

Problem 1

1. 反设 $L(n, m) \geq mn$, 则一定可以从原数列中取出一段长为 mn 的数列, 不妨令其为 a_1, \dots, a_{mn} , 记 $S = \sum_{i=1}^{mn} a_i$. 由题意有:

$$S = \sum_{i=1}^{mn} a_i = (a_1 + \dots + a_n) + \dots + (a_{(m-1)n+1} + \dots + a_{mn}) < 0$$

同时

$$S = \sum_{i=1}^{mn} a_i = (a_1 + \dots + a_m) + \dots + (a_{(n-1)m+1} + \dots + a_{mn}) > 0$$

矛盾, 于是有 $L(n, m) < mn$.

2. 反设 $L(n, m) \geq m + n - 1$, 则一定可以从原数列中取出一段长为 $m + n - 1$ 的数列, 不妨令其为 a_1, \dots, a_{m+n-1} . 不失一般性, 令 $n > m$, 由题意有:

$$\begin{cases} a_1 + \dots + a_n < 0 \\ a_2 + \dots + a_{n+1} < 0 \\ \vdots \\ a_m + \dots + a_{m+n-1} < 0 \end{cases}$$

不难得到 n 不为 m 的整数倍, 不失一般性, 可令 $n = km + r, 1 \leq r \leq m - 1, k \geq 1$, 其中 k 和 r 都是整数. 也就是说, 可以将任意的连续 n 个数分为前 k 组连续的 m 个数和最后 r 个数. 由题意, 连续 m 个数的和为正, 于是有:

$$\begin{cases} a_{n-r+1} + \dots + a_n < 0 \\ a_{n-r+2} + \dots + a_{n+1} < 0 \\ \vdots \\ a_{n-r+m} + \dots + a_{m+n-1} < 0 \end{cases}$$

记 S 为上面方程组不等号左边所有变量的和. 对该方程组逐行求和, 易得 $S < 0$.

不难观察到, 该方程组每一列均为连续的 m 个数, 于是对该方程组逐列求和, 有 $S > 0$.

矛盾, 于是有 $L(n, m) < m + n - 1$.

Problem 2

不妨令该数列为 a_1, \dots, a_n , 对于数列中任一元素 a_i , 定义三元组 (x_i, y_i, z_i) , 满足:

x_i : 以 a_i 结尾的最长上升子序列的长度;

y_i : 以 a_i 开头的最长下降子序列的长度;

z_i : 以 a_i 结尾的最长常数子序列的长度.

在数列中任取 a_i, a_j , 不妨令 $i < j$, 有:

(1) $a_i > a_j: y_i > y_j$;

(2) $a_i < a_j: x_i < x_j$;

(3) $a_i = a_j: z_i < z_j$.

也就是说, 对于数列中任意两个不同的元素, 其对应的三元组也不同.

该数列一共产生 n 个不同的三元组, 由于 $n > srp$, 所以这 n 个三元组中一定有一些位于区域 $\{1, \dots, s\} \times \{1, \dots, r\} \times \{1, \dots, p\}$ 之外, 结合三元组的定义, 命题得证.

Problem 3

1.

令 $G(V, E)$ 为任意的 n 个顶点的 d 正则图. 对于 V 中每个顶点 v , 以概率 p 独立地加入点集 S . 令 $X = |S|$, 易得 $E[X] = np$. 对于 V 中顶点 v , 定义性质 1: 点 v 及其所有邻接点均不在 S 中. 定义指示变量 Y_v , 满足:

$$Y_v = \begin{cases} 1, & v \text{ 满足性质 1} \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases}$$

定义随机变量 Y , 表示满足性质 1 的点的数量, 易得 $Y = \sum_{v \in V} Y_v$. 由期望的线性性质:

$$E[Y] = \sum_{v \in V} E[Y_v] = \sum_{v \in V} (1 - p)^{d+1} = n(1 - p)^{d+1}$$

注意到随机构造出的集合 S 不一定是支配集, 但此时如果恰当选择一些满足性质 1 的点加入集合 S 中就可得到一个支配集 S^* , 最坏情况下需要把满足性质 1 的点全部加入集合 S 中, 于是有 $|S^*| \leq X + Y$. 由期望的线性性质:

$$\begin{aligned} E[|S^*|] &\leq E[X] + E[Y] = n(p + (1 - p)^{d+1}) \\ p + (1 - p)^{d+1} &\leq p + e^{-p(d+1)} \quad (1 - x \leq e^{-x}) \end{aligned}$$

令 $f(p) = p + e^{-p(d+1)}$, $f'(p) = 1 - (d+1)e^{-p(d+1)}$.

