## Lista 8

## Victor Sena Molero - 8941317

## May 9, 2016

## 1 Exercícios

Ex 27. Seja G um grafo de ordem n. Mostre que se n é impar e G tem mais do que  $\Delta(G)(n-1)/2 \ arestas, \ então \ \chi'(G) > \Delta(G).$ 

Resposta. Não sei :(

- Ex 28. (a) Mostre que se G é um grafo bipartido, então G tem um supergrafo bipartido k-regular, onde  $k = \Delta(G)$ .
  - (b) Usando o resultado do item (a) faça uma prova alternativa do Teorema de König (Teorema 6.2 das Notas de Aula).

Prova da parte a. Primeiro, seja G um grafo (X,Y)-bipartido, podemos assumir s.p.g. que  $|X| \geq |Y|.$  Podemos escolher um supergrafo G' de G que é (X,Y')-bipartido onde Y' contém  $Y \in |X| - |Y|$  vértices de grau 0.

Temos agora que se G' tem um grafo  $\Delta(G')$ -regular, temos que G tem um supergrafo  $\Delta(G')$ -regular e já que  $\Delta(G) = \Delta(G')$ , G tem um supergrafo  $\Delta(G)$ -regular.

Escolhemos agora o grafo G' e vamos provar, por indução na quantidade de arestas de G', que G' tem um supergrafo  $\Delta(G')$ -regular.

Se 
$$|A(G')| = |X|\Delta(G')$$
, então  $G'$  é  $\Delta(G')$ -regular, trivialmente.

Caso contrário, podemos assumir, por hipótese de indução, que todo grafo que cumpre as hipóteses e tem mais do que |A(G')| arestas segue a tese. Sabemos que existe um vértice de X que não tem grau  $\Delta(G')$ , mas sabemos também que

$$\sum_{u \in X} g_{G'}(u) = \sum_{v \in Y} g_{G'}(v) < |X| \Delta(G') = |Y| \Delta(G')$$

Então tem que haver um vértice em Y que não tem grau  $\Delta(G')$  também, logo, podemos escolher estes dois vértices e adicionar uma aresta entre eles. Geramos assim um supergrafo de G' com |A(G')| + 1 que, é (X, Y')-bipartido e tem grau máximo  $\Delta(G')$ . Por hipótese de indução, este tem um supergrafo bipartido  $\Delta(G')$ -regular, logo, G' tem um supergrafo bipartido  $\Delta(G')$ -regular.

Assim, G tem um supergrafo bipartido 
$$\Delta(G)$$
-regular.

Prova da parte b. O Teorema de König diz que se G é um grafo bipartido, então  $\chi'(G) \leq \Delta(G)$ . Então seja G um grafo bipartido qualquer, podemos usar o teorema do item (a) para concluir que que existe um supergrafo H de G que é  $\Delta(G)$ -regular. Vamos provar que se H é um grafo k-regular então ele é k colorível, por indução em k.

Se k=0 então é não há nenhuma aresta e é possível colorir ele com nenhuma cor, trivialmente.

Se k > 0, assumimos que a tese é válida para todo k' = k. Sabemos que todo grafo bipartido regular tem um emparelhamento perfeito, assim, removemos este emparelhamento de H obtendo H' k-1-regular, pela hipótese de indução, H' é k-1 colorível, podemos

escolher o emparelhamento de H para gerar a nova cor em H e conseguir uma k coloração em H.

Assim, provamos que  $H \in \Delta(G)$ -colorível, basta tirar de cada cor as arestas que não estão em G e obter uma  $\Delta(G)$  coloração em G, ou seja  $\chi'(G) \leq \Delta(G)$ .

Ex 29. Seja G um grafo que tem uma coloração própria na qual toda cor  $\acute{e}$  usada pelo menos 2 vezes. Mostre que G tem uma coloração com  $\chi(G)$  cores que tem essa mesma propriedade.

Resposta. Não sei :(

Ex 30. Seja G um grafo simples com n vértices e seja  $\alpha$  a cardinalidade de um conjunto independente máximo de G. Prove que

(a) 
$$n/\alpha \le \chi(G) \le n - \alpha + 1$$

(b) Caracterize os grafos G de ordem n tais que  $\chi(G) = n - \alpha + 1$ .

Prova da parte a. Seja G um grafo simples com n vértices onde  $\alpha$  é a cardinalidade máxima de um conjunto independente. Seja também C uma coloração qualquer desse grafo, temos que

$$n = \sum_{c \in C} |c| \le \sum_{c \in C} \alpha = |C|\alpha$$

, então

$$n \leq |C|\alpha$$

, logo

$$n/\alpha \leq |C|$$

, ou seja

$$n/\alpha \le \chi(G)$$

Por outro lado temos que, já que existe um tamanho independente de tamanho  $\alpha$ , podemos colorir ele todo de uma cor, restam-nos  $n-\alpha$  vértices. Se escolhermos uma cor distinta para cada um, teremos uma coloração de  $n-\alpha+1$  cores, logo  $\chi(G) \leq n-\alpha+1$ .

Resposta da parte b. Se G é tal que  $\chi(G)=n-\alpha+1$  temos que a coloração feita da forma descrita no exercício anterior é mínima. Assim, podemos concluir que todos os vértices que não estão no conjunto independente de tamanho  $\alpha$  são adjacentes a todos os outros que não pertencem ao conjunto. Além disso, cada um desses vértices é adjacente a pelo menos um vértice do conjunto independente, caso contrário, haveria um conjunto independente de tamanho  $\alpha+1$ . Ou seja, este grafo tem um grafo completo de tamanho  $n-\alpha$  e  $\alpha$  vértices não-adjacentes entre si que são adjacentes ao grafo completo.