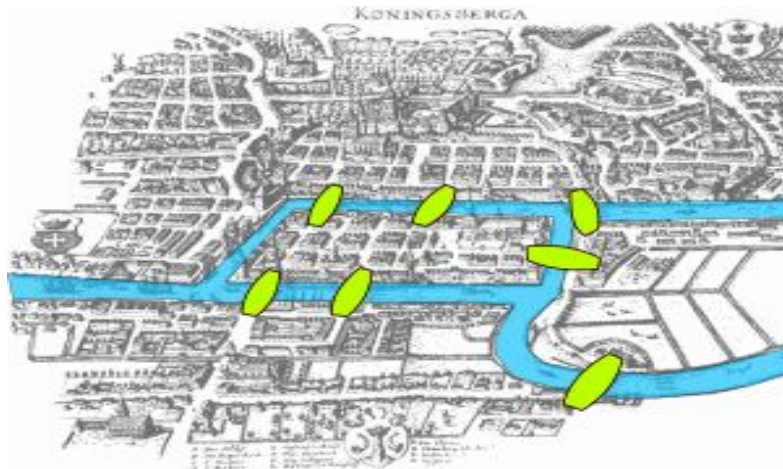




Universidade Federal do ABC

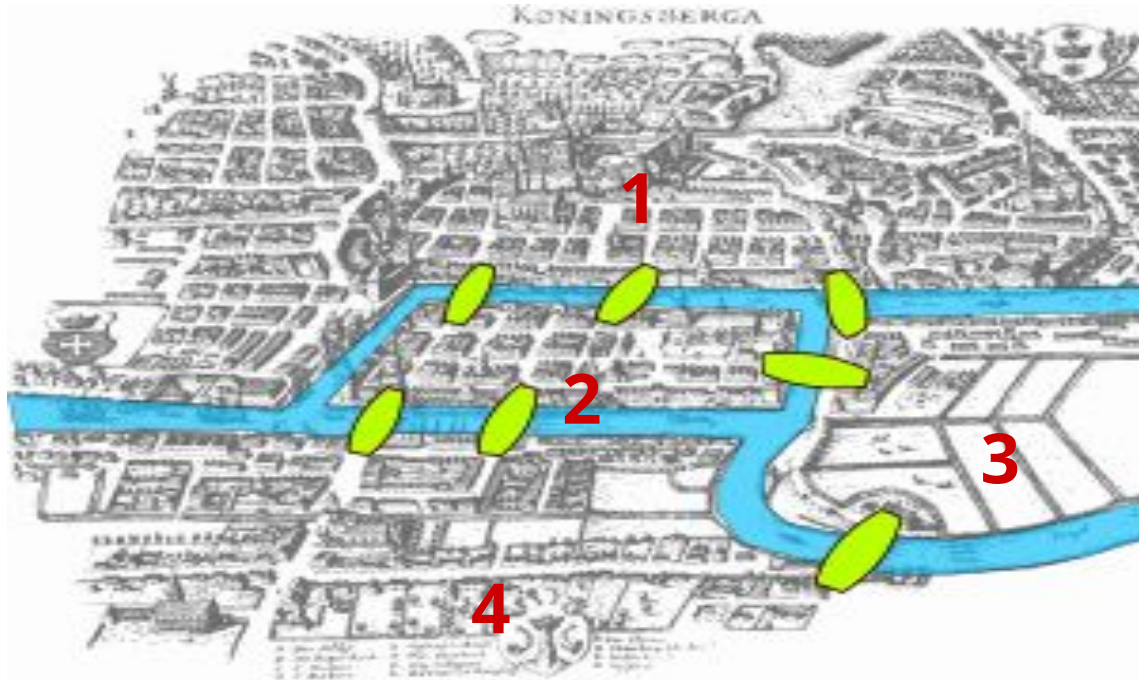


# As Sete Pontes de Königsberg

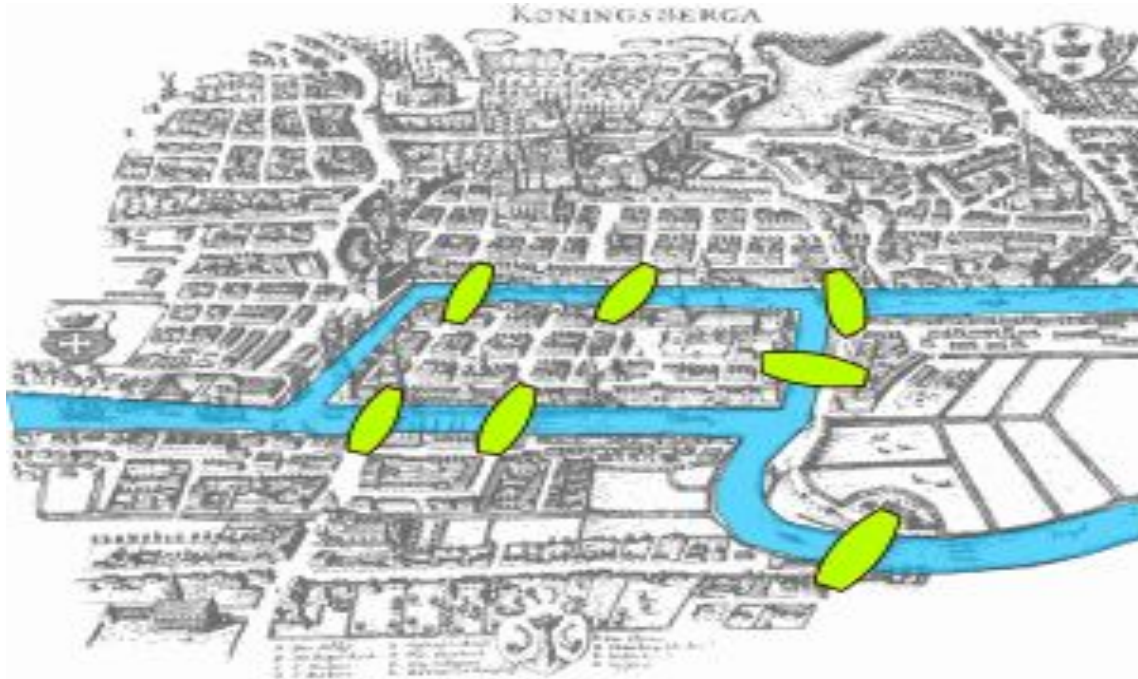
---

Prof. Fabrício Olivetti de França

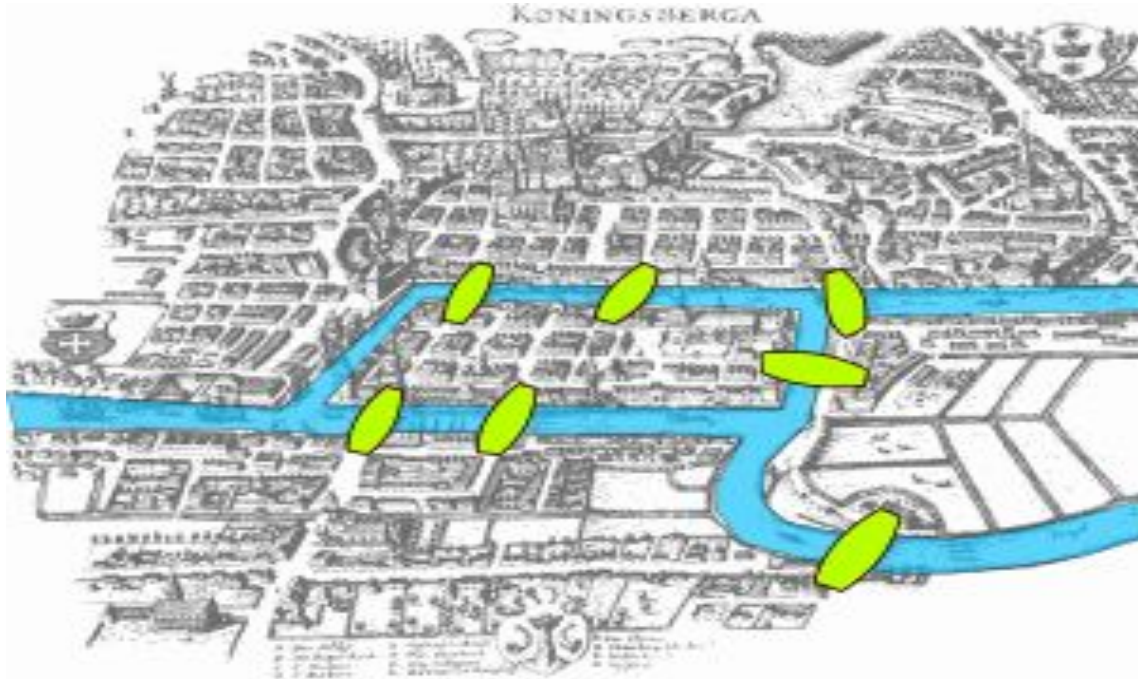
# Estudo das Redes



# Estudo das Redes



# Estudo das Redes

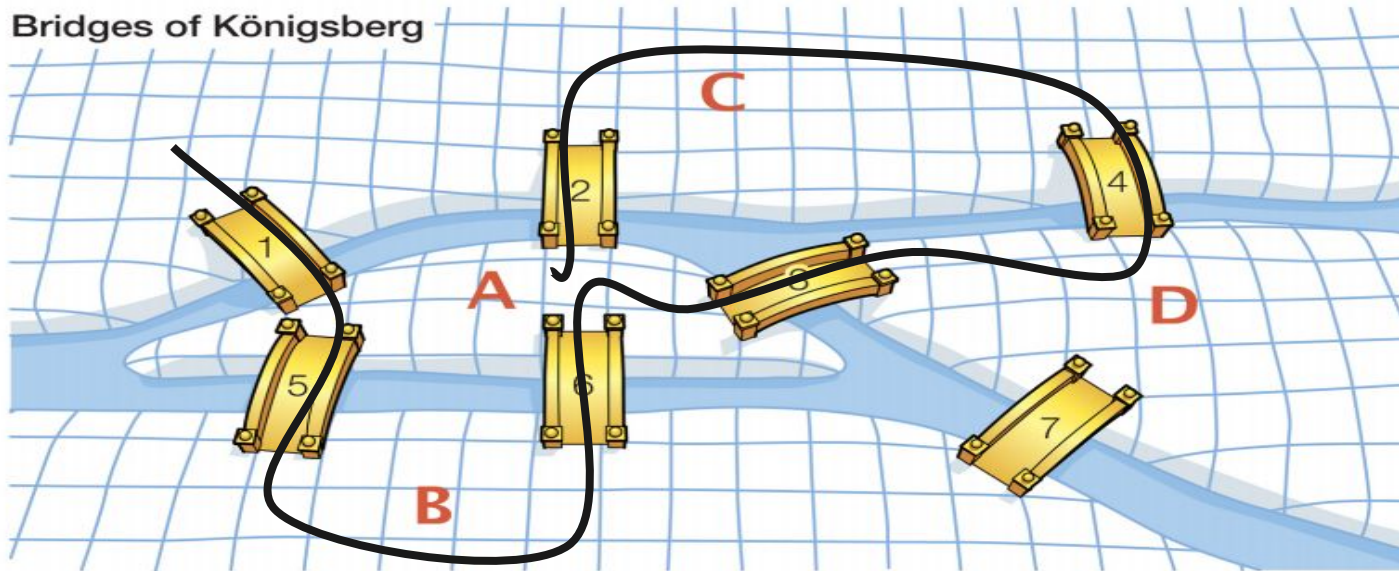


Atravesse cada uma das pontes **uma única vez**.