不难看出 $f'(p)$ 为增函数, 于是其唯一零点对应 $f(p)$ 的最小值点, 于是有:

$$f_{\min}(p) = f\left(\frac{\ln(d+1)}{d+1}\right) = \frac{1 + \ln(d+1)}{d+1}$$

同时 $0 < \frac{\ln(d+1)}{d+1} < 1$, 于是可取 $p = \frac{\ln(d+1)}{d+1}$, 有:

$$E[|S^*|] \leq E[X] + E[Y] = n(p + (1 - p)^{d+1}) \leq n f_{\min}(p)$$

即:

$$E[|S^*|] \leq \frac{n[1 + \ln(d+1)]}{d+1}$$

由期望的性质, 一定存在一个大小至多为 $\frac{n[1 + \ln(d+1)]}{d+1}$ 的支配集.

2.

令 $G(V, E)$ 为任意的 n 个顶点的 d 正则图. 对于 V 中每个顶点 v , 以概率 p 独立地加入点集 S . 令 $X = |S|$, 易得 $E[X] = np$. 对于 V 中顶点 v , 定义性质 1: 点 v 及其所有邻接点均不在 S 中. 不失一般性, 给 V 中顶点编号为 v_1, \dots, v_n , 定义坏事件 A_i 为 v_i 满足性质 1.

不难得到 $\Pr(A_i) = (1 - p)^{d+1} \leq e^{-p(d+1)}$, 且 $\bigwedge_{i=1}^n \bar{A}_i$ 发生意味着 S 为支配集.

观察到 A_i 和 A_j 相关当且仅当 $\text{distance}(v_i, v_j) \leq 2$.

对于 d 正则图任一点 v_i , 与其距离小于等于 2 的点的数量至多为 $d + d(d-1) = d^2$.

换言之, LLL 中的最大依赖度小于等于 d^2 . 为使 $\Pr(\bigwedge_{i=1}^n \bar{A}_i) > 0$, 由 LLL 有:

$$\begin{aligned} e^{1-p(d+1)}(d^2 + 1) &\leq 1 \\ p &\geq \frac{1 + \ln(d^2 + 1)}{d + 1} \end{aligned} \quad (1)$$

注意到 $E[X] = np$, 为得到支配集大小的最小上界, 需要求出使得(1)恒成立的最小 p .

这里在(1)式中取等号即可，也就是取

$$p = \frac{1 + \ln(d^2 + 1)}{d + 1}$$

此时有:

$$E[X] = np = n \frac{1 + \ln(d^2 + 1)}{d + 1}$$

这个上界显然比上一问得到上界要差($\ln(d^2 + 1) \geq \ln(d + 1)$).

考虑不对 $\Pr(A_i)$ 进行放缩，有:

$$e(1 - p)^{d+1}(d^2 + 1) \leq 1$$

即这里取

$$p = 1 - \frac{1}{\sqrt[d+1]{e(d^2 + 1)}}$$

此时有:

$$E[X] = np = n(1 - \frac{1}{\sqrt[d+1]{e(d^2 + 1)}})$$

注意到 d 增大的过程中， $E[X]$ 也即支配集大小的上界也在不断变小， d 最大取 $n - 1$ 。此时图退化成完全图，此时上一问的上界为:

$$U_1 = 1 + \ln n$$

这里求出的上界为:

$$U_2 = n(1 - \frac{1}{\sqrt[n]{e(n^2 - 2n + 2)}})$$

这里借助 matlab 得到

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{U_1}{U_2} = 0$$

所以在渐进意义上，这个上界依然比上一问的上界要差。

Problem 4

考虑对 $K_{m,n}$ 每一条边独立地以概率0.5选择颜色进行染色，得到一个随机的 2-边染色图。由于 $K_{m,n}$ 为完全二部图，考虑随机选 $K_{m,n}$ 的一边取出任意 a 个点，再从另一边取出任意 b 个点，不难看出这些点的导出子图为 $K_{a,b}$ 。定义事件 $A_{a,b}$ 为 $K_{a,b}$ 是单色图，则:

