


1 设 $S = \{1, 2, \dots, n\}$, $A_i \mid (i \leq 10)$, $|A_i| = 3$,
 $A_i \cap A_j \neq \emptyset$. 每个元素至少属于一个, 至多属于5个

n 的可能值

对于族, 可用表格描述

	1	2	...	j	...	n
A_1						
A_2						
A_i		0		1		
A_{10}						

$j \in A_i, 2 \notin A_i$

记第 i 行的 n 维向量 $(x_1^{(i)}, x_2^{(i)}, \dots, x_n^{(i)}) = \vec{x}_i$

$$|A_i \cap A_j| = \langle \vec{x}_i, \vec{x}_j \rangle = \underline{x_1^{(i)} x_1^{(j)} + x_2^{(i)} x_2^{(j)} + \dots}$$

第 i 行 1 的个数 $= |A_i|$, 第 j 列 1 的个数记为 d_j ,

$$\begin{aligned} \hookrightarrow (x) \quad & \begin{cases} \sum_{i=1}^{10} |A_i| = \sum_{j=1}^n d_j \\ \sum_{(1 \leq i < j \leq 10)} |A_i \cap A_j| = \sum_{j=1}^n \left(\frac{d_j}{2} \right) \end{cases} \end{aligned}$$

= 对 (i, A_i, A_j) , 且 $x \in A_i \cap A_j$ 的数量

表格也对应一个二部图:

在该图中 i 的度 $= |A_i|$, j 的度 $= d_j$.

解: 首先 $\sum_{j=1}^n d_j = \sum_{i=1}^{10} |A_i| = 3 \times 10$, $(1 \leq d_j \leq 5)$

$\Rightarrow \underline{n \geq 6}$. 若 $n=6$, 则 $d_j=5$

$n=7$ 的例子: 取 $\begin{cases} 1, 2, 3 \\ 1, 4, 5 \\ 1, 6, 7 \end{cases}$

奇偶
组合 $\begin{cases} 2, 4, 6 \\ 2, 5, 7 \\ 3, 4, 7 \\ 3, 5, 6 \end{cases}$

$\begin{cases} 1, 2, 3 \\ 1, 4, 5 \end{cases}$

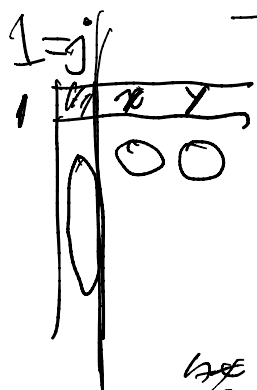
$3, 4, 7$

⊂ 重复一些

(其中 A_i 允许相同)

$n=6$ 也可举例

下面证明 $n \geq 8$ 不行. 首先不会发生 $d_j = 1$: 不妨 $j=1$



$j \in A_1$, 考虑 $\{2, \dots, n\}$ 与 A_2, \dots, A_n . 由假设

$A_1 \cap A_i = \emptyset \Rightarrow x \in A_i$ 或 $y \in A_i$ ($2 \leq i \leq 10$)

则必有 d_x 或 $d_y \geq j+1=6$, 矛盾!

然后再深入讨论 d_j 的分布, $d_j \in \{2, 3, 4, 5\}$.

若 d_j 中有 x_i 个 i , $2 \leq i \leq 5$. 则

$$\begin{cases} \sum_{j=1}^n d_j = 2x_2 + 3x_3 + 4x_4 + 5x_5 = 30 & \textcircled{1} \\ \sum_{j=1}^n \binom{d_j}{2} = x_2 + 3x_3 + 6x_4 + 10x_5 \geq \binom{10}{2} = 45 & \textcircled{2} \\ x_2 + x_3 + x_4 + x_5 = n \geq 8 & \textcircled{3} \end{cases}$$

$x_2=0$
 $x_5=3$
 $x_3+2x_4 \leq 5$

$\textcircled{1} - \textcircled{3} \Rightarrow x_3 + 2x_4 + 3x_5 \leq 30 - 16 = 14 \quad \textcircled{4}$

$3x_3 + 4x_4 = 15$
 $\Rightarrow (x_3=1, x_4=3 \text{ 不满足})$
 $x_3=5, x_4=0$

$\Rightarrow \underline{x_5 \leq 4}$

若 $x_5=4, x_3+2x_4 \leq 2$

$3x_3 + 4x_4 = 10$

$x_4=1, x_3=0$
 $x_4=0, x_3=2$

$$\textcircled{2} - \textcircled{4} \times 3 \Rightarrow x_2 + x_5 \geq 3$$

若 $x_2 \neq 0$, 不妨 $d_1 = 2$, $A_1 = \{\textcircled{1}, 2, 3\}$, 由 $A_1 \cap A_i \neq \emptyset$

$\Rightarrow A_i = A_1$ 或 $|A_3 \cap A_1| = 2$ 或 $|A_3 \cap A_1| = 1$. 即 不妨 A_i (重新对 A_i 编号)

A_i 有如下 3 种:

$$\text{i)} \{1, 2, 3\} \quad \text{ii)} \{1, 2, 3\} \{1, 2, 4\}$$

\downarrow

对 $3 \leq i \leq 10$, $2 \in A_i$ 或 $3 \in A_i$

$\Rightarrow 2$ 或 3 在 $A_3 \sim A_{10}$ 中至少出现 4 次

$\Rightarrow d_2$ 或 $d_3 \geq 6$, 矛盾!

