

# Algoritmos em Grafos



Adaptado de Humberto C. B. Oliveira

# História dos Grafos



# Leonhard Euler

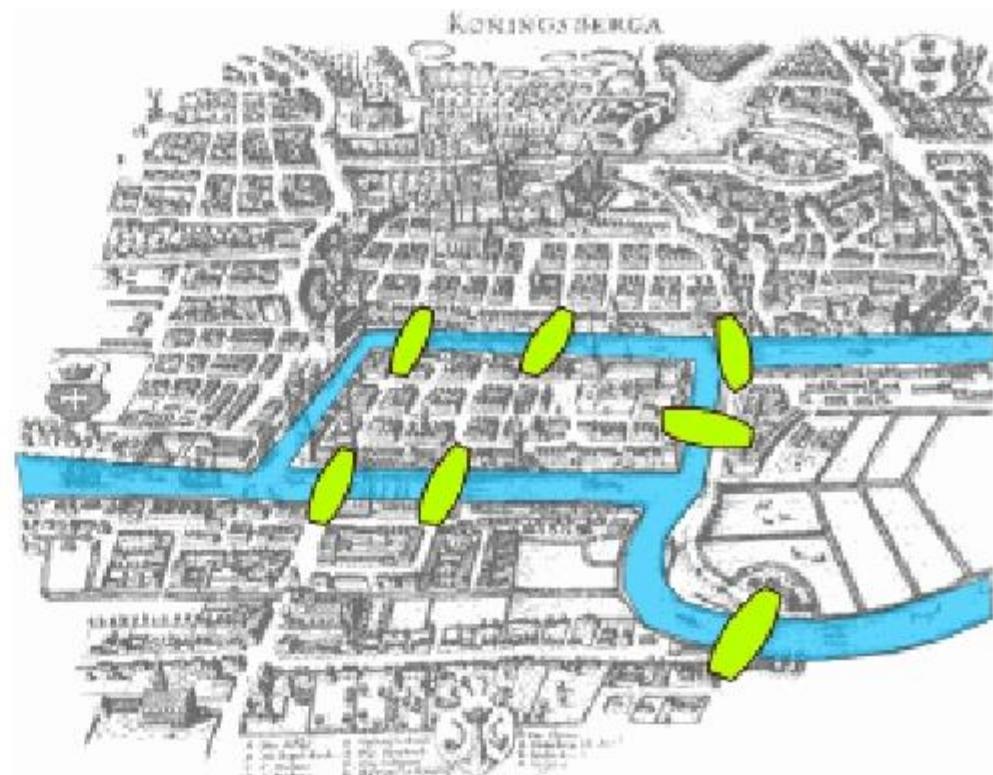
- Em **1735**, Euler ganha fama mundial ao resolver um problema que por décadas foi desafio para os matemáticos da época (Série infinita da **soma dos inversos dos quadrados** – conhecido como problema da Basileia);
- A maioria dos grandes matemáticos de seu tempo **tentaram** sem êxito encontrar o resultado desta série infinita;
- Euler possuía apenas **28** anos na época;



$$\sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n^2} = \lim_{n \rightarrow \infty} \left( \frac{1}{1^2} + \frac{1}{2^2} + \cdots + \frac{1}{n^2} \right) = \frac{\pi^2}{6}$$

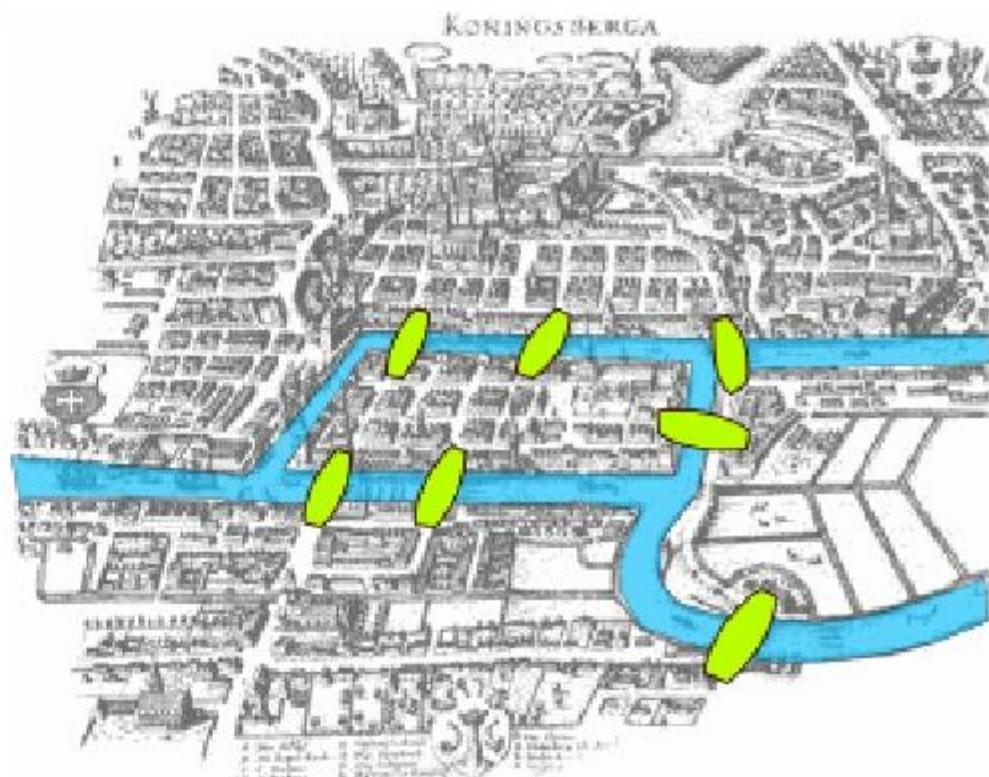
# Leonhard Euler

- Um ano mais tarde (1736), Euler resolve o problema conhecido como as Sete pontes de Königsberg.
- Problema:
  - É possível que uma pessoa faça um percurso na cidade de tal forma que inicie e volte a mesma posição passando por todas as pontes somente uma única vez?

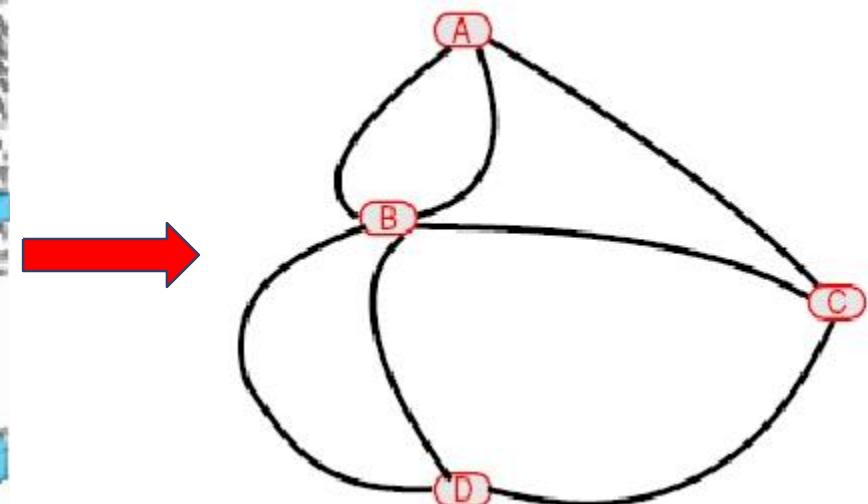
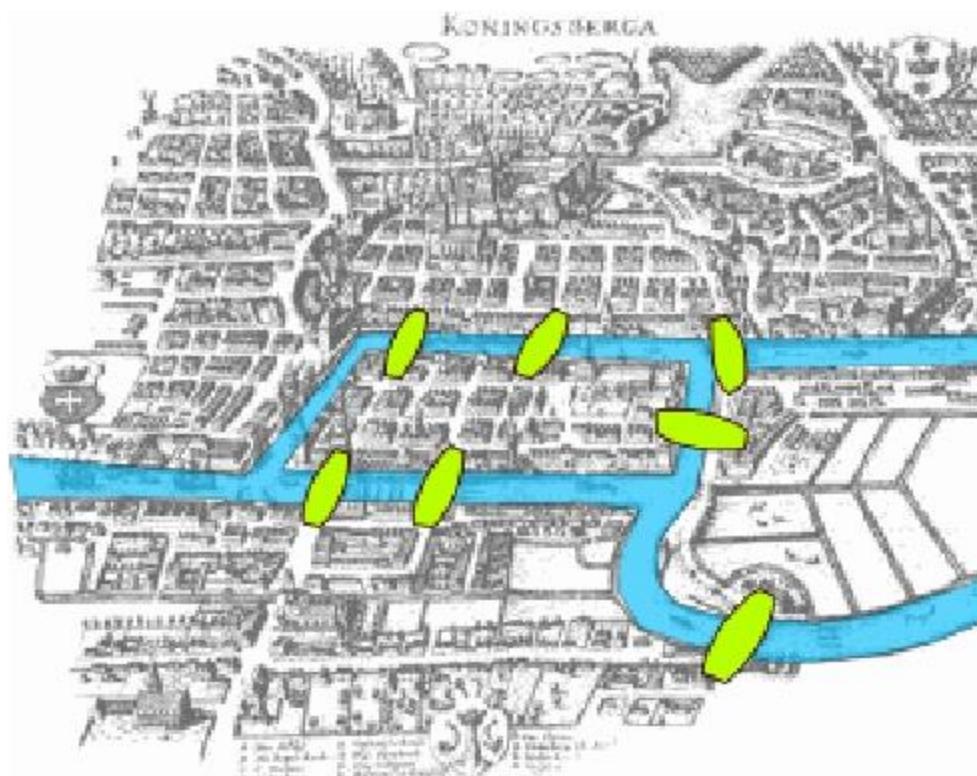


# As Sete Pontes de Königsberg

- Euler resolve este problema simplificando a forma de se enxergar o mapa:
- Cada faixa de terra representa um ponto, e as pontes são ligações entre os pontos.

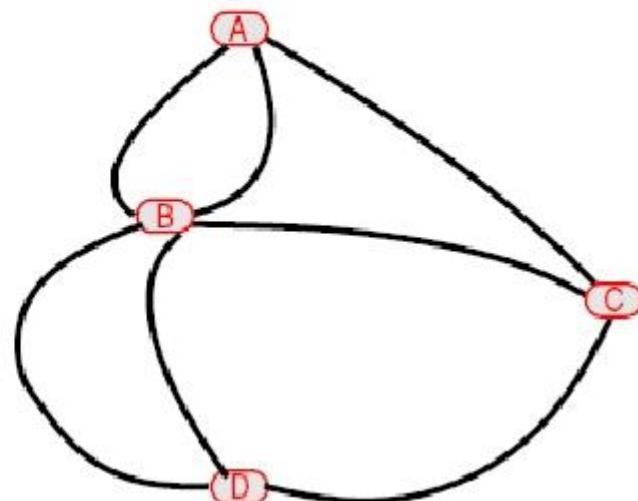


# As Sete Pontes de Königsberg



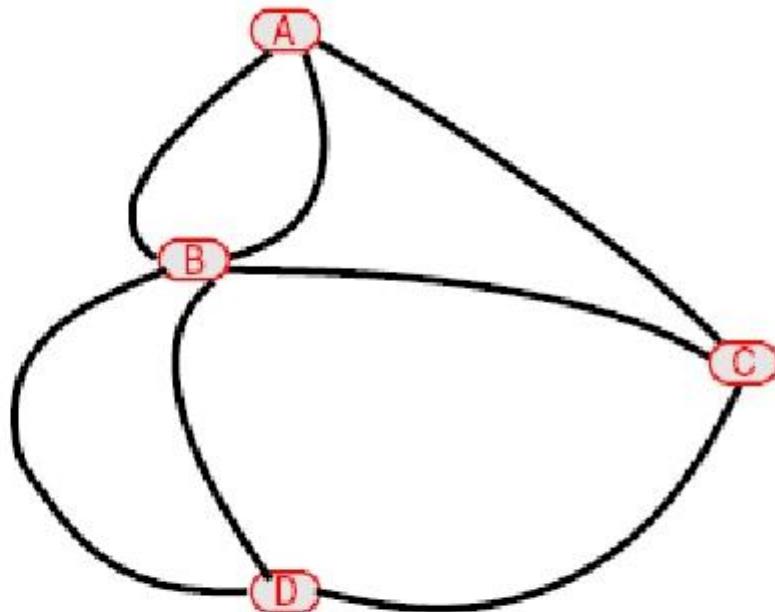
# As Sete Pontes de Königsberg

- Obviamente, existem **duas respostas possíveis** para o dilema:
  - **Ou Existe solução...**
    - Basta mostrar uma!!! Fácil... ☺
    - Será mesmo simples??? Para todo problema...
  - **Ou não existe solução**
    - Pode se mostrar enumerando todos os caminhos possíveis, e mostrar que todos falham;
      - Árvore de possibilidades
    - ou de forma mais elegante, provando através das características do grafo que não existe solução para o problema



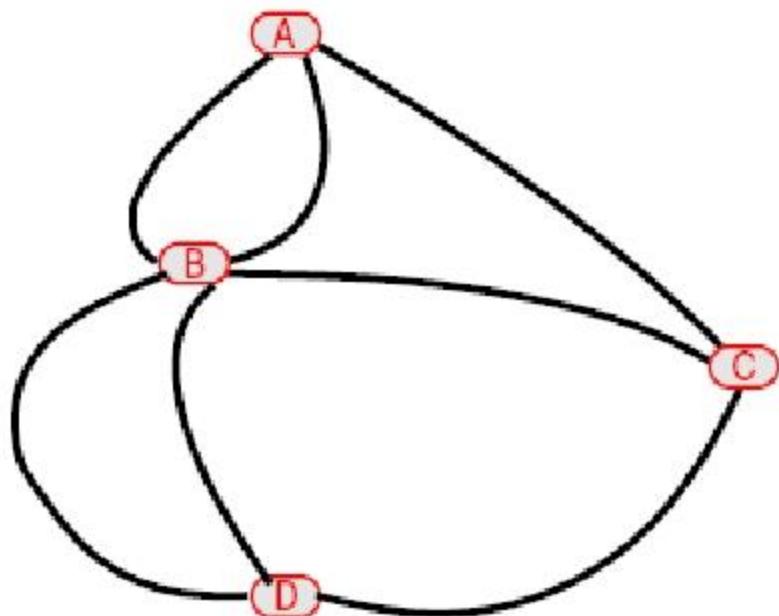
# As Sete Pontes de Königsberg

- Aparentemente não existe solução;
- Partindo do vértice A, e percorrendo outros vértices, podemos ver a utilização de no mínimo duas arestas (pontes) “chegada” e a de “saída”.
- Assim, se for possível achar uma rota que usa todas as arestas do grafo e começa e termina em A, então o número total de “chegadas” e “saídas” de cada vértice deve ser um valor múltiplo de 2.



