

## Relembrando aula passada......

Sistema complexo.

 Uma possível representação é através de uma rede.

• Em matemática, uma rede = grafo.



## A 7 Pontes de Königsberg

#### A 7 Pontes de Königsberg

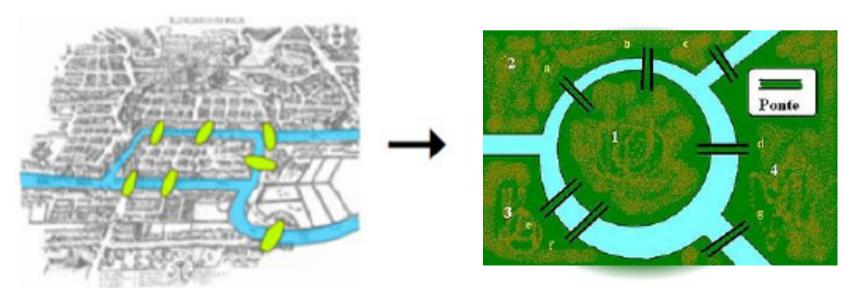
✓ A prospera cidade mercantil de Königsberg, Prussia, ficava em ambos os lados do Rio Pregel

Tinha 2 ilhas centrais, com as áreas conectadas por 7 pontes

- ✓ Foi lançado um desafio na época:
  - É possível passar-se por toda a cidade de modo que cada ponte seja cruzada uma única vez?
- ✓ Exercício: Encontrem uma solução para este problema

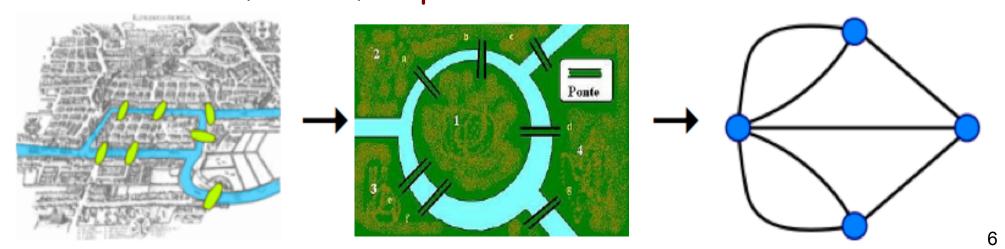
#### A 7 Pontes de Königsberg

- Um caminho e uma "sequência de regiões" visitadas.
- Para passar de uma região para outra é necessário usar uma ponte.
- Exemplo:
  - <1,2,4,3> é um caminho,
  - mas <1,2,3> não é um caminho.



### A 7 Pontes de Königsberg Modelagem do Problema

- Euler, um matemático suíço, demonstrou com rigor matemático em 1735 que não existe nenhuma rota que resolva o problema!
- Como ele fez isso??
  - o primeiro passo foi simplificar o problema
  - caminhos dentro dos pedaços de terra não interessavam
  - o que interessa são apenas as conexões entre os pedaços de terra, isto é, as pontes

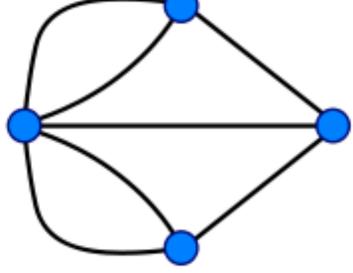


### Grafos

 Chamamos a estrutura matemática resultante de grafo

· Os pontos são chamados de vértices

e as conexões de arestas

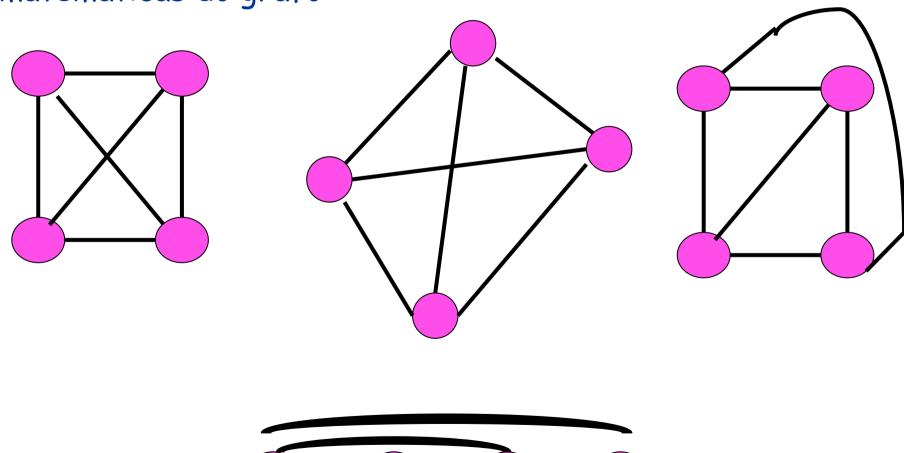


### Grafos

- Diferentes desenhos influenciam apenas na visualização.