# Estudo das Redes

Bridges of Königsberg



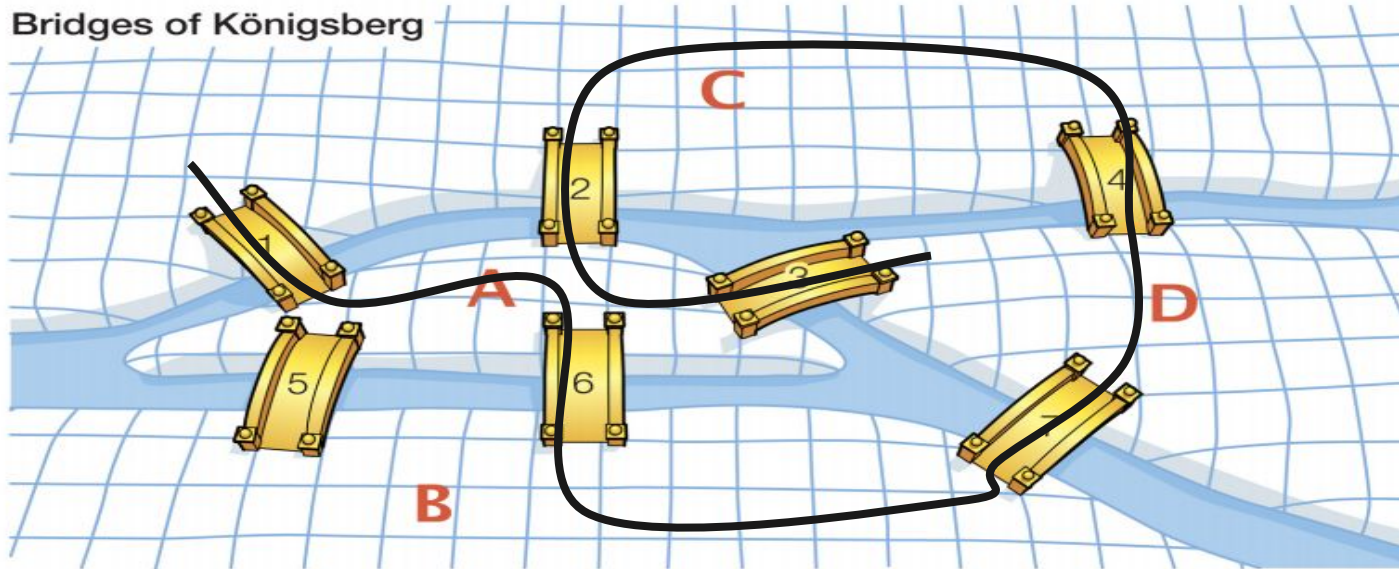
© 2010 Encyclopædia Britannica, Inc.





# Estudo das Redes

Bridges of Königsberg

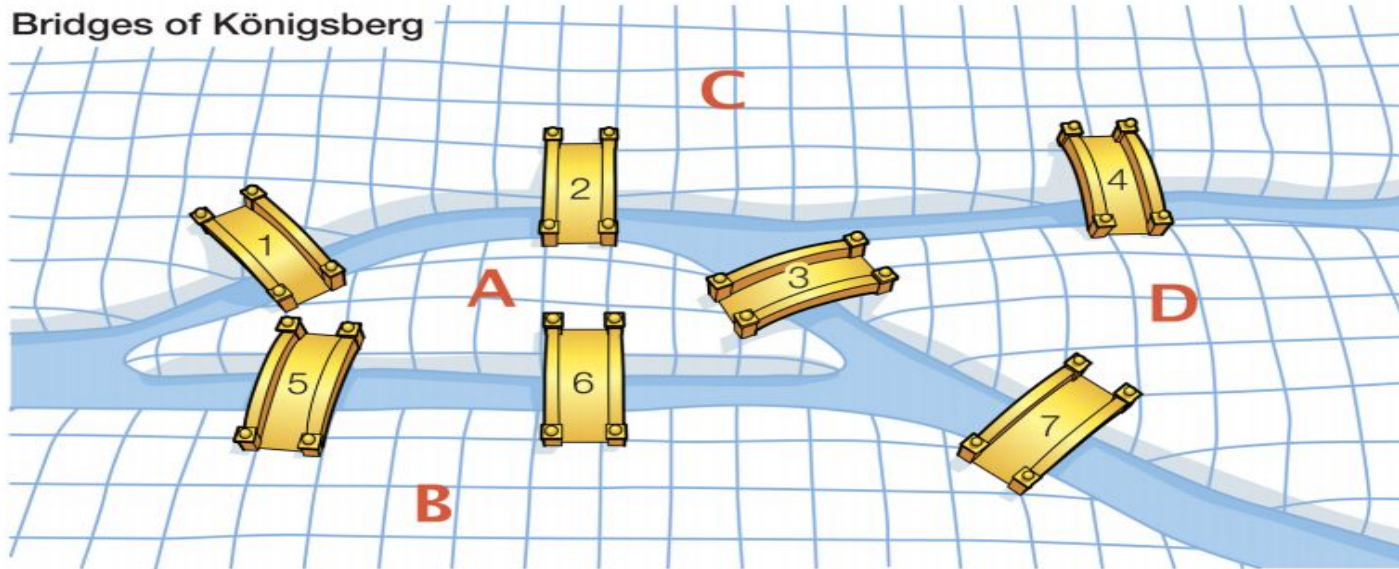


© 2010 Encyclopædia Britannica, Inc.



# Estudo das Redes

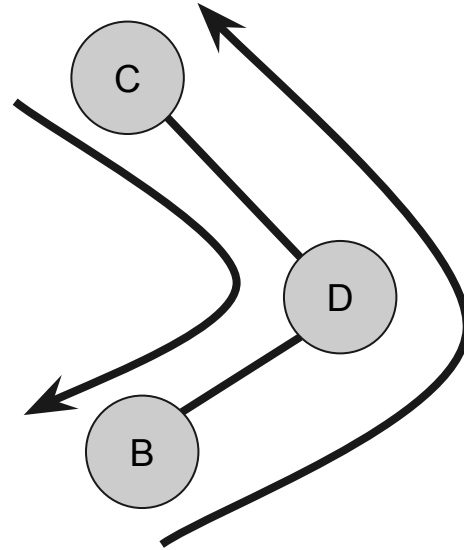
Bridges of Königsberg



© 2010 Encyclopædia Britannica, Inc.



# Estudo das Redes





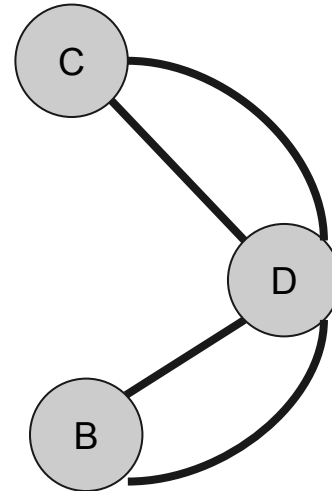
# Estudo das Redes

$B \rightarrow D \rightarrow C \rightarrow D \rightarrow B$

$C \rightarrow D \rightarrow B \rightarrow D \rightarrow C$

$D \rightarrow C \rightarrow D \rightarrow B \rightarrow D$

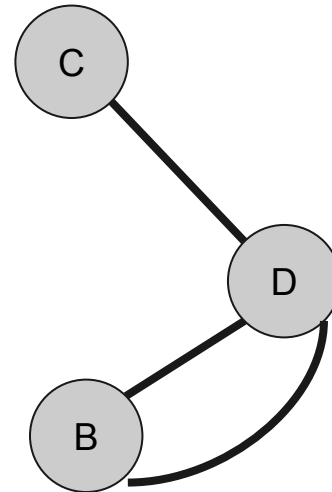
$D \rightarrow B \rightarrow D \rightarrow C \rightarrow D$



# Estudo das Redes

$D \rightarrow B \rightarrow D \rightarrow C$

$C \rightarrow D \rightarrow B \rightarrow D$

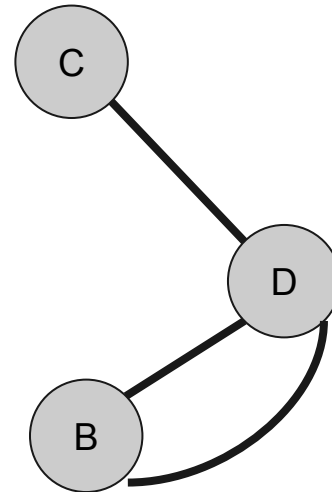


# Estudo das Redes

$D \rightarrow B \rightarrow D \rightarrow C$

$C \rightarrow D \rightarrow B \rightarrow D$

O que essas rotas possuem em comum?

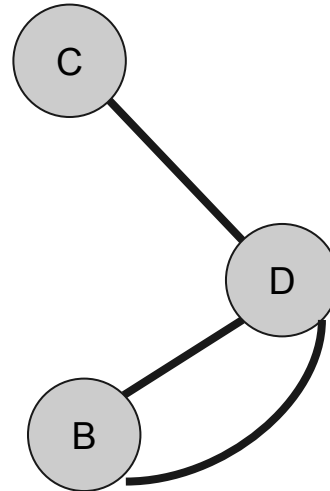


# Estudo das Redes

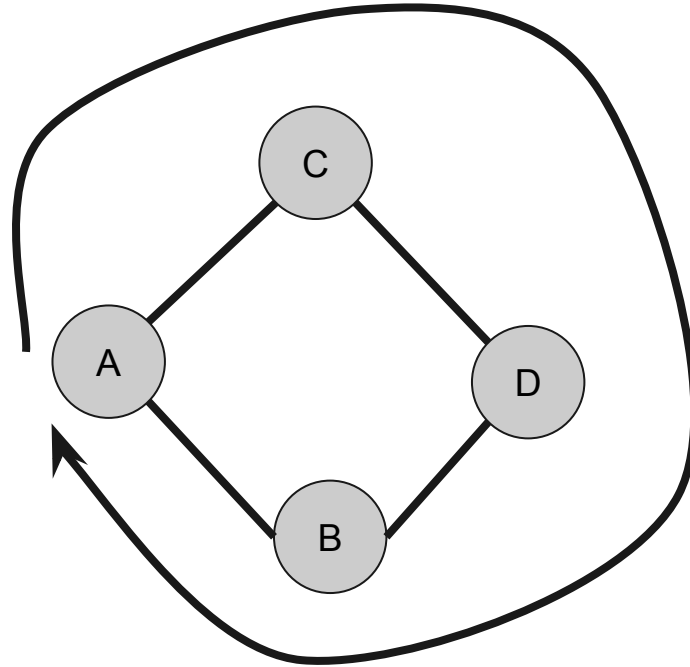
**D** → **B** → **D** → **C**

**C** → **D** → **B** → **D**

Elas começam ou terminam  
em C/D!