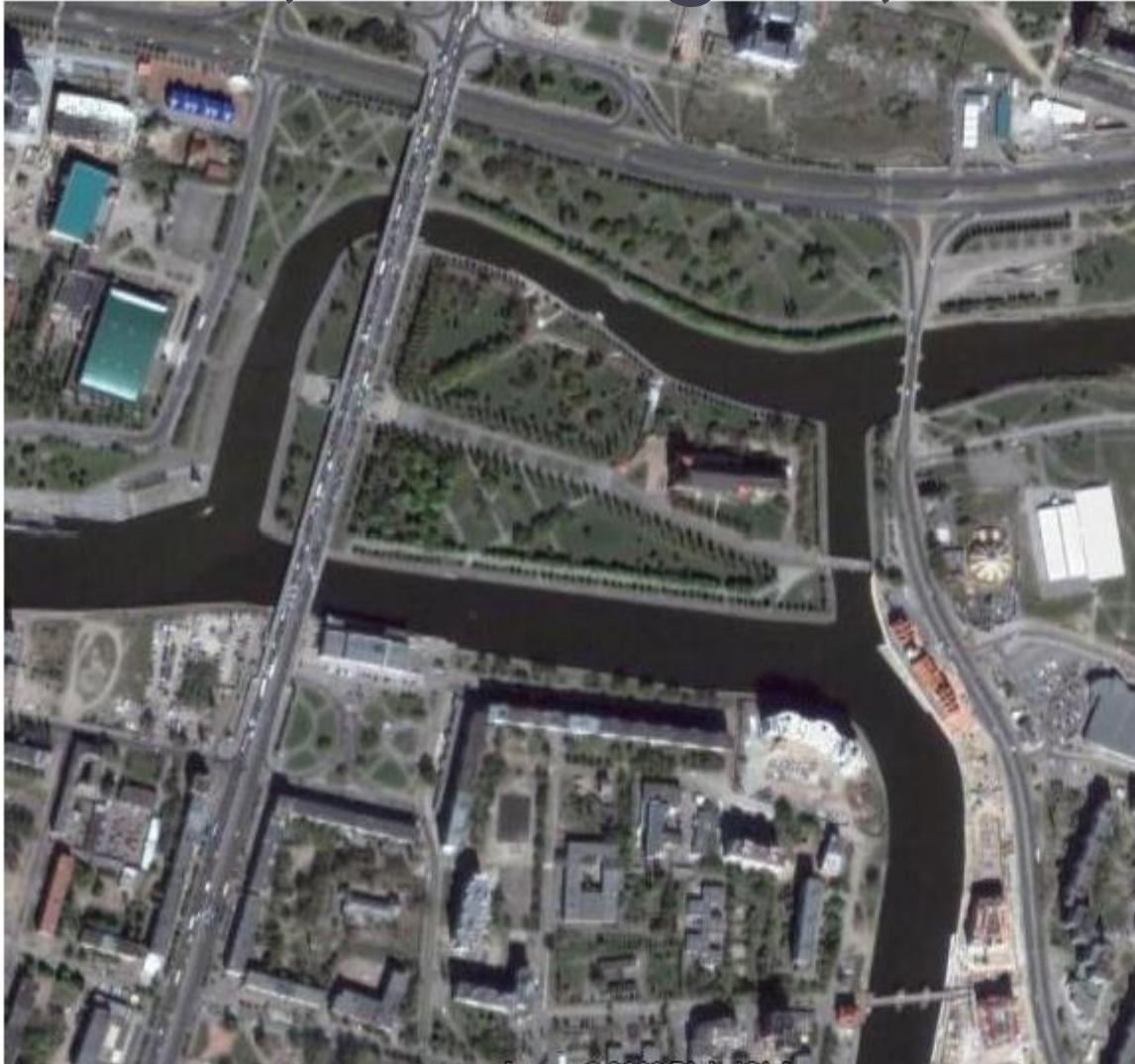
# As Sete Pontes de Königsberg

- No entanto, temos:
  - $\text{grau}(A) = \text{grau}(C) = \text{grau}(D) = 3$ ;
  - $\text{grau}(B) = 5$ .
- Assim, por este raciocínio não é possível percorrer as faixas de terra, passando por cada ponte uma única vez, retornando ao vértice de partida.



# 1736, Königsberg, Prússia

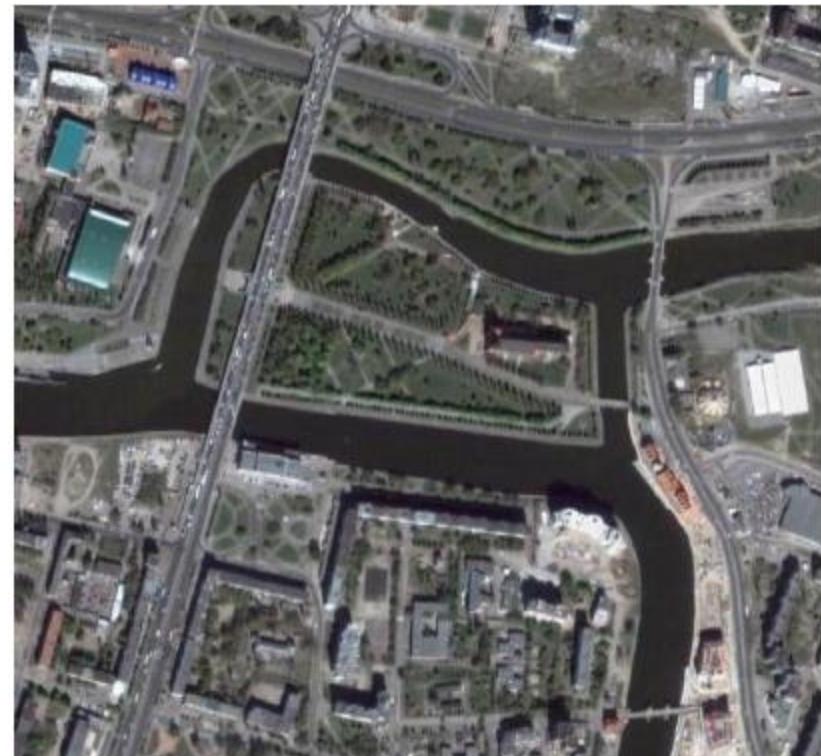
# 2007, Kaliningrad, Rússia



- Foto de 29/04/2007.
- A configuração das pontes está diferente.
- Mas agora existe caminho que satisfaz ao problema proposto no passado?

# As Sete Pontes de Königsberg

- Verifique a beleza da solução de Euler...
- Mesmo para diferentes problemas, rapidamente verificamos que não existe tal ciclo...
  - Tal verificação pode ser efetuada em tempo polinomial, sem a necessidade de enumerar (implícita ou explicitamente todas as possibilidades)
- Quando existe tal ciclo, ele é classificado como ciclo Euleriano...



# Leonhard Euler

## curiosidades...

- Euler é atualmente considerado um dos maiores matemáticos de todos os tempos;
- Produziu mais de 1100 artigos e livros;
- Durante os últimos 17 anos de vida, ele ficou praticamente cego, quando produziu quase que metade de seus trabalhos.

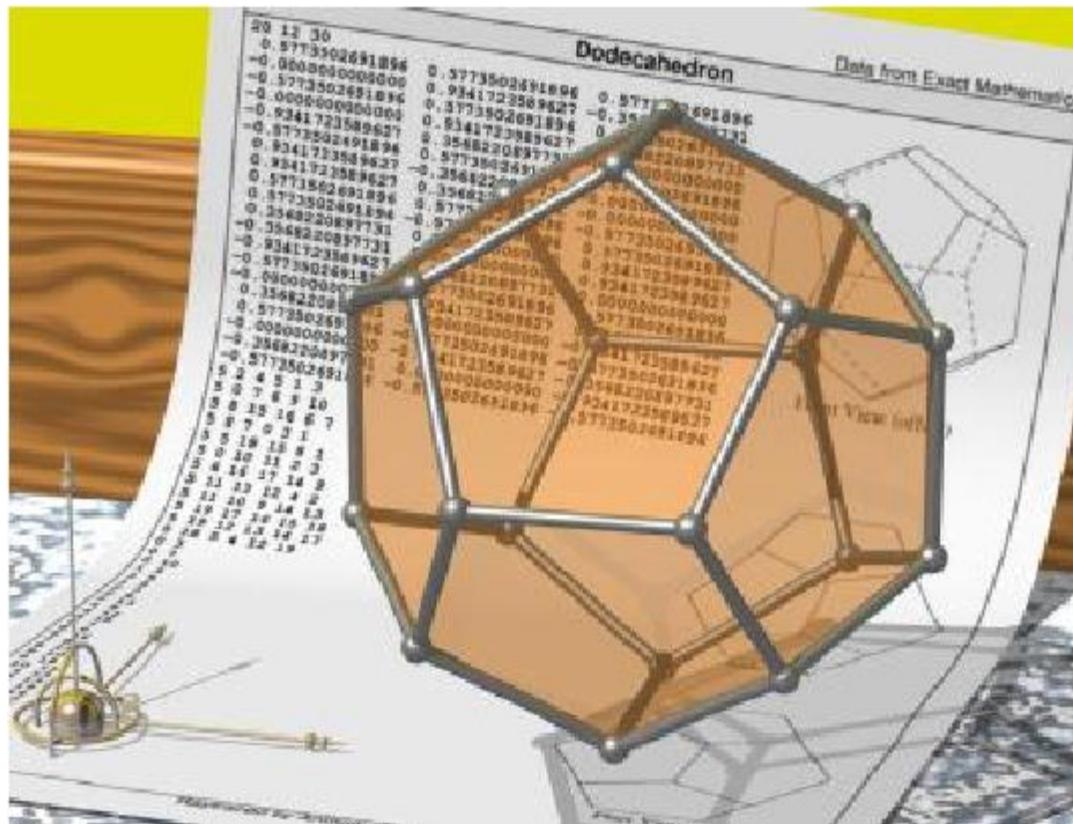


# Um pouco de história...

- Apesar da beleza da solução de Euler para o problema das sete pontes, a solução foi um detalhe na imensidão de contribuições do matemático;
- A resolução de um *toy problem*, e não aparentava a princípio ser de grande relevância para a ciência;
- Seu método de abstração ficou durante 150 anos oculto em meio ao seu mar de livros e artigos.

# Um pouco de história...

- 1859 – Hamilton propôs um *toy problem*, a princípio sem aplicação prática. A busca por um circuito fechado em um dodecaedro regular;



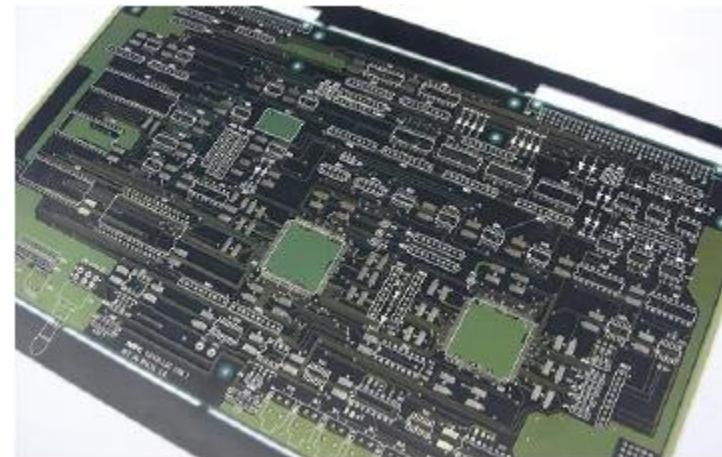
# Um pouco de história...