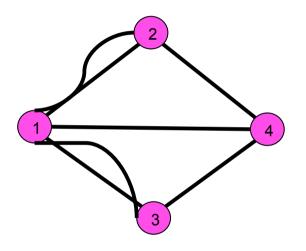
- Diferentes desenhos não alteram as propriedades

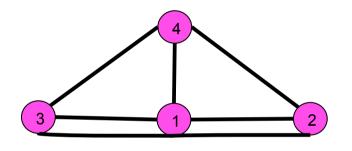
matemáticas do grafo

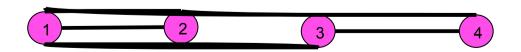


### As 7 Pontes de Königsberg

· Diferentes desenhos.







#### Caminho Euleriano

- Euler demonstrou que, para que exista um caminho que percorra todos os vértices passando por cada aresta uma única vez:
- É necessário que ou 0 ou 2 dos vértices tenham um número impar de arestas.

Um Caminho Euleriano é um caminho em um grafo que visita uma aresta apenas uma vez.

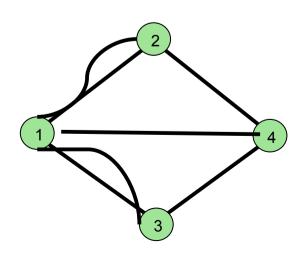
E assim começou o desenvolvimento da Teoria dos Grafos.

#### Circuito Euleriano

 Um Circuito Euleriano é um caminho Euleriano onde tanto o vértice de origem como o de destino é o mesmo.

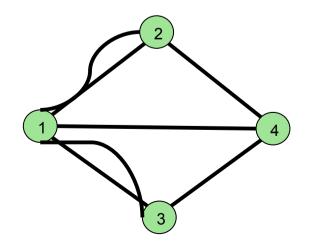
Neste caso, é preciso que todos os vértices do grafo tenham um número par de arestas.

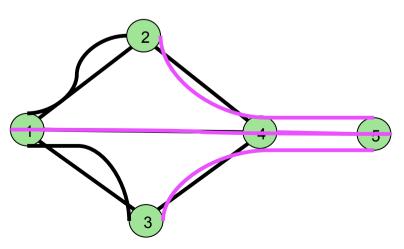
 Exercício: Inclua um novo vértice no problema das 7 pontes de modo a formar um Circuito Euleriano.



#### Circuito Euleriano

- Um Circuito Euleriano é um caminho Euleriano onde tanto o vértice de origem como o de destino é o mesmo.
  - Neste caso, é preciso que todos os vértices do grafo tenham um número par de arestas.
- Exercício: Inclua um novo vértice no problema das 7 pontes de modo a formar um Circuito Euleriano.





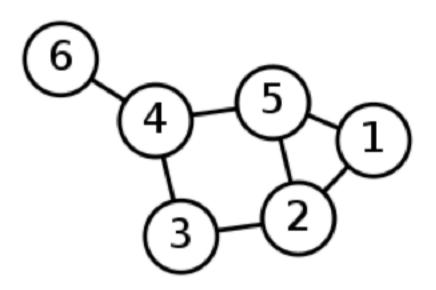


# Algumas Definições, Propriedades e Exemplos

- Podemos definir um grafo por um par ordenado G = (V,A), onde:
  - V é um conjunto de vértices
  - A é um conjunto de arestas
- No exemplo ao lado, temos:

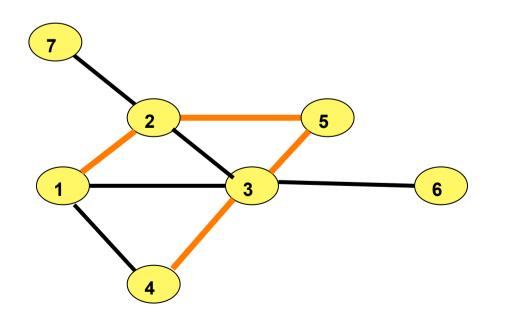
$$V = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$$
  
 $A = \{\{1,2\}, \{1,5\}, \{2,5\}, \{2,3\}, \{3,4\}, \{4,5\}, \{4,6\}\}\}$ 

 Este grafo é simples (não possui laços e possui no máximo uma aresta entre cada par de vértices) e não-direcionado (as arestas não possui uma direção definida)



Um caminho do vértice **s** ao vértice **t** é uma sequência de vértices < s, u, v, ..., t>, onde cada par de vértices consecutivos é conectado por uma aresta.

Dizemos que o caminho começa em s e termina em t.



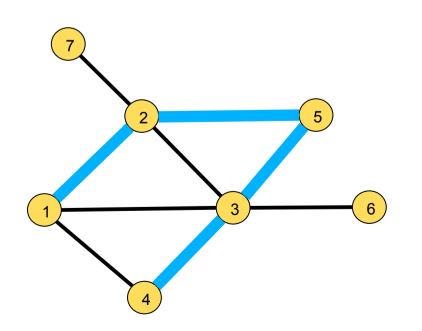
Exemplo:

<1,2,5,3,4> é um caminho.