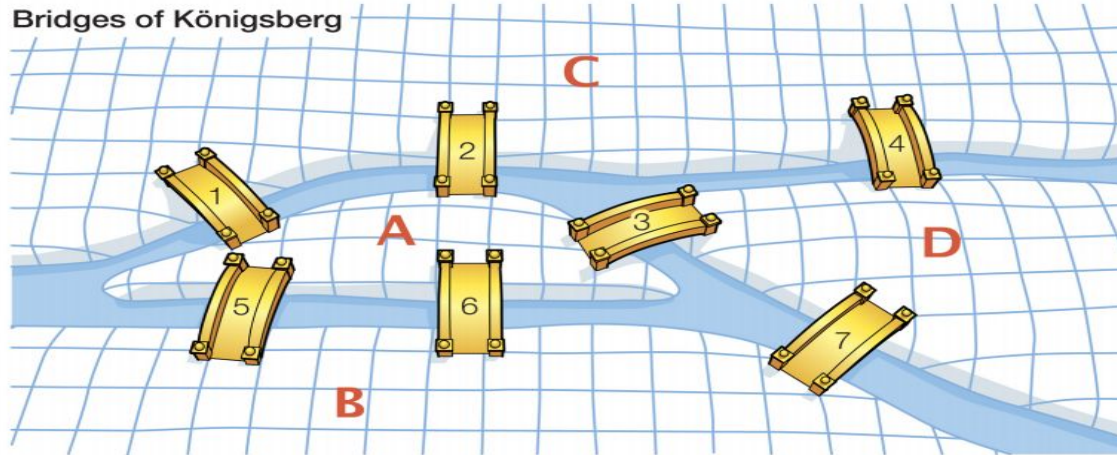
# Estudo das Redes



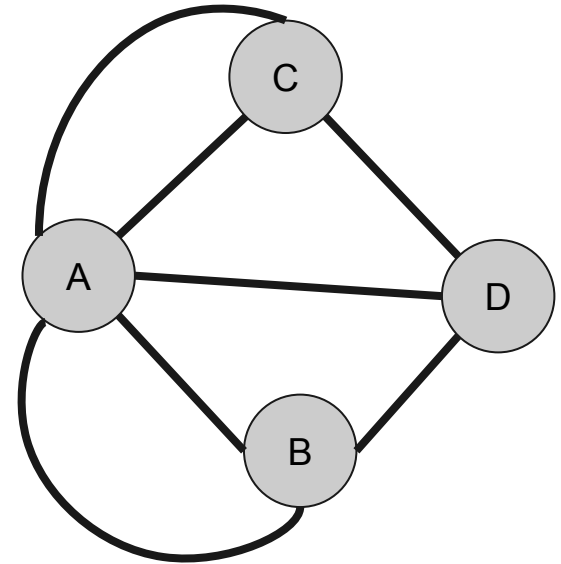


# Estudo das Redes

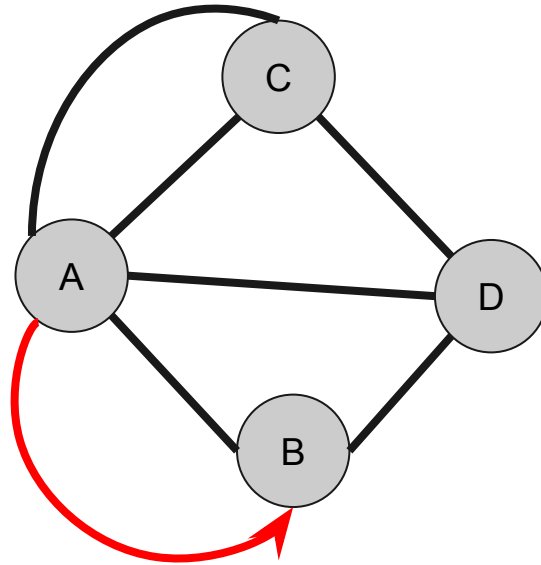
Bridges of Königsberg



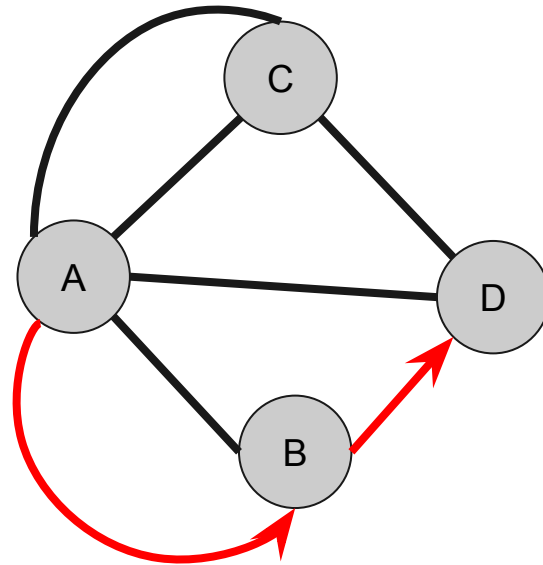
© 2010 Encyclopædia Britannica, Inc.



# Estudo das Redes

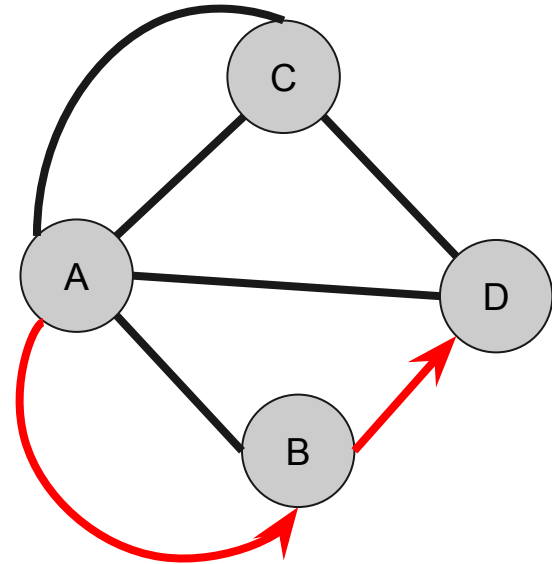


# Estudo das Redes

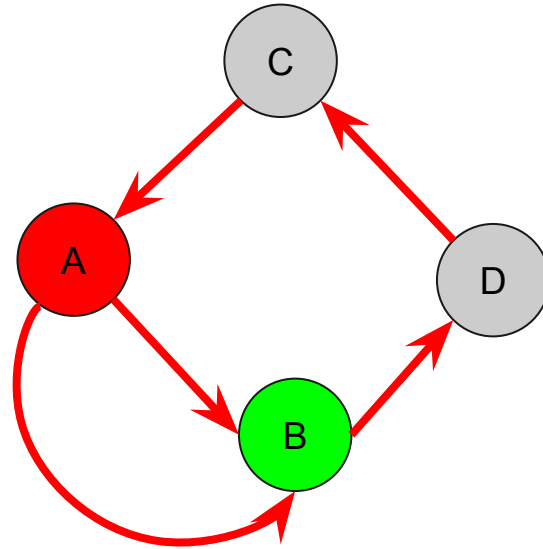


# Estudo das Redes

1. Se o vértice não for o ponto inicial e nem final, ele **necessariamente** precisa ter um número par de arestas.



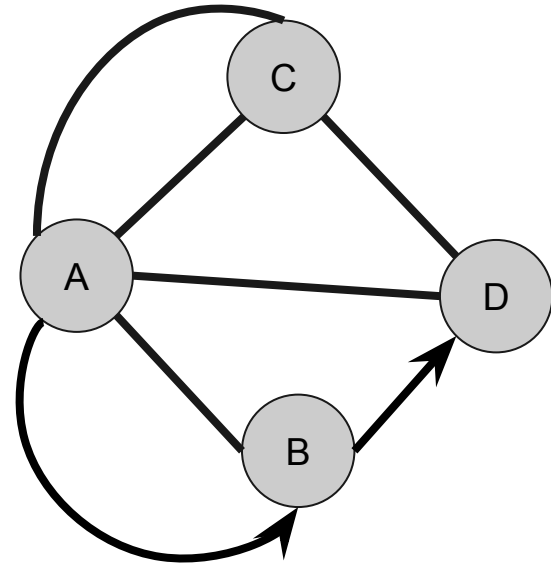
# Estudo das Redes



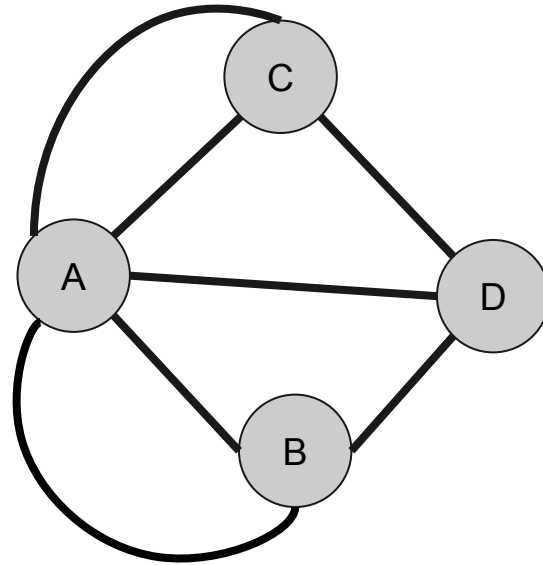


# Estudo das Redes

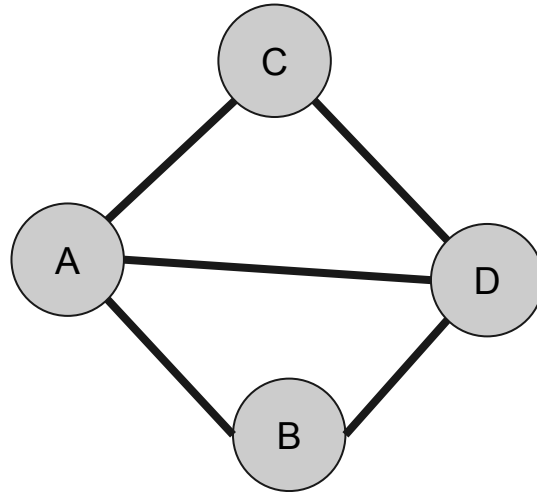
1. Se o vértice não for o ponto inicial e nem final, ele **necessariamente** precisa ter um número par de arestas.
2. Os vértices iniciais e finais podem ter número ímpar, porém **ambos** devem possuir a mesma paridade.



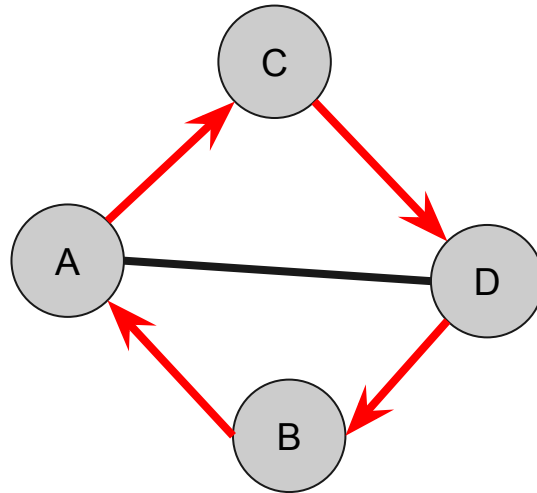
# Estudo das Redes



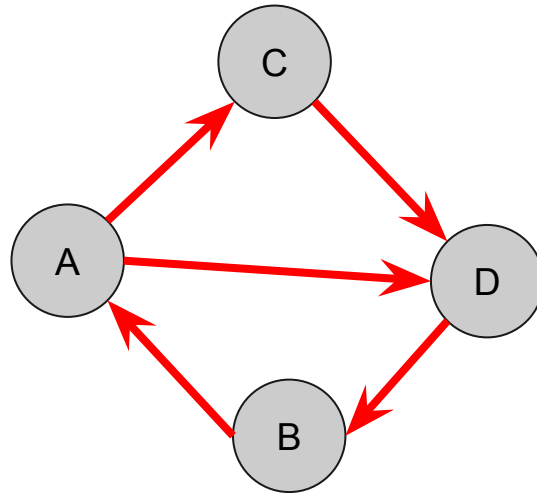
# Estudo das Redes



# Estudo das Redes



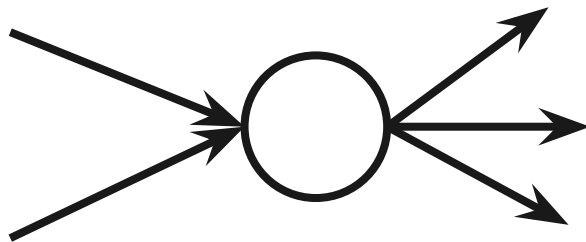
# Estudo das Redes







Universidade Federal do ABC



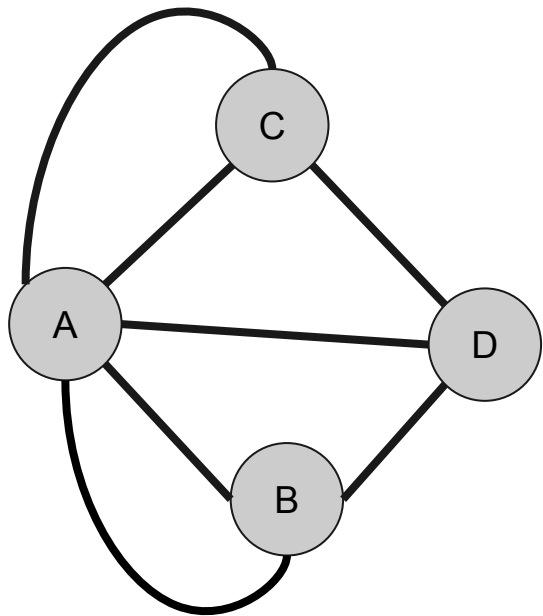
# Grau de um vértice

---

Prof. Fabrício Olivetti de França

# Teoria dos Grafos

Em grafos, o número de arestas que parte ou chega em um nó é chamado de **GRAU**.



