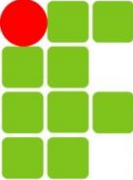


Matemática Discreta

Adriana Padua Lovatte

Algoritmos para Grafos

- Grafos Direcionados e Relações Binárias; o Algoritmo de Warshall
- Caminho de Euler e Circuito Hamiltoniano
- Caminho Mínimo e Árvore Geradora Mínima
- Algoritmos de Percurso

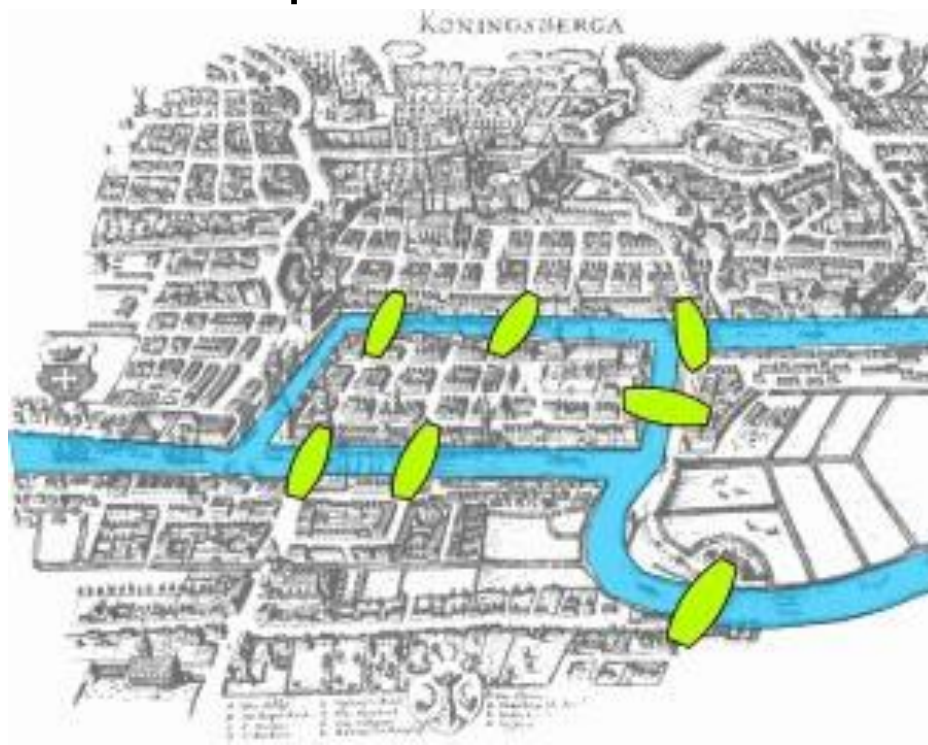


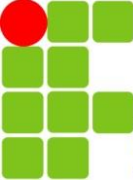
O Problema do Caminho de Euler

(“Problema de Inspeção de Rodovias”)

História: Leonhard Euler e as Pontes de Königsberg

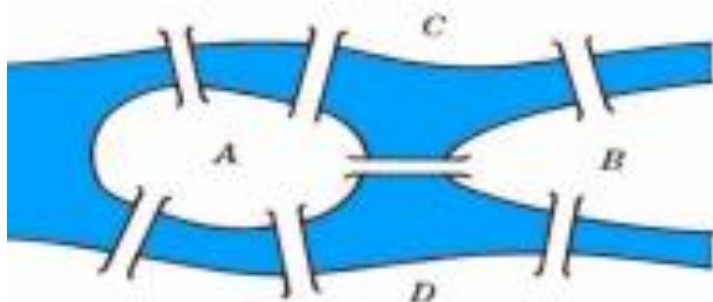
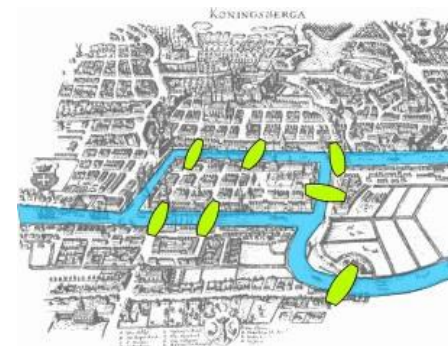
É possível cruzar cada ponte uma única vez e voltar ao ponto de partida?