- Diferentemente do **problema de Euler (que não se repete aresta, e pode se repetir vértices)**, o problema de Hamilton não permite a repetição de vértices, e consequentemente também não se repetem arestas;
- Atualmente, o ciclo Hamiltoniano é utilizado na definição formal do problema do Cai xeiro Viajante (*um dos mais importantes e complexos problemas já descritos – definitivamente, o mais estudado problema de otimização combinatória*);
- É interessante observar que **os problemas de Euler e Hamilton encontraram aplicações práticas 100 anos mais tarde**, na área de Pesquisa Operacional;

# Um pouco de história...

## Aplicação do ciclo Hamiltoniano

- Imagine que você precisa construir uma **placa de circuito impresso**.
- Esta possui inúmeros furos para o encaixe de seus componentes.
- Suponha que você possui a disposição um **braço eletrônico** para perfurar a placa e precisa descrever um **algoritmo** para **encontrar a ordem** perfuração dos buracos;



# Um pouco de história...

## Aplicação do ciclo Euleriano

- Imagine que você **precisa** entregar encomendas em todas as ruas de uma região.
- Existe a possibilidade de encontrar uma rota sem repetir ruas inutilmente?
  - **Minimizando assim o trajeto a ser percorrido..**

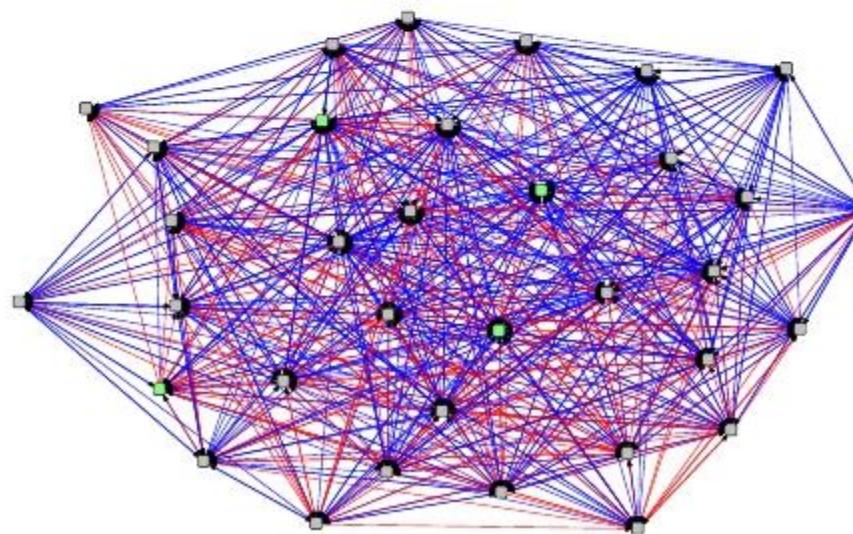
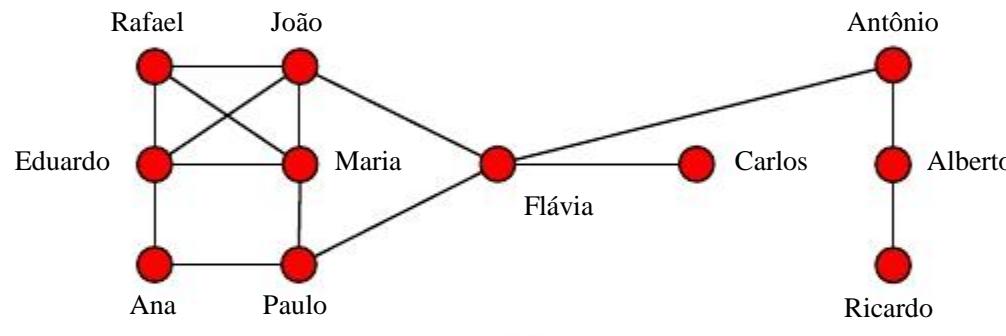


# Exemplos de Aplicações



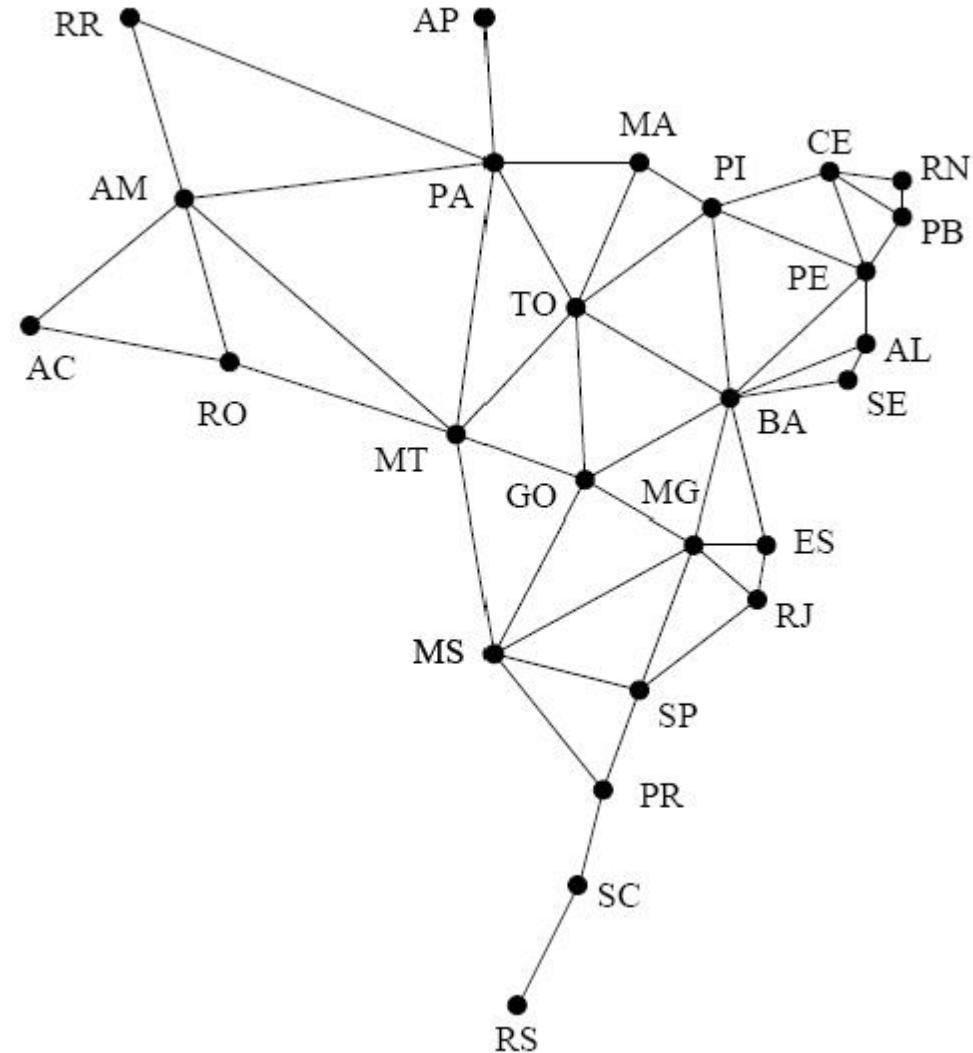
# Exemplo de Aplicação: Sociograma

- Os sociogramas representam relacionamentos entre indivíduos;



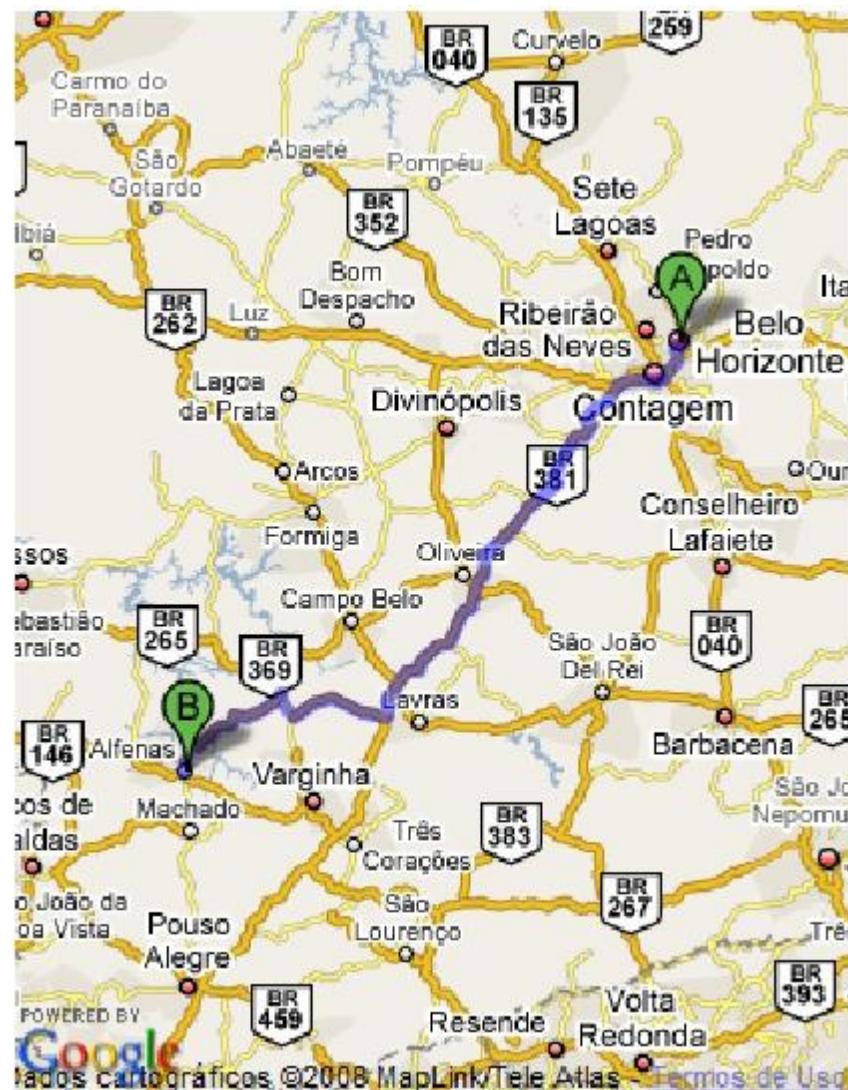
# Exemplo de aplicação: Representação de Localidades

- A representação é base para inúmeras aplicações em grafos...



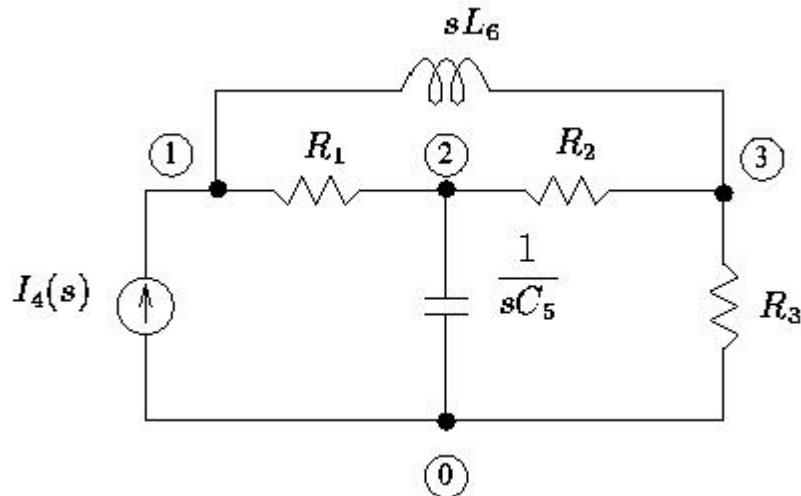
# Exemplo de aplicação: Caminho mínimo

- Exemplo:
  - Caminho mínimo entre BH e Alfenas calculado pelo *Google Maps*.
- O melhor algoritmo para este problema foi proposto por Dijkstra;
- O mesmo que propôs diversos algoritmos e estruturas na área de Sistemas Operacionais;



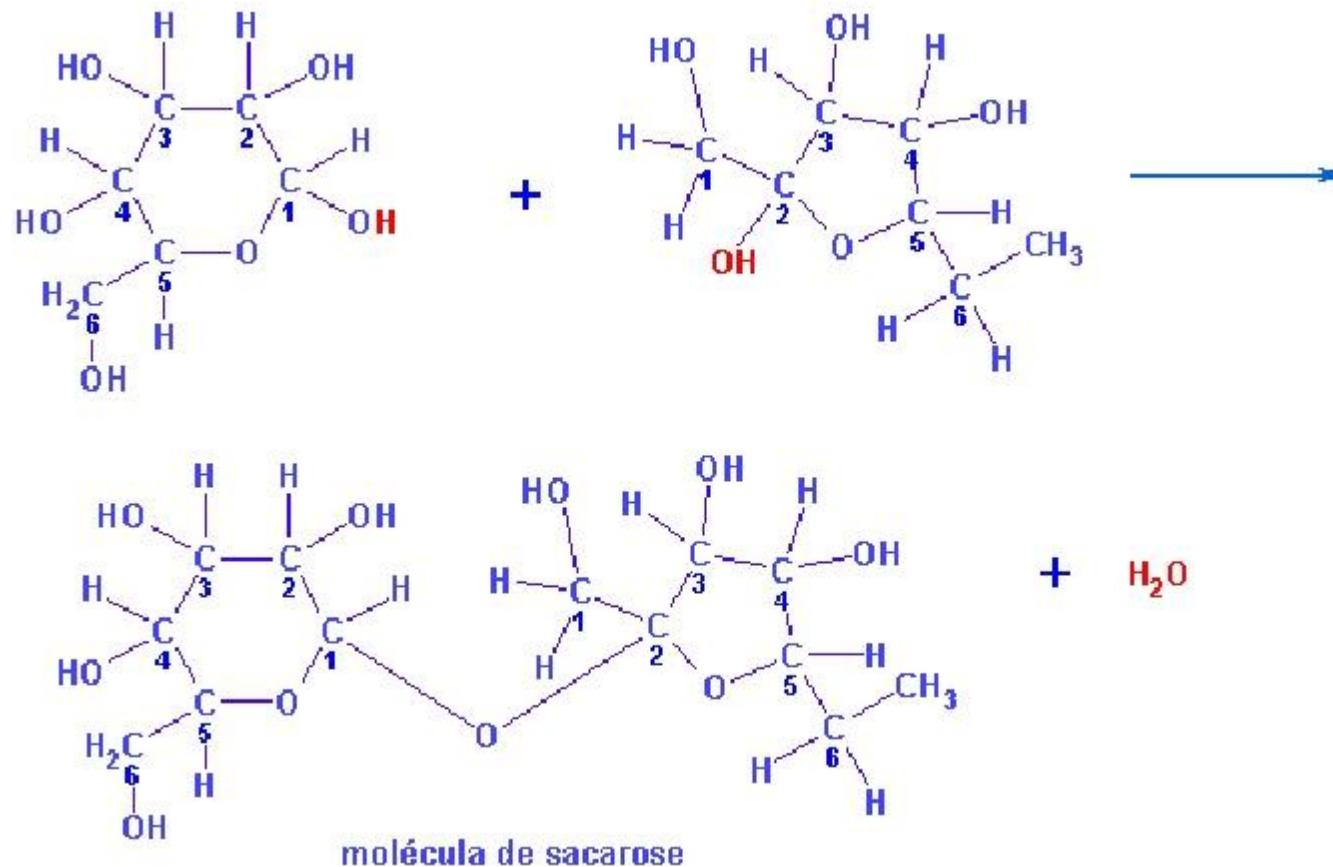
# Exemplo de aplicação: Circuitos elétricos

- Atualmente existem muitos problemas em aberto dedicados a **prevenção de falhas** no sistema elétrico de grandes metrópoles.