$$\text{GRAU}(A) = 5$$

$$\text{GRAU}(B) = 3$$

$$\text{GRAU}(C) = 3$$

$$\text{GRAU}(D) = 3$$

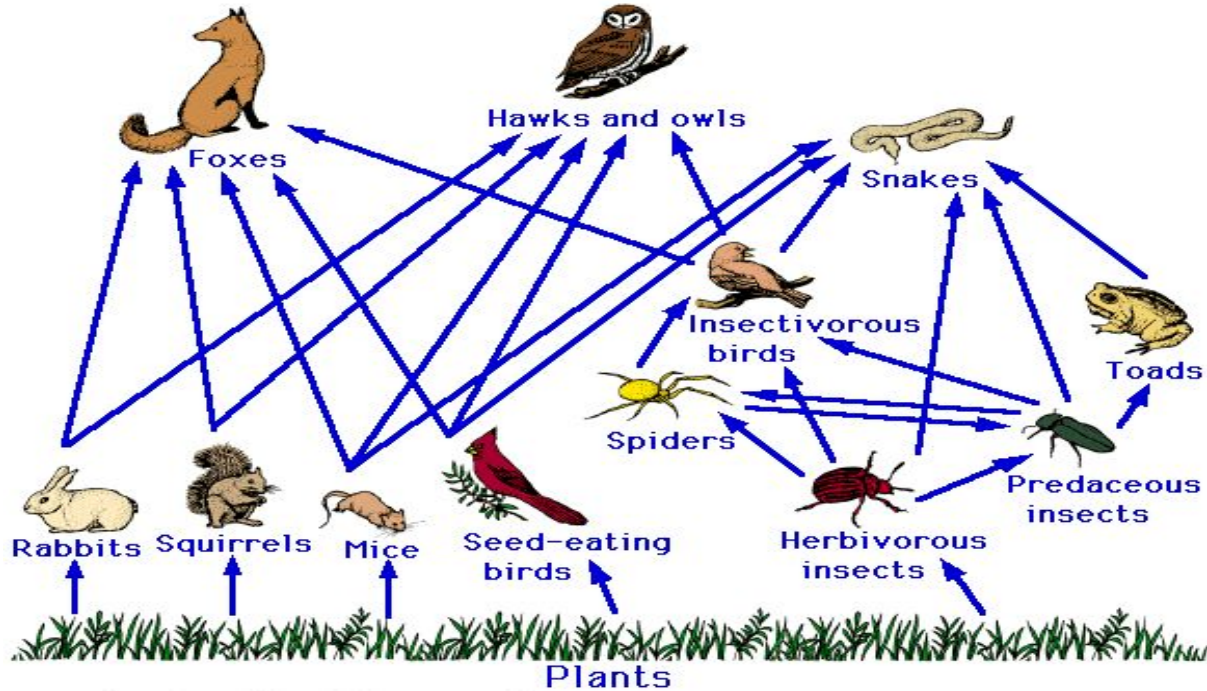


# GRAU E REDES SOCIAIS

Grau de um vértice nas redes sociais representa a importância/popularidade.

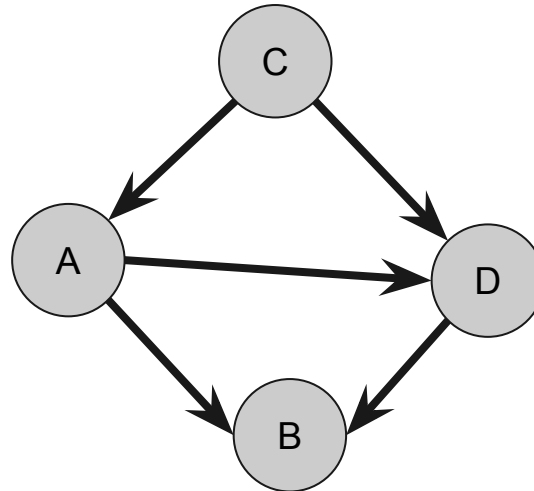


# GRAU E A CADEIA ALIMENTAR



# GRAU E A CADEIA ALIMENTAR

Esse tipo de grafo é denominado **Grafo Direcionado**.





# GRAU E A CADEIA ALIMENTAR

- ❑ Transmissores
- ❑ Receptores
- ❑ Intermediários



# GRAU EM GRAFOS DIRECIONADOS

Grau de Entrada:

$$G_{ent}(v_i) = |\{(v_j, v_i) | (v_j, v_i) \in E\}|$$

Grau de Saída:

$$G_{saida}(v_i) = |\{(v_i, v_j) | (v_i, v_j) \in E\}|$$

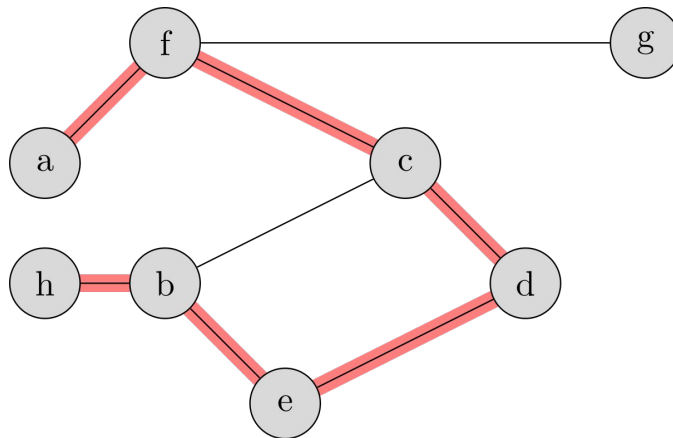
Grau Total:

$$G(v_i) = G_{ent}(v_i) + G_{saida}(v_i)$$





Universidade Federal do ABC



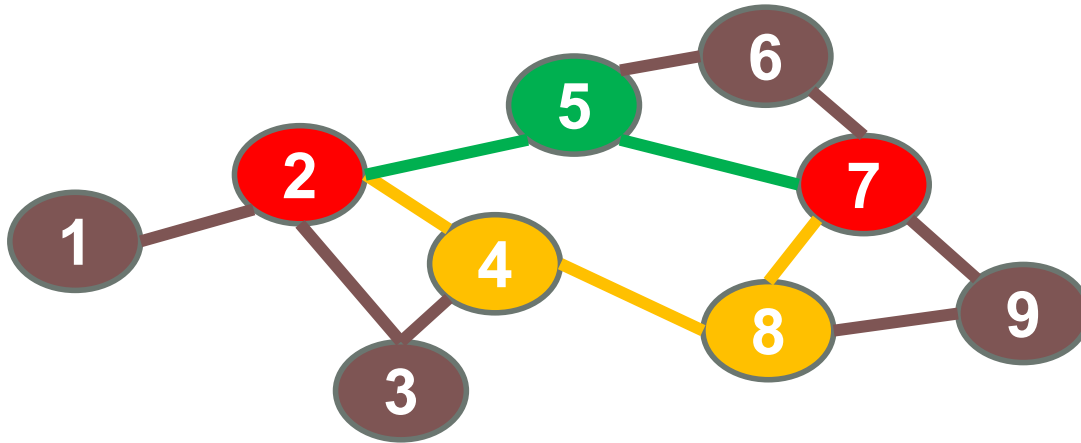
# Caminhos em uma Rede

---

Prof. Fabrício Olivetti de França

# Caminhos

Frequentemente é possível utilizar mais de um **caminho** para transmitir uma informação entre dois nós.

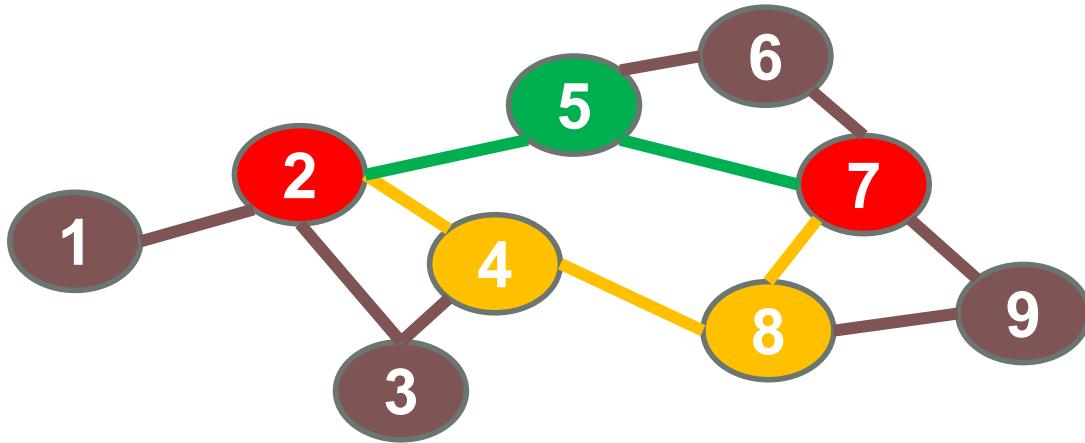


caminho 1	
caminho 2	



# Caminhos

$(v_1, v_2, \dots, v_k)$  tal que  $(v_i, v_{i+1}) \in E$



Caminho 1: 2,4,8,7

Caminho 2: 2,5,7

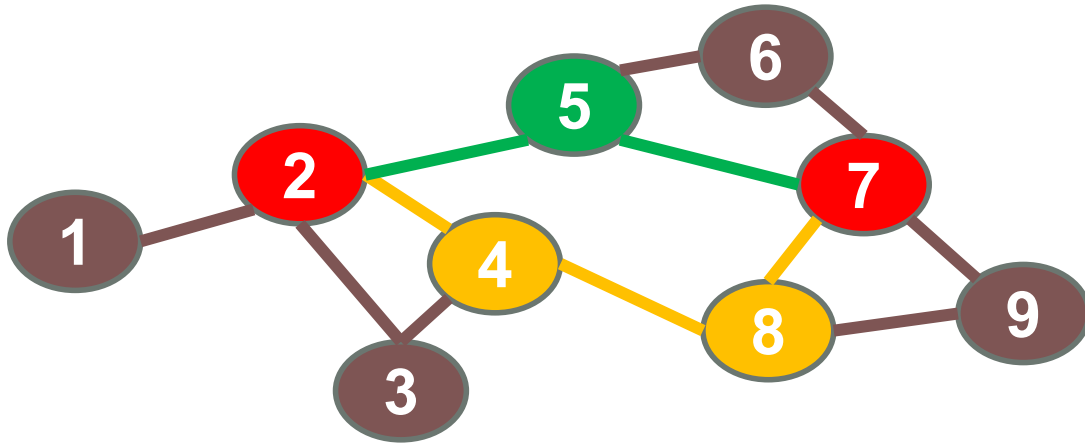
Caminho 3: 2,1,2,5,7

Caminho 4: 2,4,7



# Caminhos

$(v_1, v_2, \dots, v_k)$  tal que  $(v_i, v_{i+1}) \in E$



Caminho 1: 2,4,8,7

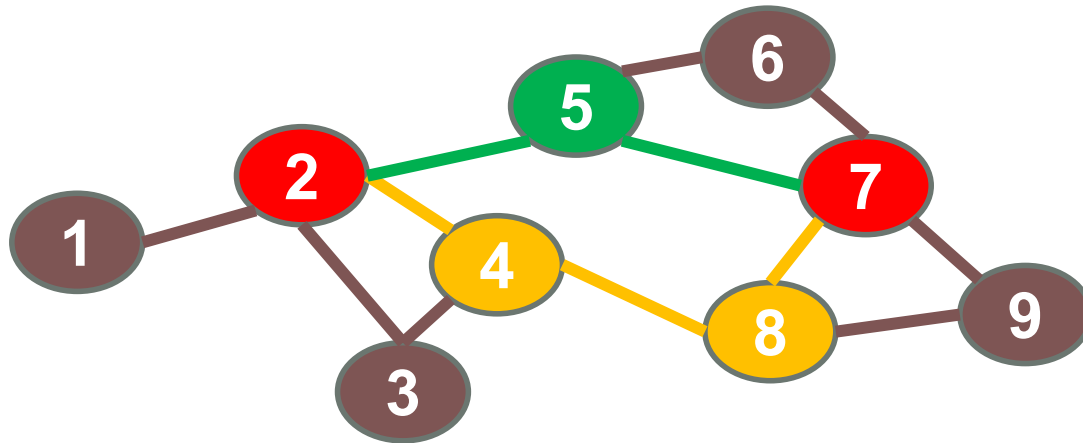
Caminho 2: 2,5,7

Caminho 3: 2,1,2,5,7

~~Caminho 4: 2,4,7~~



# Caminhos



Caminho 1: 2,4,8,7

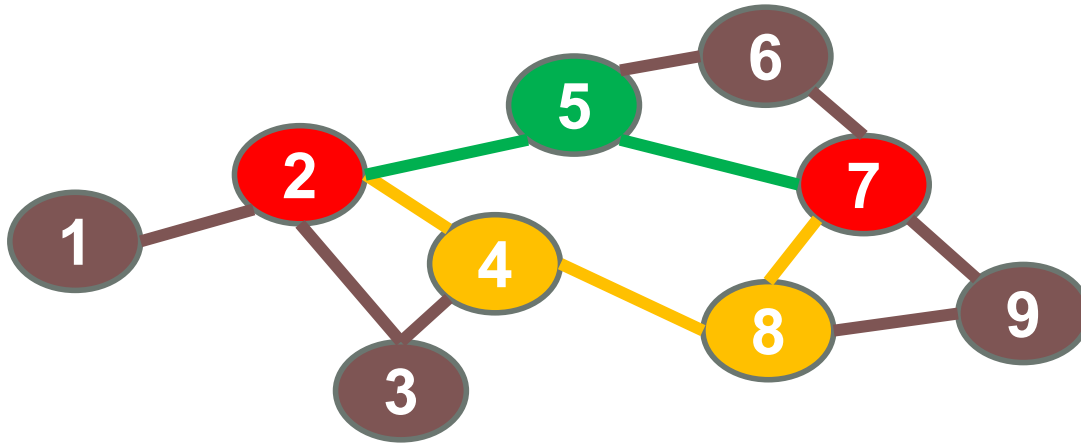
Caminho 2: 2,5,7

Caminho 3: 2,1,2,5,7



# Caminhos

Caminhos sem repetições de nós são denominados **CAMINHOS SIMPLES**.



