Problemas Clássicos em grafos e suas dificuldades

Notas de aula da disciplina IME 04-11312 (Algoritmos em Grafos)

Paulo Eustáquio Duarte Pinto (pauloedp at ime.uerj.br)

agosto/2021

Pseudocódigo e TuPy

0. Disposições Gerais

Disposições gerais:

- 1. Os alunos se comprometem a ter um comportamento ético e disciplinado ao longo do curso.
- 2. Os alunos implicitamente concordam com a gravação das aulas.
- 3. Os alunos só usarão os vídeos de aulas gravadas privadamente.
- Usaremos alguns protocolos de comunicação nas aulas:
- 4. Os alunos manterão os microfones desligados após o início da aula.
- 5. Para falar durante a aula os alunos devem utilizar, preferencialmente o esquema de pedido de palavra do google meet (); se este esquema não estiver funcionando, solicitar a palavra pelo chat. O professor olhará esses pedidos em momentos apropriados.

Disposições gerais:

- 6. Os alunos manterão as câmeras ligadas durante avaliações, mediante aviso do professor.
- 7. Os alunos entregarão as avaliações nos prazos solicitados e não modificarão as soluções enviadas.
- 8. Os alunos se comunicarão com o monitor pela Sala de Monitoria, preferencialmente. Em princípio o horário de atendimento é nas tardes. O email do monitor é leocp2504@gmail.com.
- 9. Todo o material disponível deve ser acessado pelo Classroom.
- 10. As implementações apresentadas pelo professor serão em uma das linguagens: TuPy ou C++. Aquelas feitas pelos alunos serão, preferencialmente, nessas linguagens. Caso o aluno queira usar outra linguagem deve ter a permissão do professor.

Site do TuPy: https://gvirtu.github.io/TuPyOnline/

Disposições gerais:

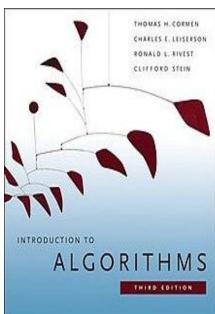
- 11. As avaliações constarão serão de 4 tipos: 2 provas(P1 e P2), exercícios em aula(ES), exercícios em casa(EC) e exercícios extra(EX).
- 12. A P1 será realizada em 24/09 e a P2 em 19/11.
- 13. O esquema de prova final e reposições será informado mais tarde.
- 14. Nota da disciplina: NF = (P1+P2)*0,3 + EC*0,3 + ES*0,1 + EX
- 15. Observe que:
- a) Exercícios em casa são parte importante da nota e ajudam a acompanhar bem o curso.
- b) Exercícios em sala tem influência na nota e só quase sempre só poderão ser feitos durante a aula.
- c) Exercícios extra só aumentam a nota.

Bibliografia:

J. L. Szwarcfiter, Fabiano S. Oliveira, Paulo E. D. Pinto Teoria Computacional de Grafos - Os Algoritmos, Elsevier, 2018.



T.H. Cormen, C.E. Leiserson, R.L. Rivest, C. Stein, Introduction to Algorithms, 3rd edition, MIT Press, 2009. (Algoritmos, Elsevier, 2012)



Ideia geral do curso:

Algoritmos são descrições dos passos para se resolver problemas, usando o computador para a solução.

Estruturas de Dados são técnicas para representação de dados, visando a solução computacional de algoritmos.

A representação de dados depende de quais operações serão realizadas.

Ideia geral do curso:

Em termos computacionais, grafos são a estrutura de dados mais geral existente. O estudo de algoritmos em grafos envolve a teoria de grafos e os aspectos computacionais.

Aspectos teóricos foram vistos na disciplina Algoritmos em Grafos, que, na reformulação curricular será chamada Teoria de Grafos. A disciplina atual, Otimização em Grafos, passará a ser chamada Algoritmos em Grafos.

O curso trabalha com as representações de grafos associadas às operações desejadas. Pense, por exemplo, como o Facebook representa os usuários para poder rapidamente reconhecer grupos de amigos, grupos de pessoas interessadas em questões específicas, havendo bilhões de usuários?

