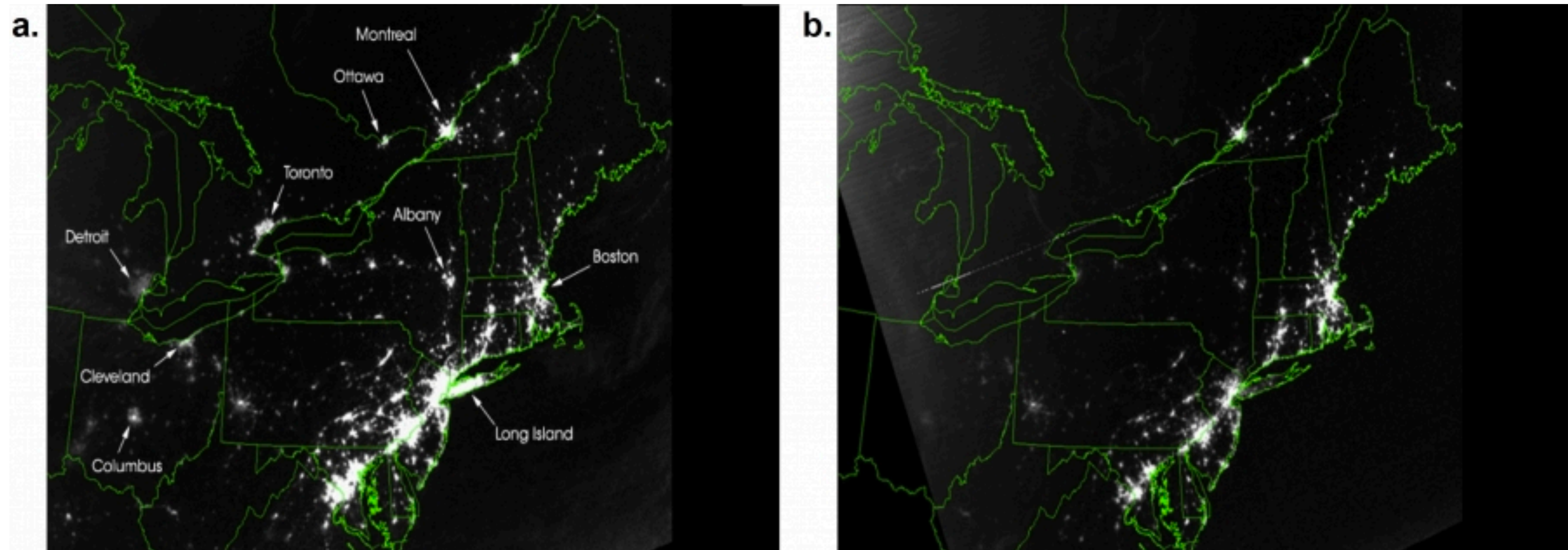


# Redes Complexas

# Introdução



Fotos de satélite de um blackout no nordeste os Estados Unidos - 2003

**Falha em Cascata:** Falha em um ponto específico que causou redistribuição de cargas em diferentes pontos da rede, levando a um colapso geral do sistema.

# Introdução

- Falhas em cascata são comuns numa diversidade de sistemas:
  - Tráfego de Internet
  - Sistema financeiro
  - Processos biológicos
- Vulnerabilidade devido à interconectividade
  - Falhas locais em redes (elétrica, por exemplo) podem ter impacto em todo sistema

