



**PUC Minas**

**Pontifícia Universidade Católica de Minas Gerais**  
**Bacharelado em Ciência da Computação**  
**Teoria dos Grafos**

# **Teoria dos Grafos**

Prof.: Felipe Domingos  
felipe@pucminas.br

# **Grafos Eulerianos**

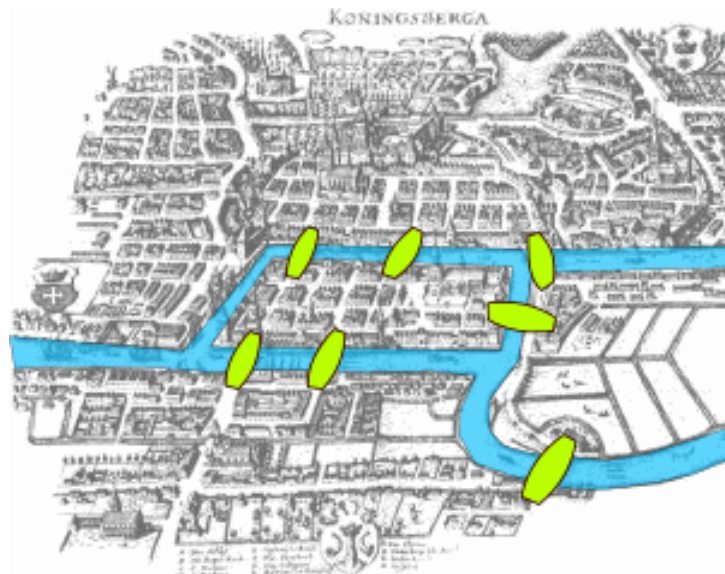
## **Grafos Unicursais**

### **Problema do Carteiro Chinês**

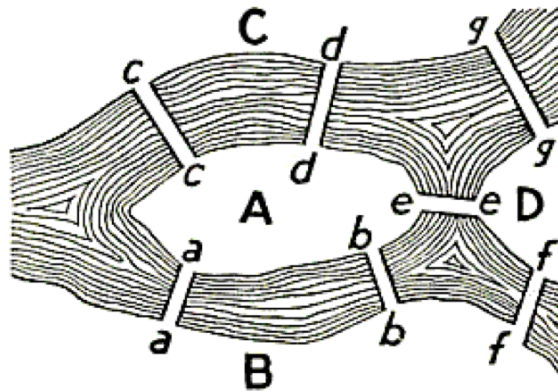
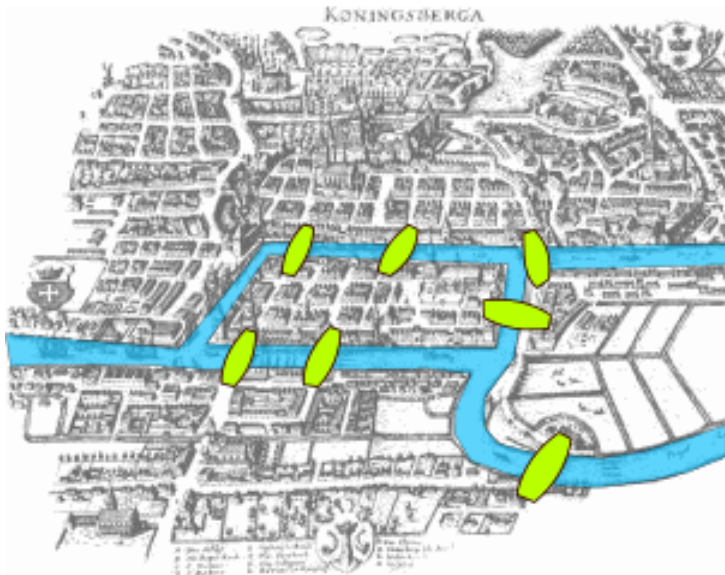
*Deo – páginas 23 até 30*

# Problema das Pontes de Königsberg

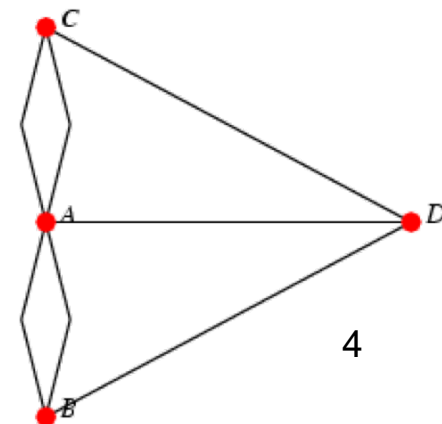
- No século XVIII, Königsberg era a capital da Prússia Oriental
- A cidade foi construída à volta do rio Pregel e para unir todas as partes da cidade foram construídas 7 pontes
- Os habitantes da cidade gostavam de passear pelas pontes e tentavam encontrar uma forma de atravessar todas as pontes exatamente uma vez e retornar ao ponto inicial