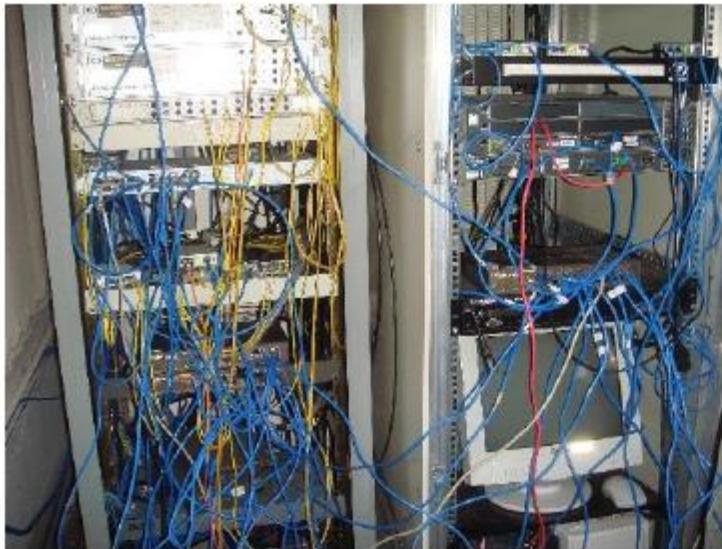
# Exemplo de aplicação: Química molecular

- Representação bidimensional de moléculas utilizando grafos...



# Exemplo de aplicação: Redes de computadores

- Apesar das redes de computadores serem complexas no mundo real, onde inúmeros fatores descrevem o ambiente....



- É necessária uma forma de abstração para a eficiente comunicação dos computadores.

# Exemplo de aplicação: Redes de computadores

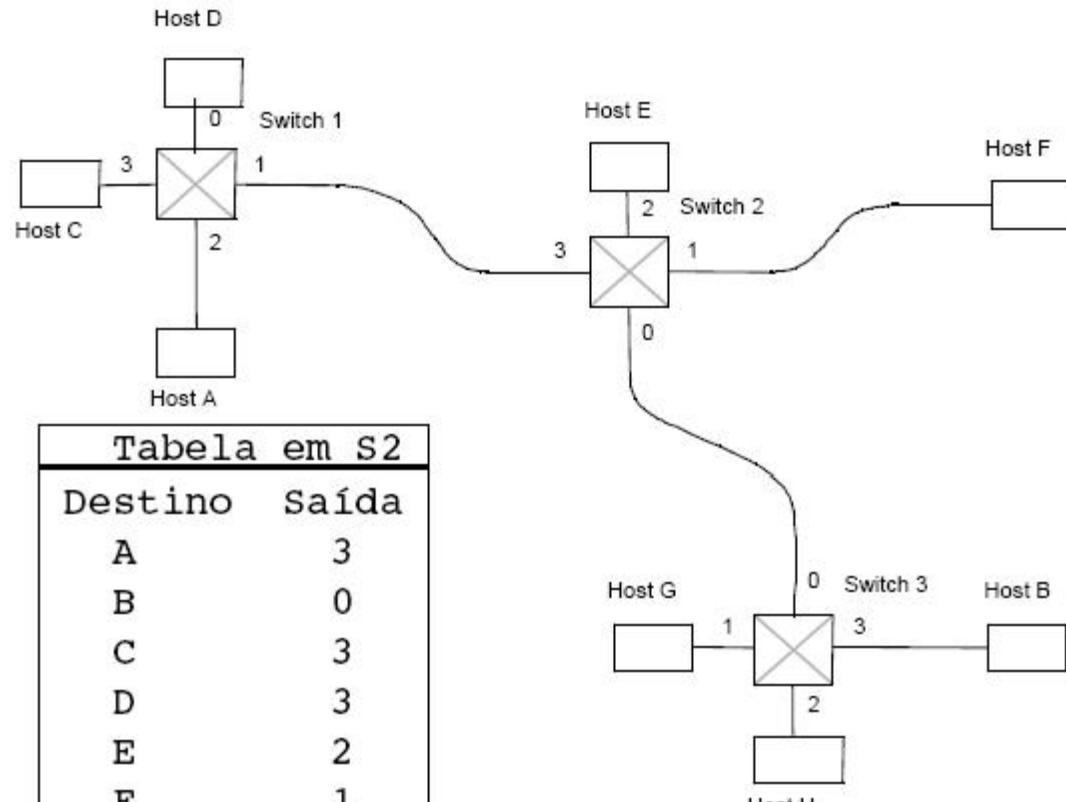
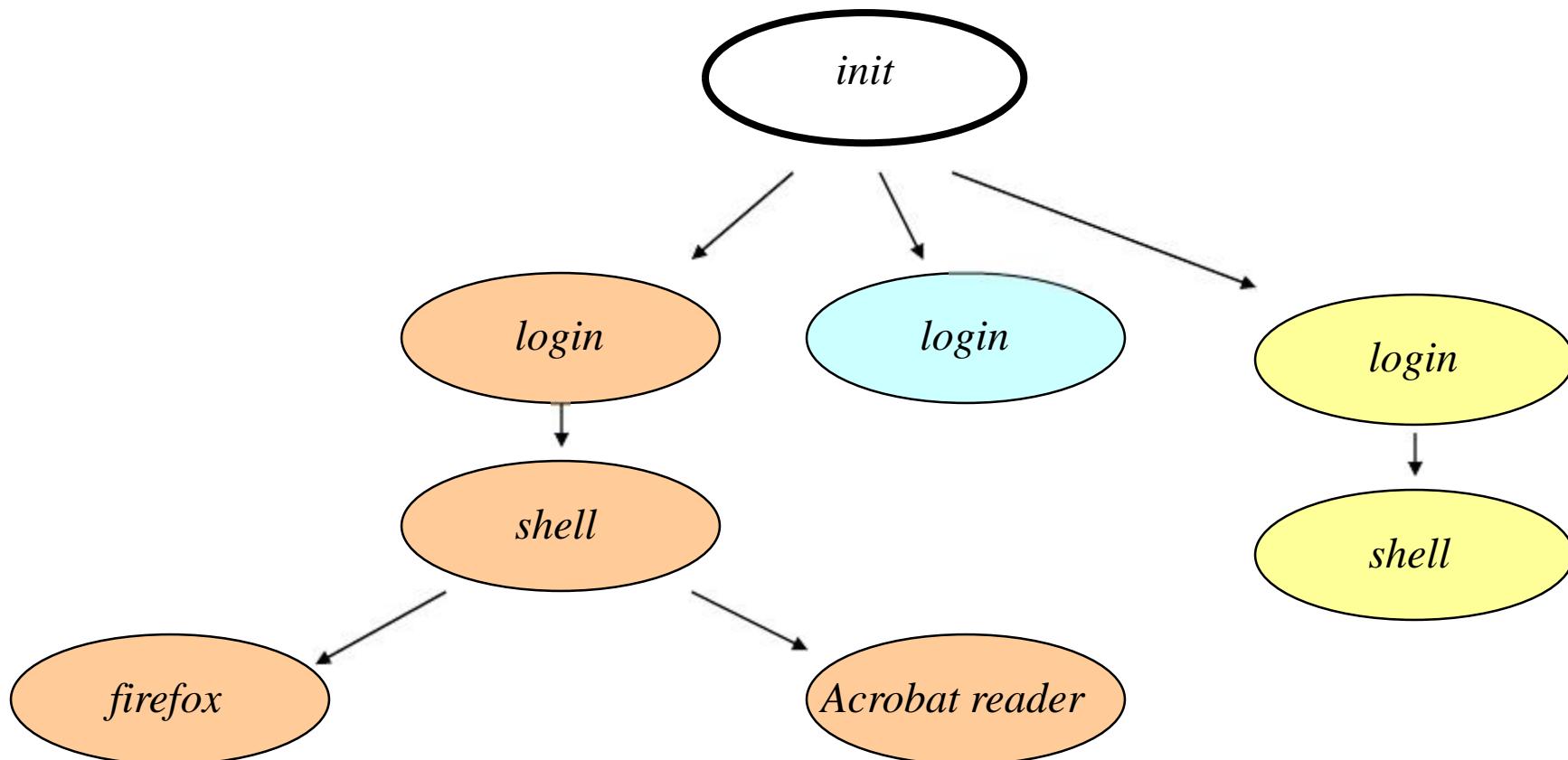


Tabela em S2	
Destino	Saída
A	3
B	0
C	3
D	3
E	2
F	1
G	0
H	0

- Que informações podemos utilizar para montar as tabelas de encaminhamento de cada *switch*?

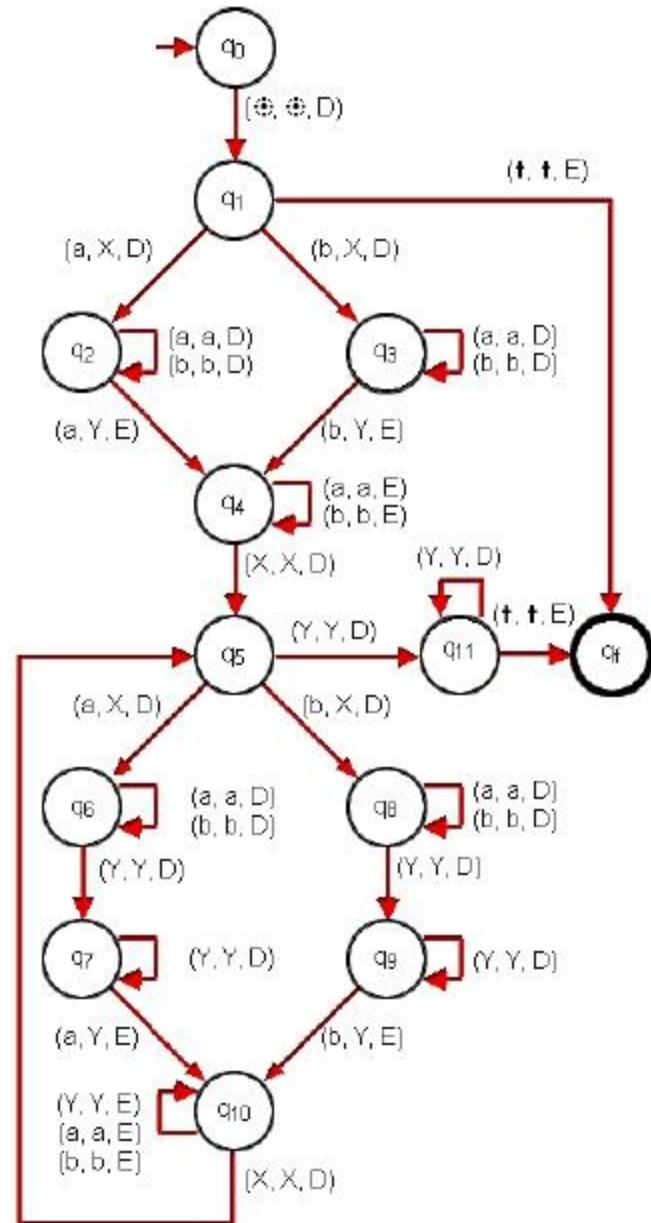
# Exemplo de aplicação: Sistemas Operacionais

- Hierarquia de Processos – Árvores são grafos especiais...