\downarrow

对 $3 \leq i \leq 10$, $2 \in A_i$ 或 $\{3, 4\} \in A_i$

又 2 在 $A_3 \sim A_{10}$ 中至少出现 3 次,

从而 5 次包含 $\{3, 4\}$

$\Rightarrow d_3, d_4 \geq 5+1=6$, 矛盾!

$$\text{iii)} \{1, 2, 3\} \{1, 4, 5\}$$

同上 $A_3 \sim A_{10}$, 含 $2, 3$ 之一, 从而 $d_2 = d_3 = 5$,

含 $4, 5$ 之一, 从而 $d_4 = d_5 = 5$

若也两个集合 均 非空则 \equiv 矛盾有 ($2-3$ 不同时出现, $4-5$ 也不同时出现)

$$\{2, 4, * \} \quad \{3, 5, * \} \quad | \quad \{2, 5, * \} \quad \{3, 4, * \}$$

\uparrow
出现了 a 次

\uparrow
 b 次

\uparrow
 c 次

\uparrow
 d 次

$$\text{由 } d_2 = 5 \Rightarrow \begin{cases} a + c = 4 \\ b + d = 4 \\ a + d = 4 \\ b + c = 4 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} c = d \\ a = b \\ a + c = 4 \end{cases}$$

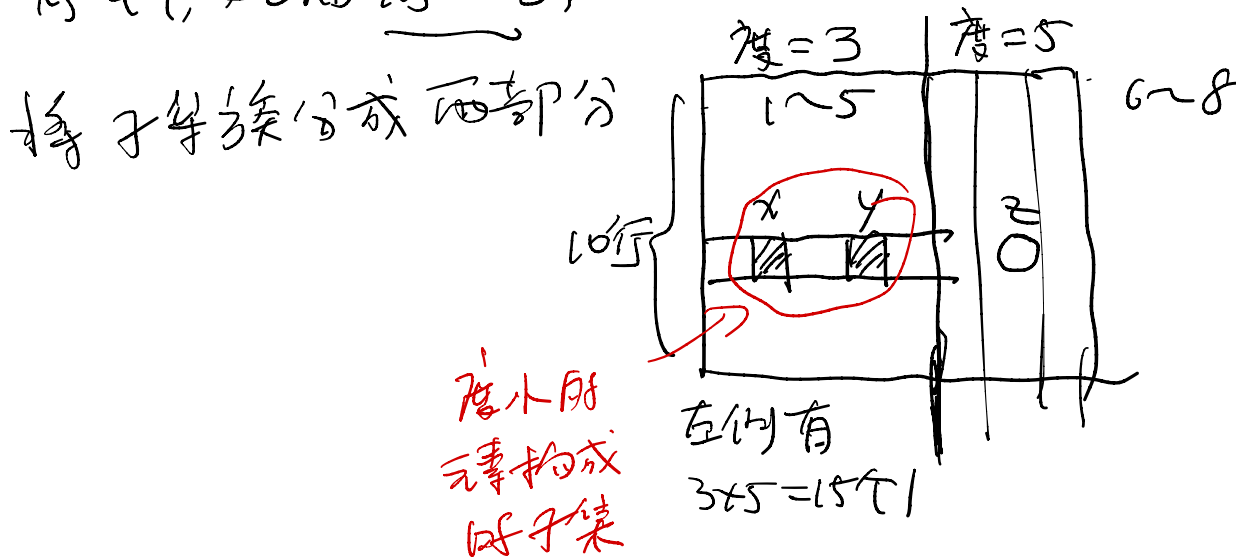
故 $a = b = c = d = 2$

此时 $x_5 \geq 4$, 从而 $x_5 = 4$, 从而 $\textcircled{4} \Rightarrow \underline{x_3 + 2x_4 \leq 2}$

由 $X \cap Y \neq \emptyset \Rightarrow X$ 和 Y 中 * 相同, 记为 u , 同理
 Z 和 W 中 * 相同, 记为 v .

又 $d_u + d_v \geq 8 \Rightarrow d_u = d_v = 8 \Rightarrow x_4 \geq 2$, 矛盾!

若 $x_2 = 0$, 则由 $x_2 + x_5 \geq 3 \Rightarrow x_5 \in \{3, 4\}$. 由不等式容易知
 $x_5 \neq 4$, 从而 $x_5 = 3$, 由不等式 $\Rightarrow x_3 = 5, x_4 = 0$. (此时必有 $n = 8$)



从而必有 A_i 含 $1 \sim 5$ 中至少两个元素, 记为 $\{x, y, z\}$.

