

TÓPICOS EM COMBINATÓRIA CONTEMPORÂNEA I

1o. SEMESTRE DE 2017

EXERCÍCIOS

1 **Entrega.** Entregue suas soluções no Paca. Soluções entregues fora de prazo valerão menos.

2 **Política de colaboração e uso de fontes.** Todo trabalho entregue por você deve ser seu. Você
3 não deve fornecer suas soluções a seus colegas e você não deve procurar soluções de terceiros (como
4 colegas ou na Web). Por outro lado, você é encorajado a discutir com seus colegas o material visto
5 em sala e os enunciados dos exercícios. Caso você acidentalmente encontre a solução de algum
6 exercício em algum lugar, você deve citar esta fonte em sua solução. Caso você acidentalmente
7 acabe colaborando com colegas na descoberta de uma solução, você deve citar esta colaboração em
8 sua solução. Seu desempenho nesta disciplina ficará prejudicado caso você viole essas regras.

9 1. Prove as seguintes estimativas.

10 (i) $1 + x \leq e^x$ para todo $x \in \mathbb{R}$.

11 (ii) $1 + x > \exp\{x - x^2/2\}$ para todo $0 < x \leq 1$.

12 (iii) $1 - x > \exp\{-x - x^2\}$ para todo $0 < x < x_0$, para algum $x_0 > 0$. De fato, podemos
13 tomar, por exemplo, $x_0 = 0.68$.

14 (iv) Prove que $1 + x \geq \exp\{x/(1+x)\}$ para todo $x > -1$.

15 [*Sugestão.* Lembre que $1/(1-x) = 1 + x + x^2 + \dots$ uniformemente se $|x| \leq x_0$ e $x_0 < 1$.

16 Integre ambos os lados para obter

$$-\log(1-x) = x + \frac{1}{2}x^2 + \frac{1}{3}x^3 + \dots \quad (1)$$

17 2. Prove as seguintes estimativas para $\binom{a}{b}$, onde a e b são inteiros não-negativos.

18 (i) Se $a \geq b$, então

$$\binom{a}{b} \geq \left(\frac{a}{b}\right)^b. \quad (2)$$

19 (ii) Ademais,

$$\binom{a}{b} \leq \frac{a^b}{b!}. \quad (3)$$

20 (iii) Para todo $b > 0$,

$$\binom{a}{b} \leq \left(\frac{ea}{b}\right)^b. \quad (4)$$

21 [*Sugestão.* Avalie $(1+x)^a$ por cima e por baixo para $x = b/a$. Use, para tanto, $1+x \leq e^x$
22 e o binômio de Newton: $(1+x)^a \geq \binom{a}{b}x^b$.]

23 (iv) Prove a seguinte versão mais forte de (iii): se $b \leq a$, então

$$\sum_{0 \leq j \leq b} \binom{a}{j} \leq \left(\frac{ea}{b}\right)^b. \quad (5)$$

24 3. A fórmula de Stirling diz que

$$n! = (1 + o(1)) \left(\frac{n}{e}\right)^n \sqrt{2\pi n}, \quad (6)$$

25 onde $o(1) \rightarrow 0$ conforme $n \rightarrow \infty$.

26 (i) Prove que, para todo ℓ fixo, independente de n , temos

$$\binom{n}{\lfloor n/2 \rfloor + \ell} = (1 + o(1)) 2^n \sqrt{\frac{2}{\pi n}}, \quad (7)$$

27 onde $o(1) \rightarrow 0$ conforme $n \rightarrow \infty$.

28 (ii) Prove que se $k = k(n) = n/2 + c_n \sqrt{n}$, onde $c_n \rightarrow c$ ($n \rightarrow \infty$) e c é uma constante, então

$$\binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!} \sim \frac{d}{\sqrt{n}} 2^n, \quad (8)$$

29 onde $d = d(c) > 0$ é uma constante que depende apenas de c .

30 (iii) Prove que, para todo $0 < \alpha < 1$ fixo, temos

$$\binom{n}{\lfloor \alpha n \rfloor} = \left(\frac{1}{\alpha^\alpha (1-\alpha)^{1-\alpha}}\right)^{(1+o(1))n}, \quad (9)$$

31 ou, equivalentemente,

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} \log \binom{n}{\alpha n} = H(\alpha), \quad (10)$$

32 onde $H(\alpha) = \alpha \log(1/\alpha) + (1-\alpha) \log(1/(1-\alpha))$ é a assim chamada função entropia.

