## Lista 1

## Luís Felipe Ramos Ferreira

lframos.lf@gmail.com

- 1. Capítulo lido
- 2. (1.5.3)
  - (a) A seguinte argumentação pode ser feita para provar a igualdade usando contagem dupla. Olhando para o lado esquerdo, sabemos que  $\binom{n}{k}\binom{k}{m}$  representa o número de maneira de escolher um conjunto S de k elementos dentre n elementos, e depois escolher um conjunto S' subconjunto de S com m elementos. Somando esse valor onde k varia de m até n retorna o número de maneiras de fazer a divisão em conjuntos citada de modo que o conjunto S' final tenha tamanho m. Podemos ntoar que o conjunto S' de tamanho m pode ser escolhido de  $\binom{n}{m}$  diferentes. Dessas maneiras, podemos escolher  $2^{n-m}$  subconjuntos dos n elementos originais que não estão em S'. Logo, existem  $2^{n-m}\binom{n}{m}$  maneiras de fazer a divisão. Portanto, ambos lados da equação são iguais. Podemos usar também um argumento algébrico nessa questão.

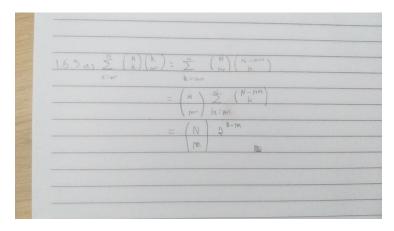


Figure 1: Questão 1.5.3 - a)

(b) OK Do lado esquerdo, temos  $\binom{n}{m}\binom{m}{k}$ . Sabemos que  $\binom{n}{m}$  representa o número de subconjuntos de tamanho m de um conjunto

com n elementos. Por sua vez,  $\binom{m}{k}$  representa o número de subconjuntos de tamanho k de um conjunto com m elementos. Desse modo, esse produto representa o número de maneiras de escolher k elementos de um conjunto de m elementos que foram previamente escolhidos de um conjunto de n elementos. Do lado direito da equação, temos  $\binom{n}{k}\binom{n-k}{m-k}$ . Sabemos que  $\binom{n}{k}$  representa o número de subconjuntos de tamanho k de um conjunto de tamanho n.  $\binom{n-k}{m-k}$ , por sua vez, é o número de conjuntos de tamanho m-k de um conjunto de tamanho n-k. O produto final então é o número de subconjuntos de tamanho k de um subconjunto de tamanho k de um conjunto de tamanho k

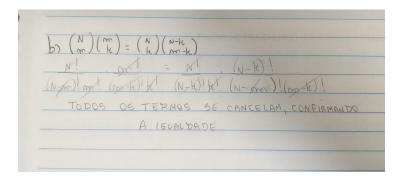


Figure 2: Questão 1.5.3 - b)

(c) Podemos pensar numa solução para esse problemas utilizando contagem dupla da seguinte forma. Suponha que estamos escolhendo livros de uma livraria. O lado direito da equação,  $\binom{n+1}{m+1}$ , conta diretamente de quantas maneiras podemos escolher m+1 livros de uma livraria com n+1 livros. O lado esquerdo da equação  $\sum_{k=m}^n \binom{k}{m}$ , pode ser interpretado da seguinte maneira. Vamos supor que o último livro escolhido foi enumerado com o valor k+1. Logo, os m livros que ainda não tiveram um valor atribuído a eles devem ter um valor escolhido entre 1 e k e, combinatoriamente, existem  $\binom{k}{m}$  maneiras de fazer isso. Como k pode ter qualquer valor entre m e n e somarmos esse valor, teremos a parte da esquerda da expressão. Essa igualdade também pode ser demonstrada algebricamente, como visto na imagem abaixo.

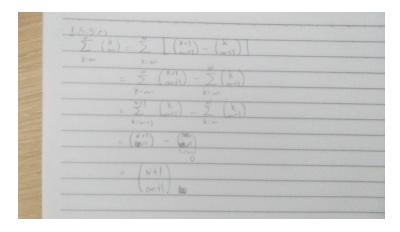


Figure 3: Questão 1.5.3 - c)