Caminho 1: 2,4,8,7

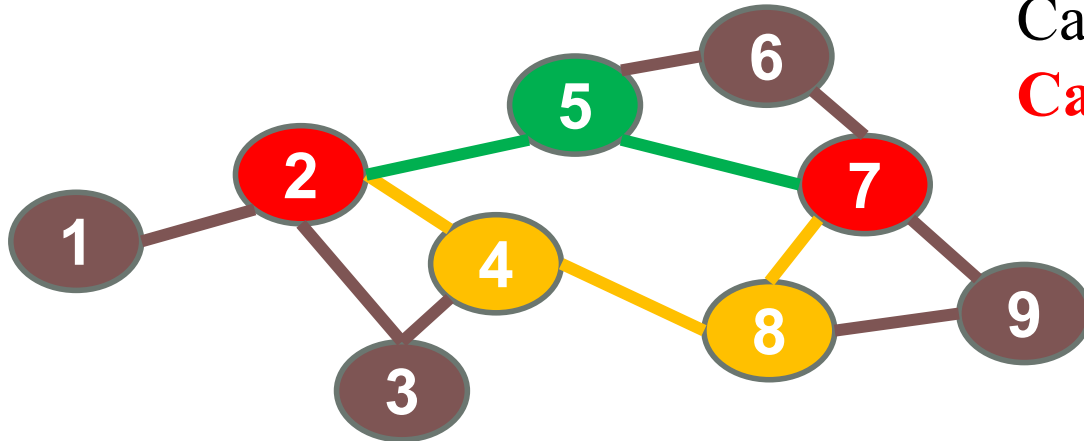
Caminho 2: 2,5,7

~~Caminho 3: 2,1,2,5,7~~





# Caminhos



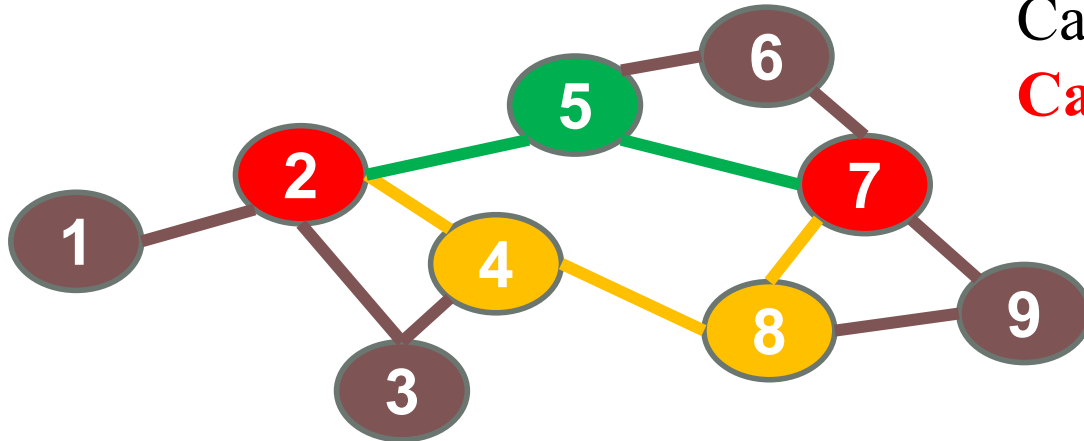
Caminho 1: 2,4,8,7

**Caminho 2: 2,5,7**



# Caminhos

**Definição:** o **comprimento** de um caminho é o número de arestas desse caminho.



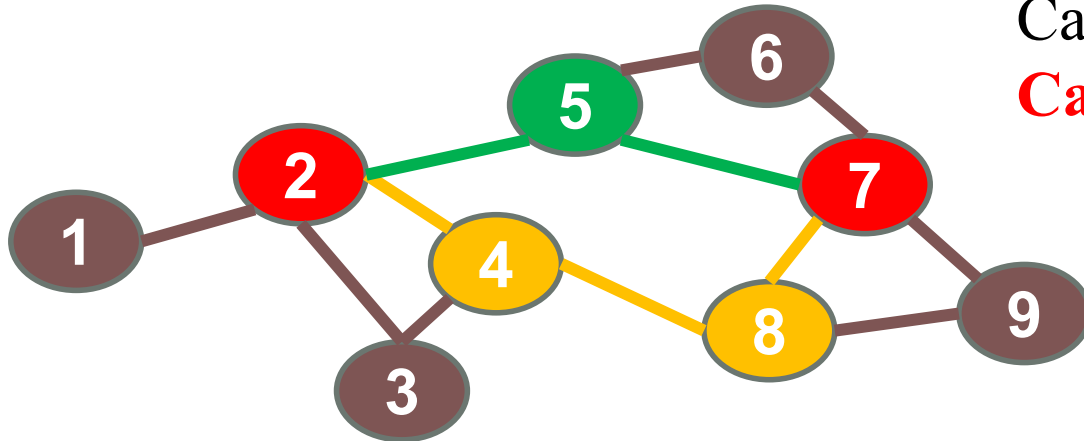
Caminho 1: 2,4,8,7

**Caminho 2: 2,5,7**



# Caminhos

Mas em certas Redes cada aresta tem um valor numérico que representa o custo da transmissão de informação.



Caminho 1: 2,4,8,7

**Caminho 2: 2,5,7**



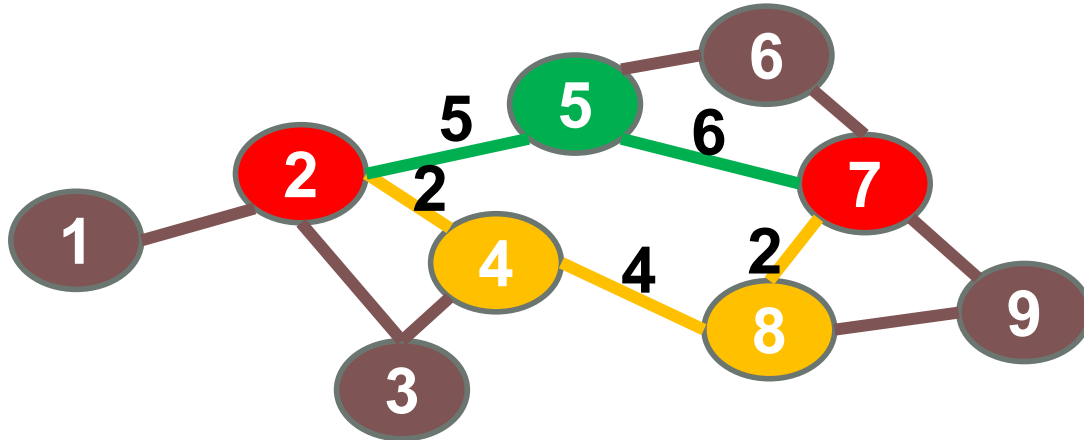
# Caminhos

**Caminho 1: 2,4,8,7**

Caminho 2: 2,5,7

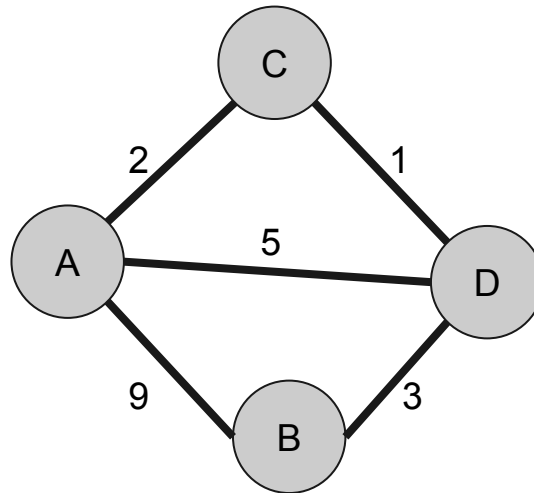
**Custo 1:  $2+4+2 = 8$**

Custo 2:  $5+6 = 11$

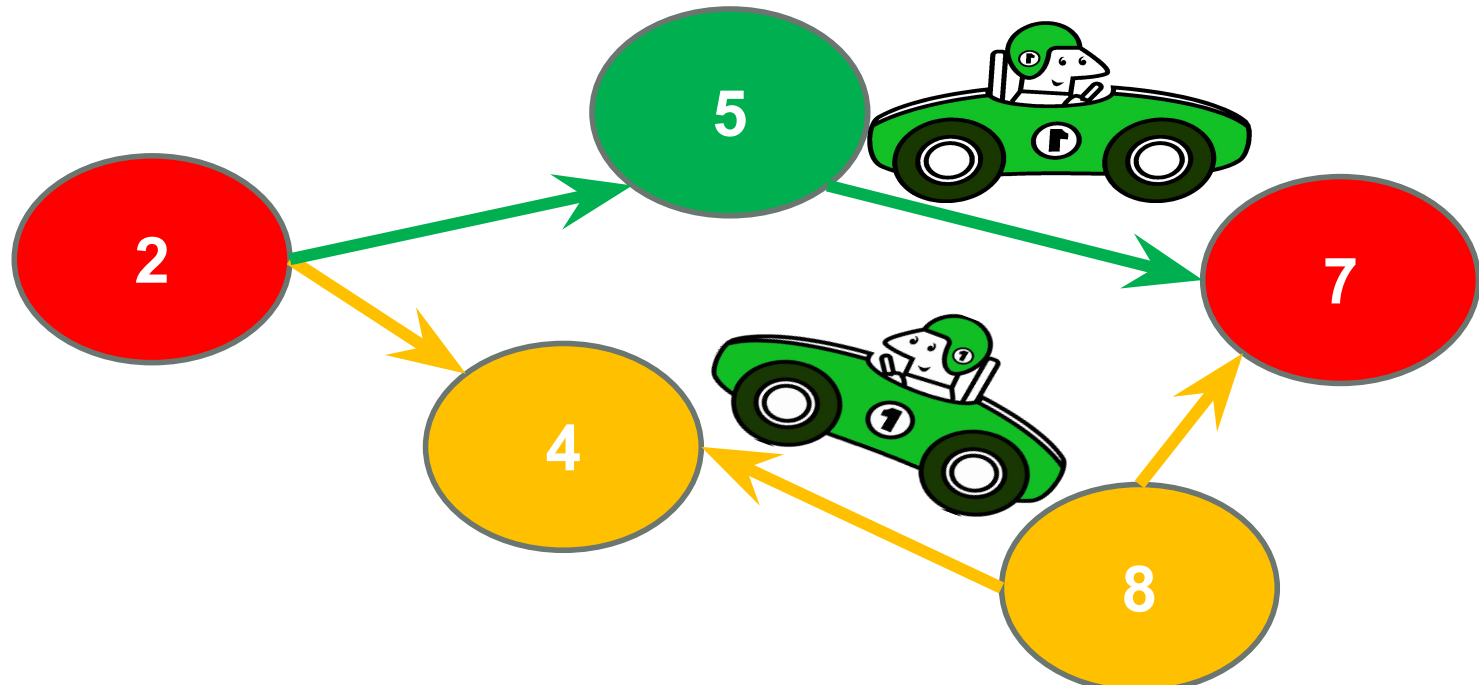


# Grafos Ponderados

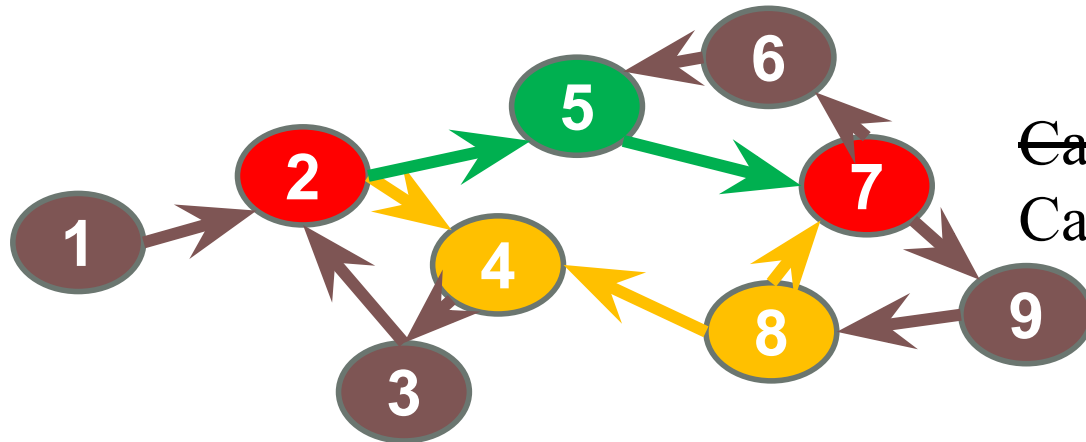
As redes com arestas que apresentam custo são denominadas **REDES PONDERADAS**.