Temas que serão abordados:

Representações computacionais de grafos

Busca em grafos

Digrafos

Caminhos Mínimos em digrafos

Árvores geradoras mínimas

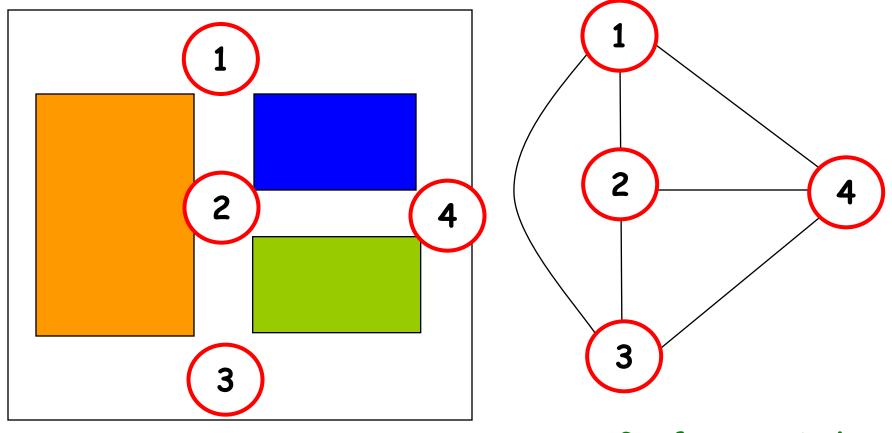
Fluxo em Redes

Complementos

Algoritmos em Grafos

1. Motivação

Estudos de trânsito - orientação de grafo



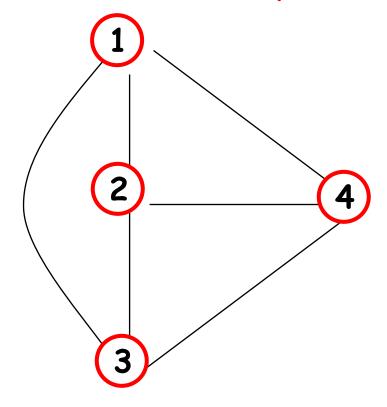
Mapa de ruas

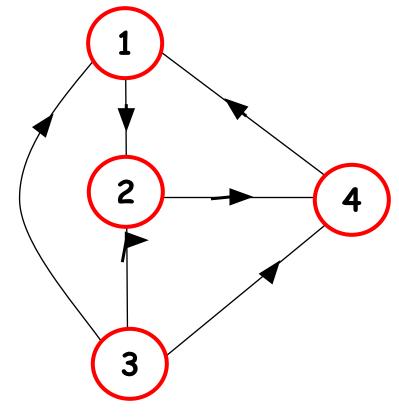
Grafo associado

É possível atribuir mão única a todas as ruas da cidade?

Estudos de trânsito - Alcançabilidade

O Departamento de Trânsito quer mudar o trânsito devido a obras que irão começar. Com a nova configuração algum ponto da cidade ficará inacessível a partir de algum outro?





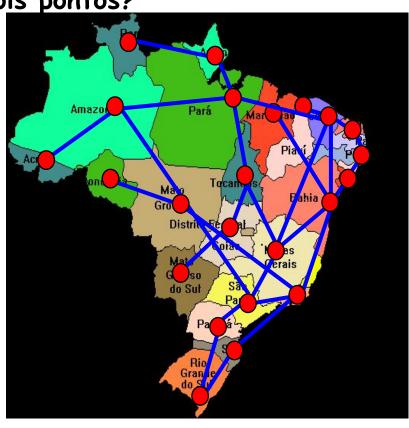
Grafo associado

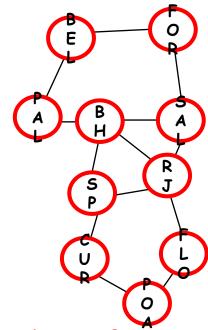
Grafo associado

Caminhos em grafos simples-

Dado um grafo simples, qual o menor e o maior caminho simples entre

dois pontos?





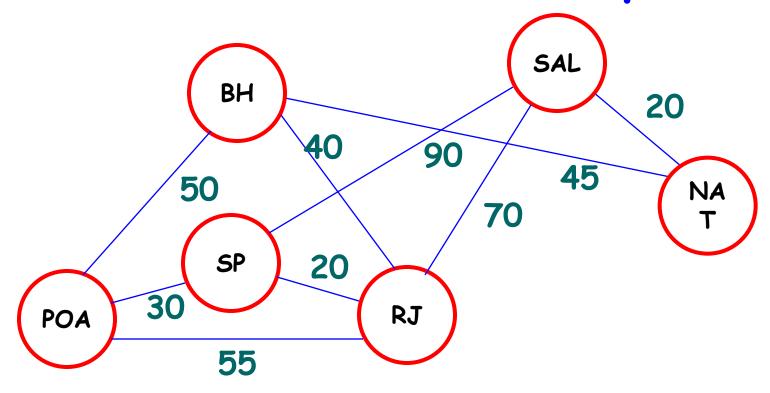
Trecho do grafo associado mostrando as estradas

De SP para FLO o menor número de capitais visitadas é 2 e o maior (sem repetir) é 7.