# Introdução

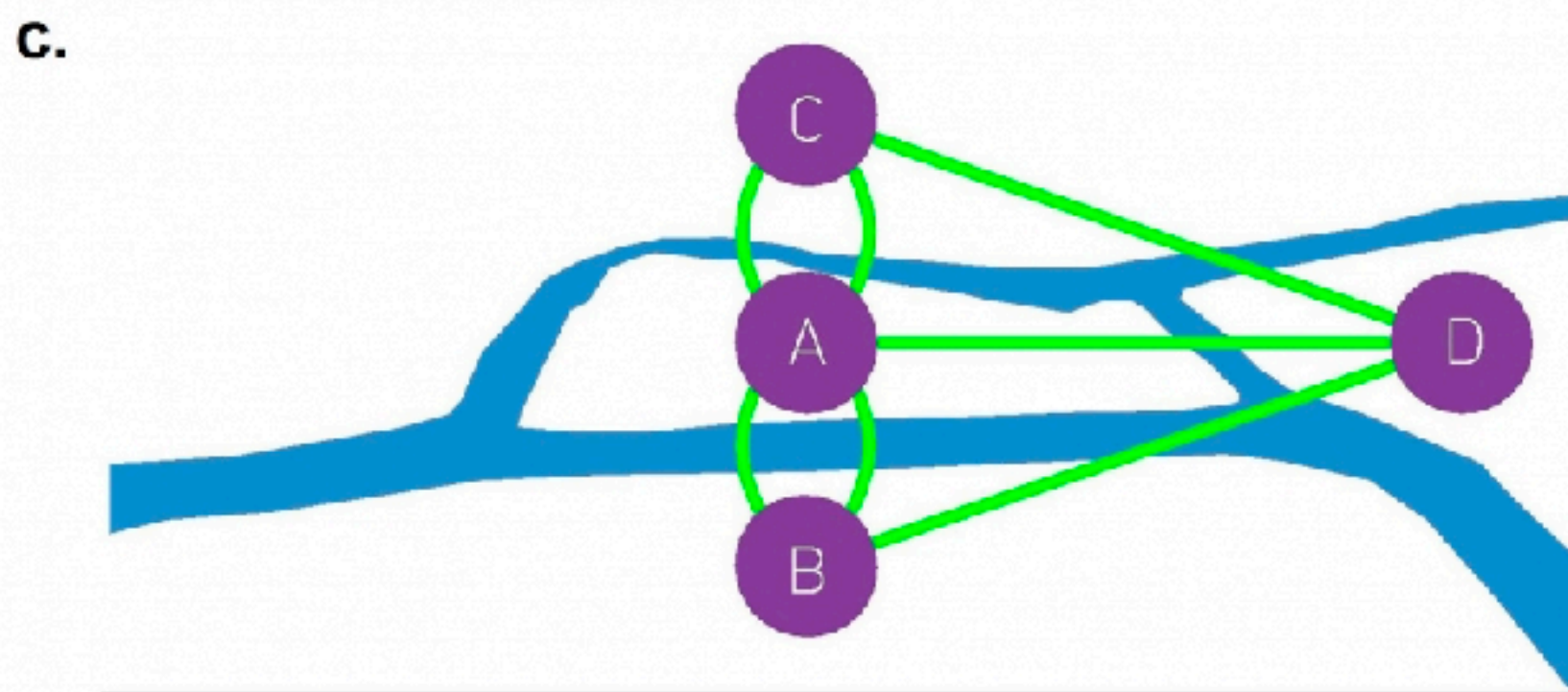
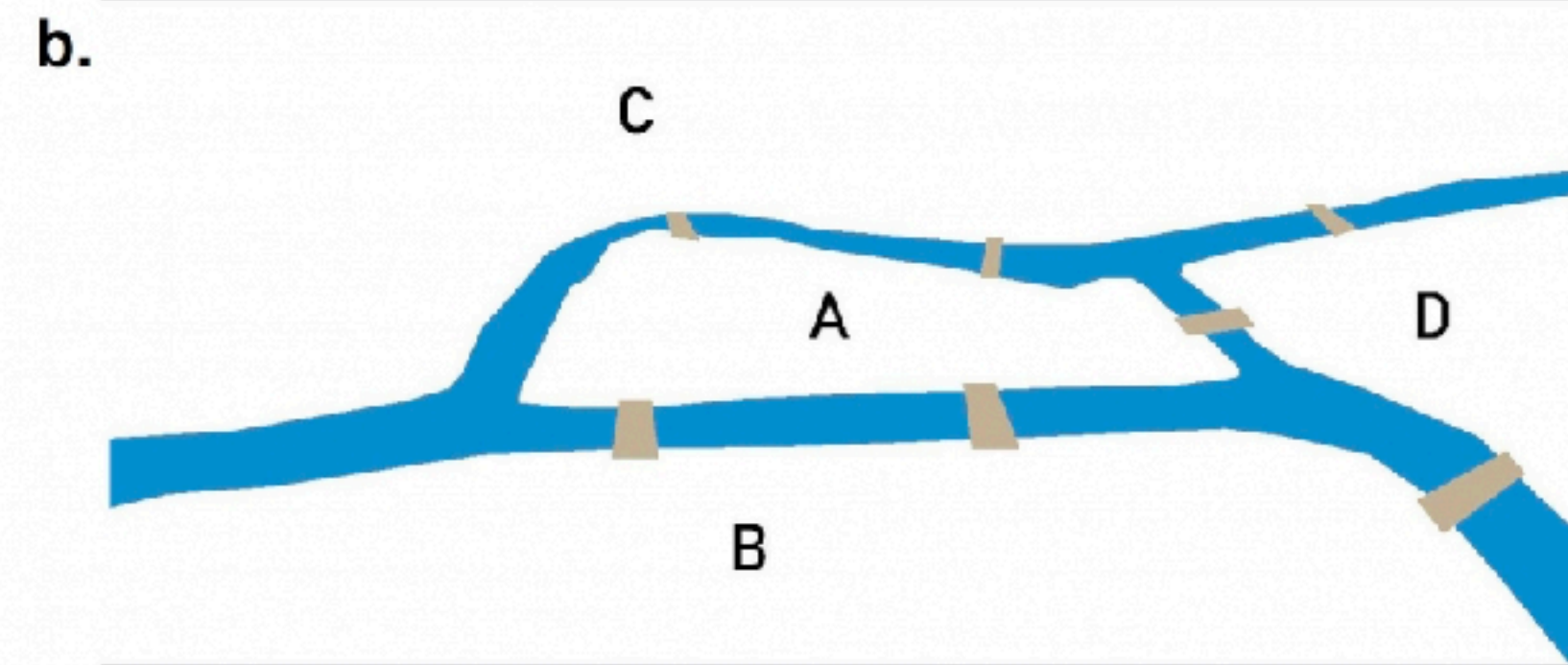
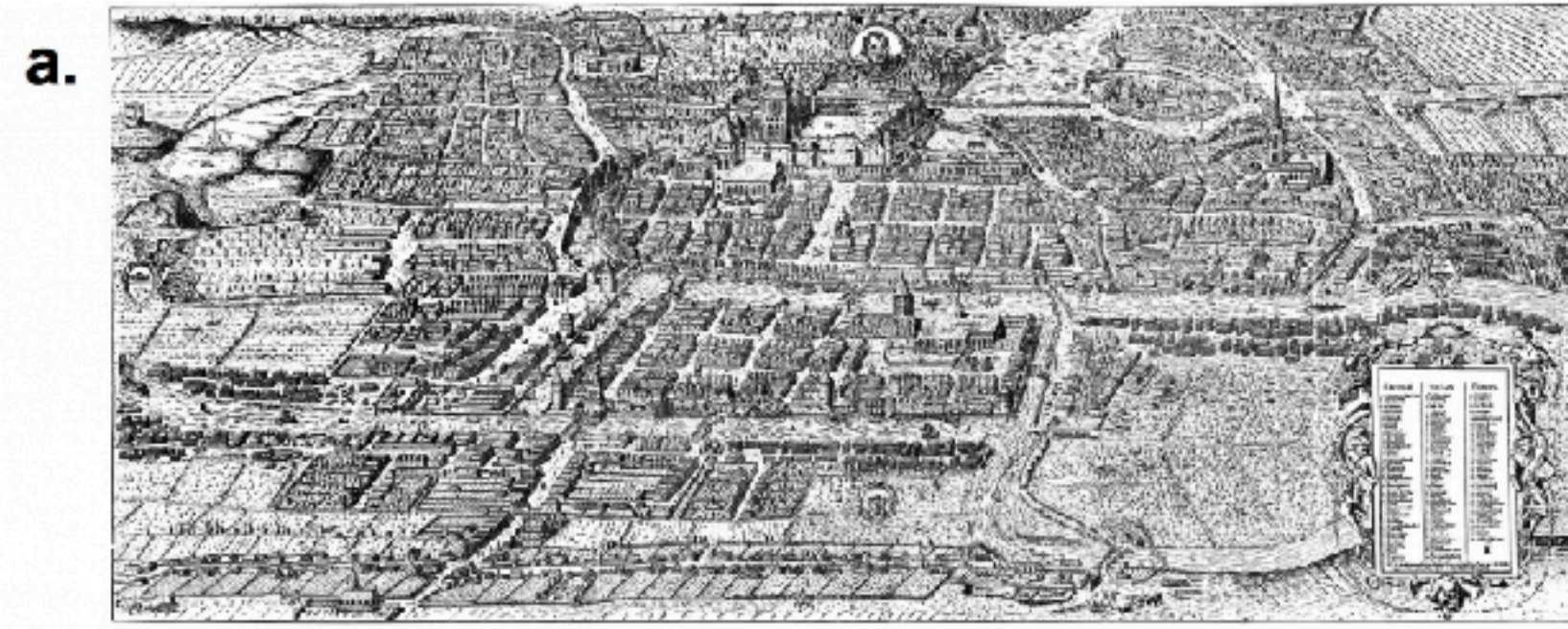
- Sistemas complexos - Sistemas compostos por muitos entes interagentes
  - O mapeamento das interações gera uma **rede**
- **O entendimento de sistemas complexos passa pelo entendimento das redes que os representam!**
- Surgimento da ciência de redes:
  - Emergência de mapas de rede
    - Disponibilidade de dados - capacidade de computação
  - Universalidade das características de redes
    - "a arquitetura de redes emergentes em vários domínios da ciência, natureza e tecnologia são semelhantes entre si, consequência de serem regidas pelos mesmos princípios organizadores. Consequentemente, podemos usar um conjunto comum de ferramentas matemáticas para explorar esses sistemas."