其中子集必有 x, y, z 之一, 共有不超过 $2 + 2 + 4 = 8$ 个,

矛盾!

□

附注: ① $A_i \subseteq \{1, 2, \dots, n\}$, (或 $\leq n+1$), $|A_i| = 3$, 则必有某两个
 A_i, A_j 满足 $|A_i \cap A_j|$ 为奇数.

(附注) ② 偶数个人中必有四个, 他们的两两朋友有偶数.

例2. 已知数 a_i 满足 $\sum_{i=1}^n \frac{1}{a_i} \leq \frac{1}{2}$. 每年报形如2

(x_1, x_2, \dots, x_n) , $1 \leq x_i \leq a_i$. 满足第 i 年的

(y_1, y_2, \dots, y_n) 满足 $\boxed{x_i > x_i}$ 至少有 $n-1$ 次成立.

证: 注意到条件对 $a_i = \underline{2^{k_i}}$ 满足, 将 a_i 约化到 2 的幂次. 设 $a_1 \leq a_2 \leq \dots \leq a_n$, $2^{k_i} \leq a_i < 2^{k_i+1}$.

$$\text{则 } \frac{n}{2} \left\lfloor \frac{1}{2^{k_i}} \right\rfloor < 2 \sum_{i=1}^n \frac{1}{a_i} \leq 1.$$

$$\text{①} \quad \frac{a_i}{2} < 2^{k_i} \leq a_i$$

这是一个“密度”条件: 令 $A_i \subseteq \{1, 2, \dots, N\}$, $|A_i| \leq n$.
记 $\rho_i = \frac{|A_i|}{N}$ (称为密度), 则 $\sum_{i=1}^n \rho_i < 1 \Rightarrow \bigcup_{i=1}^n A_i \neq \{1, 2, \dots, N\}$

密度 $\frac{1}{m}$ 的常见例子为 $\text{mod } m$ 的一个剩余类.

发布年报的式: 每年取一个 i , 让 $\boxed{x_i \rightarrow 1}$, 其余的 $x \rightarrow \underline{x+1}$. 我们要在每个 x_i 碰到 a_i 之前(含)

必须变为 1, 可用剩余类的性质: 连续 m 个数中一定有一个在 $\text{mod } m$ 的剩余类中.

构造一系列 $\text{mod } 2^{k_i}$ 的剩余类 A_i , A_i 两两不交, 则可如下

发布年报: 第 y 年, $y \in A_i$ 则 $x_i = 1$, 其余 $+1$.

由于 $A_i \subseteq \text{mod } 2^{k_i}$ 的剩余类, 所以连续 2^{k_i} 年中必有某年 $y \in A_i$, 从而 x_i 不会超过 2^{k_i} .

下面构造剩余类, 归纳构造: A_1 任取, 设 $A_1 \sim A_{m-1}$ 已经取好, 在 $\text{mod } 2^{km}$ 的剩余类中选. 而每个 $\text{mod } 2^{k_i}$ 的剩余类对应 $2^{km-k_i} \uparrow \text{mod } 2^{km}$ 的剩余类. 由于 $\sum_{i=1}^m 2^{km-k_i} = 2^{km} \left(\sum_{i=1}^m 2^{-k_i} \right) < 2^{km}$, 从而必有非空交集. 取剩余类, 任取之一为 A_m 即可. \square

① 设 $k \geq 2$, 一定存在 $N(k)$, 满足: 任 $n \in \mathbb{N}^*$ 均可写成

$$n = \underbrace{x_1^k + x_2^k + \dots + x_{N(k)}^k}_{\text{sum of } N(k) \text{ terms}} \quad \forall x_i \in \mathbb{N}$$

$N(2) = 4$

② 若 $A \subseteq \mathbb{N}^*$, A 具有正密度 $\left(= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|A \cap [1, n]|}{n} \right)$

则 A 中有任意长的等差数列.

简单证明: $A \subseteq \mathbb{R}, B \subseteq \mathbb{R}$, 令 $A+B = \{a+b \mid a \in A, b \in B\}$.
 $a_1, \dots, a_k \quad b_1, b_2, \dots, b_e$

则 $|A+B| \geq |A| + |B| - 1$
 $a_1+b_1, a_1+b_2, \dots, a_1+b_e$
 $a_2+b_1, a_2+b_2, \dots, a_2+b_e$

(若 $A, B \subseteq \{0, 1, \dots, p-1 \pmod p\}$, 有区别改为 $\min(|A|+|B|-1, p)$)

推论: 若 A 的密度 $< \frac{1}{2}$, 则 $A+A$ 的密度 $\geq 2\alpha$.