33 4. Sejam $(A_1, B_1), \dots, (A_m, B_m)$ pares de conjuntos finitos com $A_i \cap B_i = \emptyset$ para todo i e com
34 $A_i \cap B_j \neq \emptyset$ ou $A_j \cap B_i \neq \emptyset$ para todos os i e j com $i \neq j$. Ademais, suponha que $|A_i| \leq a$ e
35 $|B_i| \leq b$ para todo i . Prove que

$$m \leq \frac{(a+b)^{a+b}}{a^a b^b}. \quad (11)$$

36 [*Sugestão.* Prove que, para qualquer $0 < p < 1$, tem-se

$$\sum_{i=1}^m p^{|A_i|} (1-p)^{|B_i|} \leq 1. \quad (12)$$

37 Utilize essa cota para derivar o resultado.] **{Data de entrega: 2/4/2017}**

38 5. [Soma por partes] Sejam $(a_n)_{n \geq 1}$ e $(b_n)_{n \geq 1}$ duas seqüências. Ponha $A_n = \sum_{1 \leq k \leq n} a_k$ ($n \geq 0$).

39 Prove que

$$\sum_{1 \leq n \leq N} a_n b_n = \sum_{1 \leq n < N} A_n (b_n - b_{n+1}) + A_N b_N. \quad (13)$$

40 6. Seja $A = \{a_1 < a_2 < \dots\}$ uma sequência de inteiros positivos. Lembre que $\underline{\mathbf{d}}(A)$, $\overline{\mathbf{d}}(A)$, $\underline{\delta}(A)$
 41 e $\overline{\delta}(A)$ denotam as densidades naturais e logarítmicas inferiores e superiores de A . Prove que

$$\underline{\mathbf{d}}(A) \leq \underline{\delta}(A) \leq \overline{\delta}(A) \leq \overline{\mathbf{d}}(A). \quad (14)$$

42 [*Sugestão.* Use soma por partes] **{Data de entrega: 9/4/2017}**

43 7. (i) Exiba uma sequência $A = \{a_1 < a_1 < \dots\}$ de inteiros positivos que não tem densidade
 44 natural (isto é, $\underline{\mathbf{d}}(A) \neq \overline{\mathbf{d}}(A)$).

45 (ii) Exiba uma sequência $A = \{a_1 < a_1 < \dots\}$ de inteiros positivos que não tem densidade
 46 logarítmica (isto é, $\underline{\delta}(A) \neq \overline{\delta}(A)$).

47 **{Data de entrega: 2/4/2017}**

48 8. Seja $\mathcal{A} \subset \binom{[4s]}{2s}$ um sistema 2-intersectante com $|\mathcal{A}|$ o maior possível. Prove que

$$|\mathcal{A}| = \left(\frac{1}{2} - \varepsilon(r)\right) \binom{4s}{2s}, \quad (15)$$

49 onde $\lim_{r \rightarrow \infty} \varepsilon(r) = 0$. **{Data de entrega: 9/4/2017}**

50 9. Para inteiros $t \leq n$, ponha

$$g(n, t) = \max |\mathcal{A}| \quad (16)$$

51 onde o máximo é tomado sobre todos os $\mathcal{A} \subset \mathcal{P}([n]) = 2^{[n]}$ que são t -intersectantes, isto é,
 52 para todo A e $A' \in \mathcal{A}$, temos $|A \cap A'| \geq t$.

53 (i) Mostre que $g(n, 1) = 2^{n-1}$.

54 (ii) Mostre que, para todo inteiro $t \geq 2$, temos $g(n, t) = (1 + o(1))2^{n-1}$. Isto é, prove que
 55 $\lim_{n \rightarrow \infty} g(n, t)2^{-n+1} = 1$.

56 **{Data de entrega: 9/4/2017}**

57 10. Sejam dados uma família t -intersectante $\mathcal{A} \subset \mathcal{P}([n])$ e inteiros $1 \leq i < j \leq n$. Prove
 58 que $s_{ij}(\mathcal{A})$ é t -intersectante.

59 11. O teorema de Katona sobre famílias t -intersectantes identifica as famílias que atingem o
 60 máximo. Prove que de fato tais famílias são as únicas que atingem a cota do teorema.

61 12. Suponha que colorimos as arestas do grafo completo K^n com k cores e $n > 2^k$. Mostre que
 62 há nessa coloração um circuito ímpar monocromático.