$$\Pr(A_{a,b}) = 2^{1-ab}$$

因为这样的导出子图 $K_{a,b}$ 一共有 $\binom{m}{a}\binom{n}{b} + \binom{n}{a}\binom{m}{b}$ 个，由 union bound:

$$\Pr(\exists K_{a,b}, A_{a,b}) \leq [\binom{m}{a}\binom{n}{b} + \binom{n}{a}\binom{m}{b}] \Pr(A_{a,b}) = [\binom{m}{a}\binom{n}{b} + \binom{n}{a}\binom{m}{b}] 2^{1-ab}$$

由题意， $[\binom{m}{a}\binom{n}{b} + \binom{n}{a}\binom{m}{b}] 2^{1-ab} < 1$ ，于是

$$\Pr(\forall K_{a,b}, \overline{A_{a,b}}) = 1 - \Pr(\exists K_{a,b}, A_{a,b}) > 0$$

这说明了一定存在一个 2-边染色的 $K_{m,n}$ 满足其没有单色的 $K_{a,b}$ 作为子图。

Problem 5

考虑按如下方式构建一个点集 S ，满足 $|S| = n$:

从 V_1 里等概率地随机选择一个点加入 S ，接着对 $V_2 \sim V_n$ 重复上述过程。

不妨令 E 中的边为 e_1, \dots, e_{kn} ，定义坏事件 A_i 为： e_i 的两端点均在 S 中。

不难得到 $\Pr(A_i) \leq \frac{1}{k^2}$, 且 $\bigwedge_{i=1}^{kn} \bar{A}_i$ 发生意味着 S 为独立集.

注意到 $V_1 \sim V_n$ 实际上把点集 V 划分成了 n 个不相交的类.

对于任一 A_i 而言, 与其相关的坏事件 A_j 满足: e_j 两端点中至少一个和 e_i 的两端点中的任一个属于同一类.

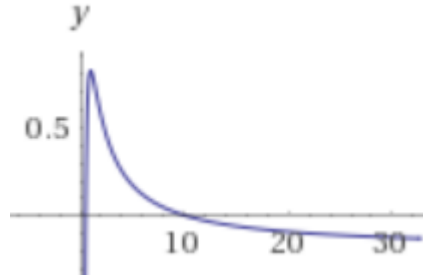
不妨令 $e_i = (u, v)$, 由题意, 和 u 同类的点(包括 u)共有 k 个, 由环图的性质, 每个点都关联两条边, 则和 u 同类的点(包括 u)共关联 $2k$ 条边, 其中需要去掉边 e_i , 则这 $2k - 1$ 条边就对应着 $2k - 1$ 个和 A_i 关联的坏事件. 同理, 和 v 同类的点(包括 v)也对应着 $2k - 1$ 个和 A_i 关联的坏事件.

最坏情况下, 这些坏事件对应的边均不同, 换言之, LLL 中的最大依赖度 $\leq 2(2k - 1)$.

为使 $\Pr(\bigwedge_{i=1}^{kn} \bar{A}_i) > 0$, 由 LLL 可知, 要使得如下不等式恒成立:

$$\begin{aligned} e \frac{1}{k^2} 2(2k - 1) &\leq 1 \\ \frac{2k - 1}{k^2} - \frac{1}{2e} &\leq 0 \end{aligned} \quad (1)$$

由 wolfram 可知(1)左边函数的图像为:



即这里只需要满足 $k \geq 2e + \sqrt{2e(2e - 1)}$ 即可使得(1)恒成立. 考虑到 k 的定义域为正整

数, 所以这里需要满足 $k \geq \lceil 2e + \sqrt{2e(2e - 1)} \rceil = 11$.

由题目已知 $k \geq 11$, 故(1)恒成立.

这意味着一定存在一个独立集且其恰由每个 V_i 取一点构成.

Problem 6

1.

在图 $G(V, E)$ 上考虑 $Turan\ theorem$: $ex(n, K_{r+1}) \leq \left(1 - \frac{1}{r}\right) \frac{n^2}{2}$. 不妨令 G 中有 $r - clique$.