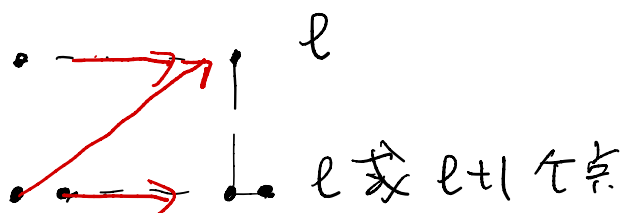
3. U 为凸多边形, 令 $u-u = \{\overrightarrow{0B}, \overrightarrow{0C}, \dots\}$, 证

$$|u-u| \geq \dots$$

一维情况: $u \subseteq \mathbb{R}$, $\Rightarrow |u-u| \geq |u|-1$:

例子取 $u = \{1, 2, \dots, k\}$, $\Rightarrow u-u = \{1-k, \dots, k-1\}$, 共 $2k-1$ 个数.

二维情况: $|u|=k$ 分布在 $y=0, y=1 \subseteq$, 即形如



$$k = 2l \text{ 或 } 2l+1$$

$$k = 2l$$

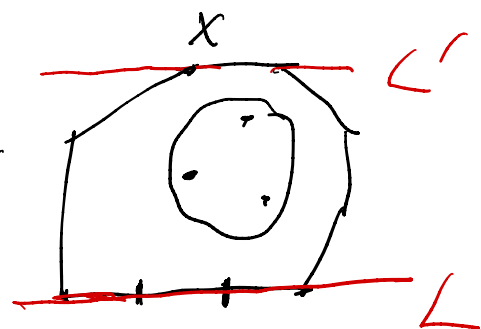
同层 $2l-1$ 个, 不同层: $2(2l-1)$, 共有 $6l-3 = \underline{3k-3}$ 个.

$$u-u \text{ 对称} = 1 \text{ 或 } -1.$$

猜想: 当 $|u|=k$, u 中点不重合时, $|u-u| \geq 3k-3$
 $\Rightarrow |u-u| \geq \begin{cases} 3k-3 & k \text{ 偶} \\ 3k-2 & k \text{ 奇} \end{cases}$

(注意到 $u-u$ 是中心对称且 $0 \in u-u \Rightarrow |u-u| \geq 1$)

考虑 u 的凸包, 任取一边 L , 再取离 L 最近
 L' 为 L 的平行线, 过 u 中点 x , 过 x 作 L 的
 平行线 L' .



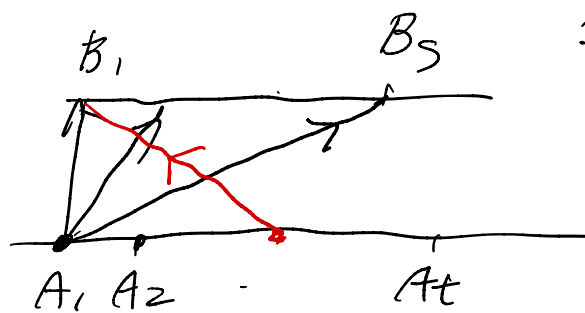
若 $U \subseteq L \cup L'$. 设 L 上有 t 个点, L' 上有 s 个点, 不妨 $t \geq s$ 且 $t \geq 2$

$$\text{此时 } t+s = |U| \triangleq k$$

记 L 上的点从左到右依次为 A_1, \dots, A_t , L' 上的点从左到右依次为 B_1, \dots, B_s . 考虑 $\overrightarrow{A_1 B_1}, \overrightarrow{A_1 B_2}, \dots, \overrightarrow{A_1 B_s}, \overrightarrow{A_2 B_1}, \overrightarrow{A_2 B_2}, \dots, \overrightarrow{A_t B_s}$

共 $s+t-1$ 个 (横坐标) 不同的向量.

它们的相反向量也有 $s+t-1$ 个.