63 13. Suponha que colorimos as arestas do grafo completo K^n de forma que, para cada vértice x ,
 64 o número de cores distintas que ‘ocorrem em x ’ é no máximo k (uma cor c ocorre em x se
 65 alguma aresta $\{x, y\}$ tem cor c). Prove que se $n > 2^k$, então há nessa coloração um circuito
 66 ímpar monocromático. Deduza o resultado no Ex. 12. [*Sugestão.* Aplique a desigualdade
 67 em (12).] **{Data de entrega: 16/4/2017}**

68 14. Um grafo orientado \vec{G} é um grafo G munido de uma orientação de suas arestas. Assim,
 69 dado G , há $2^{e(G)}$ grafos orientados \vec{G} associados a G , onde $e(G) = |E(G)| \leq \binom{v(G)}{2}$ e $v(G) =$
 70 $|V(G)|$. Dizemos que \vec{G} tem diâmetro 2 se, para qualquer $(x, y) \in V(G) \times V(G)$, há um
 71 caminho orientado de comprimento no máximo 2 de x para y . Prove que, para todo $n \geq 3$,
 72 existe um grafo orientado \vec{G} com n vértices e $O(n \log n)$ arcos (um arco é simplesmente uma
 73 aresta orientada).

- 74 15. Prove que todo grafo orientado \vec{G} com n vértices e diâmetro 2 tem pelo menos $\Omega(n \log n)$
 75 arcos. Este resultado vale para grafos não-orientados? [*Sugestão.* Dado $x \in V(\vec{G})$, se-
 76 jam $N^+(x) = \{y \in V(\vec{G}) : x\vec{y} \in E(\vec{G})\}$ e $N^-(x) = \{y \in V(\vec{G}) : y\vec{x} \in E(\vec{G})\}$. Aplique a
 77 desigualdade em (12); use a desigualdade de Jensen.] **{Data de entrega: 16/4/2017}**
 78 16. Seja p um primo e suponha que $\mathcal{A} \subset \binom{[4p]}{2p}$ seja tal que $|A \cap B| \neq p$ para todo A e $B \in \mathcal{A}$
 79 com $A \neq B$. Prove que

$$|\mathcal{A}| \leq 2 \sum_{0 \leq j < p} \binom{4p}{j}. \quad (17)$$

80 **{Data de entrega: 16/4/2017}**

- 81 17. (i) Seja p um primo. Construa um conjunto X de $\binom{4p}{2p}$ pontos em \mathbb{R}^{4p-1} com a seguinte
 82 propriedade: *todo* $X' \subset X$ que não contém dois elementos ortogonais é tal que

$$|X'| \leq 2 \sum_{0 \leq j < p} \binom{4p}{j}. \quad (18)$$

83 [*Sugestão.* Considere vetores com coordenadas ± 1 em \mathbb{R}^{4p} com o mesmo número de +1s
 84 e -1s.]

- 85 (ii) Use o conjunto X de (i) para construir um conjunto $Y \subset \mathbb{R}^d$ que desprova a conjectura
 86 de Borsuk (em dimensão suficientemente alta), onde $d = \binom{4p-1}{2}$. [*Sugestão.* Considere
 87 a aplicação

$$g: (a_{ij})_{1 \leq i, j \leq 4p-1} \mapsto (a_{ij})_{1 \leq i < j \leq 4p-1}, \quad (19)$$

88 que leva matrizes $(4p-1) \times (4p-1)$ em matrizes triangulares superiores.]

- 89 (iii) Seja $f(d)$ o menor t tal que todo $S \subset \mathbb{R}^d$ com $0 < \text{diam } S < \infty$ admite uma *partição de*
 90 *Borsuk* em t partes, isto é, uma partição em t partes tal que cada parte tem diâmetro
 91 menor que $\text{diam}(S)$. Use (ii) para provar uma cota inferior exponencial para $f(d)$ para
 92 todo d suficientemente grande da forma $d = \binom{4p-1}{2}$, onde p é um primo.
 93 (iv) Deduza a partir de (iii) uma cota exponencial para $f(d)$ para todo d suficientemente
 94 grande. [*Sugestão.* Use o teorema dos números primos.]

95 **{Data de entrega: 16/4/2017}**

- 96 18. Seja p um primo e n um inteiro com $n > 2p^2$. Seja $V = V_{n,p} = \binom{[n]}{p^2-1}$ e $E = E_{n,p}$ o
 97 conjunto de arestas $\{A, B\}$ ($A, B \in V$, $A \neq B$) com $|A \cap B| \not\equiv -1 \pmod{p}$. Seja $G = G_{n,p}$ o
 98 grafo $(V, E) = (V_{n,p}, E_{n,p})$. Temos $h(G) = \max\{\omega(G), \alpha(G)\}$. Isto é, $h(G)$ é a cardinalidade
 99 máxima de um conjunto *homogêneo* em G (completo ou vazio). Prove que

$$h(G_{n,p}) \leq \sum_{0 \leq j < p} \binom{n}{p-1} \leq 2 \binom{n}{p-1}. \quad (20)$$

- 100 19. Fixe $\varepsilon > 0$. Para todo t suficientemente grande, dê uma construção explícita de um grafo $G =$
 101 G_t com pelo menos

$$t^{(1-\varepsilon)(\log t)/4 \log \log t} \quad (21)$$

102 vértices e com $h(G) \leq t$. [*Sugestão.* Escolha $n = p^3$ no resultado no Ex. 18; use o teorema
 103 dos números primos.]