# Características das Ciências de Redes

- Altamente Interdisciplinar
- Empírica e dirigida por dados
- Quantitativa e matemática
- Computacional
- Impactos nas mais diversas áreas:
  - Economia, Saúde, Segurança, Epidemias, Neurociências, Negócios, Ciências (fundamental e aplicada), etc



# As 7 pontes de Königsberg



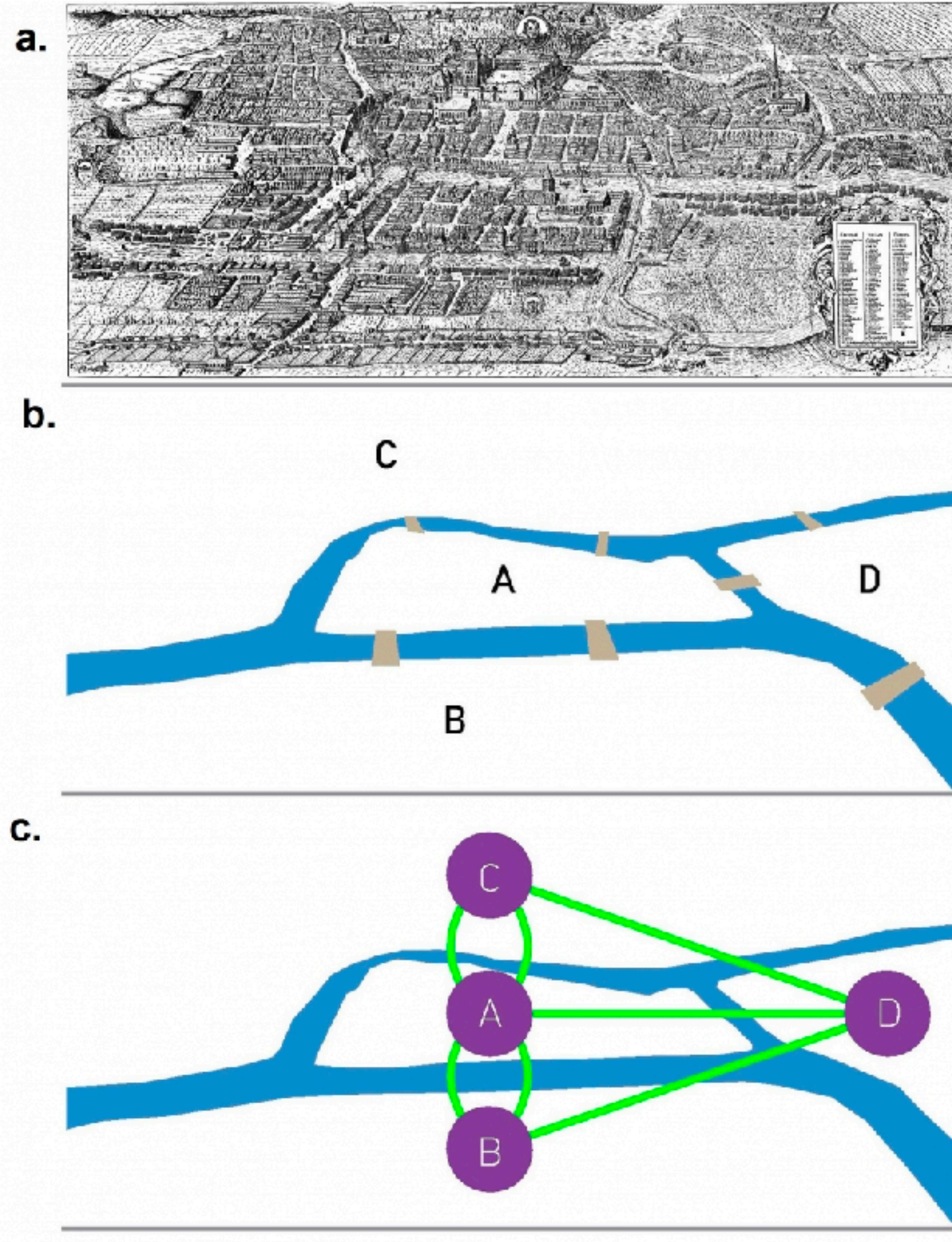
**O problema:** É possível cruzar todas as pontes sem passar por uma delas duas vezes?