Caminhos em grafos ponderados-

Dado um grafo simples ponderado, qual o caminho de menor custo entre dois pontos?

Escolha de Transporte

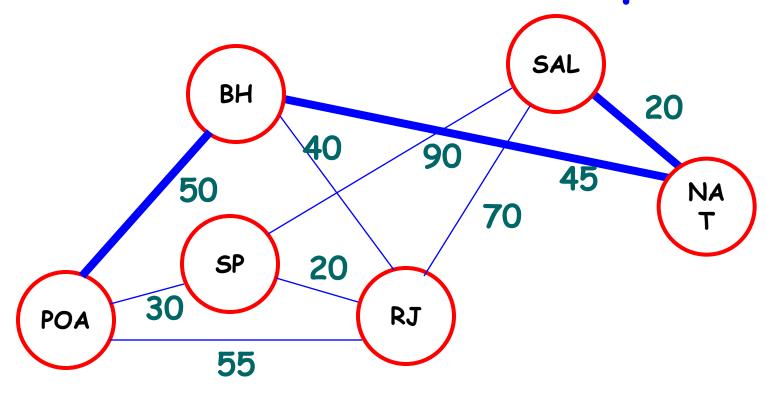


Qual a maneira mais barata de ir de POA a NAT?

Caminhos em grafos ponderados-

Dado um grafo simples ponderado, qual o caminho de menor custo entre dois pontos?

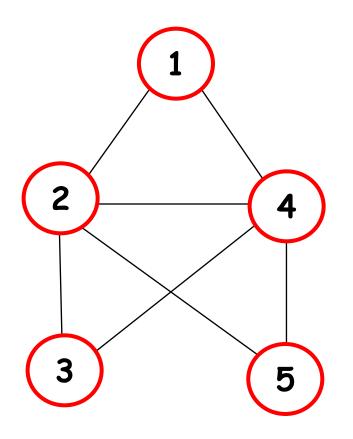
Escolha de Transporte

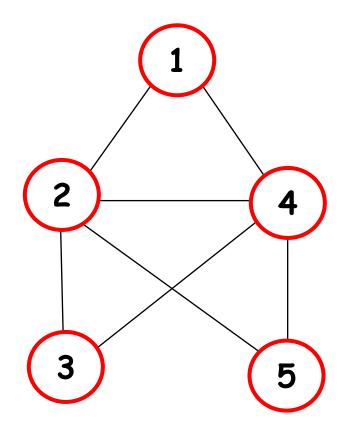


Qual a maneira mais barata de ir de POA a NAT?

Circuito euleriano-

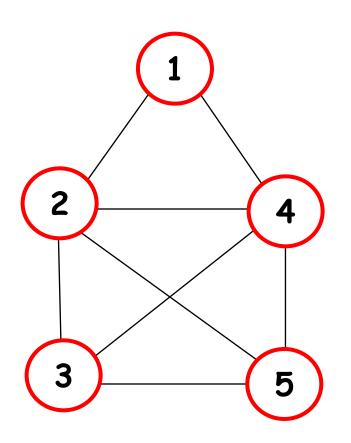
Dado um grafo que representa um trecho de cidade, é possível que um carteiro comece seu trabalho em dado ponto e percorra todos os trechos de rua uma única vez, retornando ao ponto inicial? Como?

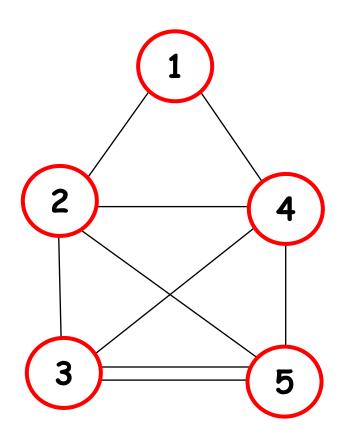




Circuito euleriano- Problema do carteiro chinês

quando o grafo não tem circuito euleriano, qual o número mínimo de repetições de arestas para se construir um circuito euleriano?