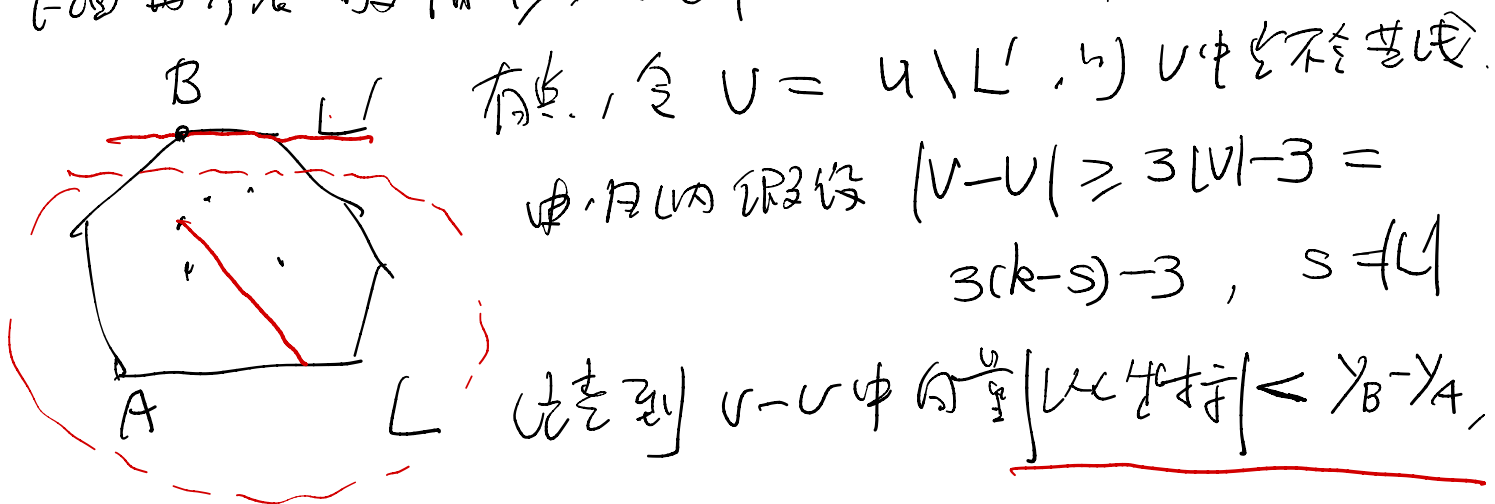


再考虑 $\overrightarrow{A_i A_j}$ (一维情形), 共有至多

$2t-1$ 个 (包含 0), 则共有至多 $2(s+t-1) + 2t-1 \geq$

$$2(s+t-1) + s+t-1 = 3k-3.$$

下面再考虑一般情形, 对 $|U|$ 用归纳证明. 设在 $L \cup L'$ 之外



有点, 令 $V = U \setminus L'$, 则 V 中点不全共线.

$$\text{由归纳假设 } |V-V| \geq 3|V|-3 = 3(k-s)-3, \quad s = |L'|$$

L 上点到 $V-V$ 中向量的距离 $|x-y| < |x_B - x_A|$,

L 中点对于 $\overrightarrow{A_i B_j}$ 两两不同.

$$\text{从而 } |U-U| \geq 3(k-s)-3 + 2(s+t-1)$$

$$= 3k-3 + 2t-2-s, \quad t \geq s, t \geq 2$$

$$\geq 3k-3$$

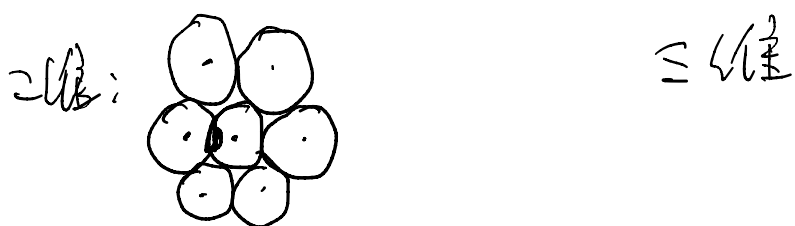


证: 对 $a = (a_1, \dots, a_n)$, $b = (b_1, \dots, b_n)$, 记 $\delta(a, b) = (|a_1 - b_1|, |a_2 - b_2|, \dots, |a_n - b_n|)$, 给定有限集 $A = \{(a_1, \dots, a_n), \dots\}$, 记

$D(A) = \{\delta(a, a') \mid a, a' \in A\}$. 证: 明:

$$|D(A)| \geq |A|.$$

- 证: $\frac{1}{2} + 1/2$ 以内 (取一些小于 1/2 的数值的点)

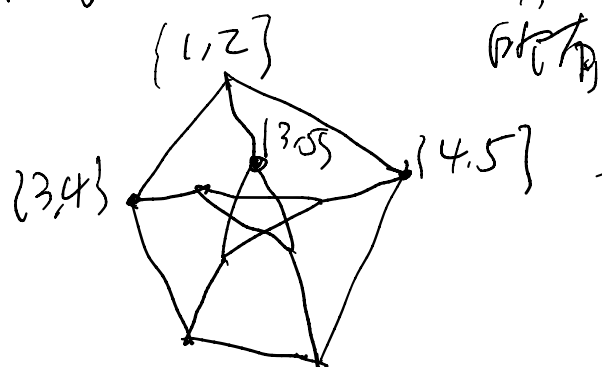


4. 给定 n 个简单图, 均记存在 $\{1, 2, \dots, 2014\}$ 的 n 个
子集 A_1, \dots, A_n , 满足 $\underline{v_i, v_j \text{ 相邻} \Leftrightarrow A_i \cap A_j \neq \emptyset}$.
求 n 的最大值.

Kneser 图: 给定子集族 $\mathcal{F} = \{A_1, A_2, \dots, A_k\}$.

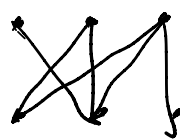
构造 k 个顶点的图: $v_i - v_j$ 相邻 $\Leftrightarrow \underline{A_i \cap A_j = \emptyset}$

取 $\mathcal{F} =$ 子集族的所有二元子集, 共 10 个. 对应的图方



\Leftarrow 10 个点, 无 K_3 , 无四边行,
 $\hookrightarrow |E| \leq 15$.

解: 考虑完全二部图:



$$x \ni x$$

$$y \ni y$$

若对该图存在子族 A_x, B_y 满足 $A_x \cap B_y \neq \emptyset$.