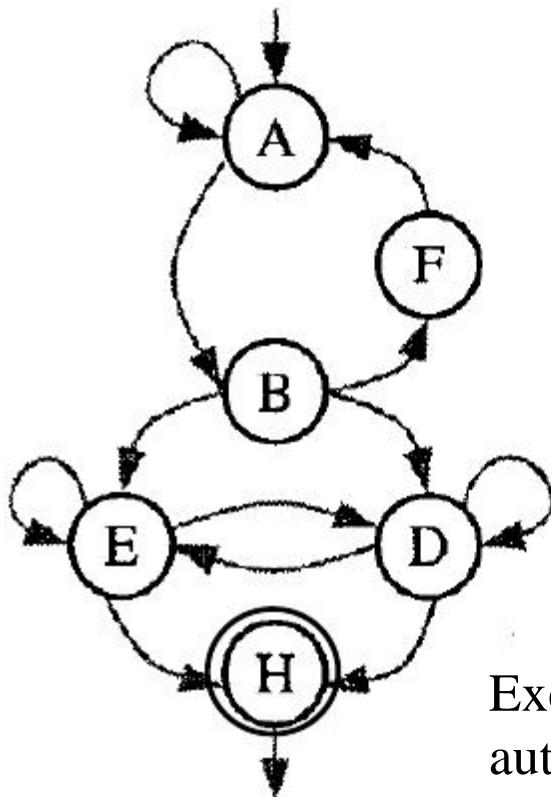


# Exemplo de aplicação: Teoria da Computação

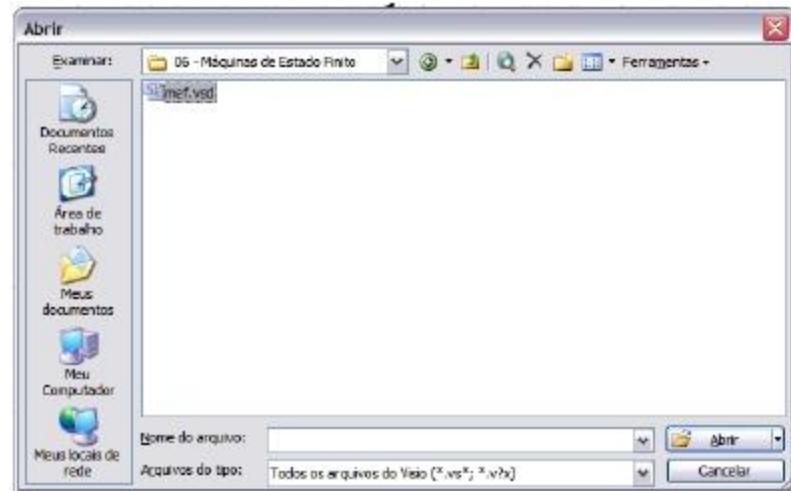
- Reconhecimento de textos de uma língua/linguagem qualquer.
  - Ex.: C++, Java, Português...
- Aplicação:
  - Detecção de erros sintáticos em frases de um documento por Máquinas de Turing ou Máquina equivalente.



# Exemplo de aplicação: Teoria da Computação e Engenharia de Software Caso: Abrir arquivo



- A: File
- B: Open
- D: Name
- E: Select
- F: Cancel
- H: Open



Exemplo de seqüências reconhecidas pelo autômato:

w1: AB, BE, EH (menor palavra da linguagem)  
w2: AA, AA, AA, AB, BF, AB, BE, EH

# Atualmente...



# Grafos na atualidade

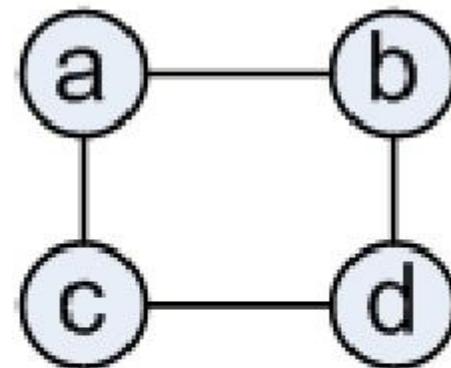
- Da “era Euler” até os dias atuais, a teoria dos grafos se desenvolveu rapidamente;
- Eu a considero uma teoria estável e de grande bagagem para resolução da maioria dos problemas práticos;
- **Apesar da limitação computacional:**
  - Seja ela de complexidade,
  - Seja ela de decidibilidade;

# Conceitos Básicos



# Grafos - Introdução

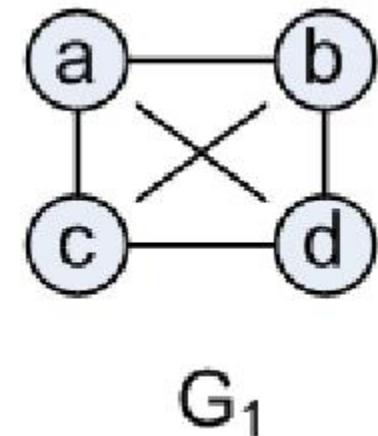
- Os grafos são formados por:
  - Vértices - conjunto  $V$ ;
  - Arestas – conjunto  $A$ ;
- Formalmente descrito como:
  - $\underline{G=(V,A)}$



$G_0$

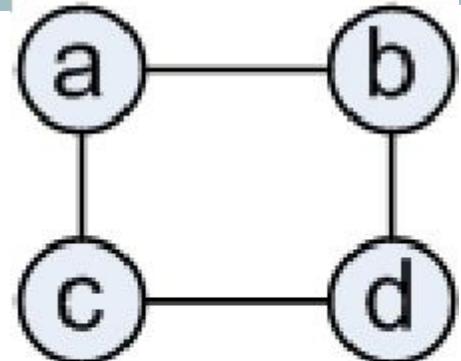
# Grafos simples

- Grafo simples:
  - Para qualquer conjunto  $V$ , denotamos por  $V_{(2)}$  o conjunto de todos os pares não ordenados de elementos de  $V$ ;
  - $V=\{a, b, c, d\}$
  - $V_{(2)} = \{(a,b), (a,c), (a,d), (b,c), (b,d), (c,d)\}$
  - Portanto, em um grafo simples:  $A \subseteq V_{(2)}$
- “Um grafo é um par  $(V, A)$ , em que  $V$  é um conjunto arbitrário  $“(finito)”$ , e  $A$  é um subconjunto de  $V_{(2)}$ .”



# Grafos simples

- Neste outro exemplo, o grafo simples  $G_0$  é denotado por:

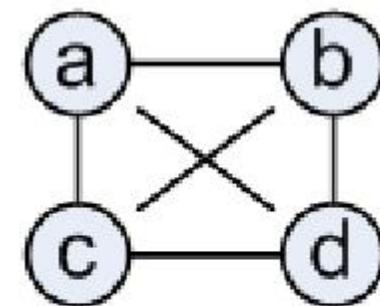


$G_0$

- $G_0 = (V, A)$ , onde:
  - $V = \{a, b, c, d\}$
  - $A = \{(a, b), (a, c), (b, d), (c, d)\}$
- Repare que  $A$  é um subconjunto de  $V_{(2)}$ ;
- $V_{(2)} = \{(a, b), (a, c), (a, d), (b, c), (b, d), (c, d)\}$

# Grafos simples

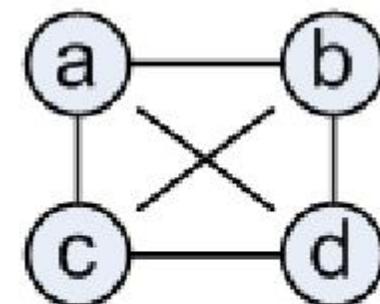
- Em um grafo simples, se a cardinalidade de  $V$  é igual a  $n$ , qual é a cardinalidade do conjunto  $V_{(2)}$ ?
- $|V| = n$
- $|V_{(2)}| = ????$
- Lembrando que  $V_{(2)}$  são os pares não ordenados de  $V$ .



$G_1$

# Grafos simples

- $|V| = n$
- $|V_{(2)}| = ????$
- Lembrando que  $V_{(2)}$  são os pares não ordenados de  $V$ .



$G_1$

$$|V^{(2)}| = \sum_{i=1}^{n-1} i = \frac{n(n-1)}{2}$$

# Grafos simples

- Por que isso é importante?
  - Memória pode ser um fator limitador dos sistemas computacionais...
  - É importante o sistema saber antes da operação, se o computador possui memória suficiente para executá-lo...
  - Pode ser crítico em aplicações que utilizam grandes mapas, por exemplo.

# Grafo complementar de um grafo simples

- Considere o grafo  $G = (V, A)$
- Seu complemento é denotado por

$$\overline{G} = (V, V_{(2)} \setminus A)$$

# Grafos simples

- Uma aresta como  $\{a,b\}$  será denotada simplesmente por  $ab$  ou por  $ba$ .
- Dizemos que a aresta  $ab$  incide em  $a$  e em  $b$ .
- Dizemos que  $a$  e  $b$  são pontas da aresta;
- Se  $ab$  é uma aresta, vamos dizer que  $a$  e  $b$  são vértices vizinhos ou adjacentes.

# Grafos simples

- De acordo com nossa definição, um grafo simples não pode:
  - Ter **arestas paralelas**;
  - Ter **arestas do tipo “laço”**. Ex.:  $bb$ ,  $aa$ ,  $hh$ , ...

# Grafos simples completo

- Um grafo

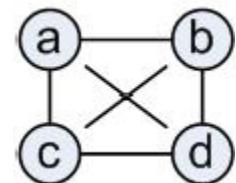
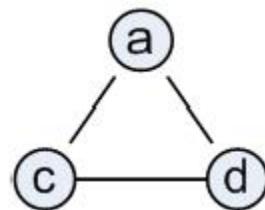
$$G = (V, A)$$

(d)



- é completo se somente se

$$|A| = |V|_{(2)}$$



# Grafos simples vazio

- Um grafo

$$G = (V, A)$$



- é vazio se somente se

$$|A| = 0$$

$$A = \{ \quad \}$$



## Grafos simples completo

## Grafos simples vazio

- A expressão

$$G = K_n$$

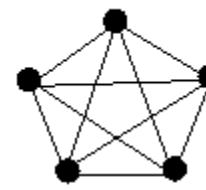
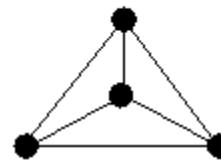
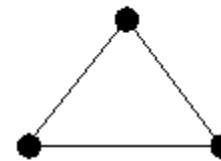
- é uma **abreviação** para dizer que  $G$  é simples e completo e tem  $n$  vértices;
- E a expressão

$$G = \overline{K_n}$$

- é uma **abreviação** para dizer que  $G$  é vazio e tem  $n$  vértices.

# Grafos simples completo

# Grafos simples vazio



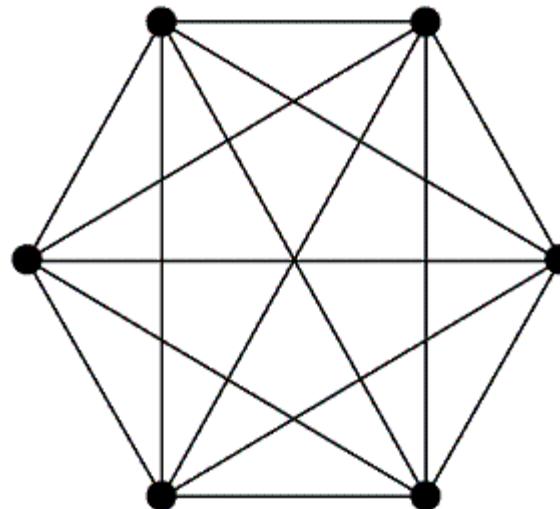
$K_1$

$K_2$

$K_3$

$K_4$

$K_5$

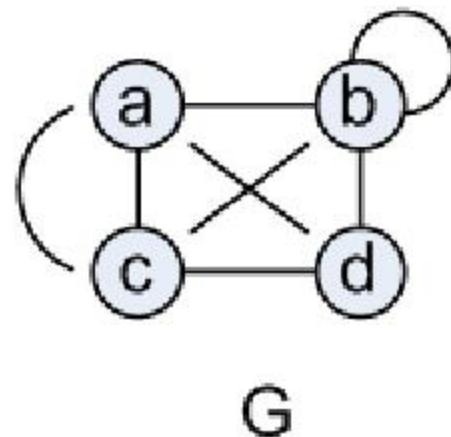


# Grafos não orientados



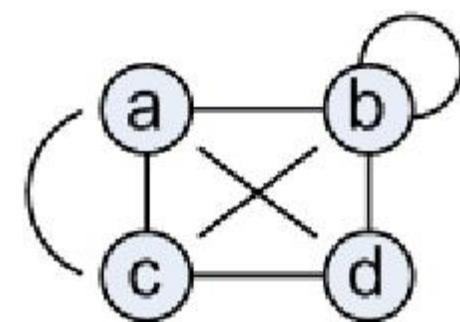
# Grafos não orientados

- Estrutura bem parecida com os grafos simples;
- A diferença é que pode possuir **arestas paralelas** e também **arestas “laço”**;



# Grafos não orientados

- Aplicações:
  - Em alguns casos, como fluxo em redes, por exemplo, existem dois caminhos que o objeto em questão pode passar entre dois vértices;
  - Exemplo:
    - Uma rede de computadores que possui dois canais de envio de informação;



G

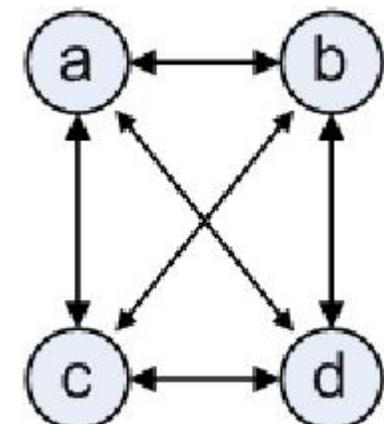
# Grafos orientados simples



# Grafos orientados

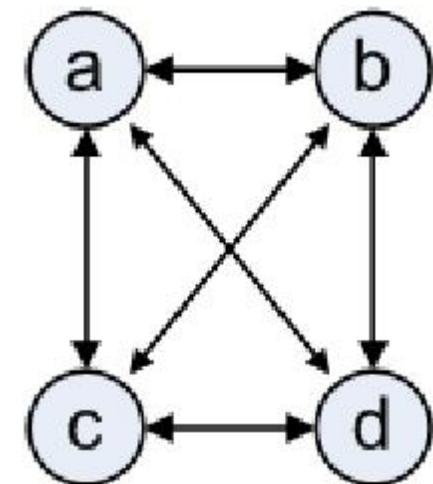
- Grafo orientado:

- Para qualquer conjunto  $V$ , denotamos por  $V_2$  o conjunto de todos os pares ordenados de elementos de  $V$ ;
- $V = \{a, b, c, d\}$
- $V_2 = \{(a,b), (b,a), (a,c), (c,a), (a,d), (d,a), (b,c), (c,b), (b,d), (d,b), (c,d), (d,c)\}$
- Portanto:  $A \subseteq V_2$



# Grafos orientados

- Em um grafo orientado, se a cardinalidade de  $V$  é igual a  $n$ , qual é a cardinalidade do conjunto  $V_2$ ?
- $|V| = n$
- $|V_2| = ????$
- Lembrando que  $V_2$  são os pares ordenados de  $V$ .