# Caminhos em Redes Direcionadas



# Caminhos

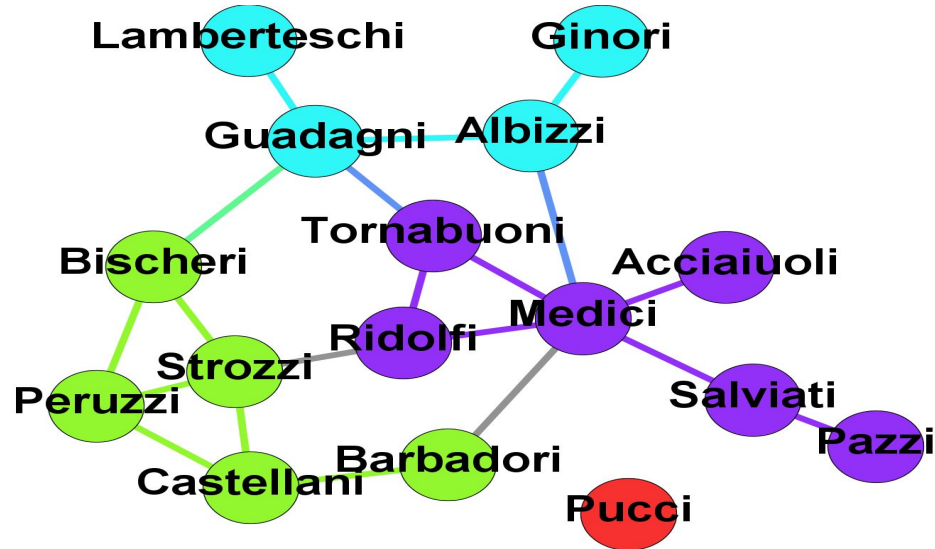


~~Caminho 1: 2,4,8,7~~

Caminho 2: 2,5,7



# Conectividade da Rede





# Conectividade da Rede

Isso ocorre quando:

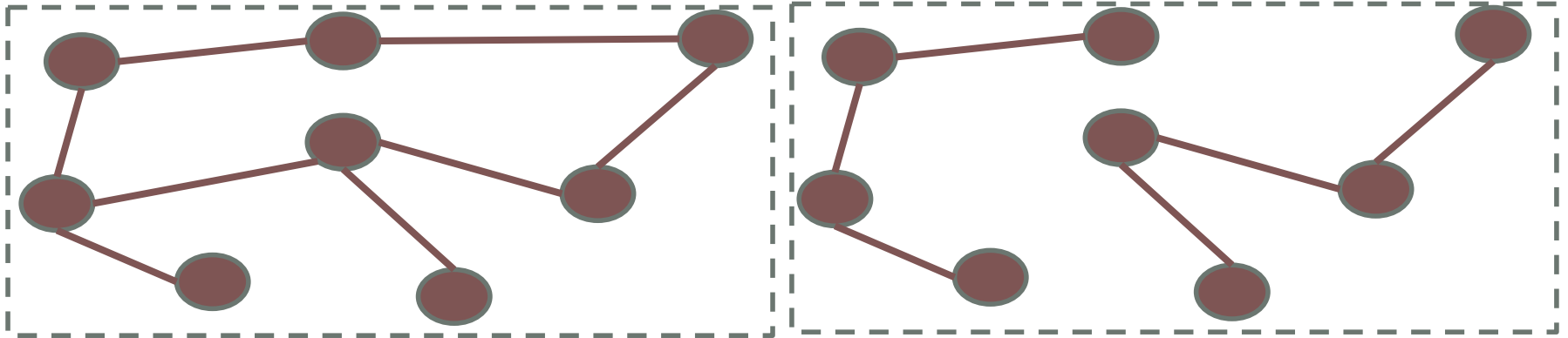
- ❑ Fazemos uma aquisição incompleta dos dados da rede;
- ❑ Ocorrem falhas pontuais em certos nós;
- ❑ A rede ainda está em formação.



# Conexão

**CONEXA:**  $\forall v_i, v_j \in V, \exists \text{ caminho}(v_i, v_j)$

**DESCONEXA:**  $\exists v_i, v_j \in V, \nexists \text{ caminho}(v_i, v_j)$



**REDE CONECTADA**

**REDE DESCONECTADA**





Universidade Federal do ABC

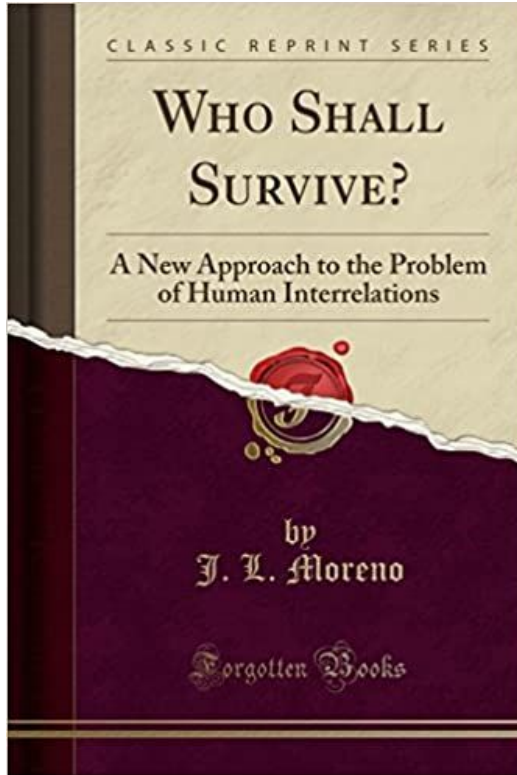


# Modelagem Computacional

---

Prof. Fabrício Olivetti de França

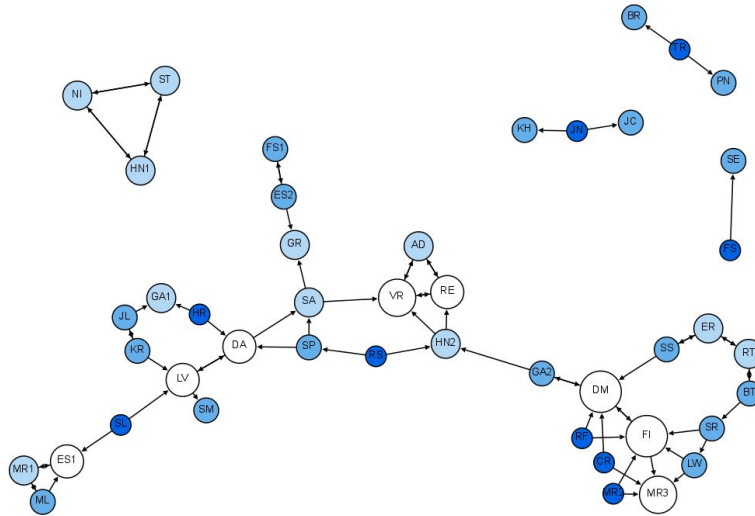
# Importância das Pessoas



Jacob L. Moreno, 1934.



# Importância das Pessoas



# Estudo das Redes

- Capacidade de armazenamento + capacidade de processamento  
= estatísticas gerais das redes,  
busca por padrões de interesse,  
análises da dinâmica da informação.



# Problemas Reais = Redes?

Ao modelar um problema em forma de rede temos como vantagens:

- ❑ Visualizar melhor o problema
- ❑ Aplicar diversos algoritmos já existente
- ❑ Analisar as propriedades da rede



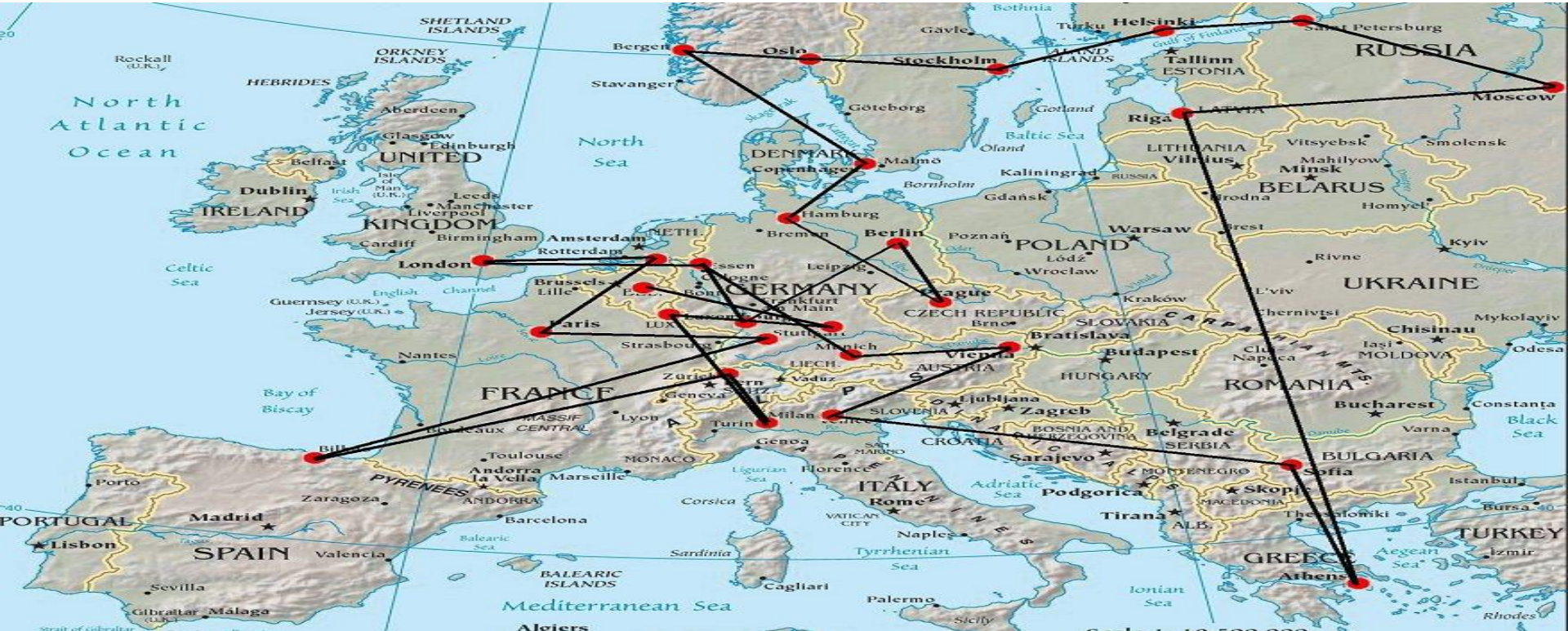
# Problema do Caixeiro Viajante

**Caixeiro Viajante:** Imagine um vendedor ambulante que deseja encontrar o caminho mais curto que passe por todas as cidades de seu país.