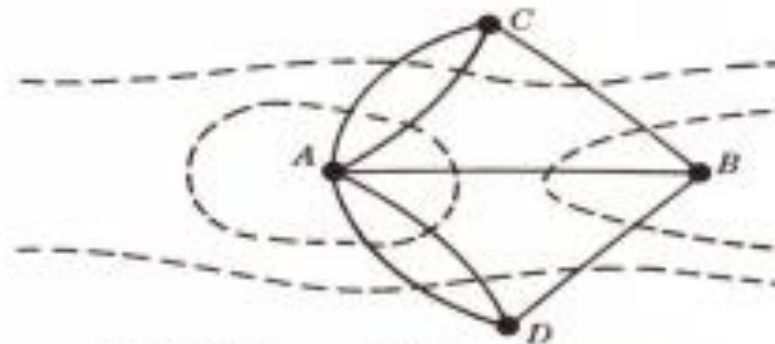


História

Modelo de teoria de grafo



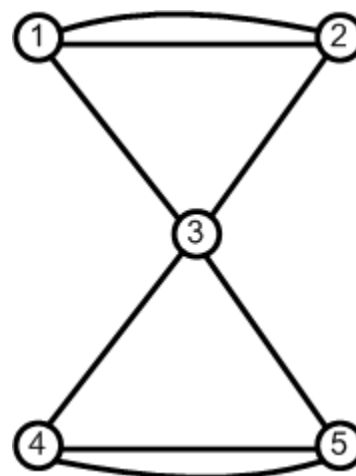
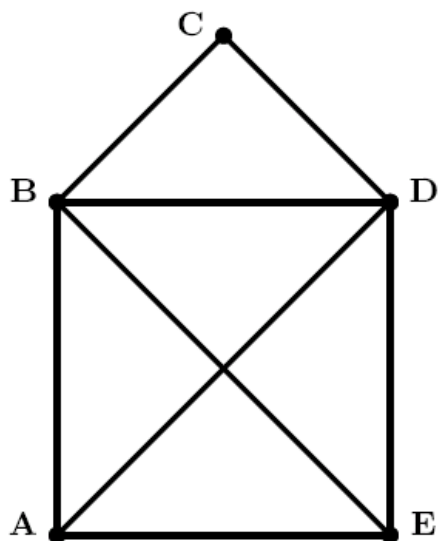
(a) Königsberg in 1736



(b) Euler's graphical representation

1º Teorema da Teoria dos Grafos: Euler estabeleceu um teorema que diz em que condições é possível percorrer cada linha exatamente uma vez e voltar ao ponto inicial

Você é capaz de desenhar essa figura sem tirar o lápis do papel?



Teoria de Grafos

- **Problemas Clássicos**

- **Ciclos e Circuito, Euleriano e Hamiltoniano:**

Ciclo (Circuito) : Um ciclo de Euler é um cadeia fechada, ou seja, que inicia e termina em um mesmo nó. Onde cada aresta é visitada um única vez.

Circuito (ciclo) : Um ciclo Hamiltoniano, circuito Hamiltoniano, passeio em vértices ou grafo ciclo é um ciclo que visita cada vértice exatamente uma vez (exceto o vértice que é tanto o início quanto o fim, e portanto é visitado duas vezes).

Teoria de Grafos

Definição: **Caminho de Euler**

Um caminho de Euler em um grafo G é um caminho que utiliza cada **aresta** do grafo uma única vez.

Definição: **Caminho Hamiltoniano**

Um caminho de Hamilton em um grafo G é um caminho que utiliza cada **vértice** do grafo uma única vez.

O problema do Circuito Hamiltoniano

Problemas Clássicos:

Problema do Caixeiro Viajante: Um caixeiro viajante tem de visitar n cidades diferentes, iniciando e encerrando sua viagem na primeira cidade. Suponha, também, que não importa a ordem com que as cidades são visitadas e que de cada uma delas pode-se ir diretamente a qualquer outra. O problema do caixeiro viajante consiste em descobrir a rota que torna mínima a viagem total.