Leonard Euler provou rigorosamente em 1735 que não é possível - Nascimento da Teoria de Grafos

- Nós com número ímpar de arestas devem ser o ponto de chegada ou partida. Caso contrário, chegando a um nó desses pode não haver caminhos não cruzados para sair.
- Um caminho que passe por todas as pontes pode ter apenas um ponto de partida e um ponto de chegada.
- **Conclusão:** Não há caminhos que passem por todas as pontes apenas uma vez se houver mais que dois nós com um número ímpar de arestas



# As 7 pontes de Königsberg



## Mensagens importantes:

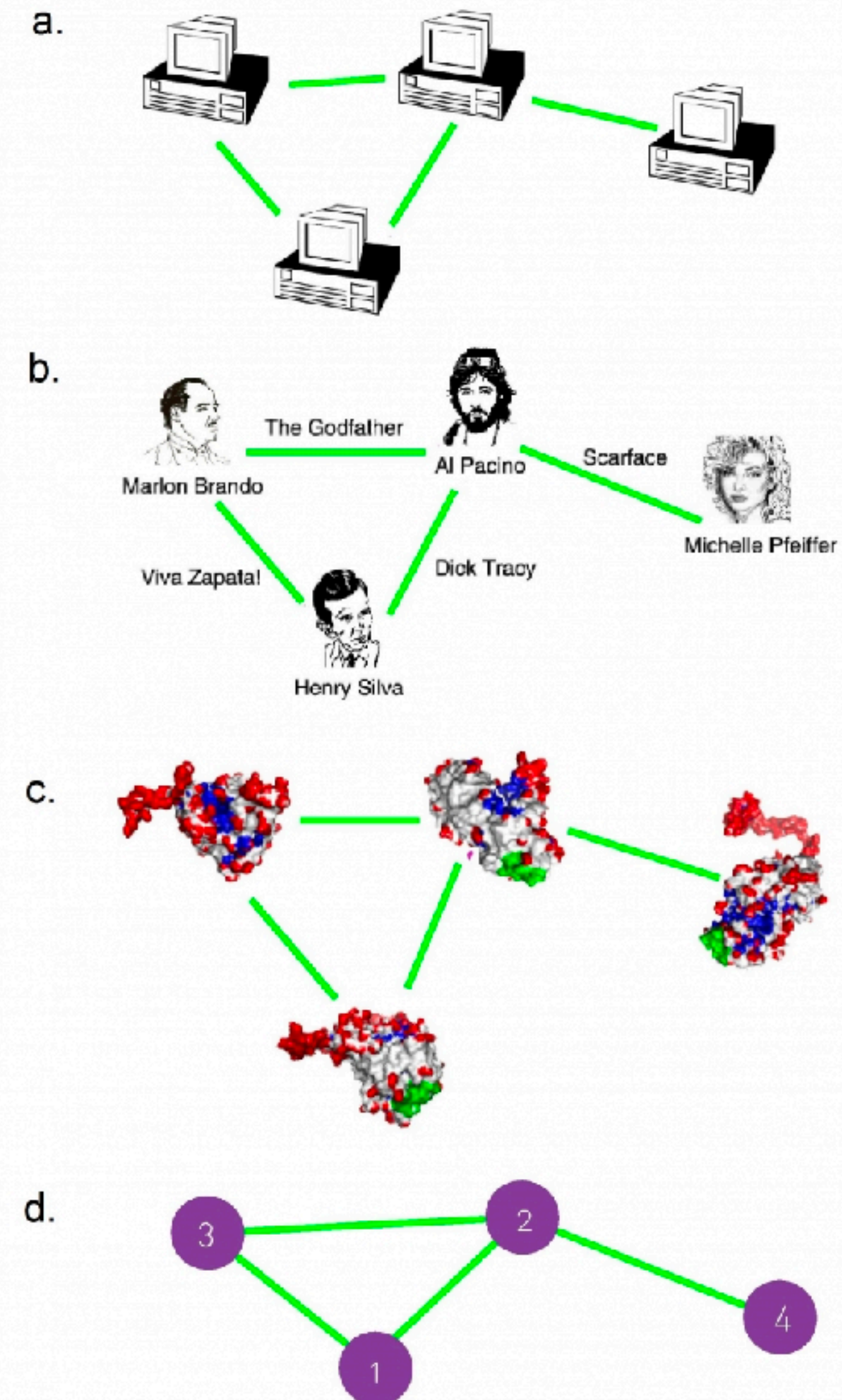
- Alguns problemas são resolvidos mais facilmente se o representarmos por um grafo
- A existência de uma solução para esse problema não depende da nossa ingenuidade ao procurar uma solução. É uma característica intrínseca do grafo



# Caracterizando Redes

Precisamos conhecer:

- Número de Nós (vértices):  $N$
- Número de Arestas (conexões, ligações, links):  $L$ 
  - Arestas direcionais
  - Arestas não-direcionais
- Um mesmo grupo de indivíduos pode ser ligado entre si de diferentes formas (ligações profissionais, amizade, afinidades, etc) formando diferentes redes.





# Caracterizando Redes

- Grau de um nó:  $k_i$
- Total de links (rede não direcionada):  $L = \frac{1}{2} \sum_{i=1}^N k_i$
- Grau médio:  $\langle k \rangle = \frac{1}{N} \sum_{i=1}^N k_i = \frac{2L}{N}$
- No caso de redes direcionais, separamos em  $k_i^{in}$  e  $k_i^{out}$  e tomamos  
$$L = \sum_i k_i^{in} = \sum_i k_i^{out} \text{ e } \langle k^{in} \rangle = \langle k^{out} \rangle = \frac{L}{N}$$

# Caracterizando Redes

- Distribuição de graus,  $p_k$ , é a probabilidade de um nó escolhido ao acaso ter grau  $k$

- $\sum_k p_k = 1$

- Em uma rede com  $N$  nós,  $p_k = \frac{N_k}{N}$

- Note que  $\langle k \rangle = \sum_k k p_k$

- A forma funcional de  $p_k$  determina importantes propriedades da rede



# Redes Ponderadas e Matriz de Adjacências

- $A_{ij} = w_{ij}$  se tem um link apontando de  $i$  para  $j$  com peso  $w_{ij}$ . Caso a rede não seja ponderada,  $w_{ij} = 1, \forall i, j$
- $A_{ij} = 0$  se  $i$  e  $j$  não estão conectados

$$A_{ij} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$A_{ij} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