# Problema das Pontes de Königsberg

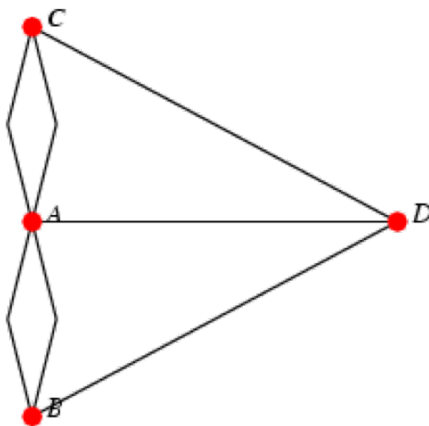


*vértices: pontos de terra*  
*aresta: pontes*



# Problema das Pontes de Königsberg

- Em 1736, Euler mostrou que existe um caminho com ponto de início em qualquer vértice que passa através de cada aresta exatamente uma vez e termina no vértice inicial **se e somente se** todos os vértices tiverem grau par
- O grafo que não cumprir com essas condições não é Euleriano
- No exemplo da ponte, todos os quatro vértices têm grau ímpar, logo não é possível atravessar todas as pontes exatamente uma vez e retornar ao ponto inicial

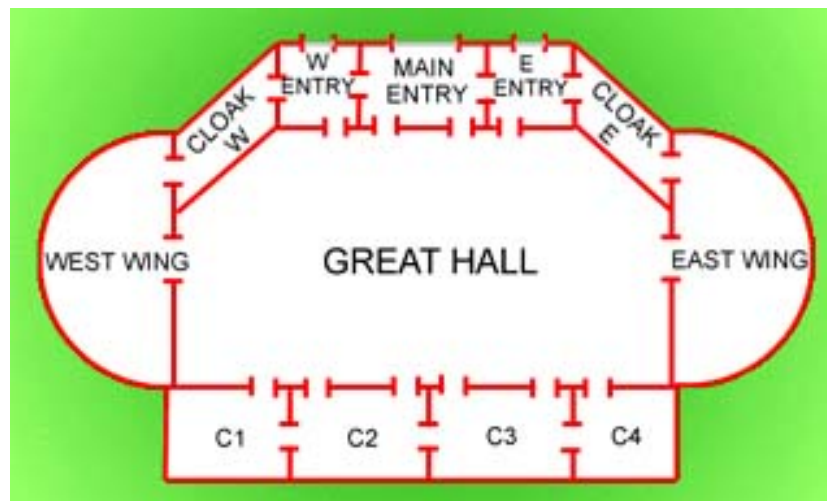


# Grafos Eulerianos

- Problema: encontrar um ciclo que passe por todas as arestas uma única vez
- Se é possível encontrar um ciclo que passe por todas as arestas uma única vez, dizemos que  $G$  é um grafo euleriano
- TEOREMA: Um grafo é euleriano se, e somente se, todos os seus vértices tiverem grau par

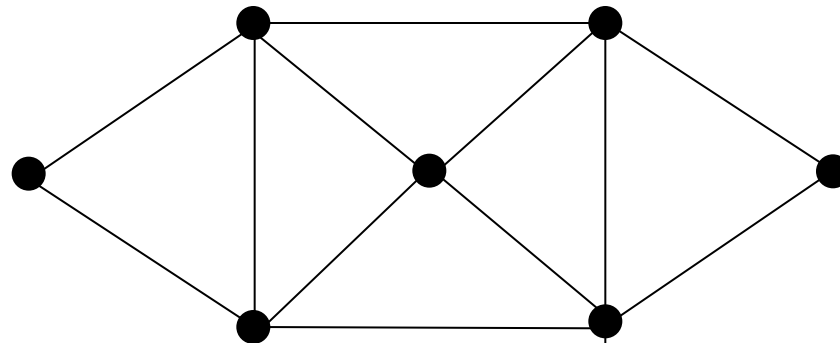
# Mapa do Departamento de Matemática

- A figura abaixo ilustra o mapa do Departamento de Matemática de uma importante Universidade. A entrada principal está na parte norte do Departamento. Determine se é possível que uma pessoa possa andar pelo Departamento passando através de cada porta exatamente uma vez e terminando onde começou.



# O Problema do Explorador

- Um explorador deseja explorar todas as estradas entre um número de cidades. É possível encontrar um roteiro que passe por cada estrada apenas uma vez e volte a cidade inicial?