104 20. Seja T uma árvore com raiz r e infinitos vértices.¹ Suponha também que T seja *localmente*
 105 *finito*, isto é, que todo vértice de T tenha grau finito. Prove que T tem um caminho infinito
 106 da forma (r, x_1, x_2, \dots) .

107 21. Seja G um grafo infinito. Suponha que os números cromáticos dos subgrafos finitos de G
 108 sejam uniformemente limitados, isto é, que haja um inteiro q tal que $\chi(H) \leq q$ para todo
 109 subgrafo finito H de G .

110 (i) Prove que $\chi(G) \leq q$ supondo que $V(G)$ é enumerável. **{Data de entrega: 25/4/2017}**

111 (ii) Prove que $\chi(G) \leq q$. [Sugestão. Use o teorema de Tychonoff. Considere $[q]$ como um
 112 espaço topológico discreto e considere $X = \prod_{v \in V(G)} [q]$ com a topologia produto.]

113 22. Seja $d \geq 0$ um inteiro e $\varepsilon > 0$ um número real. Seja $B(d, \varepsilon)$ o grafo infinito com conjunto de
 114 vértices $S^d = \{x \in \mathbb{R}^{d+1} : \|x\| = 1\}$ e conjunto de arestas

$$\{\{x, y\} : x, y \in S^d \text{ e } \langle x, y \rangle \leq -1 + \varepsilon\}. \quad (22)$$

115 (i) Prove que $\chi(B(d, \varepsilon)) \geq d + 2$.

116 (ii) A *cintura ímpar* $\text{og}(G)$ de um grafo G é o comprimento de um circuito ímpar mais curto
 117 em G , isto é,

$$\text{og}(G) = \min\{|V(C)| : C \text{ circuito de comprimento ímpar em } G\}. \quad (23)$$

118 Prove que $\text{og}(B(d, \varepsilon)) \geq f(\varepsilon)$ para alguma função f com $\lim_{\varepsilon \rightarrow 0} f(\varepsilon) = \infty$.

119 (iii) Podemos medir o ‘tamanho’ de conjuntos U de vértices de $B(d, \varepsilon)$ usando a *medida nor-*
 120 *malizada* $\mu(U)$, pelo menos para conjuntos U mensuráveis. Aqui, $\mu(U) = \text{vol}(U) / \text{vol}(S^d)$,
 121 onde $\text{vol}(X) = \text{vol}_d(X)$ denota o volume d -dimensional de X ($X \subset S^d$ mensurável). Por
 122 exemplo, para $x \in S^d$ e $0 \leq h \leq 2$, seja

$$C_h(x) = \{z \in S^d : \langle z, x \rangle \geq 1 - h\} \quad (24)$$

123 o *domo esférico* de S^d centrado em x e de altura h . Então

$$\mu(C_h(x)) = c_d \int_0^{\arccos(1-h)} (\sin \theta)^{d-1} d\theta, \quad (25)$$

124 onde $c_d > 0$ é uma constante apropriada para que $\mu(C_2(x)) = \mu(S^d) = 1$ para qual-
 125 quer $x \in S^d$. Podemos definir $\alpha(B(d, \varepsilon)) = \sup\{\mu(U) : U \text{ independente em } B(d, \varepsilon)\}$.

126 Prove que $\alpha(B(d, \varepsilon)) \geq g(\varepsilon)$ para alguma função g com $\lim_{\varepsilon \rightarrow 0} g(\varepsilon) = 1/2$.

127 23. Sejam q e ℓ inteiros arbitrários. Prove que existe um grafo finito G tal que $\chi(G) \geq q$
 128 e $\text{og}(G) \geq \ell$. **{Data de entrega: 25/4/2017}**

129 24. Seja $G = K(n, k)$ o grafo de Kneser com parâmetros n e k com $n > 2k \geq 2$. Prove que

$$\text{og}(G) = 1 + 2 \left\lfloor \frac{k}{n - 2k} \right\rfloor. \quad (26)$$

130 Quanto é a cintura de G ? (A cintura $g(G)$ de G é $\min\{|V(C)| : C \text{ circuito em } G\}$.)

¹Neste e exercício e nos Exs 21 e 22 consideramos grafos infinitos. Todos os nossos grafos são finitos, a menos de menção contrária explícita.