• **Problema de otimização combinatória**

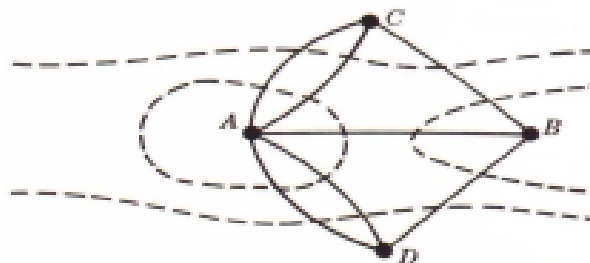
Observação

Teorema: “Todo grafo tem um número par de nós ímpares!!”

Demonstração:

Teorema sobre Caminhos de Euler: “Existe um caminho de Euler em um grafo conexo se, e somente se, não existem nós ímpares ou existem exatamente dois nós ímpares. No caso em que não existe nós ímpares, o caminho pode começar em qualquer nó e terminar aí; no caso de dois nós ímpares, caminho precisa começar em um delas e terminar no outro.”

Ex:

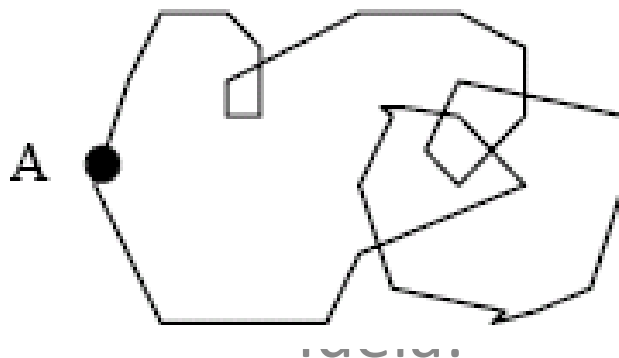


Problemas Clássicos

Ciclos e Circuito, Euleriano e Hamiltoniano

Resultado de Euler (Teorema): G tem uma **CÍRCULO EULERIANO** precisamente quando todos os nós de G têm grau par.

Ideia:



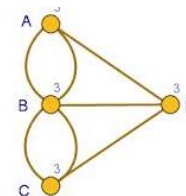
```
total = 0
i = 1
enquanto total <= 2 e i <= n faça
    grau = 0
    para j = 1 até n faça
        grau = grau + A[i, j]           //encontra o grau do nó i(*)
    fim do para
    se ímpar(grau) então
        total = total + 1           //encontrou um outro nó ímpar
    fim do se
    i = i + 1
fim do enquanto
se total > 2 então
    escreva (“Não existe um caminho de Euler”)
senão
    escreva (“Existe um caminho de Euler”)
fim do se
fim de CaminhoDeEuler
```

Observação

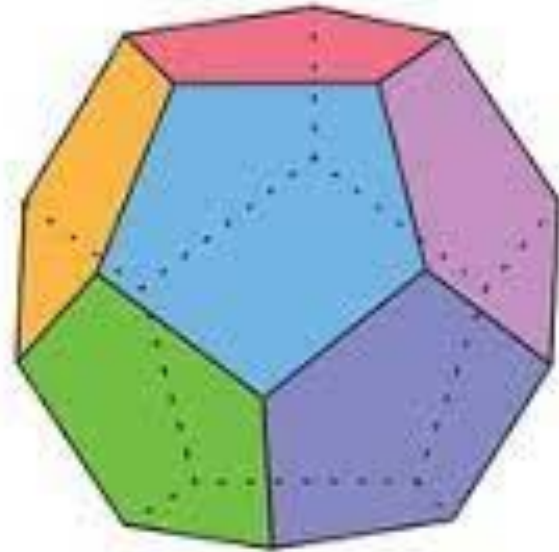
Ex: Sem desenhar, diga se existe um caminho de Euler no grafo representado pela seguinte matriz de adjacências.

$$\begin{bmatrix} 0 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 1 & 2 & 0 \end{bmatrix}$$