但 $A_x \cap A_{x'} = \emptyset = B_y \cap B_{y'}$. (\emptyset 到 \emptyset 的映射?)

取 $a_{xy} \in A_x \cap B_y$, $\forall a_{xy}$ 两两不同:

$$\begin{matrix} a_{xy} \\ \cap \\ A_x \end{matrix} = \begin{matrix} a_{x'y'} \\ \cap \\ A_{x'} \end{matrix}, x \neq x' \Rightarrow A_x \cap A_{x'} \neq \emptyset, \text{矛盾!}$$

从而含 a_{xy} 的元素个数 $\geq |X||Y|$, $|X|+|Y|=n$

此中 $n=1, 2, \dots, 2014$.

$$45^2 = 2025 > 2014 \quad 45$$

从而 $n \leq 89$.

$$44 \times 45 = 45 \times 4 \times 11 = 180 \times 11 = 1980 < 2014.$$

证明 $n \leq 89$ 均可行, 一般地证明:

考虑 n 个图, 一定可以构造 $A \subseteq \{1, 2, \dots, \lfloor \frac{n^2}{4} \rfloor\}$

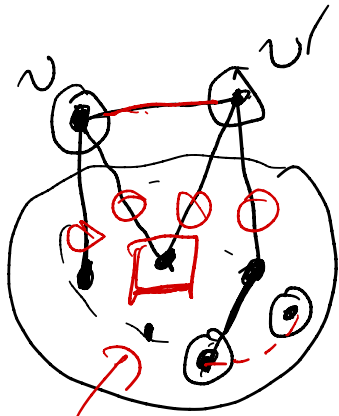
满足要求: u, v 相邻 $\Leftrightarrow A \cap A_{uv} \neq \emptyset$

对 n 归纳, $n \rightarrow n+2$ 时成立.

$n=1, 2$ ✓ 设 n 已证, 考虑 $n+2$ 个图.

若图无边 \checkmark : 取 $A_i = \emptyset$ 即可.

任取一边 uv , 考虑 u, v , 对称的 n 个点的子图
(优秀子图)



n 个点

由归纳假设得到 $A_i (1 \leq i \leq n)$, $A_i \subseteq$

$$\{1, 2, \dots, \lfloor \frac{n^2}{4} \rfloor\}, \quad \lfloor \frac{(n+2)^2}{4} \rfloor = \lfloor \frac{n^2}{4} \rfloor + (n+1)$$

$$\text{初始化时令 } A_u = A_v = \{ \lfloor \frac{(n+2)^2}{4} \rfloor \}.$$

对每个 $v_i (1 \leq i \leq n)$,

i) v_i 与 u, v 不相邻, 不变

ii) v_i 仅与 u 相邻, 在 A_i 与 A_u 中加入尚未使用的
或 v

$\lfloor \frac{n^2}{4} \rfloor + 1 \sim \lfloor \frac{(n+2)^2}{4} \rfloor$ 这 $n+1$ 个元素中的最小元 $\Rightarrow A_u$ 与 A_v 相邻

iii) v_i 与 u, v 均相邻, 在 A_i, A_u, A_v 中均加入新元素.

按以上方法对 $A_1 \sim A_n$ 逐步调整即可 (新元素有 n 个).



5. 图中有 200 个顶点的有向图, 每个点的出度 = 1 \Rightarrow

边数 = 200. $\boxed{k \text{ 人不相邻}}$ 求 k 的最大值.

$$|E| \leq 200$$



令 G 为无向简单图 $G = (V, E)$, 若 $X \subseteq V$ 满足两两不相邻,

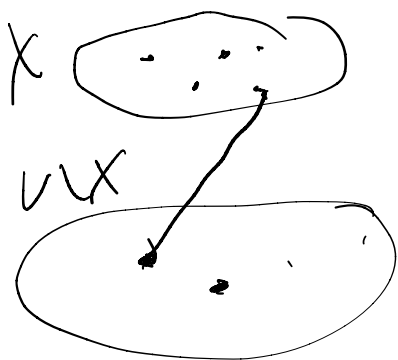
则 X 为独立集. $|X|$ 最大的独立集称为最大独立

集; 若 X 与 Y 独立, 且 不存在 独立集 Y , 满足 $X \subseteq Y$.

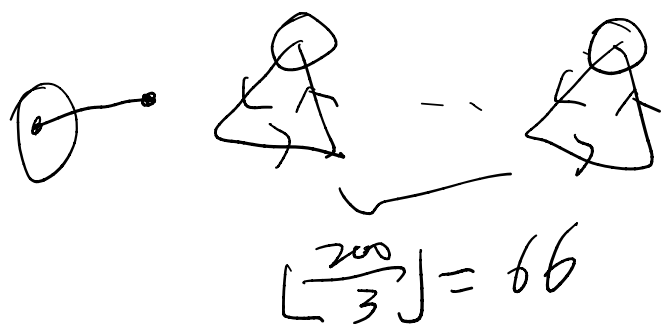
则称 X 为极大独立集.

