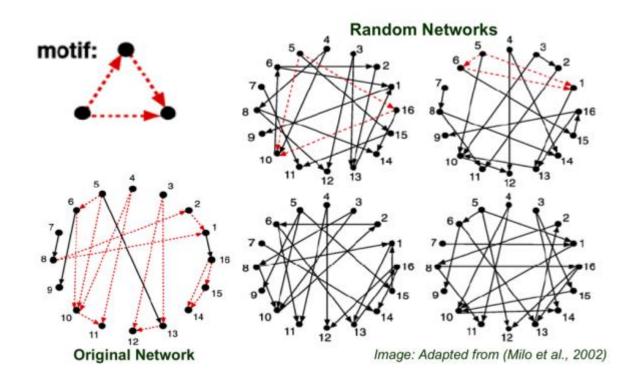
Dò tìm mô típ mạng

- Đếm số đồ thị con i trong mạng G^{real} .
- Đếm số đồ thị con i trong mạng ngẫu nhiên G^{rand} .
 - Mô hình đồ thị ngẫu nhiên: Mỗi G^{rand} có cùng số đỉnh, số cạnh và phân phối độ đo với G^{real}.



Dò tìm mô típ mạng

- Gán độ đo Z-score (*có ý nghĩa thống kê của mô típ i*) cho *i*:
 - $Z_i = (N_i^{real} \overline{N}_i^{rand})/std(N_i^{rand})$
 - Trong đó:
 - N_i^{real} : Tổng số đồ thị con i trong mạng G^{real} .
 - N_i^{rand} : Tổng số đồ thị con i trong mạng ngẫu nhiên G^{rand} .
- Độ đo Z-score cao: Đồ thị con i
 là một mô típ mạng của G.



NỘI DUNG

- 1. Thuộc tính của mạng (Network Properties)
- 2. Mô hình đồ thị ngẫu nhiên (Random Graph Model)
- 3. Xây dựng mạng (Network Construction)
- 4. Mô típ mạng (Network Motifs)
- 5. Lan truyền thông tin (Diffusion Process SIR)

Lan truyền qua các mạng

Hành vi xếp tầng (Cascading behavior)

• Khi mọi người được kết nối trong mạng với nhau thì họ có thể ảnh hưởng đến hành vi và quyết định của nhau.

Sự lan tỏa của những đổi mới

• Sự lan tỏa của lý thuyết đổi mới là một giả thuyết vạch ra cách thức những tiến bộ công nghệ mới và các tiến bộ khác lan truyền khắp các xã hội và nền văn hóa, từ khi du nhập đến khi được áp dụng rộng rãi.

- Hiệu ứng mạng

• Hiệu ứng mạng là một hiện tượng theo đó số lượng người hoặc người tham gia tăng lên sẽ nâng cao giá trị của một hàng hóa hoặc dịch vụ.

Dịch tễ

Tiến trình lan truyền thông tin (Diffusion Process)

• Các hành vi phân tầng từ nút này sang nút khác giống như một bệnh dịch.

Số sinh sản cơ bản

 $R_0 = d$ ự kiến số ca mắc bệnh mới do một cá nhân gây ra.

- Nếu R_0 < 1 thì bệnh kết thúc.
- Nếu $R_0 > 1$ thì bệnh có cơ hội lây lan rộng.

Điều này có ý nghĩa gì đối với các chính sách tiêm chủng?

Mô hình SIR

Susceptible

• Dễ mắc bệnh: có thể mắc bệnh từ hàng xóm trong mạng.

Infectious

• Truyền nhiễm: đã mắc bệnh và có thể truyền bệnh.

Removed

• Đã loại bỏ: đã hồi phục hoặc đã chết, nhưng không lây nhiễm trong mọi trường hợp.

Mô hình SIR

■ Ví du:

• Mỗi nút vẫn lây nhiễm (đường viền đậm) trong một khoảng thời gian và lây nhiễm cho hàng xóm với xác suất p.