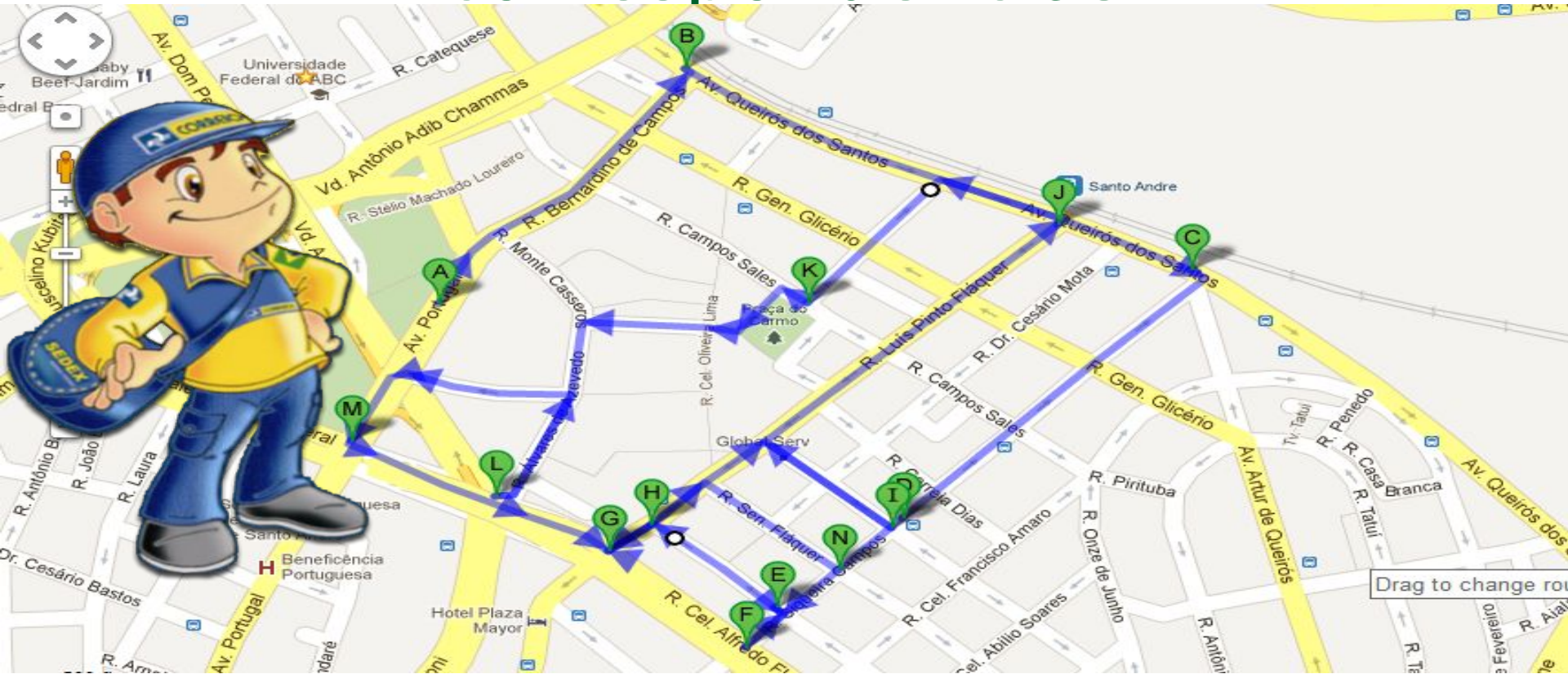


# Otimizando o tour de uma banda



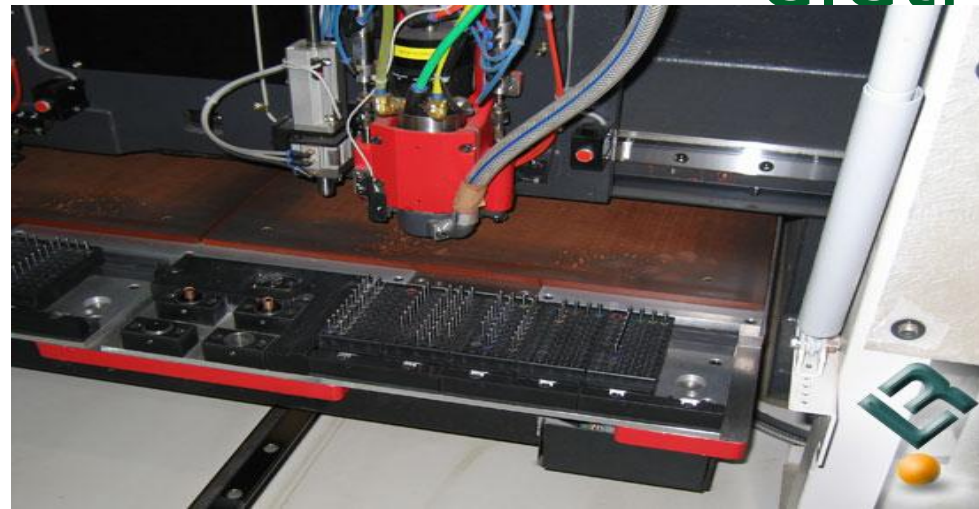
Kiss euro tour: <http://www.kissinuk.com/bb/viewtopic.php?f=1&t=3458>

# Rotas de entrega de correspondências



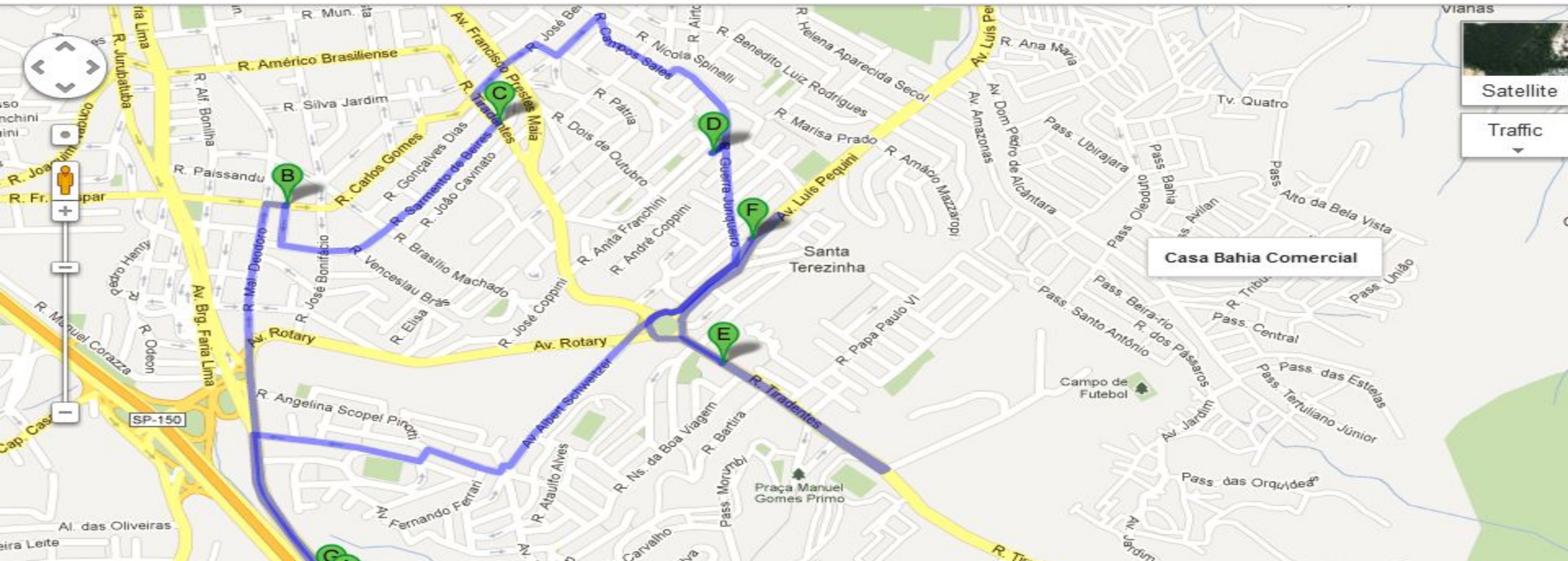


# Perfuração de placas de circuitos elétricos



# Rota de entregas

Qual caminho o caminhão deve percorrer de modo a realizar todas as entregas com a menor quilometragem?



# Modelar usando Redes

V = cruzamentos

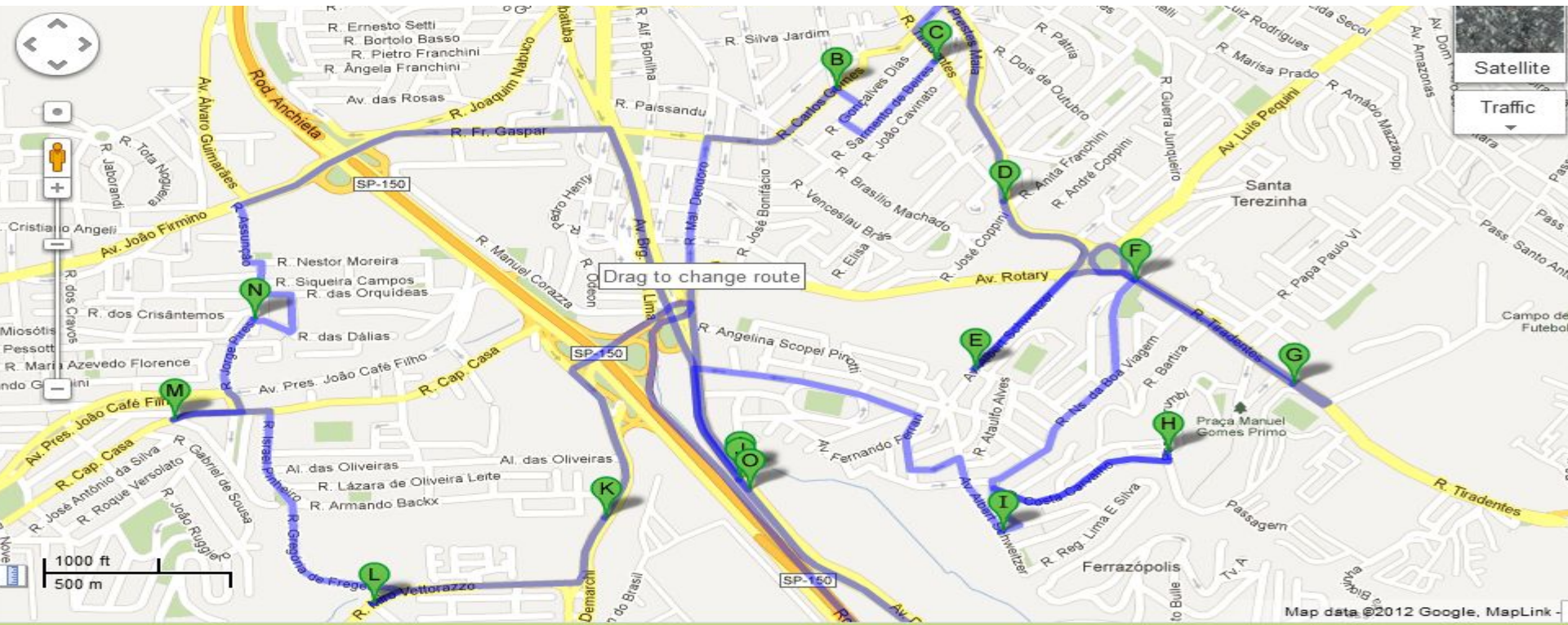
E = ruas interligando dois cruzamentos

Peso = Tempo gasto / Custo total?





# Rota de entregas



# Rota de entregas

- ❑ Quantos caminhões minimizam o custo?
- ❑ Quais pontos cada caminhão deve cobrir?
- ❑ Quais rotas cada caminhão deve fazer?



# Solução Exata

computador capaz de testar 1 milhão de rotas por seg.

Nós	Rotas possíveis	Tempo
5	24	~0
10	362.880	<1 seg.
15	87 bilhões	~24 horas
20	$1,2 \times 10^{17}$	> 92 mil anos
25	$6,2 \times 10^{23}$	~ $4,7 \times 10^{11}$ anos
30	$8,8 \times 10^{30}$	~ $6,7 \times 10^{18}$ anos
35	$2,95 \times 10^{38}$	~ $2,2 \times 10^{26}$ anos

maior que a idade do universo!!!