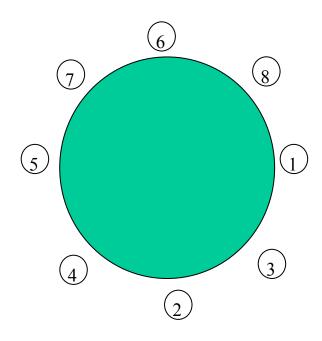
Circuito hamiltoniano-

Dado um grafo que representa as amizades entre pessoas, é possível distribuí-las em uma mesa circular tal que inimigos não fiquem um ao lado do outro? Como?

Convidados:

- Dilma
- Aécio
- Pelé
- · Maradona
- Obama
- Putin

•



Solução do problema:

Criar um grafo completo dos convidados, eliminar as arestas das inimizades e procurar um ciclo Hamiltoniano no mesmo

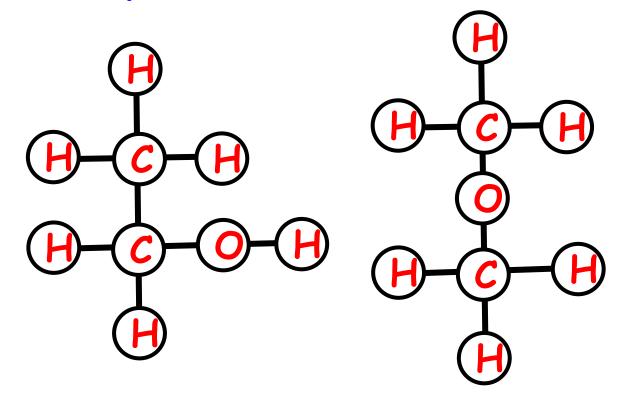
Inimizados:

- Dilma x Aécio
- Pelé x Maradona
- Obama x Putin

•

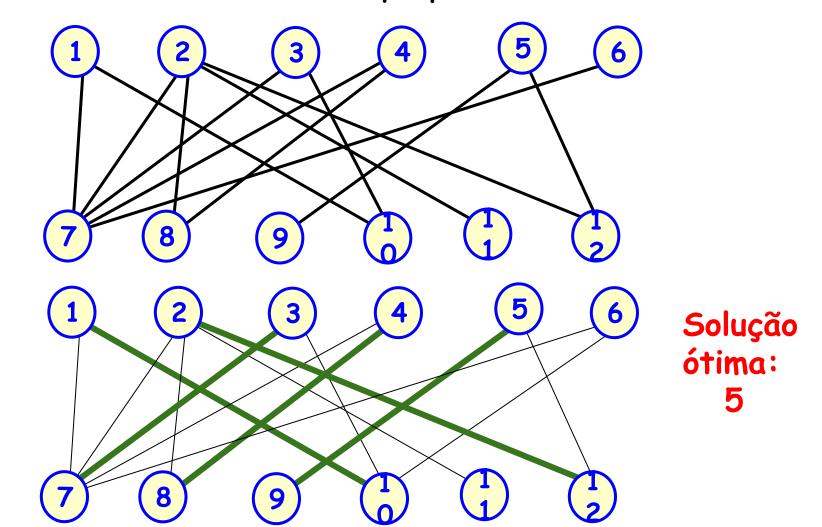
Isomorfismo de grafos - Dados dois grafos eles são o isomorfos?

Grafo de Moléculas

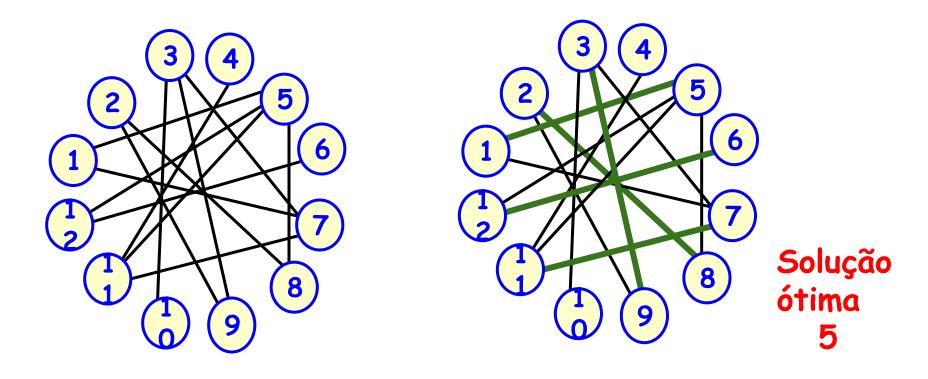


Os isômeros C_2H_6O são o mesmo produto?