<1,2,3,4,5> não é um

caminho

O comprimento de um caminho é o total de arestas usadas no caminho.

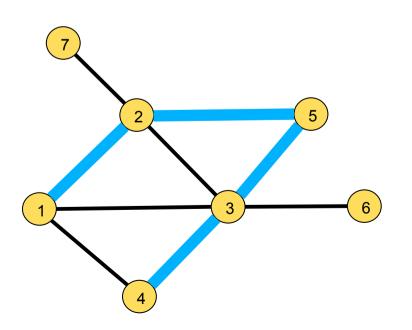


#### **Exemplo:**

O caminho <1,2,5,3,4> tem um comprimento de **4**.

### No exemplo temos o tipo mais simples de grafo:

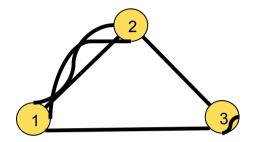
- · Não orientado.
- · Não possui múltiplas arestas nem loops.



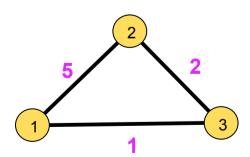
#### Exemplo de caminhos:

<1,2,5,3,4>

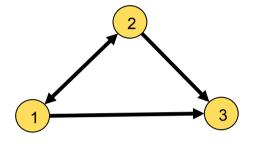
<4,3,5,2,1>



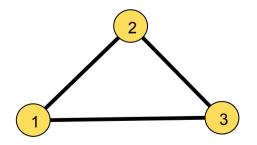
Multi-grafo (pseudo-grafo)



Grafo ponderado

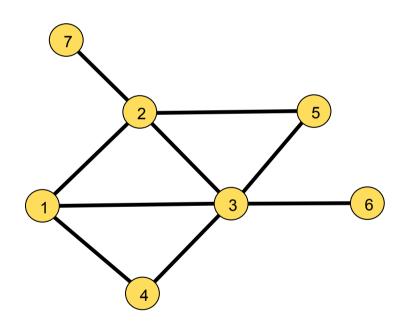


Grafo direcionado (orientado)



Grafo simples: não-direcionado, não-ponderado

#### Grafo não-direcionado

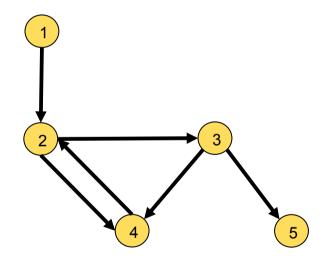


$$V = \{1,2,3,4,5,6,7\}$$

$$A = \{ \{1,2\}, \{1,3\}, \{1,4\}, \{2,3\}, \{2,5\}, \{2,7\}, \{3,4\}, \{3,5\}, \{3,6\} \}$$

#### Pares não ordenados

#### Grafo direcionado

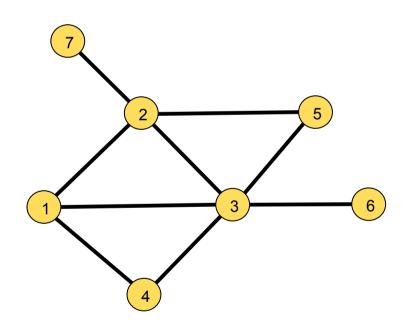


$$V = \{1,2,3,4,5\}$$

$$A = \{ \{1,2\}, \{2,3\}, \{2,4\}, \{3,4\}, \{3,5\}, \{4,2\} \}$$

#### Pares ordenados

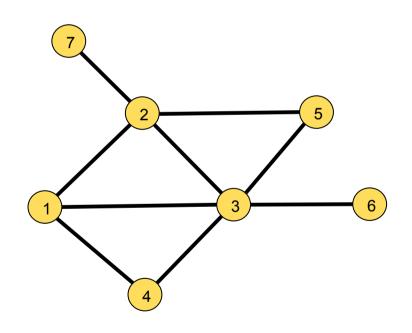
A Ordem de um grafo é o número total de vértices.



#### **Exemplo:**

O grafo possui 7 vértices, neste caso, dizemos que ele tem ordem 7.

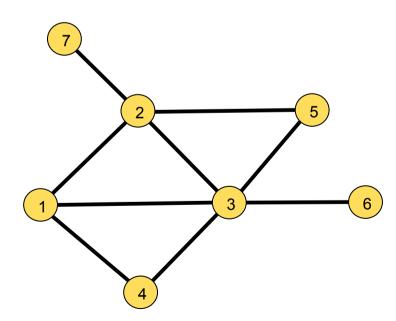
O Tamanho de um grafo é o número total de arestas.