- OK (1.5.6) Seja G um grafo qualquer com n vértices. Suponha, por contradição, que não existam dois vértices em G com o mesmo grau. Logo, como existem n vértices no grafo, os n possíveis graus que um vértice pode ter são  $\{0,1,\ldots,n-1\}$ , logo podemos dizer que estes são os graus dos vértices de G. No entanto, isso é absurdo, pois existiram um vértice de grau 0 e um vértice de grau n-1 em um grafo com n vértices, o que não faz sentido. Logo, a premisa inicial estava errada, e podemos afirmar que todo grafo com n vértices,  $n \geq 2$ , possui dois vértices com o mesmo grau.
- (1.5.11) indução?
- 3. OK (2.8.3) Seja G um grafo com número cromático igual a  $\mathcal{X}(G)$ . Sabemos que, para qualquer par de cores  $c_1, c_2$  da coloração mínima, deve existir ao menos uma aresta entre vértices  $v_1$ , com cor  $c_1$ , e  $v_2$ , com cor  $c_2$ . Caso contrário, todos os vértices com cor  $c_2$ , poderiam ser coloridas com a cor  $c_1$  (sem perda de generalidade), o que seria contraditório com o fato da coloração ser mínima. Logo, para cada par de cores na coloração, deve existir ao menos uma aresta, e como cada aresta conecta exatamente dois vértices, temos que  $e(G) \geq {X_2^{(G)}}$ .
  - OK (2.8.9) Seja G um grafo bipartido. Pelo teorema de Kõnig, o tamanho do emparelhamento máximo em G é igual ao tamanho do conjunto de cobertura por vértices ( $vertex\ cover$ ) mínimo de G. Sabemos que o tamanho do  $vertex\ cover$  mínimo é com certeza maior do que  $\frac{e(G)}{\Delta(G)}$ . Note que o  $vertex\ cover$  cobre todas as arestas do grafo, sendo que cada vértice v nele cobre no máximo  $\Delta(G)$  arestas. Portanto, se multiplicarmos  $\beta(G)$ , que é o tamanho do  $vertex\ cover$  mínimo, por  $\Delta(G)$ , obteremos um número maior que e(G). Logo, concluímos a afirmação. Algebricamente temos a seguinte prova:

$$M(G) = \beta(G) \ge \frac{e(G)}{\Delta(G)}$$
  
 $\beta(G)\Delta(G) \ge e(G)$ 

- OK (2.8.15) A prova será feita considerando uma indexação diferente da usada no livro. Isso não altera a semântica do problema. Provaremos que se  $k \in \mathcal{N}$  e T é uma árvore cm k vértices, então T é subárvore de qualquer grafo G com  $\delta(G) \geq k$ . A prova por ser feita por indução no número de arestas da árvore. A solução é trivial para o caso base em que e(T) = 1. Para e(T) = 1, T é uma aresta e trivialmente é subgrafo de qualquer grafo G com  $\delta(G) > 1$ . Suponha que o resultado vale para qualquer árvore com k arestas, k > 1. Seja T uma árvore qualquer com k+1 arestas e  $T'=T-\{v\}$  para alguma folha  $v \in V(T)$  e seja w o vizinho de v em T, que com certeza existe e é único já que v é uma folha. Pela hipótese indutiva, sabemos que T' é um subgrafo de todo grafo G tal que  $\delta(G) = k + 1$ . Como o grau de w em G é maior ou igual a k+1 e T' possui k-1 vértices diferentes de v, podemos afirmar que existe um vizinho de w em Gque não está em T'. Escolhemos esse vértice, vamos denotá-lo por l. Adicionamos a aresta wl à T' para obter uma árvore isomorfa à Tem G. Demonstramos então que se a afirmativa é verdade para uma árvore com k arestas, então também é verdade para uma árvore com k+1 arestas, o que conclui a prova do teorema.
- 4. (3.5.1) Primeiramente, mostraremos que  $ex(m, K_{k+1}) \leq (1 \frac{1}{n}) \frac{n^2}{2}$ . A prova será feita por indução em n. No caso base, considere  $n \leq k$ . Desse modo, temos que  $ex(n, K_{k+1}) = \binom{n}{2} \leq t_k$ . Seja agora G um grafo com n > k vértices, livre de  $K_{k+1}$ , tal que o número de arestas em G está maximizado. Sabemos que G possui um  $K_k$  como subgrafo, pois caso contrário a adição de uma aresta não introduziria um  $K_{k+1}$  no grafo e isso aumentaria o número de arestas dele, um absurdo pois assumimos que o número de arestas era máximo.

Seja agora  $H = G - K_k$ . Pela hipótese,  $|E(H)| \le (1 - \frac{1}{n}) \frac{n^2}{2}$ . Logo temos que  $|E(G)| \le (1 - \frac{1}{n}) \frac{n^2}{2} + (n - k)(k - 1) + \binom{n}{2}$ , como queríamos demonstrar.

- (3.5.5)
- (3.5.6)
- (3.5.7)
- (3.5.8)
- (3.5.9)