令其补图为 $\bar{G}(V, \bar{E})$, $|E| = m, |\bar{E}| = m'$. 则有 $\alpha(\bar{G}) \geq r$.

下面不等式互相等价:

$$\begin{aligned} m &\leq \left(1 - \frac{1}{r}\right) \frac{n^2}{2} \\ m' &\geq \frac{n(n-1)}{2} - \left(1 - \frac{1}{r}\right) \frac{n^2}{2} \\ \frac{2m'}{n} &\geq \frac{n}{r} - 1 \end{aligned}$$

$$r \geq \frac{n^2}{2m' + n}$$

又有 $\alpha(\bar{G}) \geq r$, 可知证毕.

2.

对 V 中的顶点进行一次随机排列, 对排列后的顶点从左到右编号为 v_1, \dots, v_n .

按如下方式构造一个独立集 S :

从左到右遍历排列后的顶点, 对任意顶点 v_i , 将其加入 S 中当且仅当 v_i 与在它之后的顶点之间没有边相连. 对任意顶点 v_i , 不难得到:

$$\Pr(v_i \in S) = \frac{d_v!}{(d_v + 1)!} = \frac{1}{d_v + 1}$$

由期望的线性性质, 有:

$$E[|S|] = \sum_{v \in V} \frac{1}{d_v + 1}$$

根据握手引理, 有:

$$\sum_{v \in V} d_v = 2m$$

令 $d_{v_i} + 1 = x_i$, 现在问题变为在约束 $\sum_{i=1}^n x_i = 2m + n$ 下, 求 $\sum_{i=1}^n \frac{1}{x_i}$ 的最小值.

由基本不等式(调和平均数小于算术平均数):

$$\frac{n}{\sum_{i=1}^n \frac{1}{x_i}} \leq \frac{\sum_{i=1}^n x_i}{n}$$

可以得到:

$$E[|S|] = \sum_{v \in V} \frac{1}{d_v + 1} = \sum_{i=1}^n \frac{1}{x_i} \geq \frac{n^2}{2m + n}$$

也就是说 G 中一定存在一个大小至少为 $\frac{n^2}{2m+n}$ 的独立集.

Problem 7.1

考虑复制 k 份相同的 G , 令为 $G_1 \sim G_k$, 满足 G_i 中的边均用 i 进行染色.

考虑按如下方式对 K_n 进行 k -边染色:

从 G_1 开始, 随机地从 K_n 中选择一个和 G 同构的子图, 对该子图所有边染上颜色 1.

对于 $G_2 \sim G_k$ 重复上述步骤, 注意后面的颜色可以覆盖前面的颜色.

对 K_n 染色完毕后, 注意到若 K_n 含有一个同色子图, 则该子图也必定是 G 的子图.

同时, 我们已知 G 不含子图 H , 于是按上述方案染色的 K_n 也不含同色子图 H .

下面只需证明该染色方法确实可以对整个 K_n 进行染色. 令 K_n 的边集为 M .

对于 M 中任一边 e , 定义事件 A_e 为 e 不被所有 G_i 所染色, 即 e 未染色, 不难得到:

$$\Pr(A_e) = \left(1 - \frac{m}{\binom{n}{2}}\right)^k$$

令随机变量 X 表示 K_n 中未染色的边的数量, 由期望的线性性质:

$$E[X] = \sum_{e \in M} \Pr(A_e) = \binom{n}{2} \left(1 - \frac{m}{\binom{n}{2}}\right)^k \leq \frac{n^2}{2} \left(1 - \frac{2m}{n^2}\right)^k$$

由不等式 $1 - x \leq e^{-x}$:

$$\frac{n^2}{2} \left(1 - \frac{2m}{n^2}\right)^k \leq \frac{n^2}{2} e^{-\frac{2km}{n^2}}$$

由题目条件 $k > \frac{n^2 \ln n}{m}$

$$\frac{n^2}{2} e^{-\frac{2km}{n^2}} < \frac{n^2}{2} e^{-2 \ln n} = \frac{1}{2}$$

综上

$$E[X] < \frac{1}{2}$$

于是我们知道一定存在某个 X 满足 $X < \frac{1}{2}$, 结合 X 的定义, 这里只能有 $X = 0$.

这就是说, 该染色方法确实可以对整个 K_n 进行染色.