	A	B	C	D	E	F	G	H
A	0	1	0	0	0	0	1	0
B	1	0	1	0	0	0	0	0
C	0	1	0	1	0	0	0	0
D	0	0	1	0	1	0	0	0
E	0	0	0	1	0	1	1	0
F	0	0	0	0	1	0	0	0
G	1	0	0	0	1	0	0	1
H	0	0	0	0	0	0	1	0

# Representação Computacional

---

Prof. Fabrício Olivetti de França

# Como representar uma rede?

Redes complexas reais geralmente contêm muitos nós e arestas sendo impossível visualiza-la por completo.

Para trabalhar com essas redes é necessário utilizarmos recursos computacionais.

Com isso vem a necessidade de adotarmos uma forma de representar a rede numericamente para a leitura e processamento da mesma.

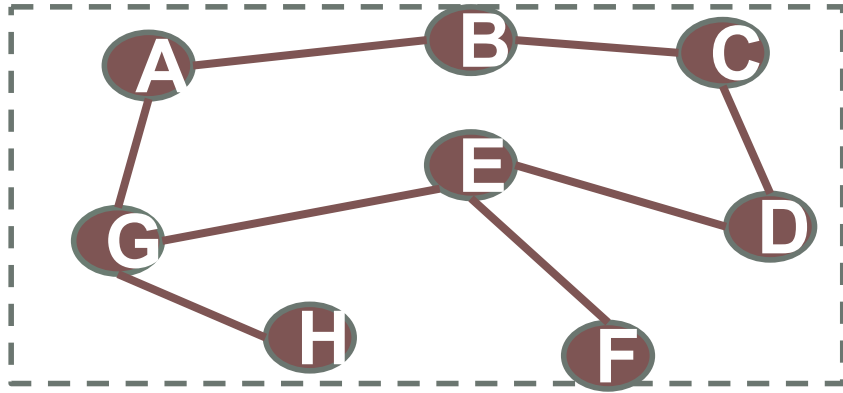


# Rede como matriz

Uma forma de representar as redes é em forma matricial. A matriz **A**, chamada de matriz de adjacência, de dimensão  $|V| \times |V|$  tem um valor igual à **1** no elemento  $a_{ij}$  se existe uma aresta ligando o nó  $i$  ao nó  $j$ , e **0** caso contrário.



# Representação: Matriz de Adjacência



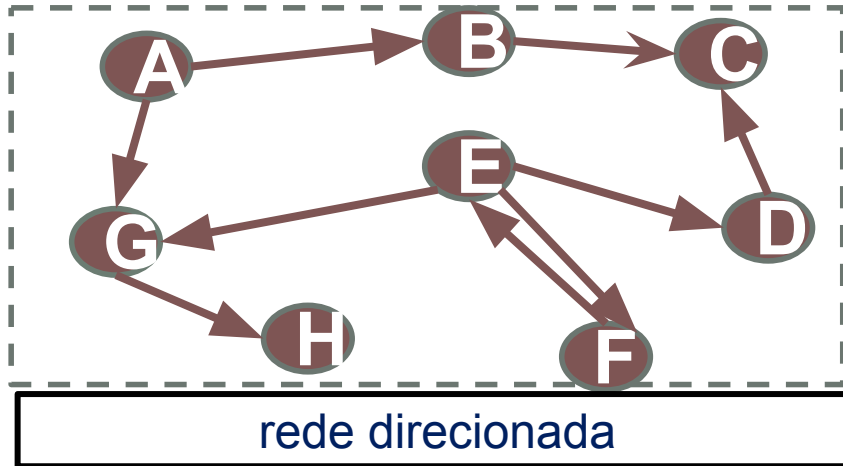
rede não-direcionada

Somando os valores de cada linha temos o grau do nó correspondente!

	A	B	C	D	E	F	G	H
A	0	1	0	0	0	0	1	0
B	1	0	1	0	0	0	0	0
C	0	1	0	1	0	0	0	0
D	0	0	1	0	1	0	0	0
E	0	0	0	1	0	1	1	0
F	0	0	0	0	1	0	0	0
G	1	0	0	0	1	0	0	1
H	0	0	0	0	0	0	1	0



# Representação: Matriz de Adjacência



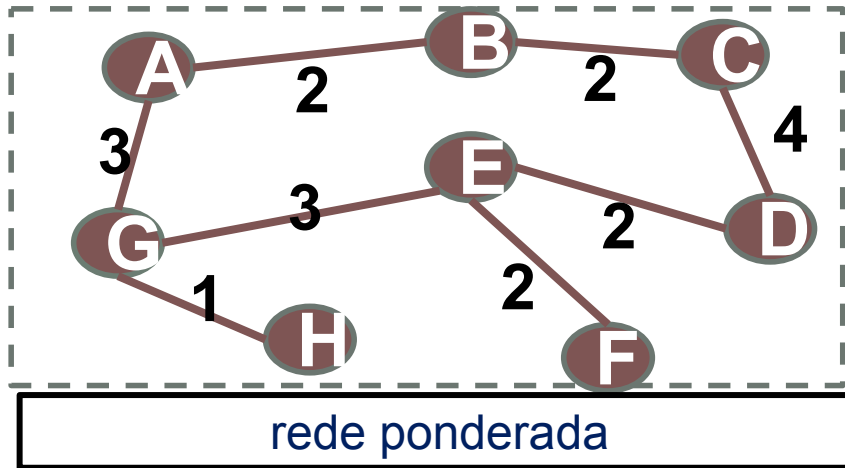
	A	B	C	D	E	F	G	H
A	0	<b>1</b>	0	0	0	0	<b>1</b>	0
B	0	0	<b>1</b>	0	0	0	0	0
C	0	0	0	0	0	0	0	0
D	0	0	<b>1</b>	0	0	0	0	0
E	0	0	0	<b>1</b>	0	<b>1</b>	<b>1</b>	0
F	0	0	0	0	<b>1</b>	0	0	0
G	0	0	0	0	0	0	0	<b>1</b>
H	0	0	0	0	0	0	0	0

Somando os valores de cada coluna temos o grau de entrada!

Somando os valores de cada linha temos o grau de saída!



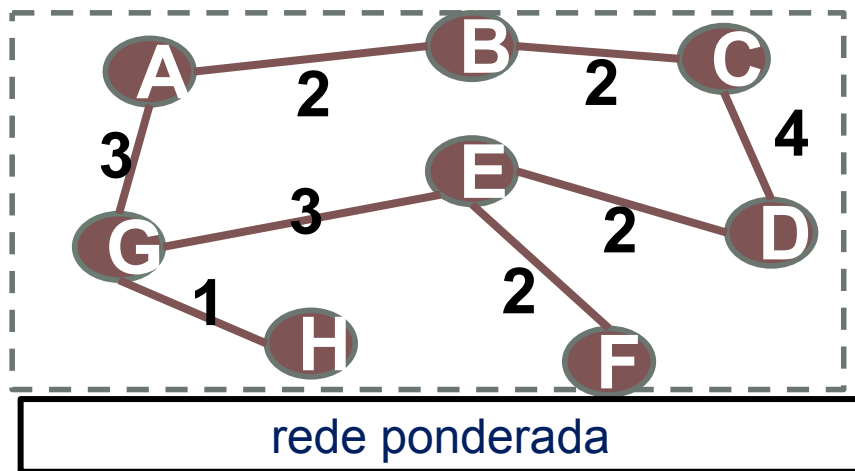
# Representação: Matriz de Adjacência



	A	B	C	D	E	F	G	H
A	0	2	0	0	0	0	3	0
B	2	0	2	0	0	0	0	0
C	0	2	0	4	0	0	0	0
D	0	0	4	0	2	0	0	0
E	0	0	0	2	0	2	3	0
F	0	0	0	0	2	0	0	0
G	3	0	0	0	3	0	0	1
H	0	0	0	0	0	0	1	0

Nas redes ponderadas podemos colocar os pesos diretamente na matriz de adjacência.

# Representação: Matriz de Adjacência

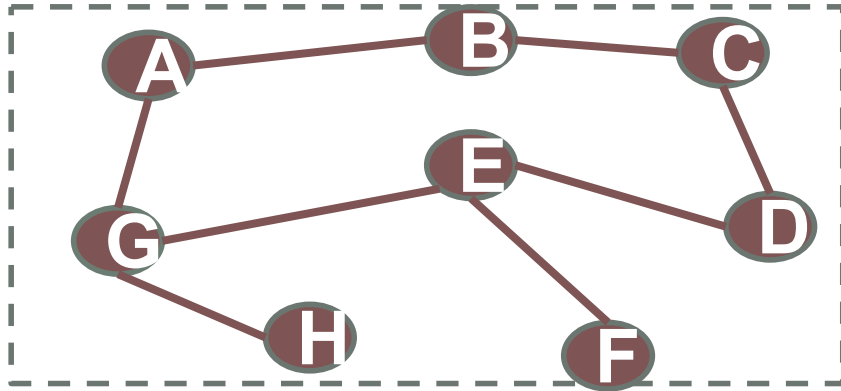


	A	B	C	D	E	F	G	H
A	0	2	0	0	0	0	3	0
B	2	0	2	0	0	0	0	0
C	0	2	0	4	0	0	0	0
D	0	0	4	0	2	0	0	0
E	0	0	0	2	0	2	3	0
F	0	0	0	0	2	0	0	0
G	3	0	0	0	3	0	0	1
H	0	0	0	0	0	0	1	0

**CUIDADO:** é necessário o uso de um valor especial representando a ausência de ligações.



# Potências da Matriz de Adj.



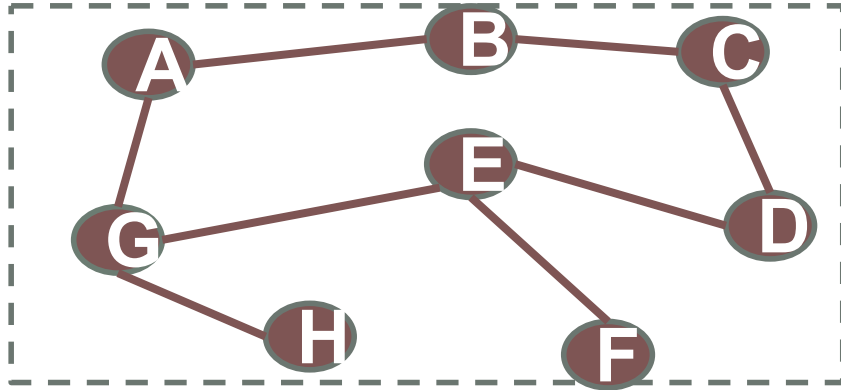
	A	B	C	D	E	F	G	H
A	2	0	1	0	1	0	0	1
B	0	2	0	1	0	0	1	0
C	1	0	2	0	1	0	0	0
D	0	1	0	2	0	1	1	0
E	1	0	1	0	3	0	0	1
F	0	0	0	1	0	1	1	0
G	0	1	0	1	0	1	3	0
H	1	0	0	0	1	0	0	1

Ao realizar a operação  $\text{Adj}^2$  nas matriz não ponderada, obtemos um resultado interessante.





# Rede como lista de arestas

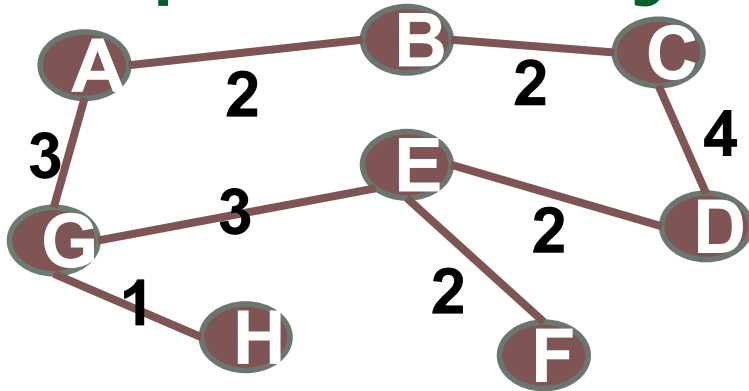


$V = [A, B, C, D, E, F, G, H]$

$E = [(A,B), (B,C), (C,D), (D,E), (E,F), (E,G), (G,H), (A,G)]$



# Representação: lista de arestas



Nó nome idade  
A andré 21  
B bernardo 23  
C camila 22  
D diego 45  
E edison 73  
F fernando 73  
G guilherme 60  
H henrique 55

Nó1	Nó2	Peso	Relação
A	B	2	amigo
A	G	3	primo
B	C	2	namorado
C	D	4	pai
D	E	2	tio
E	F	2	amigo
E	G	3	amigo
G	H	1	conhecido