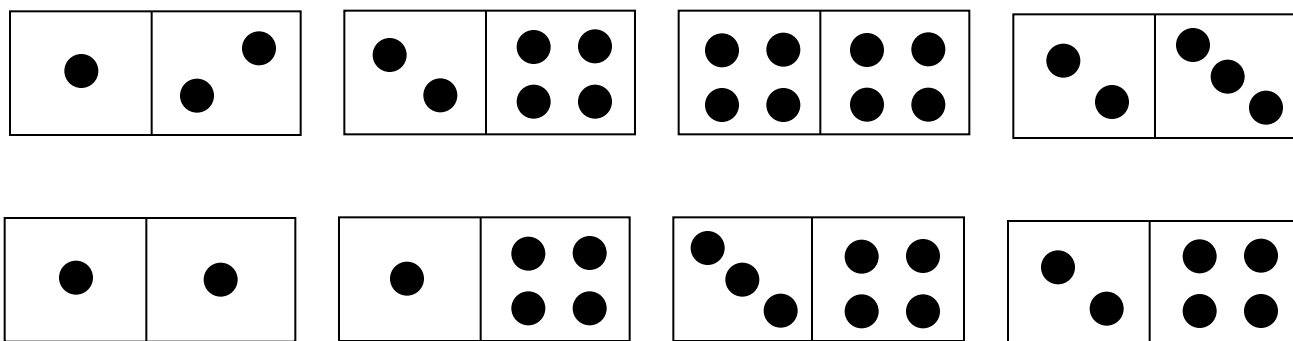
*vértices: cidades*

*aresta: estradas*



# Problema do Dominó

- É possível arranjar todas as peças de um dominó em um caminho fechado?



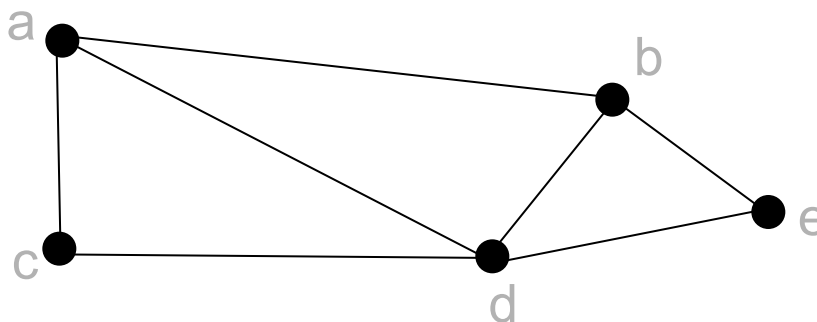
# Grafos Eulerianos

- Análise de Complexidade:
  - ◆ Para verificar se um grafo é euleriano basta verificar o grau de todos os vértices do grafo
  - ◆ Para verificar o grau de um vértice temos que percorrer uma linha da matriz de adjacências que tem tamanho  $n$
  - ◆ Como são  $n$  vértices, a complexidade é  $O(n^2)$

# Grafos Unicursais

- Um grafo  $G$  é dito unicursal se ele possuir um caminho aberto de Euler, ou seja, se é possível percorrer todas as arestas de  $G$  apenas uma vez sem retornar ao vértice inicial.

Caminho de Euler: a c d a b d e b



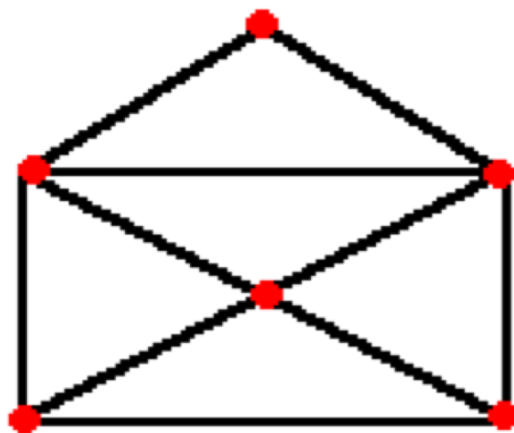
- Se adicionarmos uma aresta entre os vértices inicial e final do caminho aberto de Euler, esse grafo passa a ser um grafo euleriano

# Grafos Unicursais

- Um grafo conexo é unicursal se, e somente se, ele possuir exatamente 2 vértices de grau ímpar
- TEOREMA: Em um grafo conexo  $G$  com exatamente  $2K$  vértices de grau ímpar, existem  $K$  subgrafos disjuntos de arestas, todos eles unicursais, de maneira que juntos eles contêm todas as arestas de  $G$
- Casos:
  - ◆ Grafo euleriano: todos os vértices de grau par
  - ◆ Grafo unicursal: dois vértices de grau ímpar
  - ◆ Grafo qualquer:  $2K$  vértices de grau ímpar ( $k$ -traçável)