a. Adjacency matrix

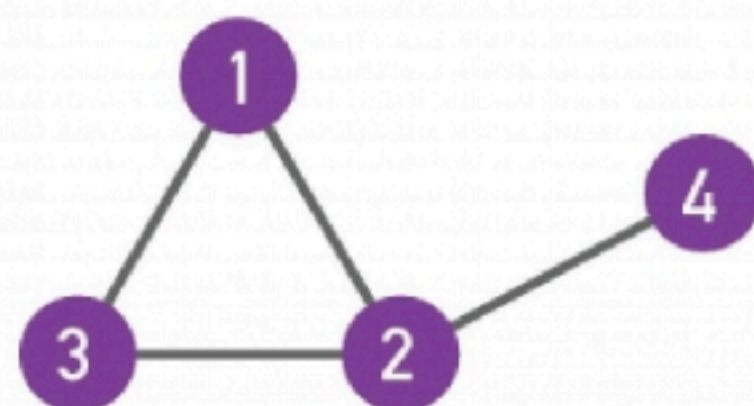
$$A_{ij} = \begin{bmatrix} A_{11} & A_{12} & A_{13} & A_{14} \\ A_{21} & A_{22} & A_{23} & A_{24} \\ A_{31} & A_{32} & A_{33} & A_{34} \\ A_{41} & A_{42} & A_{43} & A_{44} \end{bmatrix}$$

$$k_2 = \sum_{j=1}^4 A_{2j} = \sum_{i=1}^4 A_{i2} = 3 \quad k_2^{\text{in}} = \sum_{j=1}^4 A_{2j} = 2, \quad k_2^{\text{out}} = \sum_{i=1}^4 A_{i2} = 1$$