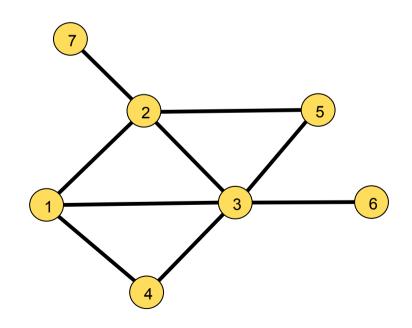
#### **Exemplo:**

O grafo tem tamanho 9.

O Diâmetro é o maior dos menores caminhos entre cada par de vértices.



O Diâmetro é o maior dos menores caminhos entre cada par de vértices.

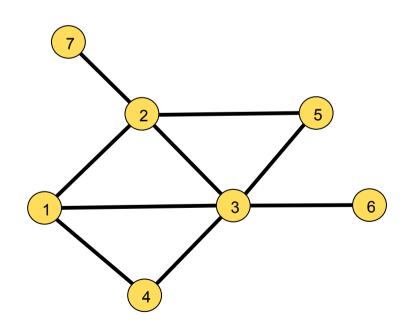


#### Caminhos entre os vértices:

| 1-2: | 3-4: |
|------|------|
| 1-3: | 3-5: |
| 1-4: | 3-6: |
| 1-5: | 3-7: |
| 1-6: | 4-5: |
| 1-7: | 4-6: |
| 2-3: | 4-7: |
| 2-4: | 5-6: |
| 2-5: | 5-7: |
| 2-6: | 6-7: |
| 2-7: |      |

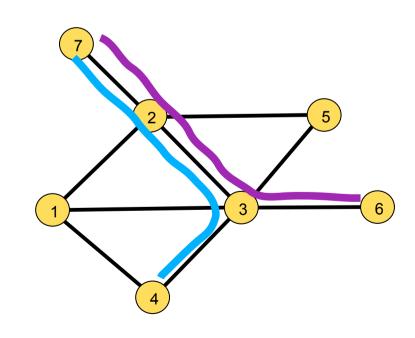
#### O Diâmetro é o maior dos

menores caminhos entre cada par de vértices.



#### Caminhos entre os vértices:

## O Diâmetro é o maior dos menores caminhos entre cada par de vértices.



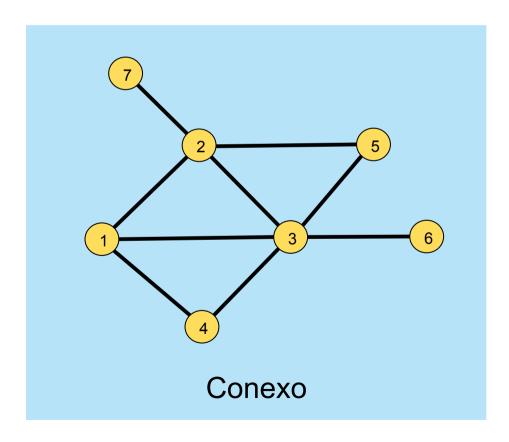
#### Diametro = 3

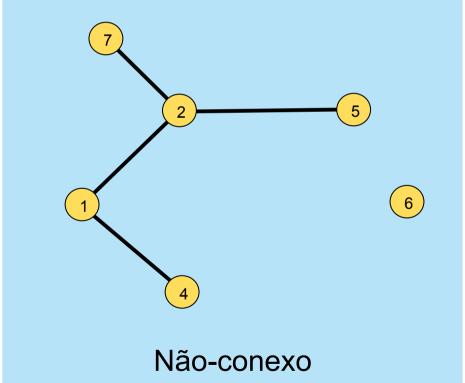
#### Caminhos entre os vértices:

| 1-2: <1,2>   | 3-4: <3,4>     |
|--------------|----------------|
| 1-3: <1,3>   | 3-5: <3,5>     |
| 1-4: <1,4>   | 3-6: <3,6>     |
| 1-5: <1,2,5> | 3-7: <3,2,7>   |
| 1-6: <1,3,6> | 4-5: <4,3,5>   |
| 1-7: <1,2,7> | 4-6: <4,3,6>   |
| 2-3: <2,3>   | 4-7: <4,3,2,7> |
| 2-4: <2,3,4> | 5-6: <5,3,6>   |
| 2-5: <2,5>   | 5-7: <5,2,7>   |
| 2-6: <2,3,6> | 6-7: <6,3,2,7> |
| 2-7: <2.7>   |                |

