## Lista 3

## Victor Sena Molero - 8941317

## March 15, 2016

Ex Bônus-1. Prove que toda árvore equi-bicolorida tem pelo menos uma folha de cada cor.

Proof. Dada uma árvore G equi-bicolorida com as cores azul e vermelha. Sabemos que G tem pelo menos duas folhas, pois é uma árvore. Seja u uma folha de G, podemos assumir, sem perda de generalidade, que u é vermelha.

Vamos definir uma função  $p:V(G)\setminus u\to V(G)$  na árvore G. Esta função vai denotar o pai de um vértice da árvore em relação ao vértice u da seguinte maneira: Se temos dois vértices, v e w tais que p(v)=w, então, w é vértice que antecede v no caminho de u até v. Natualmente, esta definição é inválida para o vértice u, já que não há um antecessor de u no caminho de u para u. A definição é única para todo vértice, pois, já que G é uma árvore, os caminhos de u para qualquer vértice v são únicos.

Além disso, se dois vértices v e w quaisquer são adjacentes, p(v) = w ou p(w) = v. Vou provar isto agora. Primeiro, se v é adjacente a w,  $v \neq w$ , pois o grafo é simples. Agora podemos separar o problema em dois casos:

- 1. Se v=u ou w=u, vamos assumir, s.p.g. que v=u, logo,  $w\neq u$ , mas, se w é adjacente a u, existe um caminho que vai de u até w composto por apenas uma aresta, entre u e w. Logo, u é o antecessor de w no caminho, então p(w)=u=v. Se w=u, com o mesmo argumento, temos p(v)=u=w.
- 2. Se  $v \neq u$  e  $w \neq u$ , e podemos separar em mais dois casos
  - (a) Se v aparece no caminho S entre u e w. Então existe um caminho de u até v que não passa por w (basta pegar um prefixo de S) e se concatenarmos este caminho à aresta que vai de v a w temos um caminho até w onde v é o antecessor de w,  $\log_{Q}$ , p(w) = v.
  - (b) Se v não aparece no caminho S entre u e w. Então temos um caminho de u até w que não passa por v e podemos concantenar a aresta de v para w a este caminho e obter um caminho entre u e v onde w é antecessor de v, logo, p(v) = w.

Assim, temos que, em todo caso possível, ou p(v) = w ou p(w) = v.

Agora, vou provar que se v não é uma folha, existe algum vértice w tal que p(w) = v. Isto é verdade pois, já que v é uma folha, existem dois vértices distintos adjacentes a v, pelo menos, já que só um deles pode ser p(v), todos os que não forem p(v) devem ser w tais que p(w) = v. Já que existe mais de um adjacente, existe pelo menos um w. Ou seja,  $\forall v \in V(G)$ , ou v é folha ou  $\exists w \in V(G) : p(w) = v$ .

Se definirmos o conjunto de vértices azuis como  $C_A$  e o de vermelhos como  $C_V$ , a função p está bem definida para todo  $v \in C_V \setminus u$ . Além disso, já que  $\forall v, p(v)$  é adjacente a v, temos que, se  $v \in C_V$ ,  $p(v) \in C_A$ . Logo, podemos definir uma restrição da função p sobre o

conjunto  $C_V \setminus u$  e chamá-la q. Assim, a função  $q: C_V \setminus u \to C_A$  se comporta exatamente igual à p em todo seu domínio.

Agora, vamos assumir, por absurdo, que não existem folhas azuis. Então, temos que,  $\forall v \in C_A, \exists w \in V(G): p(w) = v$ . Além disso, sabemos que se  $p(w) \in C_A, w \in C_V \setminus u$  e que se  $w \in C_V \setminus u, p(w) = q(w)$ . Logo, podemos reescrever a afirmação acima como

$$\forall v \in C_A, \exists w \in C_V \setminus u : q(w) = v$$

O que quer dizer, exatamente, que q é uma sobrejeção de  $C_V \setminus u$  em  $C_A$ , ou seja,  $|C_V \setminus u| \ge |C_A|$  e já que  $u \in C_V$ ,  $C_V \setminus u \subset C_V$ , logo  $|C_V| > |C_V \setminus u| \ge |C_A|$ . Ou seja,  $|C_V| > |C_A|$  e, já que G é equibicolorido,  $|C_V| = |C_A|$ , um absurdo.

Assim, existe pelo menos uma folha azul em G.