131 25. Sejam dados q e ℓ inteiros e $\varepsilon > 0$ um número real. Prove que existe um grafo G tal
 132 que $\chi(G) \geq q$, $\text{og}(G) \geq \ell$ e $\alpha(H) \geq (1/2 - \varepsilon)|V(H)|$ para todo subgrafo H de G . Qual é o
 133 número cromático de um grafo G tal que $\alpha(H) \geq (1/2)|V(H)|$ para todo subgrafo H de G ?

134 **{Data de entrega: 2/5/2017}**

135 26. Seja G um grafo. Seja $\mathcal{I} = \mathcal{I}(G) = \{I \subset V(G) : I \text{ conjunto independente em } G\}$ a família
 136 dos conjuntos independentes de vértices em G . Uma *coloração fracionária* de G é uma função
 137 não-negativa $x: \mathcal{I} \rightarrow \mathbb{R}$ tal que, para todo $v \in V(G)$,

$$\sum \{x(I) : v \in I \in \mathcal{I}(G)\} \geq 1. \quad (27)$$

138 Seja $\text{val}(x) = \sum_{I \in \mathcal{I}(G)} x(I)$. O *número cromático fracionário* $\chi_f(G)$ de G é dado por

$$\chi_f(G) = \min\{\text{val}(x) : x \text{ coloração fracionária de } G\}. \quad (28)$$

139 (i) Prove que

$$\frac{|V(G)|}{\alpha(G)} \leq \chi_f(G) \leq \chi(G). \quad (29)$$

140 (ii) Seja $G = K(n, k)$ o grafo de Kneser com parâmetros n e k com $n \geq 2k \geq 2$. Prove
 141 que $\chi_f(G) = n/k$.

142 **{Data de entrega: 30/4/2017}**

143 27. Seja (Ω, \mathbb{P}) um espaço de probabilidade em que estão definidas k variáveis independentes
 144 X_1, \dots, X_k não constantes, isto é, tais que, para todo i e c , temos $\mathbb{P}(X_i = c) < 1$. Prove
 145 que $|\Omega| \geq 2^k$. **{Data de entrega: 7/5/2017}**

146 28. Fixe $n \geq k \geq 2$. Construa n variáveis aleatórias uniformes e k -a- k independentes X_1, \dots, X_n
 147 não-constantes definidas em um espaço de probabilidade (Ω, \mathbb{P}) com $|\Omega| \leq (2n)^k$. [*Sugestão.*
 148 Fixe um primo $p \geq n$ e considere $\mathbb{F}_p = \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$. Seja $k = d + 1$. Seja $\gamma(t) = (1, \dots, t^d)$ e fixe n
 149 elementos distintos $t_1, \dots, t_n \in \mathbb{F}_p$. Seja $X_i = \langle \gamma(t_i), Y \rangle$ ($1 \leq i \leq n$) com $Y = (Y_j)_{0 \leq j \leq d}$
 150 onde Y_j é uniforme e independentemente sorteado de \mathbb{F}_p .] **{Data de entrega: 7/5/2017}**

151 29. Seja H um grafo. Tome

$$q(H) = \sup\{\chi(G) : G \text{ grafo sem cópias de } H \text{ como subgrafo}\}. \quad (30)$$

152 (i) Prove que $q(H) = \infty$ se H não é uma floresta (isto é, se H contém circuitos).

153 (ii) Prove que $q(H) < \infty$ se H é uma floresta. Encontre uma cota superior explícita
 154 para $q(H)$ neste caso

155 **{Data de entrega: 14/5/2017}**

156 30. Sejam k e $\ell \geq 3$ inteiros. Prove que existe um grafo G com $\chi(G) \geq k$, $g(G) > \ell$ e

$$|V(G)| \leq (30(\log \ell)(\log(30k))\ell^2 k)^\ell. \quad (31)$$

157 [*Sugestão.* Veja as notas de aula de 28/4/2017] **{Data de entrega: 14/5/2017}**

158 31. Reescreva a prova de Turán do teorema de Hardy e Ramanujan sobre o número de divisores
 159 primos distintos de um inteiro sem usar o teorema dos números primos. [*Sugestão.* Lembre
 160 que, para um primo p , consideramos $X_p = \mathbb{1}_{\{p|m\}}$. Se $X' = \sum_{p \leq \sqrt{n}} X_p$ e $X = \sum_{p \leq n} X_p$,
 161 temos $X' \leq X \leq X' + 1$.]