性质: 任给极大独立集 $X \subseteq V$, 则 $V \setminus X$ 中的任何一点

都必与 X 中某点连边 $\Rightarrow |E| \geq |V \setminus X|$



解: 考虑例子: 分组



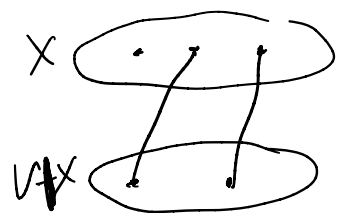
最大独立集元素个数 ≤ 67
 $\underline{= 67}$

下面证明: 任给简单无向图 $G = (V, E)$, $|E| \leq 200$,
 $|V| = 200$

则最大独立集至少 67 个点.

取最大独立集 X , 设 $|X| = k$, 由以上分析 (极大性) 知

X 与 $V \setminus X$ 之间至少有 $|V| - |X|$ 条边.
 $\underline{200 - k}$



再考虑 $V \setminus X$ 的诱导子图, 估计其连通分支的个数. 设 Y_1, Y_2, \dots, Y_m 为连通分支, 由

X 时 最大性 $\Rightarrow m \leq k$

由 X_i 连通 $\Rightarrow X_i$ 中至少有 $|X_i|-1$ 条边, 因此

$$V \setminus X \text{ 诱导子图中至少有 } \sum_{i=1}^m (|X_i|-1) = \sum_{i=1}^m |X_i| - m$$

$|V|-|X| \leq k$

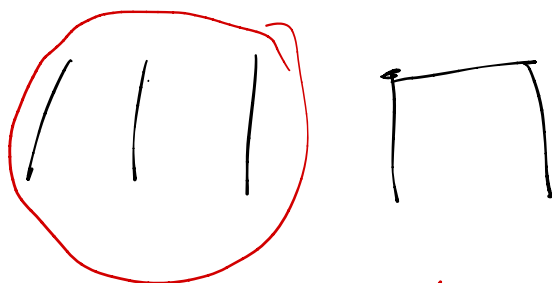
$$\geq 200 - k - k$$

因此原图中至少有 $200 - k + 200 - k - k$, 由 $|E| \leq 200$

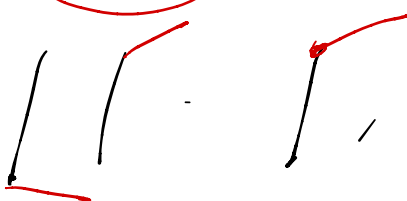
$$\Rightarrow 200 - 3k \leq 0 \Rightarrow \underline{k \geq 67}$$

□

对偶 \longleftrightarrow 匹配



类似地, 对极大匹配



其他的边必与其中

某边相交.

6. $M = \{1, 2, \dots, r\}$, A_i ($1 \leq i \leq mn$) 为 mn 个 m 元子集. 证明:

存在 M 的划分 A, B , 使 $\overline{A \cap A_i}, \overline{B \cap B_i}$ ($1 \leq i \leq mn$) 是 $2mn$ 个互不相交的集合.

考虑对所有划分计数: $\sum_{(A, B)} \sum_{i=1}^{mn} |A \cap A_i| |B \cap A_i|$

$\sum_{i=1}^{mn} |A \cap A_i| |B \cap A_i|$ 中每一项 $\leq m^2$, 若其中有至少 n 项

为0, 则 $\leq \underline{m^2(mn-n)}$.

记: 对所有的划分 (A, B) 计算 $\sum_{(A, B)} \sum_{i=1}^{mn} |A \cap A_i| |B \cap A_i|$

$$= \sum_{i=1}^{mn} \sum_{(A, B)} |A \cap A_i| |B \cap A_i|$$

$$\sum_{(A, B)} |A \cap A_i| |B \cap A_i| = \sum_{i=1}^{m-1} \frac{i(m-i) \binom{m}{i} 2^{r-m}}{2^{r-m} \sum_{i=1}^{m-1} i(m-i) \frac{m(m-1) \cdots (m-i+1)(m-i)}{i!(i-1)!}} =$$

$A_i = \{1, 2, \dots, m\} \dots r-1, r$
 \uparrow
 i 个元素 互斥

$$= 2^{r-m} m(m-1) \sum_{i=1}^{m-1} \binom{m-1}{i-1} = 2^{r-m} m(m-1) 2^{m-2} = 2^{r-2} m(m-1)$$

从而 $\sum_{i=1}^{mn} \sum_{(A, B)} |A \cap A_i| |B \cap A_i| = mn \cdot 2^{r-2} m(m-1). \quad (*)$

对于给定的 (A, B) , 若 $A \cap A_i, B \cap A_i$ 中至少有一个空集, 则

$$\sum_{i=1}^{mn} |A \cap A_i| |B \cap A_i| \leq \frac{m^2}{4} (mn - n) = \frac{m^2}{4} n(m-1).$$