Emparelhamento máximo em grafo bipartido - Casamento ótimo: Dados n rapazes e m garotas e os interesses, determinar o maior número de casais que podem ser formados



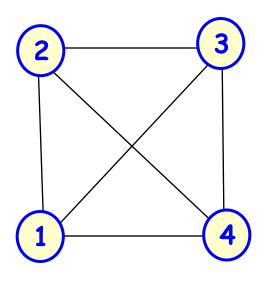
Emparelhamento máximo em grafo qualquer - Jogo de recrutamento: Dadas n candidatos e seus conhecimentos, determinar o maior número de duplas de desconhecidos que podem ser formadas.



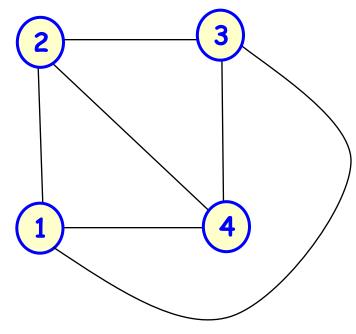
Obs: fez-se o grafo dos "desconhecimentos"

Planaridade-

Dado o grafo de um circuito eletrônico, ele é planar? Se for significa que o circuito pode ser implementado apenas com uma placa.



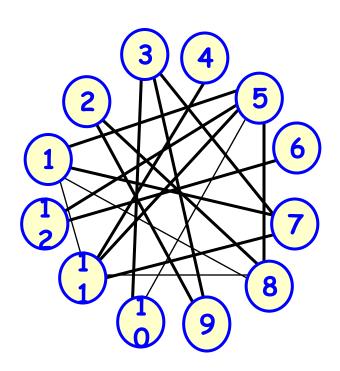


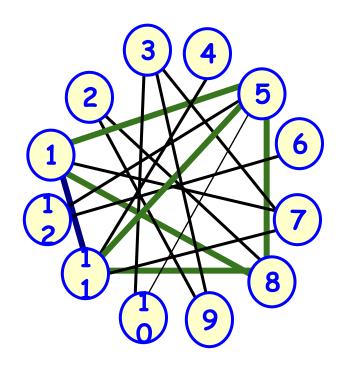


R: Sim

Clique máxima-

Redes sociais: Dados os relacionamentos numa rede social, qual o maior grupo de pessoas onde todos são relacionados dois a dois?



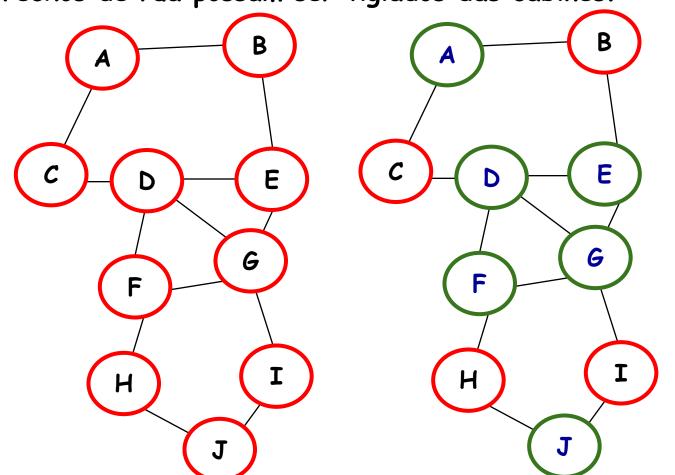


Clique máxima:

4

Cobertura mínima de vértices-

Segurança: Dado o mapa de um trecho de cidade, qual o número mínimo de cabines de polícia a serem colocadas tal que todos os trechos de rua possam ser vigiados das cabines?



Cobertura mínima: 6

Busca de ciclos negativos-

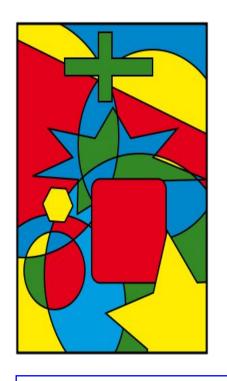
Arbitragem: Dadas as taxas de conversão de moedas existe uma oportunidade de ganhar dinheiro sucessivamente fazendo câmbios de diversas moedas?