162 32. Seja $\Omega(m)$ o número de divisores primos de m , contados com multiplicidade (de forma
 163 que $\Omega(12) = 3$ enquanto que $\omega(12) = 2$). Seja $\alpha = \alpha(n)$ qualquer função com $\alpha \rightarrow \infty$
 164 quando $n \rightarrow \infty$. Prove que

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \mathbb{P}_{m \in \mathbb{U}[n]} \left(|\Omega(m) - \log \log n| \geq \alpha \sqrt{\log \log n} \right) = 0. \quad (32)$$

165 [*Sugestão.* Seja $X_{p^k} = \mathbb{1}_{\{p^k | m\}}$. Note que $\Omega(m) = \sum_{p,k} X_{p^k}(m)$. Prove que

$$\sum_{k \geq 2, p \text{ primo}} \frac{1}{p^k} = \sum_p \frac{1}{p(p-1)} < \infty,$$

166 de forma que $\mathbb{E}_{m \in \mathbb{U}} (\Omega(m) - \omega(m)) = O(1)$ e conclua que $\mathbb{P}_{m \in \mathbb{U}[n]} (\Omega(m) - \omega(m) \geq \beta(n)) =$
 167 $o(1)$ para qualquer $\beta = \beta(n) \rightarrow \infty$.]

168 33. Fixe n e suponha $m \in [n]$. Seja $t_*(m)$ um valor real t com a seguinte propriedade:

$$|\{p: p \text{ divisor primo de } m \text{ com } p \leq t\}| \geq \frac{1}{2} \omega(m) \quad (33)$$

169 e

$$|\{p: p \text{ divisor primo de } m \text{ com } p \geq t\}| \geq \frac{1}{2} \omega(m) \quad (34)$$

170 Prove que para todo $\varepsilon > 0$ existe n_0 tal que vale a seguinte afirmação: para todo $n \geq n_0$,
 171 temos que para pelo menos $(1 - \varepsilon)n$ valores de $m \in [n]$, temos

$$e^{(\log m)^{1/2-\varepsilon}} \leq t_*(m) \leq e^{(\log m)^{1/2+\varepsilon}}. \quad (35)$$

172 [*Sugestão.* Seja $\omega(m, t)$ o número de divisores primos distintos p de m com $p \leq t$. Estude o
 173 comportamento típico de $\omega(m, t)$ para $m \in [n]$.] **{Data de entrega: 21/5/2017}**

174 34. Prove que $p = 3^{-n/2}$ é uma função limiar para a propriedade de $\mathcal{F} = (2^{[n]})_p$ ser uma família
 175 de Sperner, isto é, ser tal que não há A e $B \in \mathcal{F}$ com $A \subset B$ e $A \neq B$. [*Observação.* Lembre
 176 que se U é um conjunto finito e $0 \leq p \leq 1$, denotamos por U_p um subconjunto aleatório
 177 binomial de U , isto é, $\mathbb{P}(U_p = T) = p^{|T|}(1-p)^{|U|-|T|}$. Como “ser Sperner” é uma propriedade
 178 decrescente, naturalmente queremos provar que se $p \ll 3^{-n/2}$, então $\lim_n \mathbb{P}(\mathcal{F} \text{ Sperner}) = 1$
 179 e se $p \gg 3^{-n/2}$, então esse limite é 0.] **{Data de entrega: 21/5/2017}**

180 35. Tome $p = 3/n$ e considere $G(n, p)$. Seja X o número de circuitos hamiltonianos em $G(n, p)$.
 181 Mostre que $\mathbb{E}(X) \rightarrow \infty$ conforme $n \rightarrow \infty$. Mostre também que $G(n, p)$ não tem circuito
 182 hamiltoniano com probabilidade tendendo a 1 conforme $n \rightarrow \infty$. Repita o mesmo para

$$p = \frac{1}{n} (\log n + \log \log n + \alpha), \quad (36)$$

183 onde $\alpha = \alpha(n)$ é uma função arbitrária tal que $\alpha \rightarrow -\infty$ conforme $n \rightarrow \infty$. **{Data de**
 184 **entrega: 21/5/2017}**

