

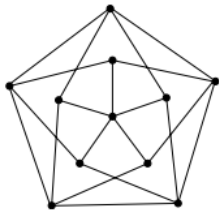
CPS740 Algoritmos e Grafos  
COS242 Teoria de Grafos  
Prova P1

Professores: F. Marquezino, C. Figueiredo  
Universidade Federal do Rio de Janeiro

11 de Agosto de 2020

Enviar as soluções para Franklin, com cópia para Celina, até 17 de Agosto de 2020.

1. [3 pontos] Diga se cada afirmação abaixo é verdadeira ou falsa e dê uma justificativa.  
(Cada resposta correta e com justificativa correta soma 0.5 ponto; cada resposta incorreta ou com justificativa incorreta desconta 0.3 ponto; itens deixados em branco não somam nem descontam pontos.)
  - (1.1) \_\_\_\_ Se  $G$  é 3-colorível, então  $G$  possui um ciclo ímpar.
  - (1.2) \_\_\_\_ Seja  $G(V_1 \cup V_2, E)$  um grafo bipartido conexo. Então o grafo complementar  $G^c$  também é conexo.
  - (1.3) \_\_\_\_ Se retirarmos uma aresta qualquer do grafo  $K_{3,3}$ , o grafo resultante é planar.
  - (1.4) \_\_\_\_ Seja  $f$  um isomorfismo de um grafo  $G$  para um grafo  $H$ , e seja  $w$  um vértice em  $G$ . O grau de  $w$  em  $G$  é igual ao grau de  $f(w)$  em  $H$ .
  - (1.5) \_\_\_\_ O grafo abaixo é planar:



- (1.6) \_\_\_\_ Todo hipercubo de dimensão  $n$ ,  $n \geq 1$ , possui ciclo Hamiltoniano. Nota: um hipercubo de dimensão  $n$  é um grafo  $G(V, E)$  em que  $V = \{0, 1, \dots, 2^n - 1\}$ , e em que  $(v, w) \in E$  se e somente se as representações binárias dos vértices  $v$  e  $w$  diferem em exatamente um bit.
2. [ $3\frac{1}{2}$  pontos] Sejam  $G_1(V_1, E_1)$  e  $G_2(V_2, E_2)$  dois grafos conexos e seja  $G(V, E)$  o grafo obtido a partir de  $G_1$  e  $G_2$  a partir da identificação de um vértice qualquer em  $V_1$  com um vértice qualquer em  $V_2$ . Prove que  $\chi(G) = \max\{\chi(G_1), \chi(G_2)\}$ , ou apresente um contraexemplo.
3. [ $3\frac{1}{2}$  pontos] Escreva um algoritmo que, dados  $N$  pontos no plano, encontre o par de pontos mais próximos. Seu algoritmo deve ter complexidade de tempo  $O(N(\log N)^2)$ . Utilize uma das técnicas estudadas nas aulas. Se necessário, podem utilizar o seguinte resultado sem demonstrar: Um retângulo de comprimento  $d$  e altura  $2d$  pode conter no máximo seis pontos tais que quaisquer dois pontos estejam a distância pelo menos  $d$  entre si.