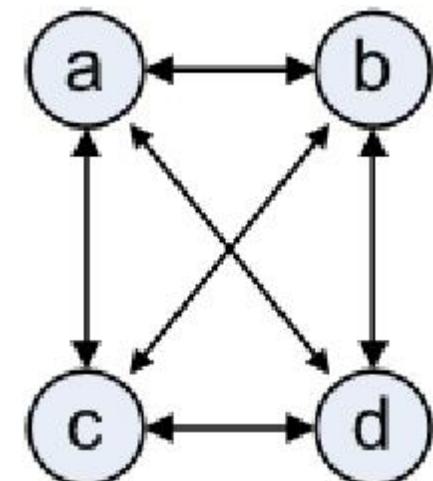


# Grafos orientados

- $|V| = n$
- $|V_2| = ????$
- Lembrando que  $V_2$  são os pares ordenados de  $V$ .

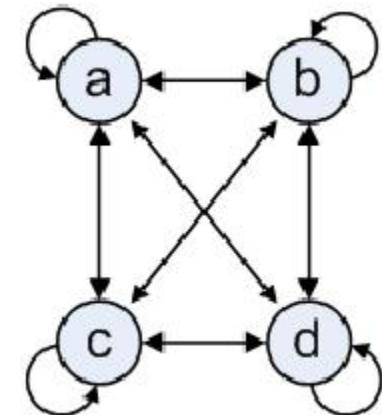
$$|V^2| = \sum_{i=1}^n (n-1) = n(n-1)$$

$$= n^2 - n$$



# Grafos orientados com aresta “laço”

- Se os grafos orientados aceitam aresta do tipo laço,
- O número máximo de aresta é???

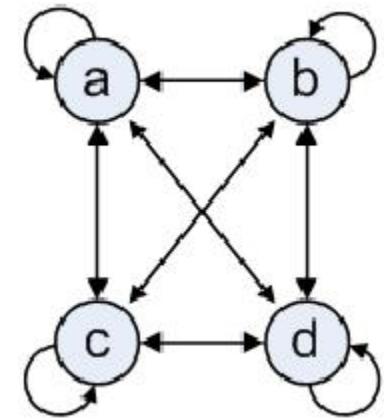


# Grafos orientados com aresta “laço”

- Se os grafos orientados aceitam aresta do tipo laço,

$$\sum_{i=1}^n (n) = n(n)$$

$$= n^2$$

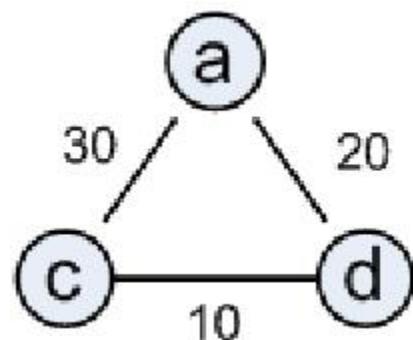


# Grafos Valorados



# Grafos valorados

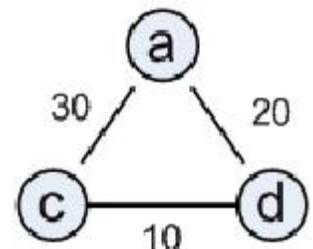
- São utilizados rótulos também nas arestas;



- Grafos valorados podem ser orientados e não orientados;

# Grafos valorados

- Geralmente utilizamos rótulos em arestas para representar o custo de alguma coisa:
  - Por exemplo, a distância para sair da cidade  $a$  e chegar na cidade  $b$ .
  - Ou o tempo necessário...
  - Em Redes de Computadores, a aresta muitas vezes recebe o RTT (*round-trip time*), tempo de ida e volta...



# Algoritmos em Grafos

Representação Computacional

# Representação

E se quisermos armazenar um grafo em um computador?

Precisamos armazenar os dados essenciais da definição de grafo;

A partir desta informação podemos, por exemplo:

Construir uma representação visual ou efetuar operações sobre o grafo;

Aplicar algoritmos para otimizar determinadas tarefas;

Determinar se alguma tarefa é possível de ser realizada.

# Representação

Diversas são as formas de representar tal estrutura computacionalmente;;

**Estruturas comumente utilizadas:**

Matriz de Adjacência;;

Matriz de Incidência;;

Lista de Adjacência.

# Matriz de Adjacência



# Representação

## Matriz de adjacência

Lembrando o conceito de adjacência:

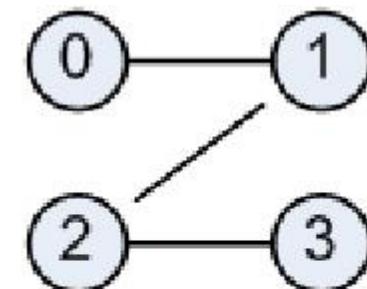
*a* é adjacente a *b* se *a* está conectado a *b*;

A matriz de adjacência possui a informação que reflete este conceito:

Suponha a matriz quadrada  $M$

$m_{i,j}$

*1, se i é adjacente a j*  
*0, em caso contrário*

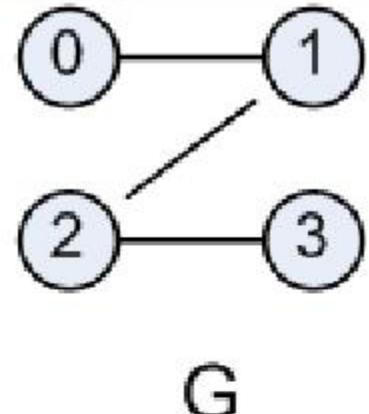


$G$

# Representação

## Matriz de adjacência

$m_{i,j}$        $1$ , se  $i$  é adjacente a  $j$   
                     $0$ , em caso contrário



	0	1	2	3
0	0	1	0	0
1	1	0	1	0
2	0	1	0	1
3	0	0	1	0

# Representação

## Matriz de adjacência

Em um grafo  $K_4$ , como seria a matriz de adjacência?

E em um grafo complemento de  $K_4$ ?

# Representação

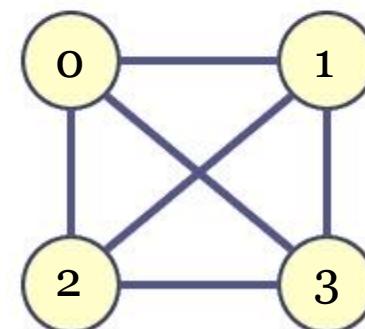
## Matriz de adjacência

$m_{i,j}$

$1$ , se  $i$  é adjacente a  $j$   
 $0$ , em caso contrário

Em um grafo  $K_4$ , como seria a matriz de adjacência?

	0	1	2	3
0	0	1	1	1
1	1	0	1	1
2	1	1	0	1
3	1	1	1	0



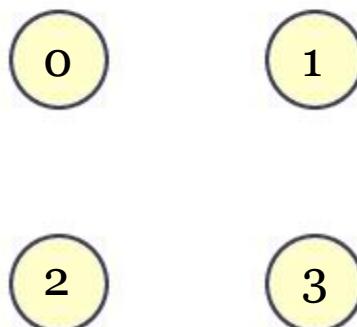
# Representação

## Matriz de adjacência

$m_{i,j}$

$1$ , se  $i$  é adjacente a  $j$   
 $0$ , em caso contrário

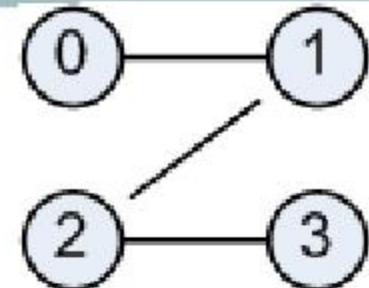
E em um grafo complemento de  $K_4$ ?



	0	1	2	3
0	0	0	0	0
1	0	0	0	0
2	0	0	0	0
3	0	0	0	0

# Representação

## Matriz de adjacência



G

	0	1	2	3
0	0	1	0	0
1	1	0	1	0
2	0	1	0	1
3	0	0	1	0

Vantagem????

Desvantagem???

# Representação

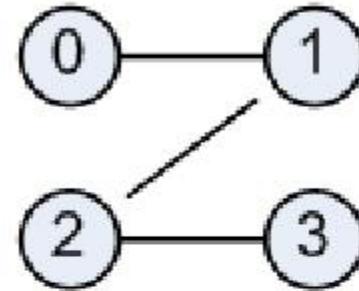
## Matriz de adjacência

Acesso: (1)

Desvantagens???

Memória:

( $|V|^2$ )



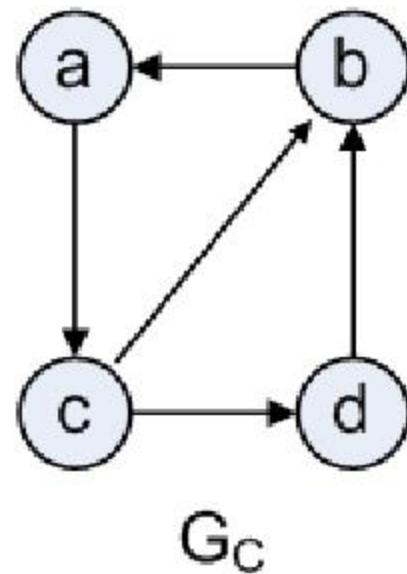
G

	0	1	2	3
0	0	1	0	0
1	1	0	1	0
2	0	1	0	1
3	0	0	1	0

# Representação

## Matriz de adjacência

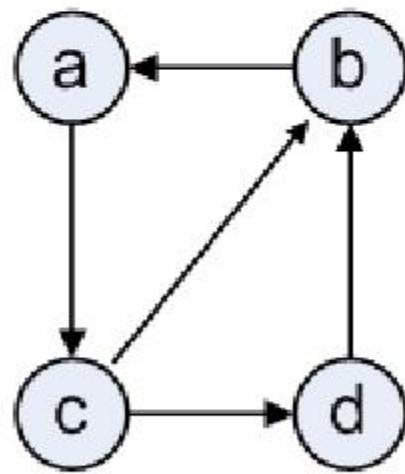
É possível representar grafos direcionados usando matriz de adjacência???



# Representação

## Matriz de adjacência

É possível representar grafos direcionados usando matriz de adjacência???



$G_C$

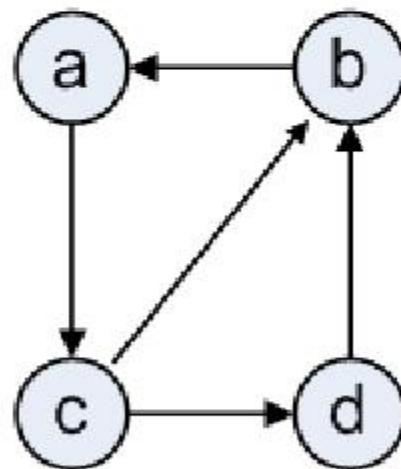
Uma forma...

	a	b	c	d
a	0	+1	-1	0
b	-1	0	+1	+1
c	+1	-1	0	-1
d	0	-1	+1	0

# Representação

## Matriz de adjacência

É possível representar grafos direcionados usando matriz de adjacência???



$G_C$

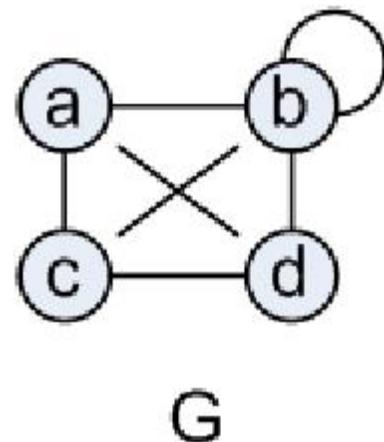
Outra forma...

	a	b	c	d
a	0	0	1	0
b	1	0	0	0
c	0	1	0	1
d	0	1	0	0

# Representação

## Matriz de adjacência

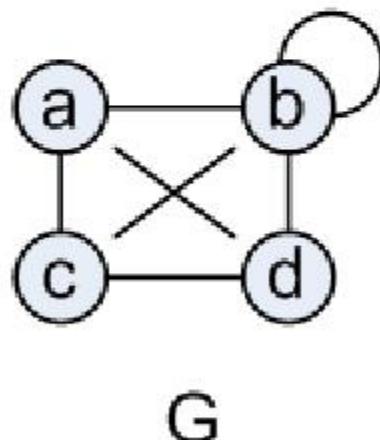
É possível representar grafos com arestas laço utilizando matriz de adjacência?



# Representação

## Matriz de adjacência

É possível representar grafos com arestas laço utilizando matriz de adjacência?