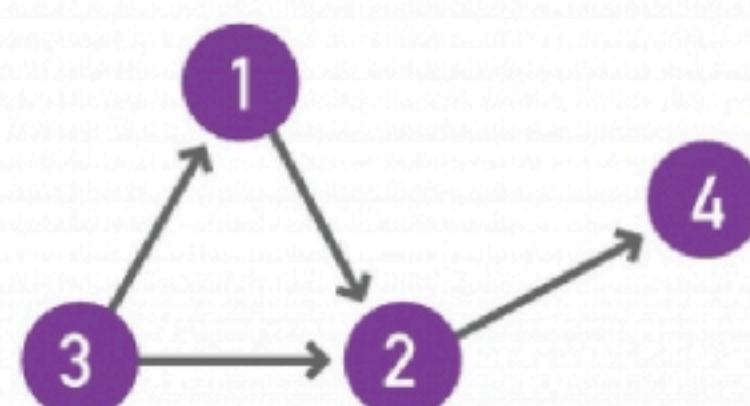
$$A_{ij} = A_{ji} \quad A_{ii} = 0$$

$$A_{ij} \neq A_{ji} \quad A_{ii} = 0$$

b. Undirected network



c. Directed network



$$L = \frac{1}{2} \sum_{i,j=1}^N A_{ij}$$

$$\langle k \rangle = \frac{2L}{N}$$

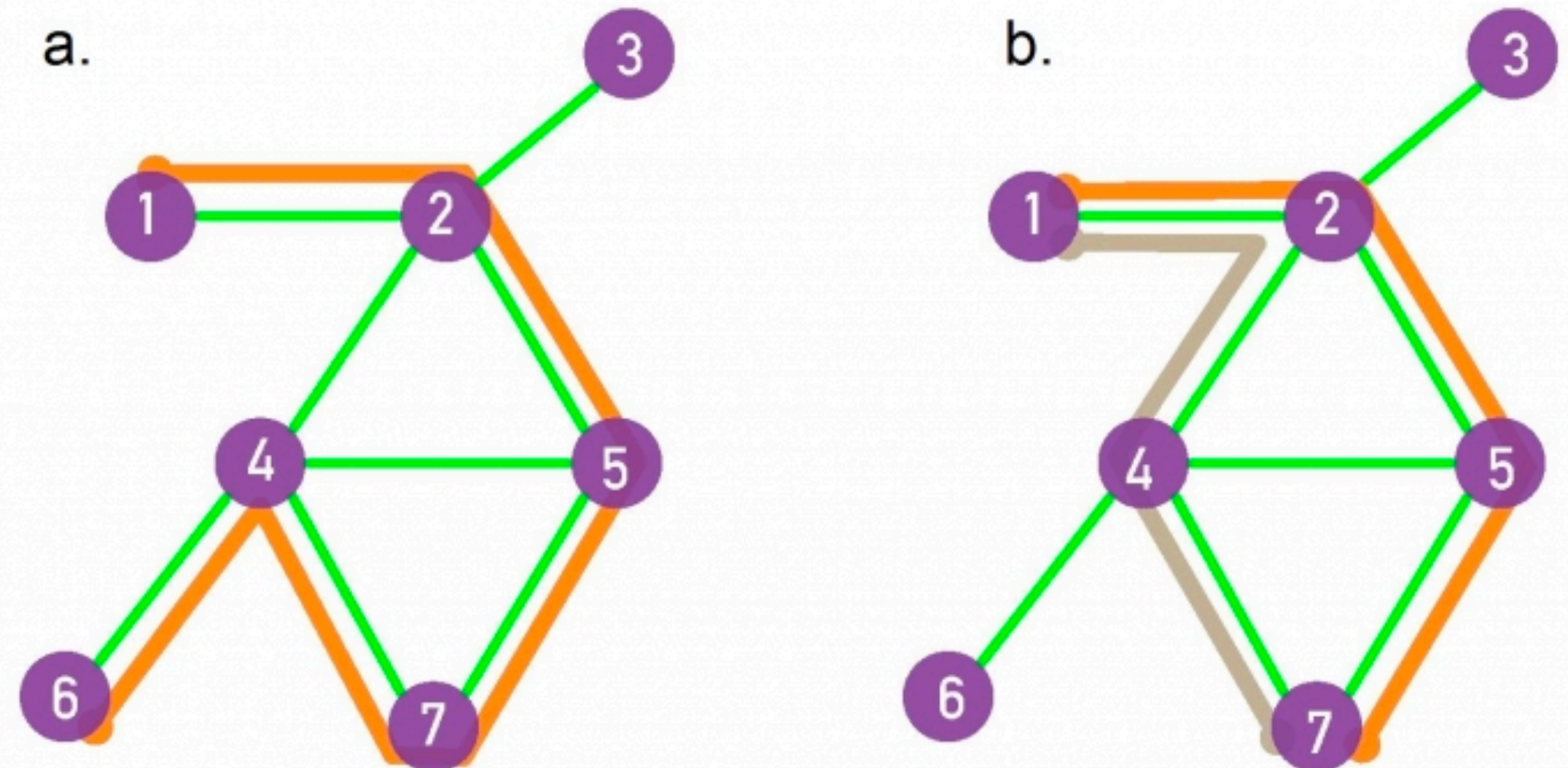
$$L = \sum_{i,j=1}^N A_{ij}$$

$$\langle k^{\text{in}} \rangle = \langle k^{\text{out}} \rangle = \frac{L}{N}$$



# Caminhos e Distâncias

- Distância Física vs. Distância na rede
- Caminho: Lista ordenada de links que conecta dois nós
- Caminho mais curto,  $d$ . Note que em redes direcionais  $d_{ij} \neq d_{ji}$ .
- Distância média do caminho mais curto,  $\langle d \rangle$
- Diâmetro: Maior caminho mais curto
- Caminho de Euler
  - Visita cada aresta uma vez
- Caminho Hamiltoniano
  - Visita cada sítio uma vez





# Conectividade

- Redes conectadas vs. Não conectadas

- Coeficiente de conectividade local (*local clustering coefficient*)  $C_i = \frac{2L_i}{k_i(k_i - 1)}$ ,  $L_i$  é o número de arestas entre os  $k_i$  vizinhos do nó  $i$

- $C_i = 0$  se os vizinhos não estão conectados
  - $C_i = 1$  se os vizinhos formam um grafo completo
  - $C_i$  fornece a probabilidade dos vizinhos estarem conectados
- Grau médio de conectividade (Average clustering degree)

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

- Probabilidade de dois vizinhos de um nó escolhido ao acaso estarem conectados