185 36. Se A, B e C são três pontos em \mathbb{R}^d , com $A \neq B$ e $A \neq C$, então os vetores $B - A$ e $C - A$
 186 definem um ângulo $\theta(A, B, C)$ no ponto A . Aqui consideramos $\theta(A, B, C) \in [0, \pi]$. Se $S \subset \mathbb{R}^d$
 187 e $\theta > 0$, dizemos que S é um θ -conjunto se, para quaisquer três elementos distintos A, B e C
 188 em S , temos $\theta(A, B, C) \leq \theta$. Seja dado θ e tome

$$f_{\leq \theta}(d) = \max\{|S|: S \subset \mathbb{R}^d \text{ é um } \theta\text{-conjunto}\}. \quad (37)$$

- 189 (i) Determine $f_{\leq \pi/3}(d)$.
 190 (ii) Prove que, para todo $\varepsilon > 0$, existe $\delta > 0$ tal que

$$f_{\leq \pi/3+\varepsilon}(d) \geq (1 + \delta)^d. \quad (38)$$

191 **{Data de entrega: 28/5/2017}**

- 192 37. Sejam X_1, \dots, X_n variáveis aleatórias independentes com

$$\mathbb{P}(X_i = -1) = \mathbb{P}(X_i = 1) = \frac{1}{2} \quad (39)$$

- 193 para todo i . Seja $S_n = \sum_{1 \leq i \leq n} X_i$. Prove que, para qualquer $a > 0$, temos

$$\mathbb{P}(S_n > a) < e^{-a^2/2n}. \quad (40)$$

194 [*Sugestão.* Veja, por exemplo, Alon e Spencer (2000), Apêndice A.]

- 195 38. Seja $A = (a_{ij})$ uma matriz. Para I um conjunto de linhas de A e J um conjunto de
 196 colunas de A , seja $s_A(I, J) = \mathbb{1}_I^T A \mathbb{1}_J = \sum_{i \in I, j \in J} a_{ij}$. Vamos dizer que A é α -limitada
 197 se $|s_A(I, J)| \leq \alpha \sqrt{|I||J|}$ para todo I e J . Seja A uma matriz aleatória $n \times n$ com entradas $+1$
 198 e -1 independentes com

$$\mathbb{P}(a_{ij} = -1) = \mathbb{P}(a_{ij} = 1) = \frac{1}{2} \quad (41)$$

- 199 para todo i e j . Prove que, com probabilidade tendendo a 1 conforme $n \rightarrow \infty$, a matriz A
 200 é $c\sqrt{n}$ -limitada para qualquer constante $c > 2\sqrt{\log 2}$. [*Sugestão.* Use o Ex. 37.] **{Data de**
 201 **entrega: 31/5/2017}**

- 202 39. Dada uma matriz B , vamos denotar aqui a i -ésima linha de B por B_i . Como no Ex. 38, para I
 203 um conjunto de linhas e J um conjunto de colunas de $B = (b_{ij})$, seja $s_B(I, J) = \mathbb{1}_I^T B \mathbb{1}_J =$
 204 $\sum_{i \in I, j \in J} b_{ij}$. Seja B uma matriz $n \times n$ com entradas $+1$ e -1 cujas linhas são ortogonais:
 205 $\langle B_i, B_{i'} \rangle = 0$ para quaisquer $i \neq i'$. Prove que $|s_B(I, J)| \leq \sqrt{n|I||J|}$ para quaisquer I e J .
 206 [*Sugestão.* Note que $s_B(I, J) = \langle \sum_{i \in I} B_i, \mathbb{1}_J \rangle$ e aplique Cauchy-Schwarz. Para estimar
 207 $\|\sum_I B_i\|$, lembre que os B_i são ortogonais.] **{Data de entrega: 4/6/2017}**

- 208 40. Dê uma construção explícita para grafos $(\varrho, o(1))$ -uniformes para alguma constante $0 <$
 209 $\varrho < 1$. Mais precisamente, dê uma construção explícita de grafos $G = G^n$ arbitrariamente
 210 grandes que sejam $(\varrho, o(1))$ -uniformes, isto é, que sejam $(\varrho, f(n))$ -uniformes para alguma
 211 função $f(n)$ com $\lim_n f(n) = 0$. [*Sugestão.* Antes de ler esta sugestão, tente encontrar uma
 212 tal construção explícita seriamente. Não encontrando, continue a ler. Fixe t e seja $n = 2^t$.
 213 Considere o grafo $G = G^n$ com conjunto de vértices $\mathcal{P}([t]) = 2^{[t]}$ definido a seguir. Se x
 214 e $y \subset [t]$ são distintos, coloque a aresta $\{x, y\}$ em G se $|x \cap y|$ for ímpar. Prove que G
 215 é $(1/2, \sqrt{n}/2)$ -bijumbled (para tanto, considere uma matriz B com entradas em $\{-1, 1\}$
 216 adequada, indicando as adjacências em G (as linhas e colunas de G devem ser indexadas
 217 por $V(G)$). Defina B de forma que você possa aplicar o resultado no Ex. 39.)] **{Data de**
 218 **entrega: 7/6/2017}**