# Grafos Unicursais

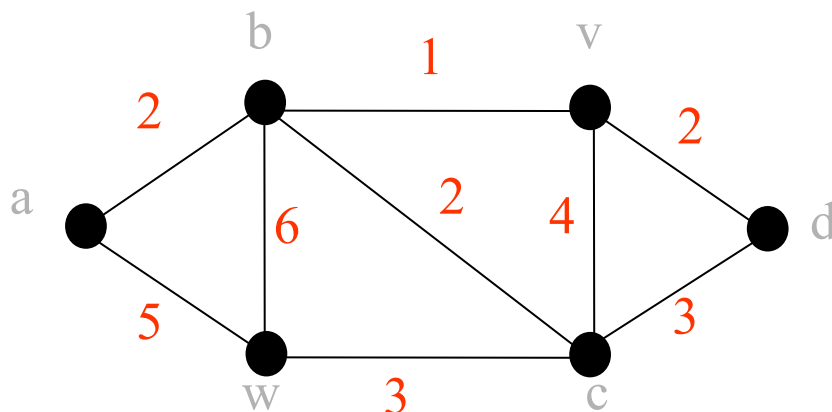
- É possível fazer o desenho abaixo sem retirar o lápis do papel e sem retroceder?



- Quantos traços são necessários para traçar o diagrama abaixo?


# Carteiro Chinês

- Um carteiro deseja entregar cartas ao longo de todas as ruas de uma cidade, e retornar ao ponto inicial. Como ele pode planejar as rotas de forma a percorrer a menor distância possível?
  - ◆ Se o grafo for euleriano, basta percorrer o ciclo de Euler
  - ◆ Caso contrário, algumas arestas serão percorridas mais de uma vez



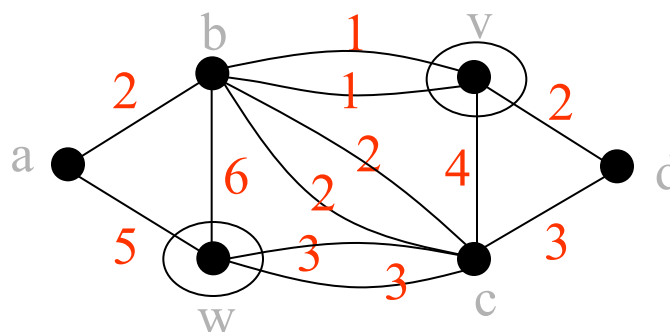
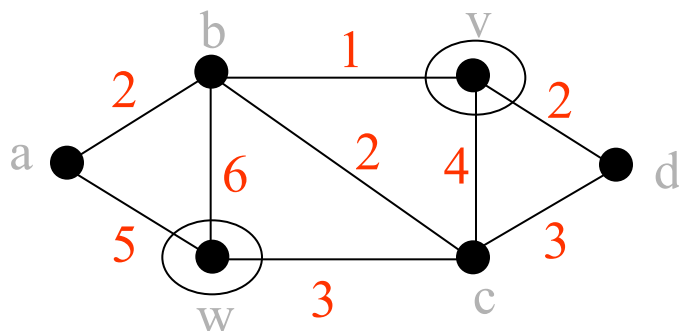
# Carteiro Chinês

**PASSO 1:** Identifique os  $m$  nós de grau ímpar de  $G(N, A)$  ( $m$  é sempre par)

**PASSO 2:** Encontre o "casamento de pares com a mínima distância" (*minimum-length pairwise matching*) desses  $m$  nós e identifique os  $m/2$  caminhos mínimos deste "casamento" ótimo.

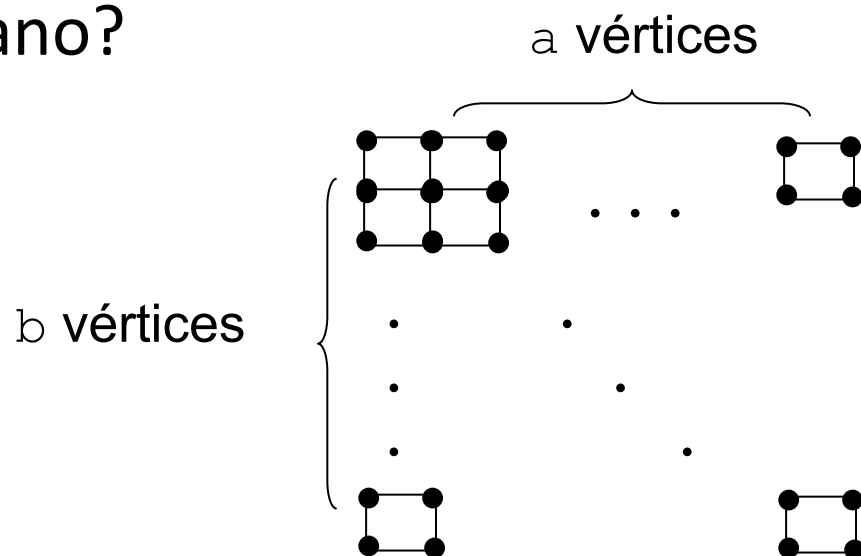
**PASSO 3:** Adicione estes  $m/2$  caminhos mínimos como arcos ligando os nós do "casamento" ótimo. O novo grafo  $G(N, A)$  contém zero vértices de grau ímpar.