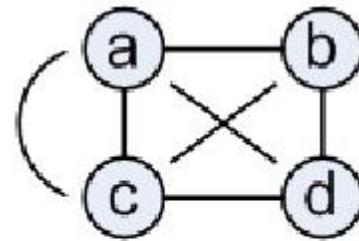


	<b>a</b>	<b>b</b>	<b>c</b>	<b>d</b>
<b>a</b>	0	1	1	1
<b>b</b>	1	1	1	1
<b>c</b>	1	1	0	1
<b>d</b>	1	1	1	0

# Representação

## Matriz de adjacência

É possível representar grafos com arestas paralelas utilizando matriz de adjacência?

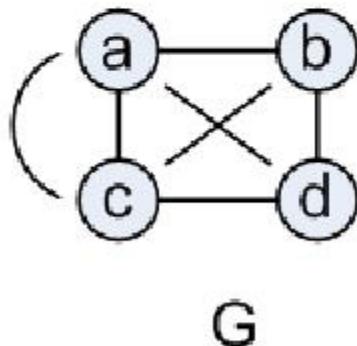


G

# Representação

## Matriz de adjacência

É possível representar grafos com arestas paralelas utilizando matriz de adjacência?

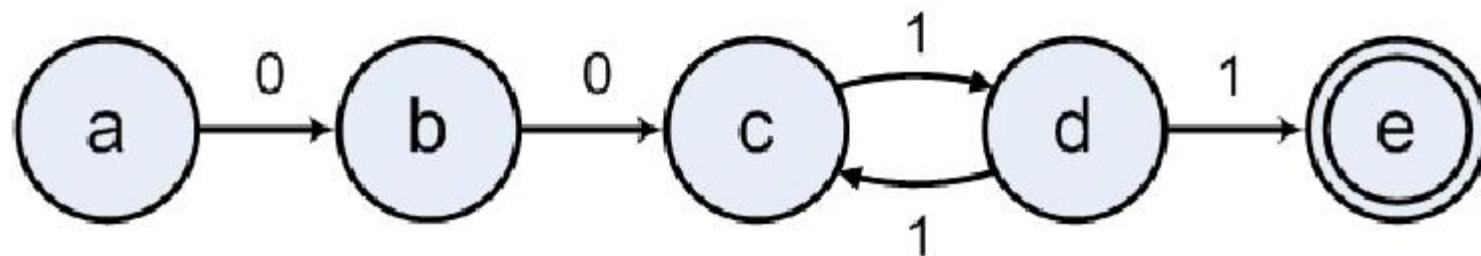


	<b>a</b>	<b>b</b>	<b>c</b>	<b>d</b>
<b>a</b>	0	1	2	1
<b>b</b>	1	0	1	1
<b>c</b>	2	1	0	1
<b>d</b>	1	1	1	0

# Representação

## Matriz de adjacência

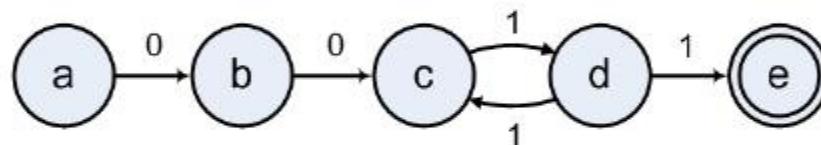
É possível representar grafos com **arestas valoradas** utilizando matriz de adjacência?



# Representação

## Matriz de adjacência

É possível representar grafos com arestas valoradas utilizando matriz de adjacência?

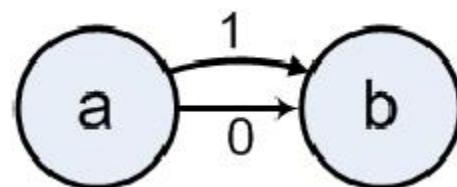


	a	b	c	d	e
a	0				
b		0			
c				1	
d			1		1
e					

# Representação

## Matriz de adjacência

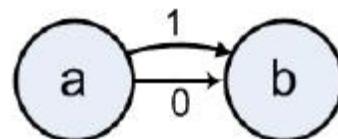
É possível representar grafos com arestas valoradas e com arestas paralelas utilizando matriz de adjacência?



# Representação

## Matriz de adjacência

É possível representar grafos com arestas valoradas e com arestas paralelas utilizando matriz de adjacência?



	a	b
a	0	-2
b	+2	0

Não é possível sem utilizar estruturas auxiliares.

# Matriz de Incidência

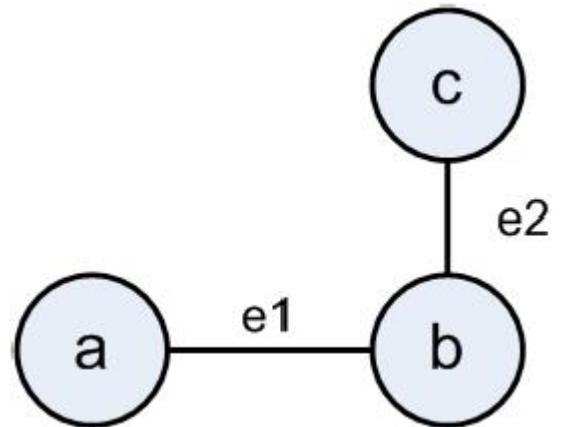
# Representação

## Matriz de Incidência

A matriz de incidência possui a seguinte dimensão:

$$|V| \times |A|$$

Suponha a matriz  $M_{|V| \times |A|}$



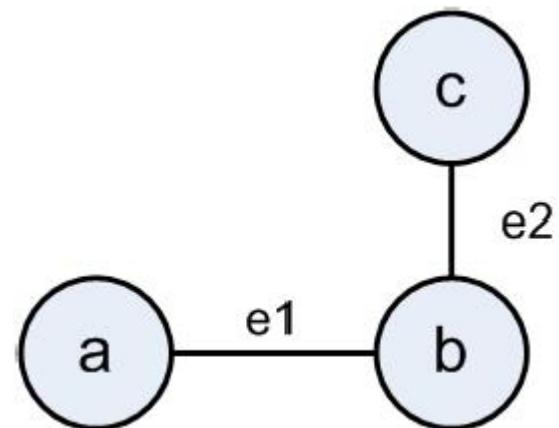
$m_{i,j}$  1, se a aresta  $j$  incide no vértice  $i$   
0, em caso contrário

# Representação

## Matriz de Incidência

$m_{i,j}$        $1$ , se a aresta  $j$  incide no vértice  $i$   
 $0$ , em caso contrário

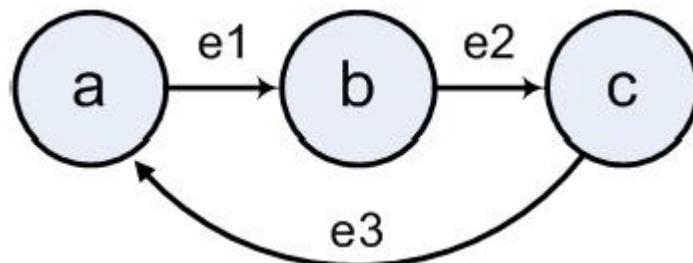
	e1	e2
a	1	0
b	1	1
c	0	1



# Representação

## Matriz de Incidência

Podemos representar grafos orientados utilizando matriz de incidência???



# Representação

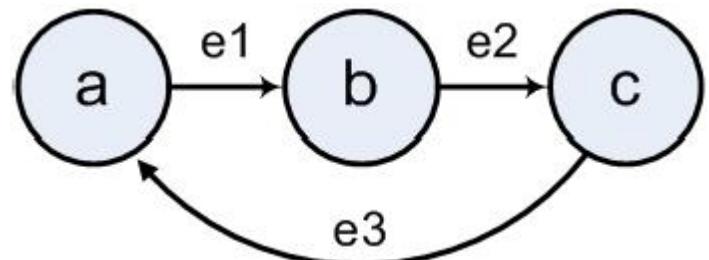
## Matriz de Incidência

$1$ , se a aresta  $j$  tem como origem o vértice  $i$

$m_{i,j} = -1$ , se a aresta  $j$  tem como destino o vértice  $i$

$0$ , em caso contrário

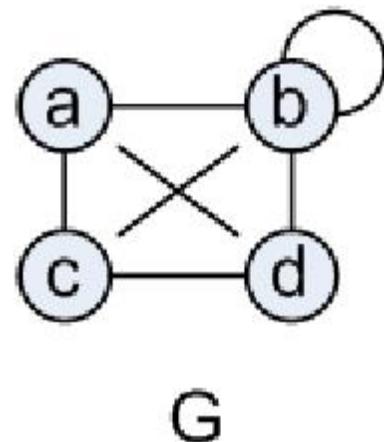
	e1	e2	e3
a	-1	0	+1
b	+1	-1	0
c	0	+1	-1



# Representação

## Matriz de Incidência

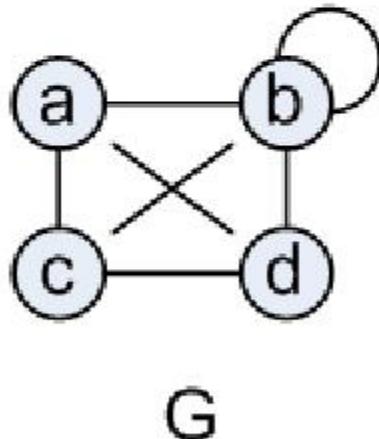
É possível representar grafos com arestas laço utilizando matriz de incidência?



# Representação

## Matriz de Incidência

É possível representar grafos com arestas laço utilizando matriz de incidência?

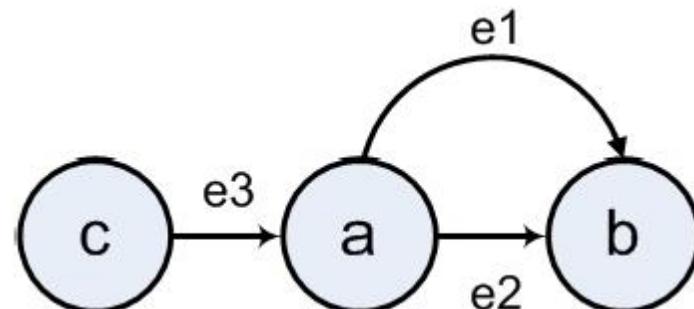


	e1	e2	e3	e4	e5	e6	e7
a	1	1	1	0	0	0	0
b	1	0	0	1	1	0	2
c	0	1	0	1	0	1	0
d	0	0	1	0	1	1	0

# Representação

## Matriz de Incidência

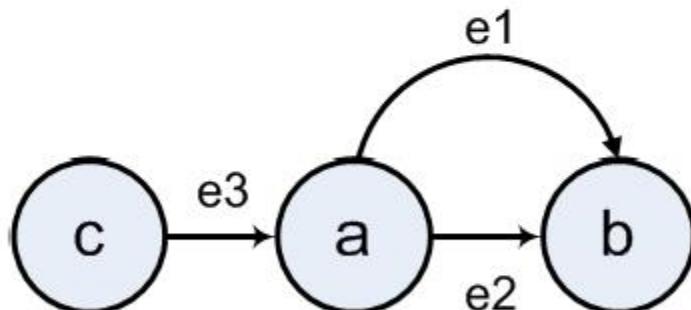
É possível representar grafos com **arestas paralelas** utilizando matriz de incidência?



# Representação

## Matriz de Incidência

É possível representar grafos com arestas paralelas utilizando matriz de incidência?



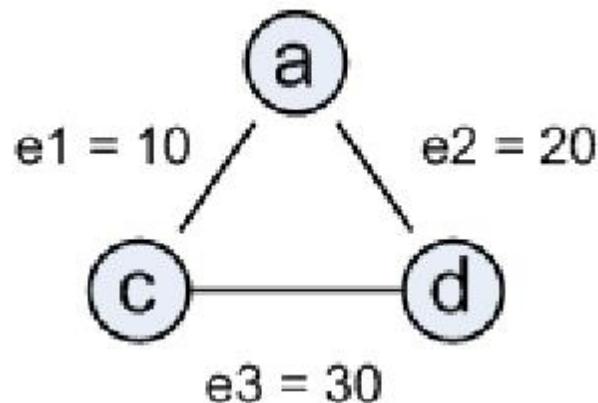
Mesma representação  
para arestas distintas

	e1	e2	e3
a	-1	-1	+1
b	+1	+1	0
c	0	0	-1

# Representação

## Matriz de Incidência

É possível representar grafos com **arestas valoradas** utilizando matriz de incidência?



# Representação

## Matriz de Incidência

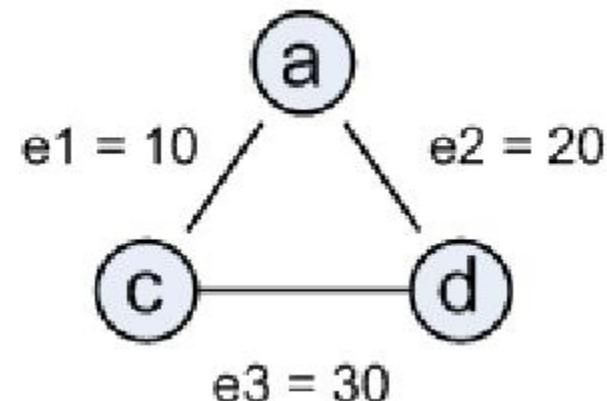
É possível representar grafos com arestas valoradas utilizando matriz de incidência?