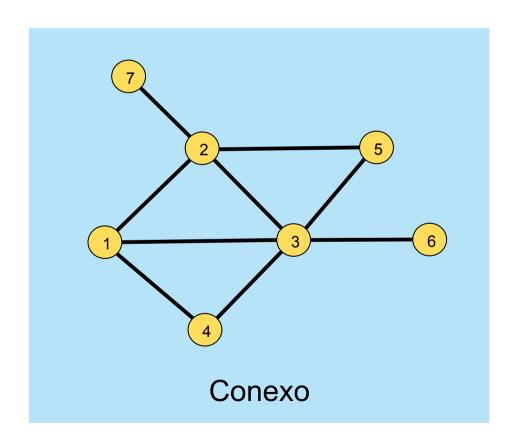
#### Grafos

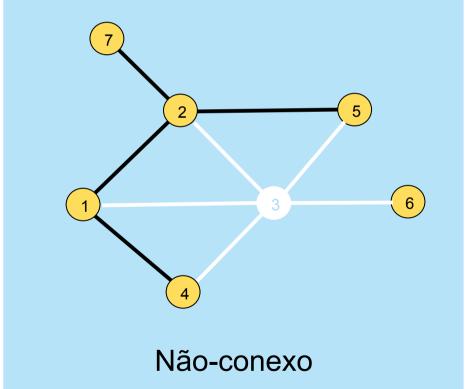
Um grafo é conexo se existe um caminho entres quaisquer pares de vértices.



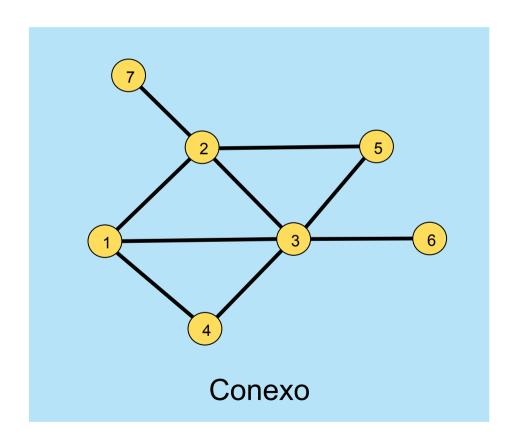


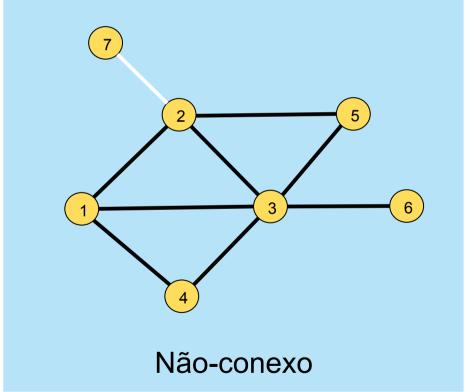
A Conectividade dos Vértices é o número mínimo de vértices cuja remoção desconecta o grafo.





A Conectividade das Arestas é o número mínimo de arestas cuja remoção desconecta o grafo.





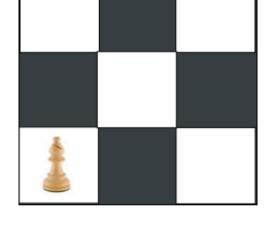
Grafos podem ser utilizados para representar diversos problemas:

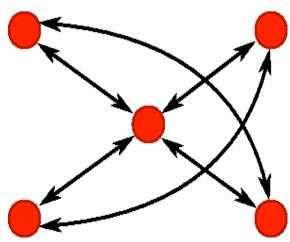
Em um tabuleiro 3x3, deseja-se mapear todos os movimentos que podem ser realizados por um bispo que se move nas casas brancas.

Grafos podem ser utilizados para representar diversos problemas:

Em um tabuleiro 3x3, deseja-se mapear todos os movimentos que podem ser realizados por um bispo que se move nas casas brancas.

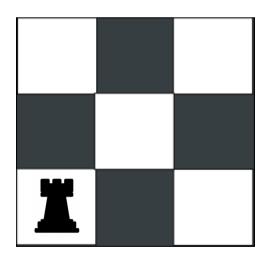
 O grafo à direita representa os movimentos desse bispo.





#### · Exercício:

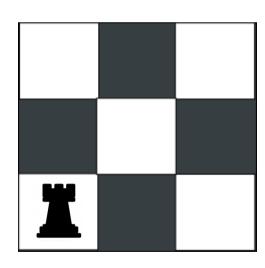
Desenhe um grafo que represente todos os movimentos da torre.