**PASSO 4:** Encontre um ciclo euleriano em  $G(N, A)$ . Este ciclo é a solução ótima do problema no grafo original  $G(N, A)$  e o seu comprimento é igual ao comprimento total das arestas do grafo original mais o comprimento total dos  $m/2$  caminhos mínimos.



# Exercícios

6. Para quais valores de  $a$  e  $b$  o grafo abaixo é euleriano?

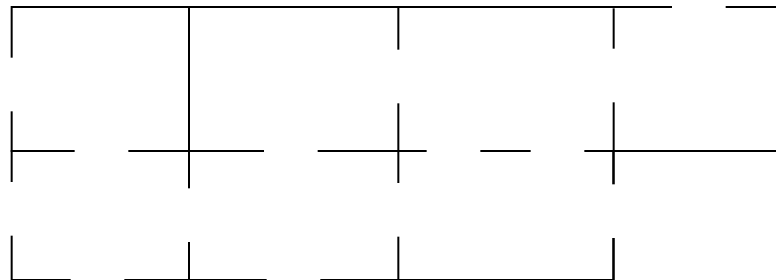


6. Determine os valores de  $n$  para os quais o grafo completo  $K_n$  é euleriano. Para quais valores de  $n$ , o  $K_n$  é unicursal? Justifique.



# Exercícios

8. Para o grafo do problema das pontes de Königsberg, qual é o menor número de pontes que devem ser removidas para que o grafo resultante seja unicursal? Quais pontes? Idem para Euleriano.
8. É possível visitar todas as salas passando por todas as portas exatamente uma vez e retornando ao ponto inicial?



# **Grafos Hamiltonianos**

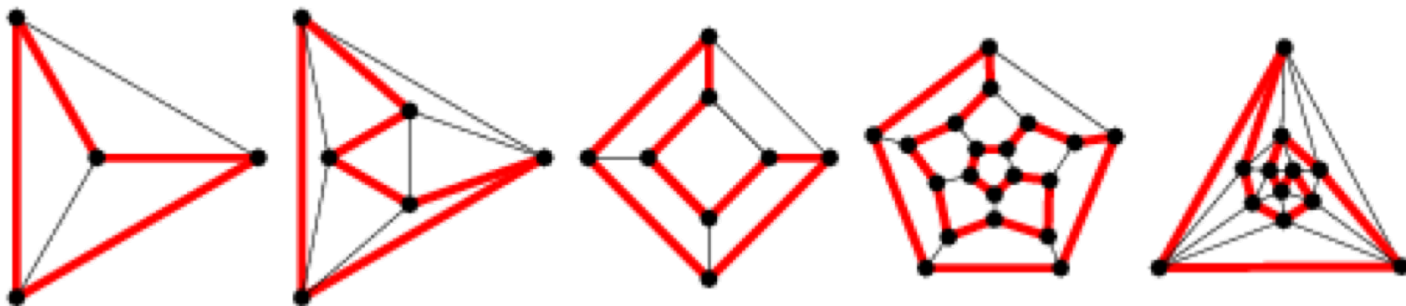
## **Passeio do Cavalo**

### **Problema do Caixeiro Viajante**

*Deo – páginas 30 até 35*

# Grafos Hamiltonianos

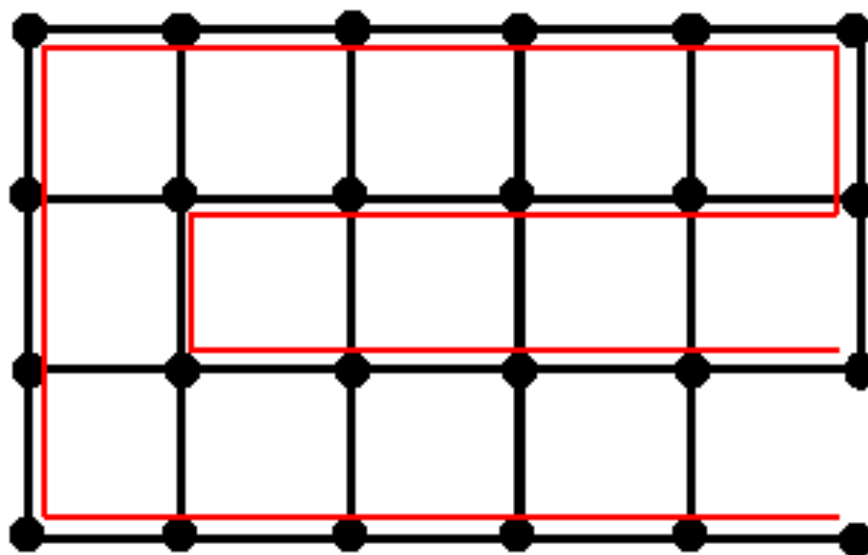
- Um ciclo de Hamilton em um grafo conexo é um ciclo simples que passa por todos os vértices do grafo uma única vez
- Todo grafo que possui um ciclo de hamilton é chamado de grafo hamiltoniano