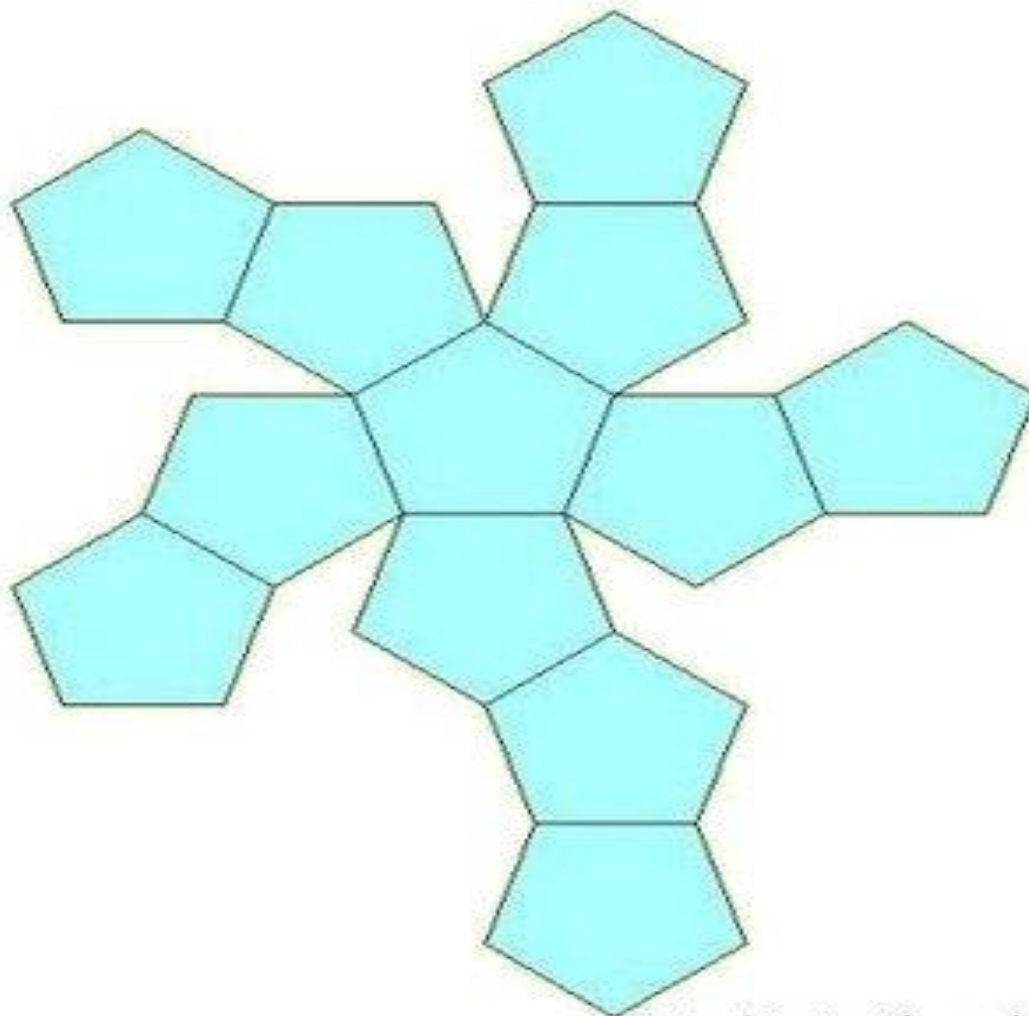
Ex: escreva a matriz de adjacência para o problema do passeio em Königsberg e execute meu procedimento que você desenvolveu anteriormente.



Dedocaedro: é
constituído por:
12 pentágonos;
30 arestas
20 vértices ;
12 faces pentagonais.



Dedocaedro – Planificado



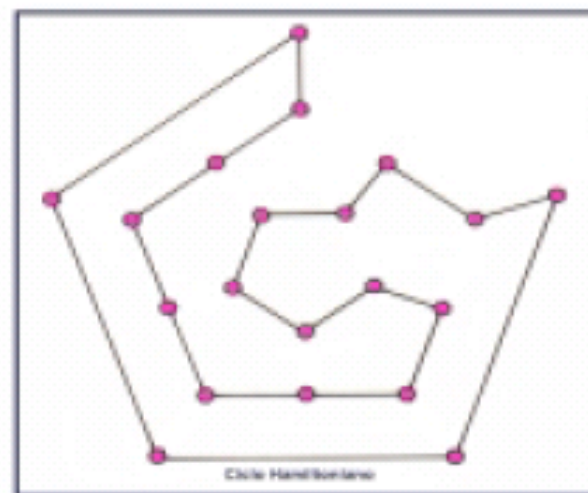
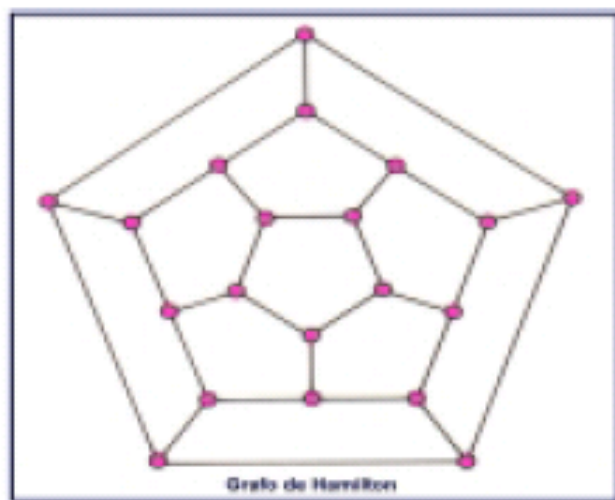
Fonte: <http://matimage.blogspot.com>