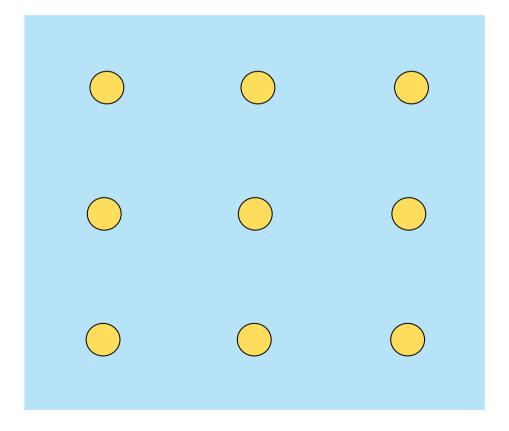


#### · Exercício:

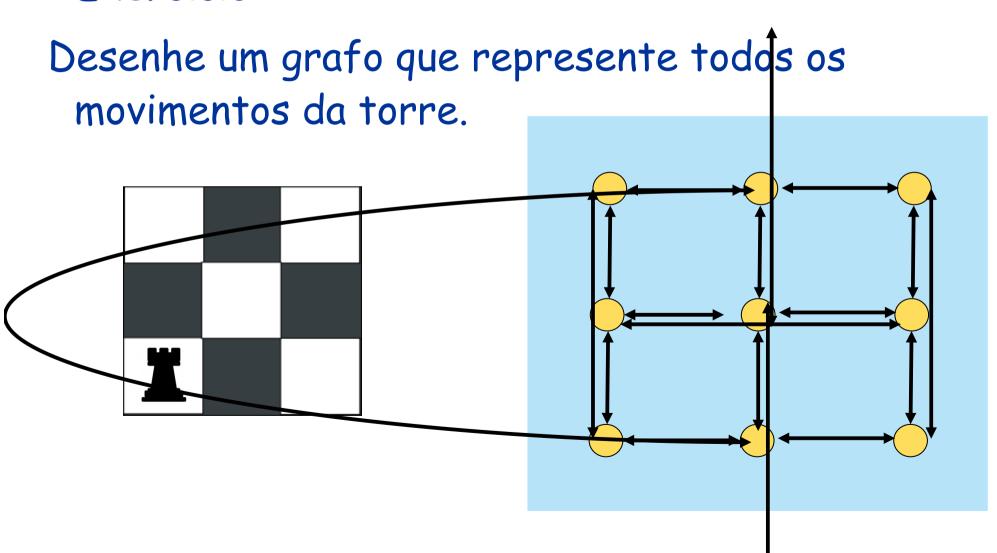
Desenhe um grafo que represente todos os

movimentos da torre.





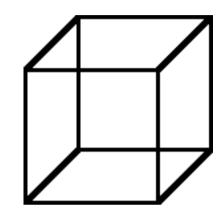
#### · Exercício:



### Cubo e grafos planares

Grafos podem ser utilizados para representar objetos, como cubos

Um grafo planar é aquele que pode ser desenhado em um plano sem que nenhuma aresta se cruze



Exercício 1: É possível transformar o grafo do cubo em um grafo planar? Se sim, redesenhe o grafo

Exercício 2: E no caso do grafo que representa todos os movimentos do bispo?

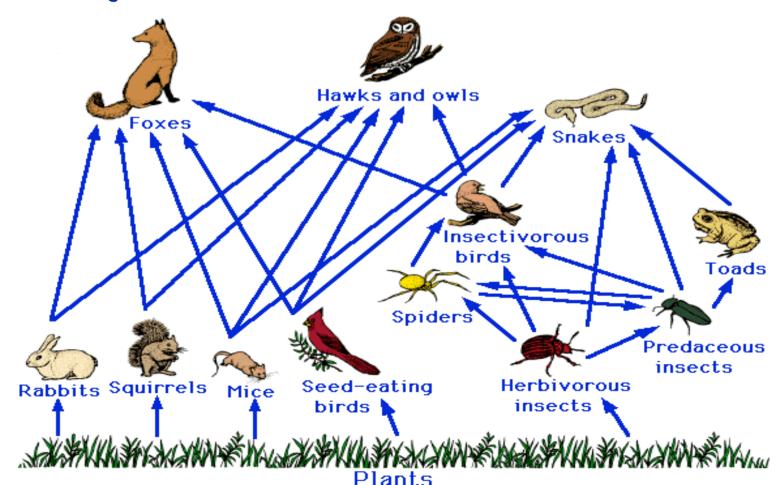
Exercício 3: E para os movimentos da torre?

AI

## Aplicações de grafos planares:

- circuitos integrados (problema crítico que tem levado a novos avanços na área)
- circuitos impressos (placas onde componentes eletrônicos são montados)
- rodovias conectando cidades
- linhas de transmissão de energia elétrica
- linha de produção em uma indústria

Na cadeia alimentar temos arestas direcionadas, ou seja, o fluxo da informação / energia segue apenas uma direção.



Nesse caso podemos pensar em três tipos de nós importantes:

□ Nós que transmitem energia para várias espécies.

□ Nós que recebem energia de várias espécies.

□ Nós que **enviam e recebem** energia de várias espécies.

Nós que transmitem energia para várias espécies são caracterizadas por aquelas que conseguem gerar energia do sol (plantas).

Como elas não consomem energia de nenhuma espécie e, diversas espécies consomem energia através dela, as plantas tem várias arestas apontando parar fora dela.

Essa quantidade é mensurada como GRAU DE SAÍDA, que é o número de arestas saindo do nó.