- 219 41. Resolva o Ex. 40, mas agora para alguma função $\varrho = \varrho(n) = o(1)$. [*Sugestão.* Fixe um
 220 corpo finito \mathbb{F} . Considere $V = \mathbb{F}^3 \setminus \{0\} / \sim$, onde \sim é a relação de equivalência em $\mathbb{F}^3 \setminus \{0\}$ em
 221 que (x_0, x_1, x_2) é equivalente a (x'_0, x'_1, x'_2) se e só se existe $\lambda \in \mathbb{F} \setminus \{0\}$ tal que $(x'_0, x'_1, x'_2) =$

222 $\lambda(x_0, x_1, x_2)$. Denote a classe de (x_0, x_1, x_2) por $[x_0, x_1, x_2]$. Defina o grafo G sobre V
 223 declarando dois elementos distintos $[x_0, x_1, x_2]$ e $[x'_0, x'_1, x'_2]$ adjacentes se e só se $x_0x'_0 +$
 224 $x_1x'_1 + x_2x'_2 = 0$. Defina uma matriz adequada como na sugestão do Ex. 40 e aplique uma
 225 generalização do resultado no Ex. 39, válida para matrizes com linhas ortogonais em que as
 226 entradas não precisam ser de $\{-1, 1\}$.] **{Data de entrega: 11/6/2017}**

227 42. Prove a seguinte versão do lema de regularidade de Szemerédi: Para quaisquer $\varepsilon > 0$, k_0 e $r \geq$
 228 1 , existem $n_0 = n_0(\varepsilon, k_0, r)$ e $K = K(\varepsilon, k_0, r)$ para os quais vale o seguinte. Sejam G_1, \dots, G_r
 229 grafos quaisquer sobre um mesmo conjunto de vértices V com $|V| = n \geq n_0$. Então existe
 230 uma partição de V com partes C_0, \dots, C_k que é ε -balanceada e ainda tal que, para pelo
 231 menos $(1 - \varepsilon)\binom{k}{2}$ pares (C_i, C_j) com $1 \leq i < j \leq k$, vale que (C_i, C_j) é simultaneamente
 232 ε -regular em relação a cada um dos r grafos G_σ ($1 \leq \sigma \leq r$). (Note que, assim, a partição
 233 é ε -regular em relação a todos os G_σ .) [Sugestão. Use o fato que o lema de regularidade
 234 pode ser provado exigindo-se que a partição resultante seja um refinamento de uma partição
 235 dada (isto é, de forma que toda classe não excepcional da partição resultante esteja contida
 236 em alguma parte da partição dada). Alternativamente, lembre que na prova que vimos do
 237 lema de regularidade, usamos a quantidade $\|A_P\|_{\mathbb{F}}^2$ para mostrar que um certo processo de
 238 refinamento sucessivo termina com uma partição regular do grafo dado (a quantidade $\|A_P\|_{\mathbb{F}}^2$
 239 é também conhecida como o índice da partição P). Sendo dados r grafos G_1, \dots, G_r , use a
 240 quantidade $\|A_1\|_{\mathbb{F}}^2 + \dots + \|A_r\|_{\mathbb{F}}^2$, onde A_σ é a matriz de adjacência de G_σ .]

241 43. Sejam dados grafos G e H_1, \dots, H_r . Escrevemos $G \xrightarrow{\text{ind}} (H_1, \dots, H_r)$ se vale o seguinte: para
 242 qualquer coloração das arestas de G com cores $1, \dots, r$, para algum $1 \leq i \leq r$, um subgrafo
 243 induzido H de G isomorfo a H_i tem todas suas arestas coloridas com a cor i .² Prove que,
 244 para quaisquer r grafos H_1, \dots, H_r , existe um grafo G tal que $G \xrightarrow{\text{ind}} (H_1, \dots, H_r)$. [Sugestão.
 245 Tome para G o grafo aleatório $G(n, 1/2)$. Use o lema de regularidade de Szemerédi, o teorema
 246 de Turán, o teorema de Ramsey, e use um lema da imersão adequado.] **{Data de entrega:**
 247 **22/6/2017}**

²Isto é, existe $U \subset V(G)$ tal que o subgrafo $H = G[U] = (U, \binom{U}{2} \cap E(G))$ induzido por U em G é isomorfo a H_i e todas as arestas em $\binom{U}{2} \cap E(G)$ estão coloridas com a cor i .