O problema do Circuito Hamiltoniano

Problemas Clássicos

Problema do Caixeiro Viajante: Consiste em visitar todos os nós do grafo e voltar ao ponto de origem (percurso Hamiltoniano).

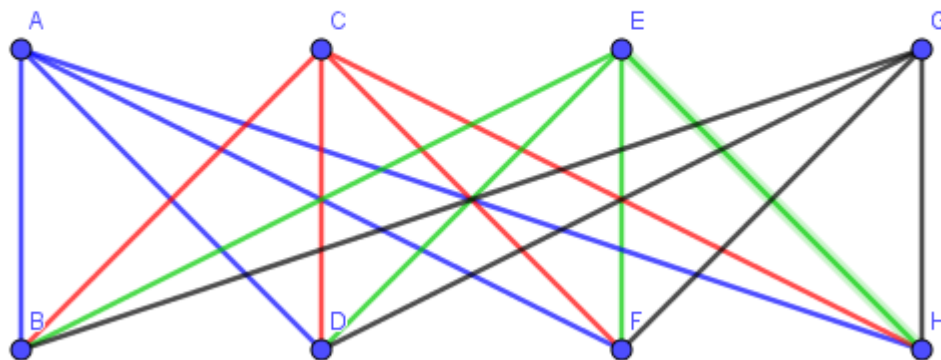
- Problema proposto por Willian Rowan Hamilton.



EXISTÊNCIA DE CICLOS HAMILTONIANOS

TEOREMA 1: Se G é um grafo simples com n vértices ,
 $n \geq 3$,tais que o grau de todos os vértices em G é
pelo menos $\frac{n}{2}$, então G tem um circuito de Hamilton

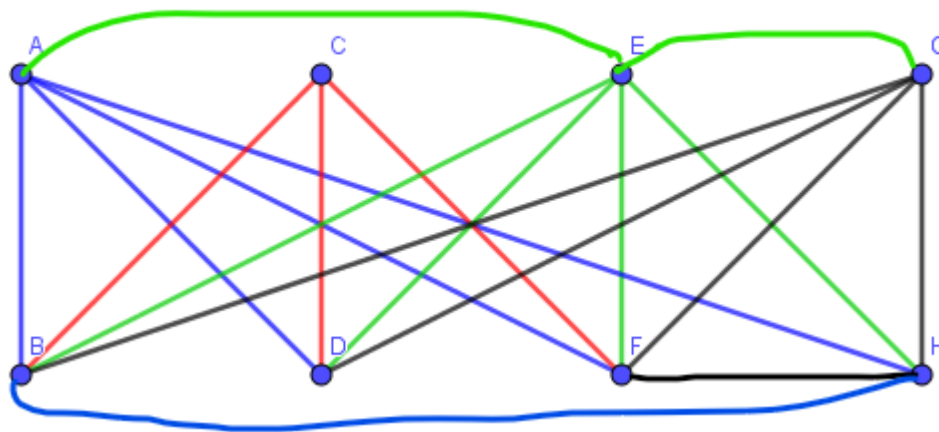
Exemplo:



EXISTÊNCIA DE CICLOS HAMILTONIANOS

TEOREMA 2: Se G é um grafo simples com n vértices, $n \geq 3$, tais que a soma dos graus de dois vértices não adjacentes seja $\geq n$ ($\deg(U) + \deg(V) \geq n$; para U, V vértices não adjacentes) então G é um grafo Hamiltoniano.

Exemplo:



Lista Mínima de Exercícios

Seção 6.2: 2, 7, 9, 14, 15, 24, 26, 29, 30.