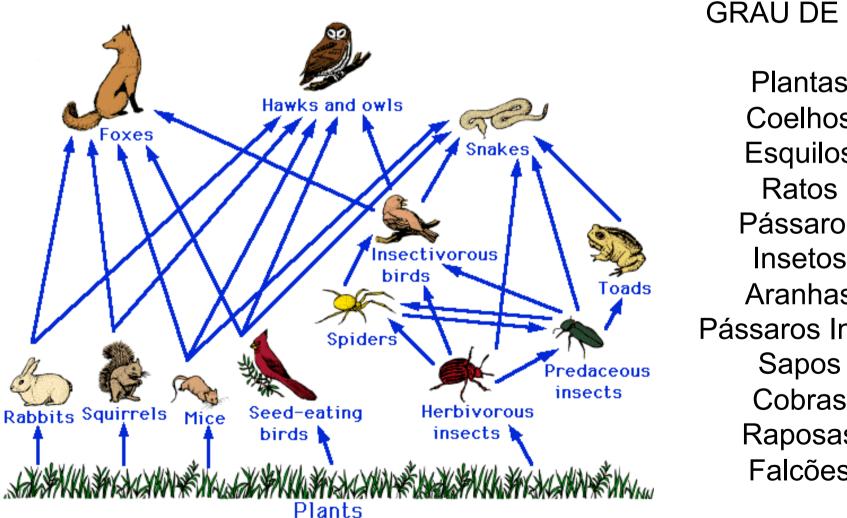
Nós que recebem energia de várias espécies são caracterizadas por aquelas que são grandes predadores e não são presas de outras espécies.

Nesse caso, essas espécies contêm arestas apenas apontando para elas, ou seja, chegando nelas.

Essa quantidade é mensurada como GRAU DE ENTRADA, que é o número de arestas chegando em um nó.

Já as espécies intermediárias que são predadoras de diversas espécies mas também servem de presas tem tanto arestas chegando nelas como saindo delas.

Essas espécies podem ser classificadas pelo GRAU DE ENTRADA, pelo GRAU DE SAÍDA e pela soma desses dois que dá o GRAU TOTAL do nó.



#### GRAU DE SAÍDA:

Plantas = 5

Coelhos = 2

Esquilos = 2

Ratos = 3

Pássaros = 3

Insetos = 3

Aranhas = 2

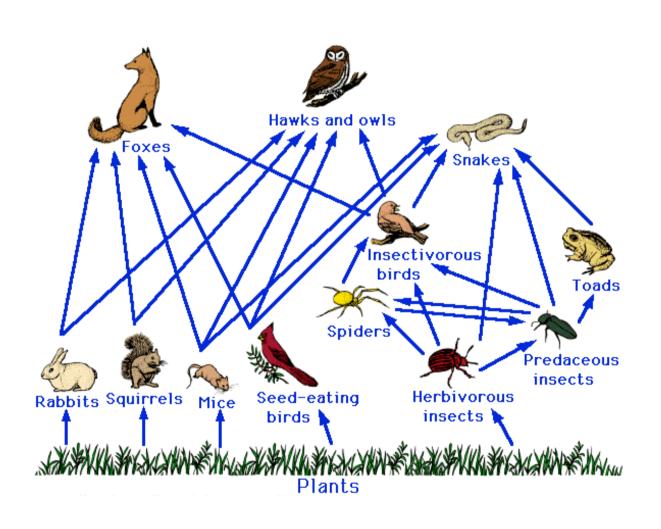
Pássaros Inset. = 3

Sapos = 1

Cobras = 0

Raposas = 0

Falcões = 0



#### **GRAU DE ENTRADA:**

Plantas = 0

Coelhos = 1

Esquilos = 1

Ratos = 1

Pássaros = 1

Insetos = 1

Aranhas = 2

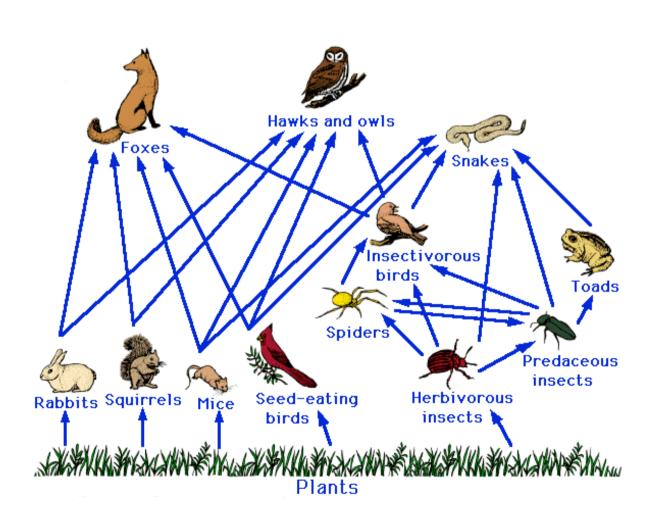
Pássaros Inset. = 3

Sapos = 1

Cobras = 6

Raposas = 5

Falcões = 5



#### **GRAU DE TOTAL:**

Plantas = 5

Coelhos = 3

Esquilos = 3

Ratos = 3

Pássaros = 4

Insetos = 4

Aranhas = 4

Pássaros Inset. = 5

Sapos = 2

Cobras = 6

Raposas = 5

Falcões = 5



# Aplicação I: Otimização

## Alguns Problemas de Otimização

Uma empresa que realiza entregas na Grande São Paulo possui um centro de distribuição e um caminhão Qual caminho o caminhão deve percorrer de modo a realizar todas as entregas com a menor quilometragem?

