TEORIA DE GRAFOS E COMPUTABILIDADE

CAMINHOS EM GRAFOS: PROBLEMAS

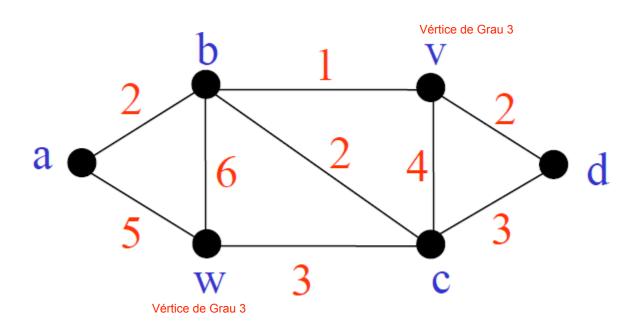
Prof. Alexei Machado

CIÊNCIA DA COMPUTAÇÃO

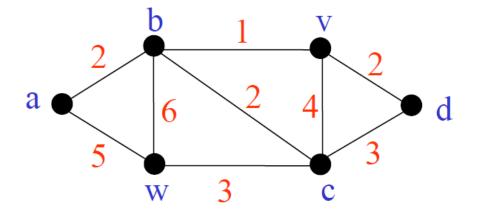
Problema do carteiro chinês

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 minimizar o caminho andado?

Problema do carteiro chinês Não é um grafo euleriano



Problema do carteiro chinês

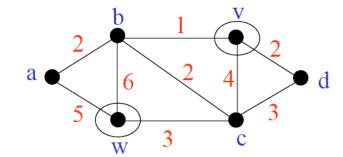


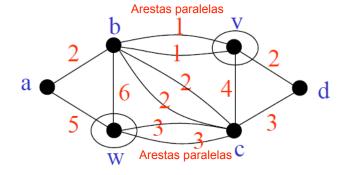
- Se o grafo for euleriano, basta percorrer o ciclo de Euler
- Caso contrário, algumas arestas serão percorridas mais de uma vez

Problema do carteiro chinês Melhor usar Floyd

 Identifique os m nós de grau ímpar de G(N,A) (m é sempre par)

- Encontre os menores caminhos entre cada par formado pelos m nós e identifique os m/2 caminhos mínimos que liguem os nós
- Adicione estes m/2 caminhos mínimos como arcos ligando os nós dos pares. O novo grafo G(N,A) contém zero vértices de grau ímpar
- 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

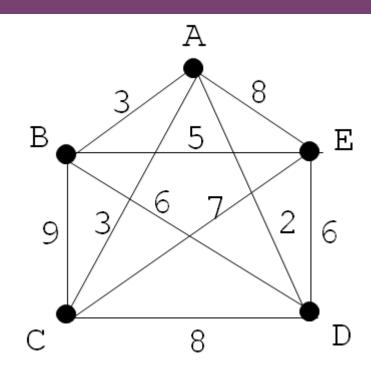




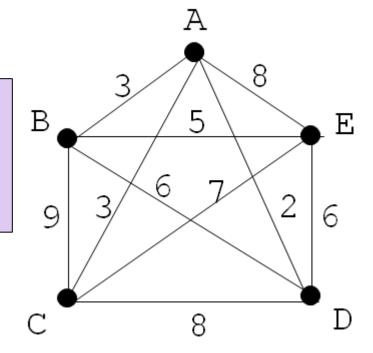
Dado um conjunto de cidades a serem visitadas por um vendedor, qual é o caminho mínimo que pode ser realizado sem repetir cidades e, preferencialmente, retornando ao ponto de partida?

- □ Representação em grafos
 - □ Cidades: vértices
 - Arestas: ligações entre as cidades

Arestas ponderadas!



Encontrar um circuito de Hamilton de peso mínimo



- Generalizando o problema, temos várias aplicações
 - entrega de encomendas / correspondências
 - recolhimento de objetos
 - planejamento de viagens
 - □ leitura de contadores de consumo
 - ...

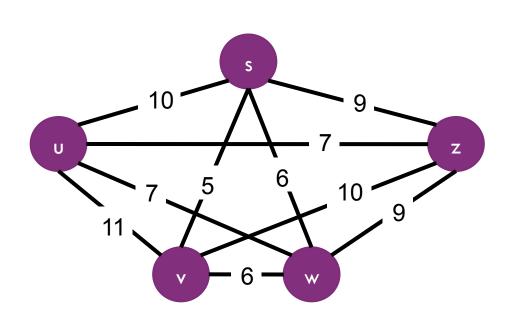
- Como encontrar o circuito de peso mínimo?
 - Tentativa e erro?
 - Adaptação da busca em profundidade?
 - Adaptação de Dijkstra?