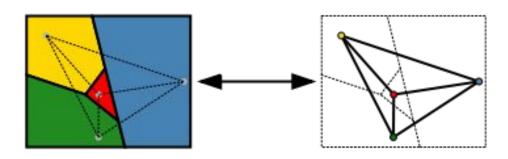
	USD	EUR	GPH	CHF	CAD
USD	1	0.741	0.657	1.061	1.011
EUR	1.350	1	0.888	1.433	1.366
GPH	1.521	1.126	1	1.614	1.538
CHF	0.943	0.698	0.620	1	0.953
CAD	0.995	0.732	0.650	1.049	1

Observe que USD x EUR x CAD x USD = $1 \times 0.741 \times 1.366 \times 0.995 = 1.00714497$.

O problema é resolvido criando-se um grafo adequado e procurando ciclos negativos no mesmo.

Coloração de mapas:





Teorema "provado" em 1976, por Appel e Hacken.

Todo grafo planar pode ser colorido com 4 cores, no máximo, através de um algoritmo polinomial.

P: Dado um grafo planar, ele pode ser colorido com apenas 3 cores?

R: A resposta é difícil, pois o problema é NP-Completo

P: Poderia também ser colorido com apenas 2 cores?

R: Resposta fácil, com um algoritmo linear

Problemas clássicos em grafos e suas dificuldades

Grafos - Problemas clássicos em grafos e suas dificuldades

Dificuldades consideradas para os problemas:

- F tem algoritmo polinomial fácil de implementar
- T tem algoritmo polinomial difícil de implementar
- I provavelmente só tem algoritmos exponenciais
- ? dificuldade desconhecida

Problemas considerados:

- Conectividade determinar se o grafo é conexo.
- Circuito Euleriano apresentar um circuito euleriano para o grafo
- Ciclo Hamiltoniano apresentar um ciclo hamiltoniano para o grafo
- Emparelhamento bipartido apresentar um emparelhamento máximo em um grafo bipartido
- Emparelhamento máximo apresentar um emparelhamento máximo em um grafo qualquer
- Planaridade determinar se dado grafo é planar
- Clique máxima determinar a maior clique do grafo

Problemas clássicos em grafos e suas dificuldades

- 2-colorabilidade determinar se o grafo pode ser colorido com 2 cores 3-colorabilidade determinar se o grafo pode ser colorido com 3 cores Menores caminhos encontrar o menor caminho entre dois vértices dados
- Maiores caminhos encontrar o maior caminho entre dois vértices dados
- Cobertura de vértices encontrar uma cobertura mínima de vértices Isomorfismo - determinar se dois grafos dados são isomorfos
- Fechamento transitivo determinar a alcançabilidade em um digrafo
- Conectividade forte determinar os componentes fortemente conexos
- Ciclo de tamanho par encontrar um ciclo de tamanho par num digrafo Ciclo de tamanho ímpar - encontrar um ciclo de tamanho ímpar num
- digrafo
- Arvore Geradora Mínima encontrar a árvore geradora de custo mínimo de um grafo ponderado

- Caixeiro Viajante encontrar um ciclo hamiltoniano de custo mínimo em um grafo ponderado
- Menores caminhos (pesos positivos) encontrar o caminho de custo mínimo entre um par de vértices em um grafo ponderado com pesos positivos
- Menores caminhos (pesos negativos) encontrar o caminho de custo mínimo entre um par de vértices em um grafo ponderado com pesos negativos
- Fluxo máximo determinar o fluxo máximo em uma rede, dadas as capacidades das arestas
- Alocação apresentar um emparelhamento máximo em um grafo ponderado
- Fluxo máximo/custo mínimo determinar o fluxo máximo em uma rede, dadas as capacidades das arestas considerando custos nas arestas

GRAFOS SIMPLES	F	Т	I	?
Conectividade	X			
Circuito Euleriano	X			
Ciclo Hamiltoniano			X	
Emparelhamento bipartido	X			
Emparelhamento máximo		X		
Planaridade		X		
Clique máxima			X	
2-colorabilidade	X			
3-colorabilidade			X	
Coloração de mapas		X		
Menores caminhos	X			
Maiores caminhos			X	
Cobertura de vértices			X	
Isomorfismo				X

DIGRAFOS	F	T	I	?
Fechamento transitivo	X			
Conectividade forte	X			
Ciclo de tamanho par	X			
Ciclo de tamanho ímpar		X		
GRAFOS PONDERADOS				
Árvore Geradora Mínima	X			
Caixeiro Viajante			X	
REDES				
Menores caminhos (pesos positivos)	X			
Menores caminhos (pesos negativos)			X	
Fluxo máximo	X			
Alocação		X		
Fluxo máximo/custo mínimo		X		