Você deseja implementar em um programa de GPS uma funcionalidade de cálculo da melhor rota entre dois pontos, de modo a minimizar o tempo de viagem Como calcular a rota com o menor tempo?

Você está planejando uma rede de galerias subterrâneas para captação de águas da chuva, evitando alagamentos Como calcular o fluxo máximo de água que a rede de galerias é capaz de escoar?

# 1) Caixeiro Viajante

Um problemas clássico é o do caixeiro viajante

Imagine um caixeiro viajante que deseja encontrar o caminho mais curto que passe por todas as cidades de seu país

No exemplo ao lado, vemos o caminho mais curto que passa por diversas cidades da Alemanha



# Modelagem por grafos

Uma maneira de resolver o problema é realizando sua

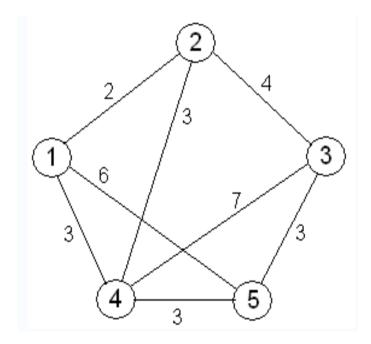
modelagem por grafo ponderado

Cada cidade é representada por um nó e cada estrada por um vértice, com peso igual ao comprimento da estrada

Mas podemos também minimizar:

- (1) Tempo gasto na viagem
- (2) Custo total da viagem

Exercício: Qual o caminho mais curto no grafo acima começando numa cidade qualquer, entre várias, visitando cada cidade precisamente uma vez e regressando à cidade inicial?



# Entrega de Encomendas

Voltando ao nosso problema inicial:

Uma empresa que realiza entregas na Grande São Paulo possui um centro de distribuição e um caminhão Qual caminho o caminhão deve percorrer de modo a realizar todas as entregas com a menor quilometragem?

Exercício: Como você modelaria este problema utilizando a abordagem de grafos? Em particular, pense em como você definiria os nós e os vértices do grafo



# Solução do Caixeiro Viajante

O número de roteiros possíveis envolvendo n cidades é

R(n)=(n-1)!, um número que cresce rapidamente

| n  | rotas por segundo | (n-1)!                 | cálculo total       |
|----|-------------------|------------------------|---------------------|
| 5  | 250 milhoes       | 24                     | insignific          |
| 10 | 110 milhoes       | 362 880                | 0.003 seg           |
| 15 | 71 milhoes        | 87 bilhoes             | 20 min              |
| 20 | 53 milhoes        | 1.2 x 10 <sup>17</sup> | 73 anos             |
| 25 | 42 milhoes        | $6.2 \times 10^{23}$   | 470 milhoes de anos |

Os algoritmos exatos mais rápidos requerem um tempo que cresce exponencialmente com o número de cidades

Mas existem aproximações muito mais rápidas:-)

# 2) Menor Distância

Suponha que você deseje implementar em um programa de GPS uma funcionalidade de cálculo da melhor rota entre dois pontos, de modo a minimizar o tempo de viagem Como calcular a rota com o menor tempo?

Exercício: Modele o problema utilizando grafos e pense em como você faria para encontrar a menor distância no grafo



# Modelagem por grafos

Você pode modelar o problema atribuindo um nó a cada cruzamento a uma aresta a cada trecho de rua

Cada aresta deve receber um peso, que pode ser o tempo

para percorrê-lo ou seu comprimento

Desenhe um grafo que represente as ruas da figura ao lado



## Modelagem por grafos

- A partir do modelo da cidade, seu programa pode calcular a melhor rota entre 2 pontos utilizando algoritmos bem conhecidos para encontrar a menor distância entre 2 pontos
- Ao contrário do problema do caixeiro viajante, existem algoritmos que encontram a distância entre 2 pontos de modo eficiente, isto é, polinomial com relação ao número de nós e arestas do grafo.
- Notem que sem realizar uma modelagem do problema, não seria possível escrever o programa que realiza a tarefa

#### Resumo

#### Até aqui vimos:

- Tipos de grafos.
- Ordem = total de vértices.
- Tamanho = total de arestas.
- Conectividade dos vértices de das arestas.

#### Algumas definições importantes:

- ~ Caminho.
- Comprimento do caminho.
- Conexidade