Duas provas curtas do Teorema da Floresta Perfeita

Ramon Duarte de Melo & Yago Carvalho

Universidade Federal do Rio de Janeiro ramonduarte@poli.ufrj.br &

9 de julho de 2019

Sumário

Introdução

2 Primeira prova

Proposta

Dado um grafo G = (V, E) com |V| = n, um subgrafo **gerador** F do grafo G é uma **floresta perfeita** se

- F for uma floresta.
- todos os graus de todos os vértices de F forem ímpares.
- 3 cada uma das sub-árvores de F é um subgrafo induzido de G.

Definition

- Um **emparelhamento** é um conjunto de arestas não-adjacentes.
- Um emparelhamento é dito máximo se possui o maior número possível de arestas.
- Um emparelhamento máximo é dito perfeito se suas arestas cobrem todos os vértices do grafo.

Proposta

Dado um grafo G = (V, E) com |V| = n, podemos afirmar que ele contém uma floresta perfeita se

- n for um número par.
- G for conexo.



Lema

Se G for um grafo conexo com n vértices, sendo n par, e não for uma árvore, então G possui uma árvore geradora com pelo menos dois vértices de grau par.

Prova.

Seja T uma árvore geradora de G. Suponha T com todos os vértices de grau ímpar. Como G não é uma árvore, existe ao menos uma aresta $e \in E(G \setminus T)$. Suponha que ela conecte os vértices u e v. Considere a árvore T^* formada pela adição de e a T e a remoção da aresta (u, w), onde w é o único vizinho de u no caminho entre u e v em T. O grau de v e w agora é par, e a árvore geradora T^* satisfaz o lema.

Teorema

Se G é um grafo conexo com n vértices e n é um número par, então G possui uma floresta perfeita.

Prova (por indução).

- Se G for uma árvore com todos os vértices de grau ímpar, então G é uma floresta perfeita.
- Se G possuir ao menos um vértice w de grau par, então há um número par de sub-árvores em w, sendo que ao menos uma delas contém um número par de vértices. Suponha que G₁ seja o subgrafo induzido de G nesta sub-árvore e, portanto, possua ordem par. Então, G₂, o subgrafo induzido por w e todas as suas demais sub-árvores, também possui ordem par. Como G₁ e G₂ são conexos, podemos dizer, por indução, que há uma floresta perfeita F₁ em G₁ e outra, F₂, em G₂. Por conseguinte, F = F₁ ∪ F₂ é uma floresta perfeita em G.
- Se G não é uma árvore, então, pelo Lema, G possui uma árvore geradora T com pelo menos dois vértices de grau par. Por [2], sabemos que T possui uma floresta perfeita e, por conseguinte, G também a possui.