- O ciclo de hamilton de um grafo com  $n$  vértices contém  $n$  arestas

# Grafos Hamiltonianos

- Um caminho de Hamilton em um grafo conexo é um caminho que passa por todos os vértices do grafo exatamente uma vez

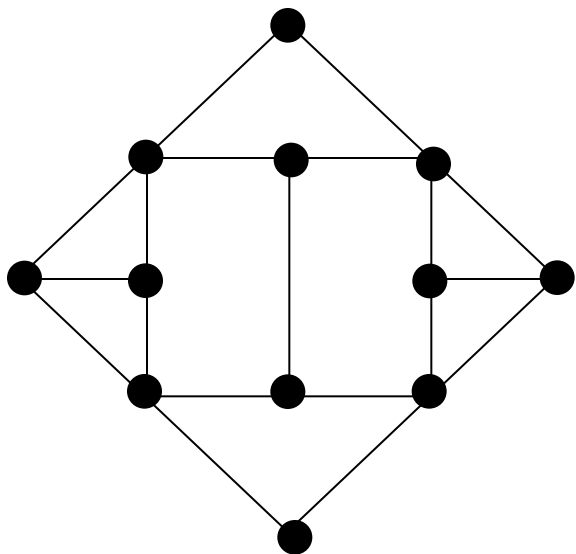


# Grafos Hamiltonianos

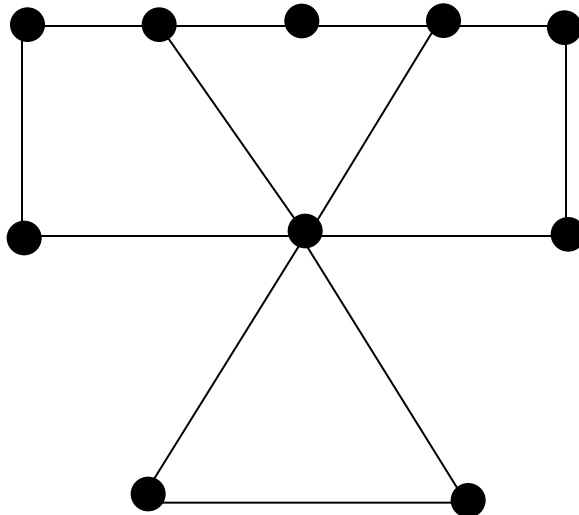
- Considerações sobre grafos Hamiltonianos:
  - ◆ O grafo deve ser conexo
  - ◆ *Autoloops* e arestas paralelas podem ser desconsideradas
  - ◆ Se um grafo é hamiltoniano, então a inclusão de qualquer aresta não atrapalha esta condição
- Análise de Complexidade
  - ◆ Para verificar se existe um ciclo de hamilton em um grafo conexo devemos tentar todas as possibilidades, ou seja, devemos gerar todas as permutações nos  $n$  vértices
  - ◆ Portanto, a complexidade do problema é  $O(n!)$

# Exercícios

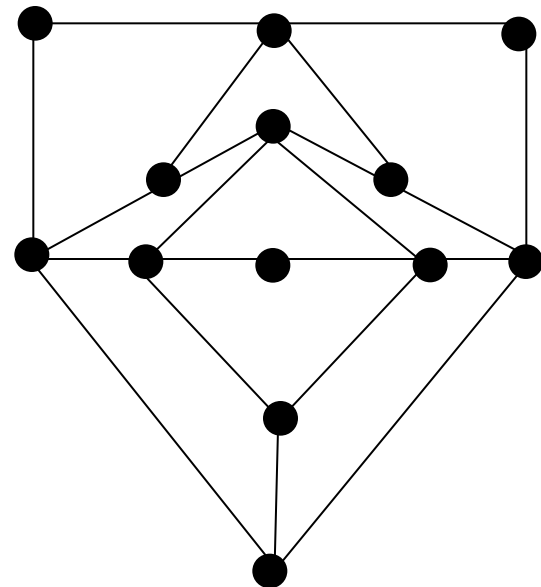
10. Os seguintes grafos são hamiltonianos?