$c_j$ , se a aresta  $j$  incide no vértice  $i$

$m_{i,j}$

infinito, em caso contrário

	e1	E2	e3
a	10	20	
c	10		30
d		20	30



# Lista de Adjacência

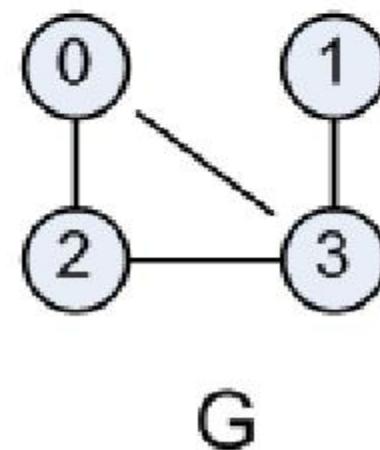
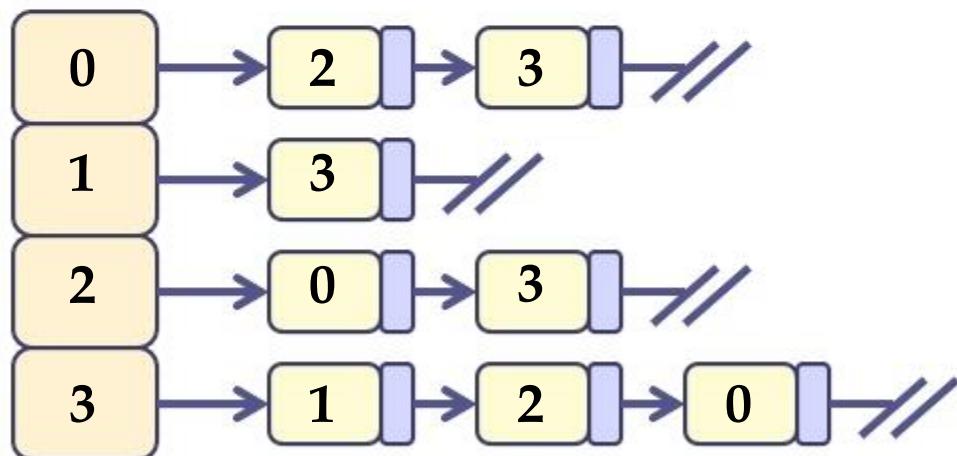


# Representação

## Lista de Adjacência

Estrutura de dados:

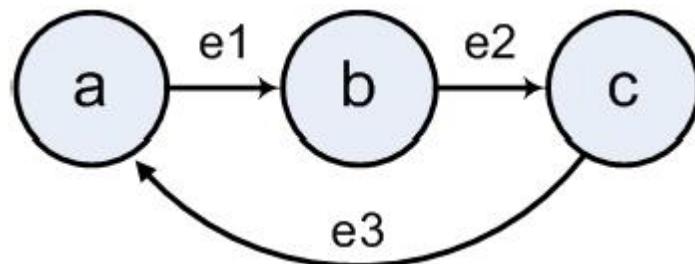
Vetor de listas;



# Representação

## Lista de Adjacência

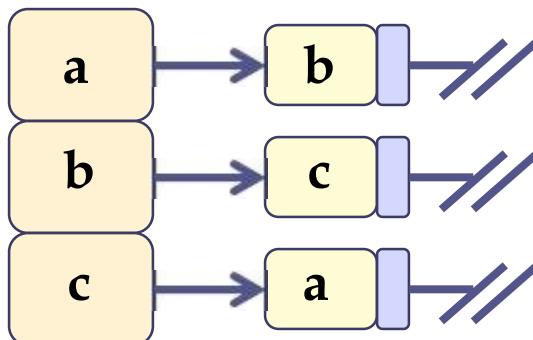
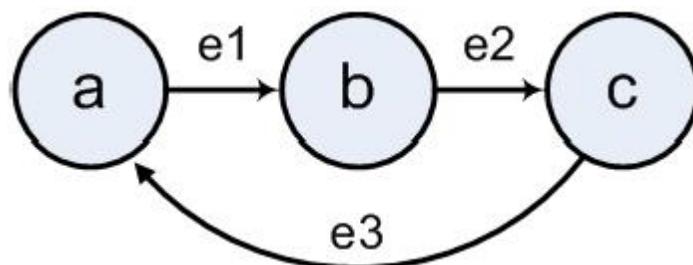
Podemos representar grafos orientados utilizando lista de adjacência?



# Representação

## Lista de Adjacência

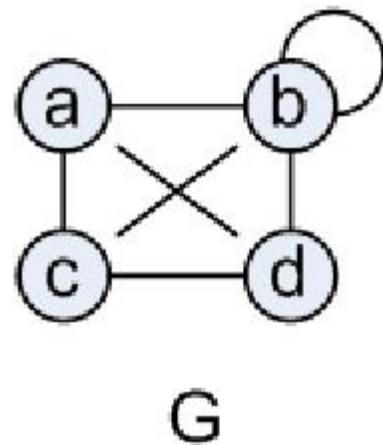
Podemos representar grafos orientados utilizando lista de adjacência?



# Representação

## Lista de Adjacência

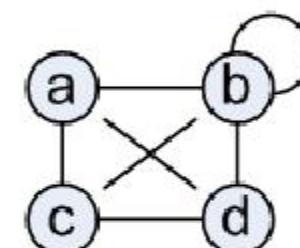
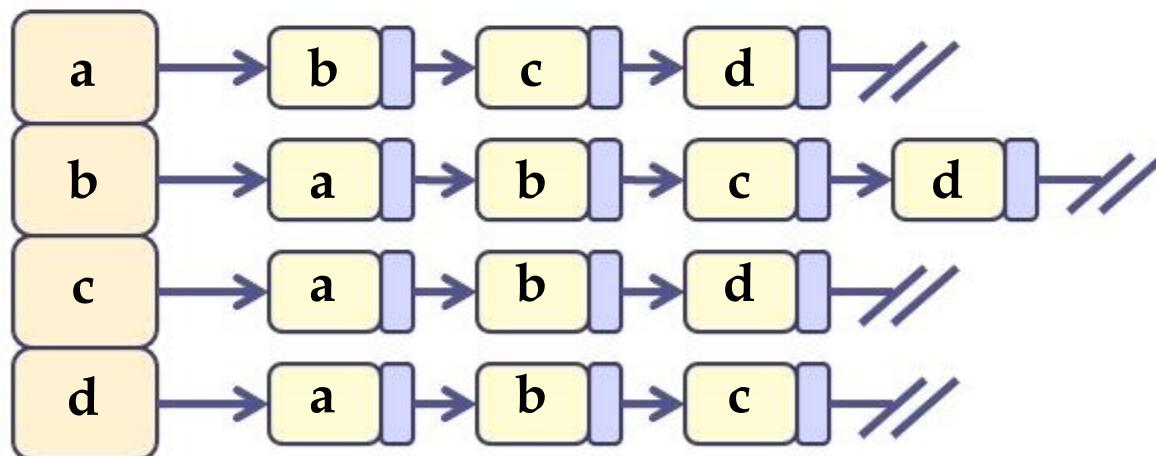
É possível representar grafos com arestas laço utilizando lista de adjacência?



# Representação

## Lista de Adjacência

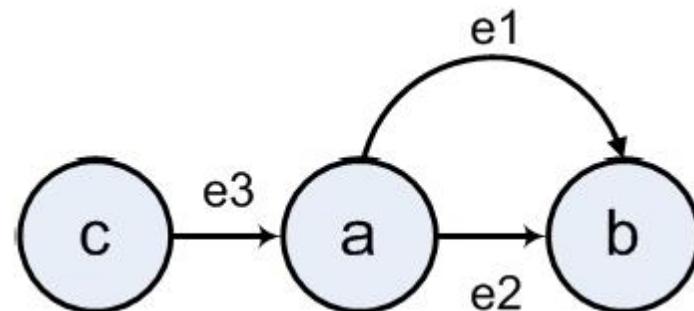
É possível representar grafos com arestas laço utilizando lista de adjacência?



# Representação

## Lista de Adjacência

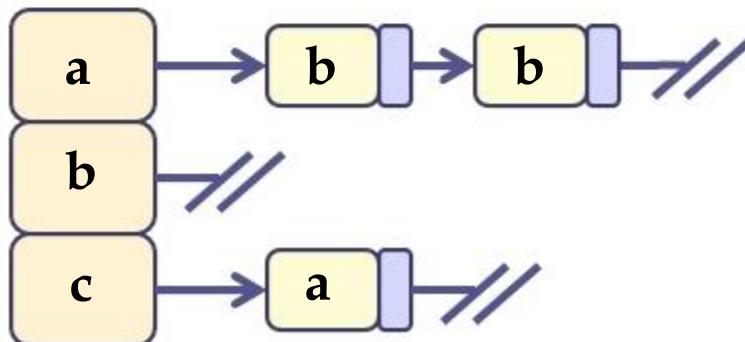
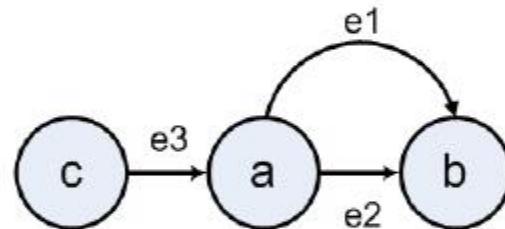
É possível representar grafos com **arestas paralelas** utilizando lista de adjacência?



# Representação

## Lista de Adjacência

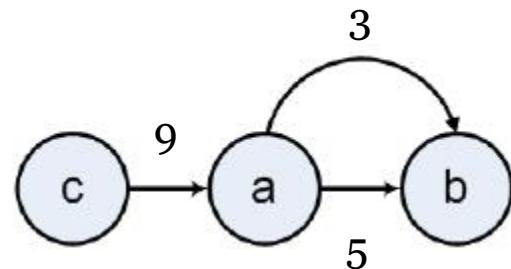
É possível representar grafos com arestas paralelas utilizando lista de adjacência?



# Representação

## Lista de Adjacência

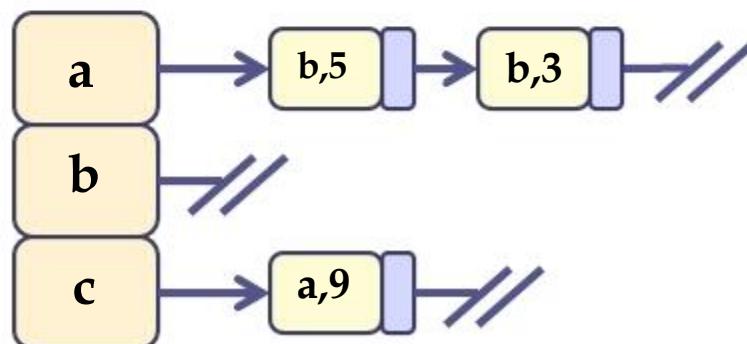
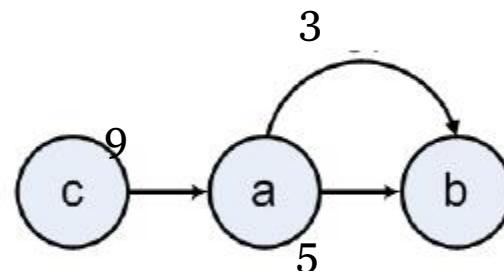
É possível representar grafos com **arestas valoradas** utilizando lista de adjacência?



# Representação

## Lista de Adjacência

É possível representar grafos com arestas valoradas utilizando lista de adjacência?



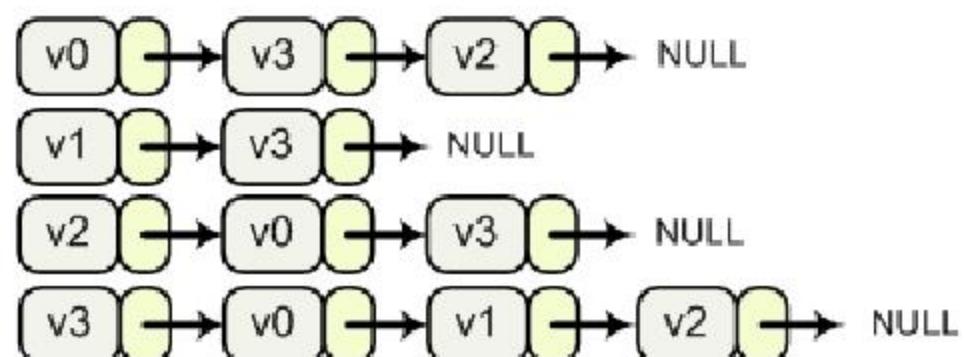
# Representação

## Lista de Adjacência

Vantagem?

Desvantagem?

Vetor de Listas



# Representação

## Lista de Adjacência

Vantagem?

Memória:

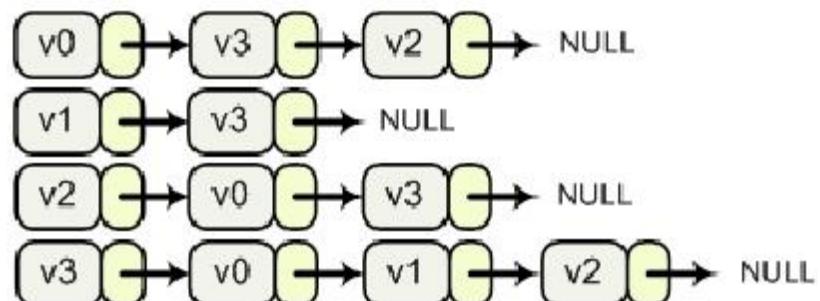
$$(|V| + |A|)$$

Desvantagem

Acesso:

$$(|A|)$$

Vetor de Listas



# Algoritmos em Grafos

Dúvidas?