- □ É fácil encontrar tal caminho?
 - Problema combinatório
 - Solução recursiva

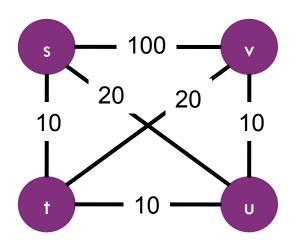
Uso de heurísticas para a resolução do problema

 O algoritmo do vizinho mais próximo é rápido e fácil de implementar

 A partir de um vértice, visite seu vizinho não explorado de menor custo

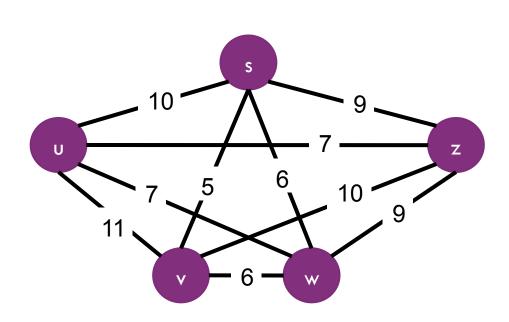


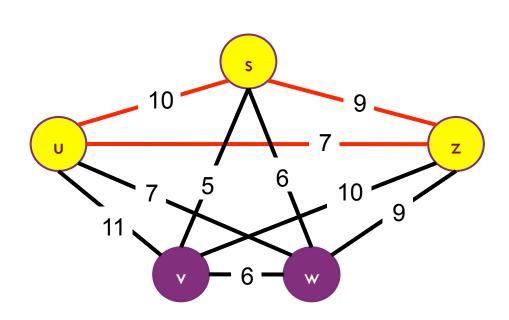
□ Porém, nem sempre o resultado é satisfatório

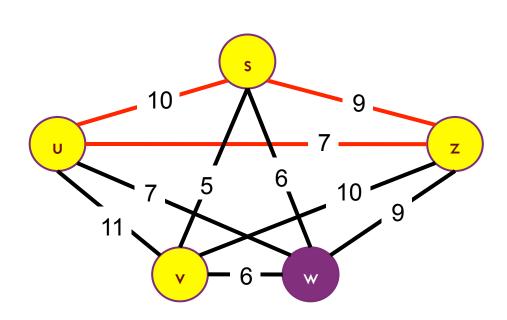


 Heurística de inserção de vértices: iniciando-se com um ciclo, inserir o vértice mais perto/mais distante de qualquer dos vértices do ciclo

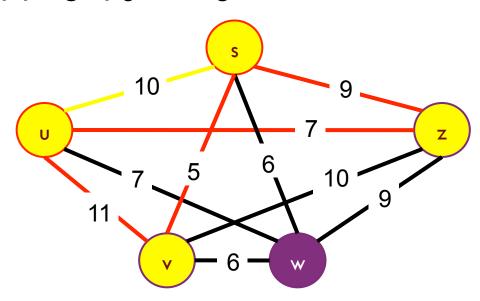
 Encontrar o melhor lugar para inserir o novo vértice e manter/expandir o ciclo

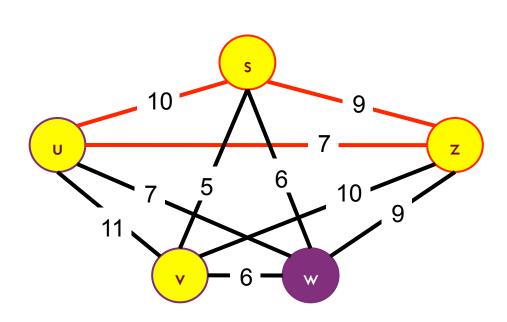




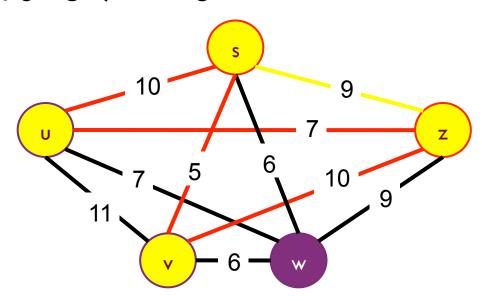


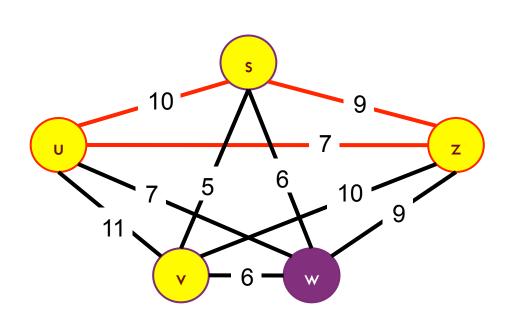
 \square Resultado: 11+5-10 = +6



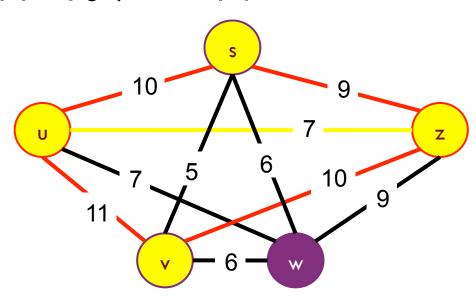


 \square Resultado: 10+5-9 = +6

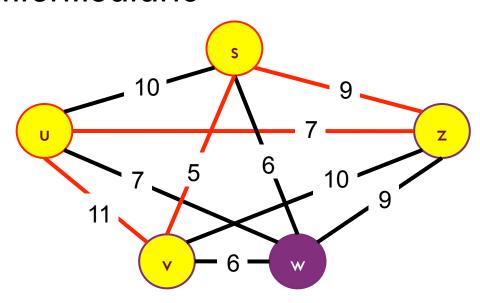




 \square Resultado: 11+10-7 = +14



□ Novo ciclo intermediário



□ E se... O grafo não for completo?