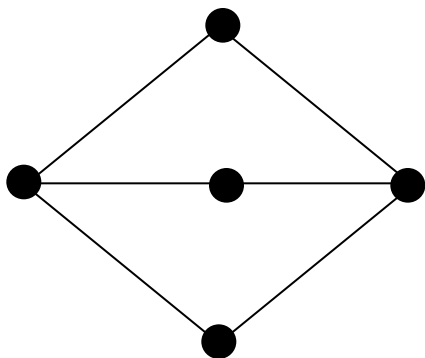
(a)



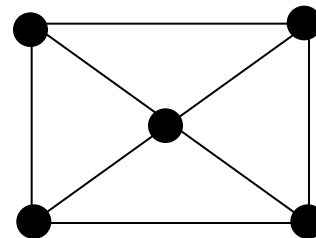
(b)



(c)



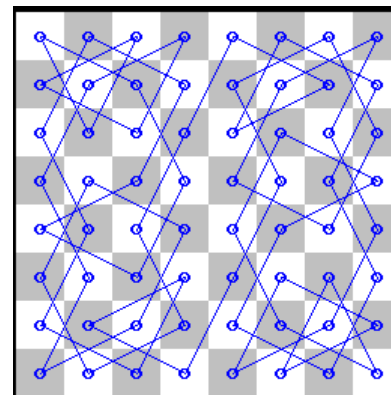
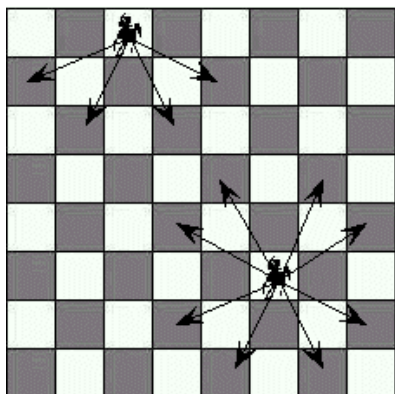
(d)



(e)

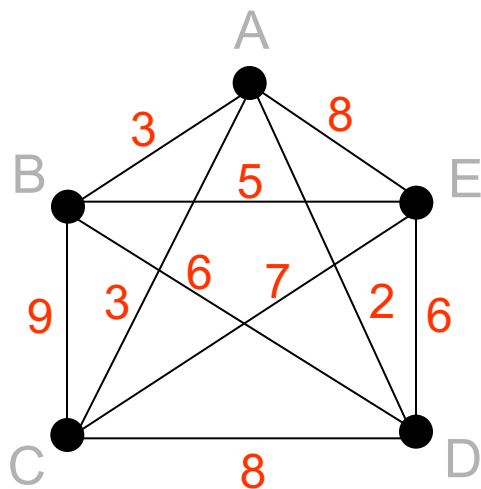
# Passeio do Cavalo

- Um cavalo do xadrez deve começar em alguma posição, visitar todas as posições exatamente uma vez e retornar à posição inicial.
- Para qual tamanho do tabuleiro  $n \times n$  existe esse ciclo?
- Para qual  $n \times n$  o grafo é hamiltoniano?



# Problema do Caixeiro Viajante

- Um caixeiro viajante deseja visitar um número de cidades e voltar ao ponto de origem de maneira que ele visite todas as cidades e percorra a menor distância possível. Como escolher sua rota?



grafo com peso nas arestas

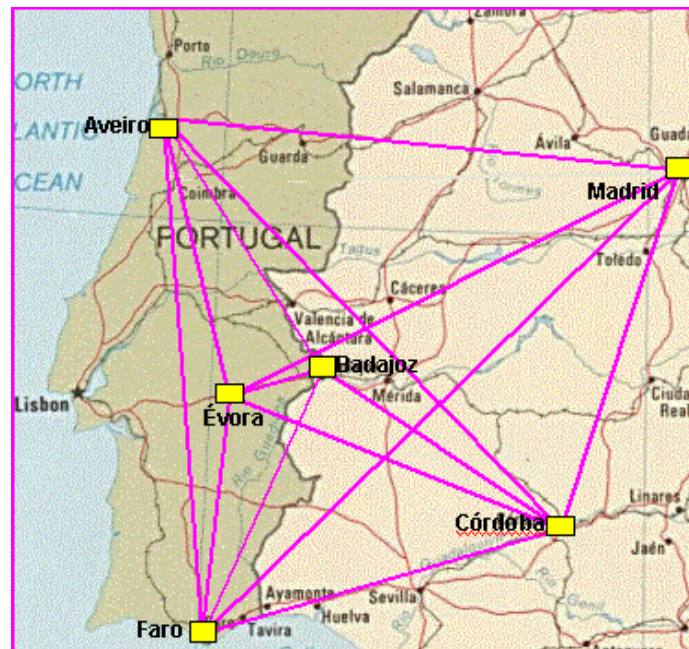
- ◆ Vértices: cidades
- ◆ Arestas: estradas

*Encontrar um ciclo de hamilton de peso mínimo*

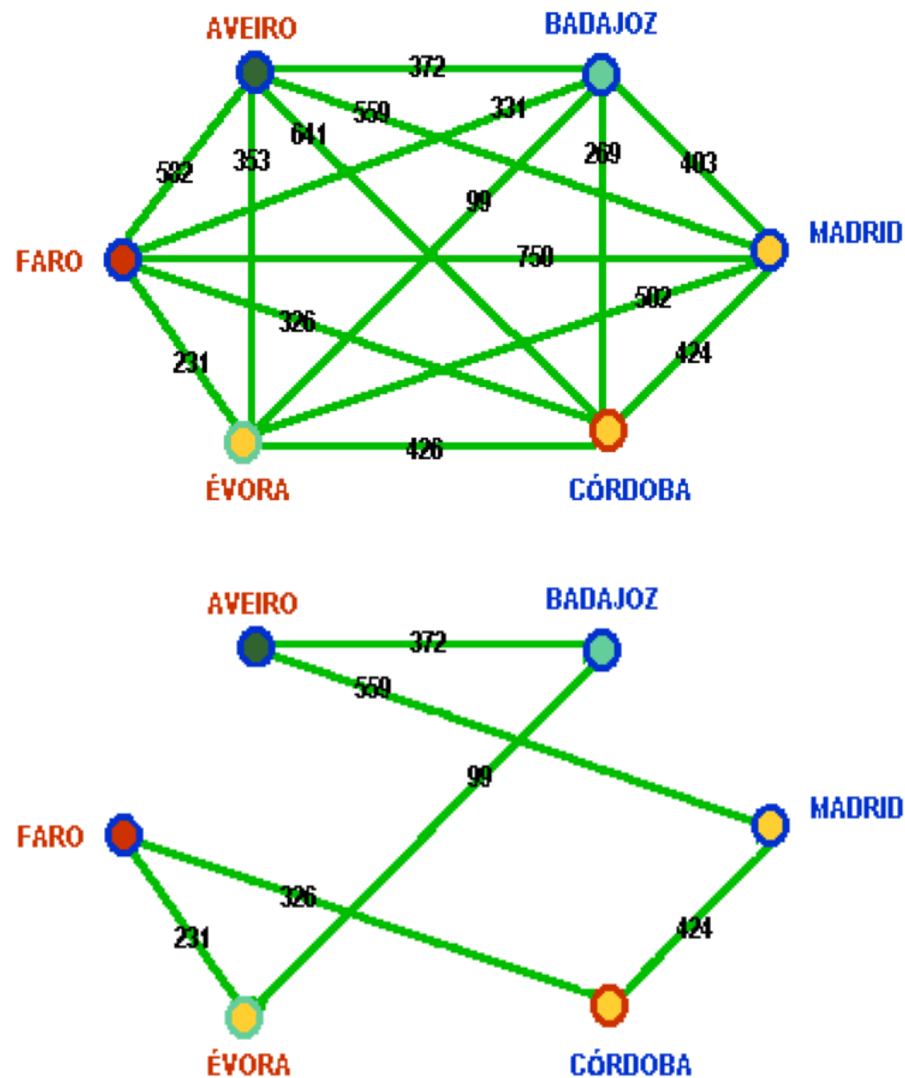


# Problema do Caixeiro Viajante

- Um viajante deve visitar clientes instalados em 6 cidades da Península Ibérica. Procura-se determinar qual o menor percurso de forma que o visitante comece em uma cidade, passe por todas as cidades e termine na cidade de origem



# Problema do Caixeiro Viajante



# Problema do Caixeiro Viajante

- Análise de Complexidade
  - ◆ A solução mais direta é gerar todas as permutações e verificar qual é a que possui o menor comprimento. Como o número de permutações é  $n!$ , esta solução tem complexidade  $O(n!)$
  - ◆ Usando técnicas de programação dinâmica, é possível resolver o problema com complexidade  $O(2^n)$

# Exercícios

11. Dê um exemplo de um grafo que seja euleriano mas não seja hamiltoniano.
12. Dê um exemplo de um grafo que seja euleriano e hamiltoniano, mas que o ciclo de euler seja diferente do ciclo de hamilton.
13. Desenhe um grafo no qual o ciclo de Euler seja também o ciclo de hamilton. O que podemos dizer desses grafos em geral?
14. Para quais valores de  $a$  e  $b$  o grafo bipartido completo  $K_{a,b}$  é hamiltoniano? Justifique.

# Exercícios

15. Para quais valores de  $a$  e  $b$  o grafo abaixo é hamiltoniano?