所以 $\sum_{(A, B)} \sum_{i=1}^{mn} |A \cap A_i| |B \cap A_i| \leq \frac{m^2}{4} (m-1) \cdot 2^r$

与 (*) 对比等号成立, 即当 $A \cap A_i, B \cap A_i$ 均非空

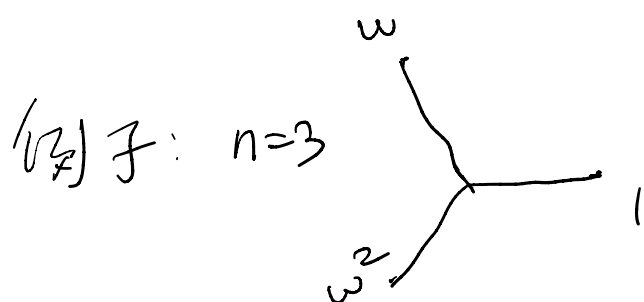
$|A \cap A_i| = |B \cap A_i| = \frac{m}{2}$, 即存在有不满足条件的

A_i, A, B , 矛盾!

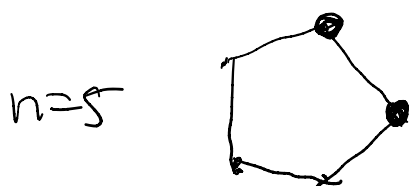
□

7. $M = \{z_i \mid z_i \neq 0, 1 \leq i \leq n\}$, n 奇数, 对 $A \subseteq M$, 记

① $S(A)$ 为 A 中元素之和. 若 $|S(A)|$ 最大, A 最大.



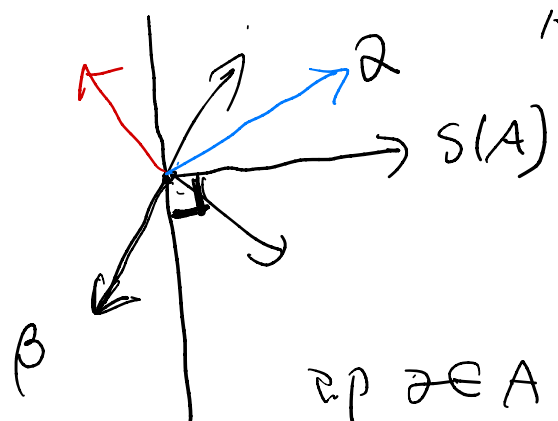
$\{1\} \quad \{w\} \quad \{w^2\}$
以及补集 共 6 个.



相邻点对以及补集, 共 10 个
//
5 对 // 5

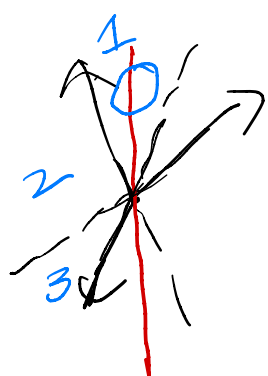
解: 最大集至多有 $2n$ 个. 最大集任意 n 个元素后模长
不会变大. 注意到 $\angle(u, v) \leq \frac{\pi}{2}$, 则 $|u+v| > |u|$.
非 0

给定最大集 A , 以 $S(A)$ 为法向作半平面, 则 A 以外的复数
必在半平面的异侧, 反之亦然:



若 $\alpha \notin A \Rightarrow |\alpha + S(A)| > |S(A)|$
若 $\beta \in A \Rightarrow |S(A) - \beta| > |S(A)|$

即 $\alpha \in A \Leftrightarrow \alpha$ 在半平面中, 此时半平面中所有
元素之和 = $|S(A)|$.

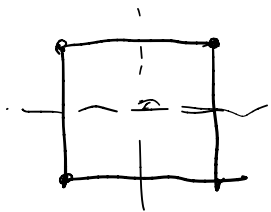


给定 n 个非复数, 它们所在直线将平面分成
 $2n$ 个区域, 形成 n 对对顶角.

每个对顶角区域决定两个半平面, 共 $2n$ 个
半平面, 而最大集必属于半平面, 因此

至多有 $2n$ 个.


例: 取正 n 边形的顶点, 每个半平面要么含直线的 $\frac{n+1}{2}$ 个点, 要么含直线的 $\frac{n-1}{2}$ 个点, 这 $2n$ 个数模长均相等, 因此均为最大集.



8. 将 $\{1, 2, \dots, n\}$ 的所有 2^n 个子集排成一圈 P_1, P_2, \dots, P_{2^n} 满足 $|P_i \Delta P_{i+1}| = k, \forall i \in \mathbb{Z}_n$. k ?

首先 $k < n$, 然后证明 k 必为奇数:

$$|A \Delta B| = |A| + |B| - 2|A \cap B| \equiv |A| + |B| \pmod{2}$$

若 $|P_i \Delta P_{i+1}| = k \equiv 0 \pmod{2} \Rightarrow |P_i| \equiv |P_{i+1}| \pmod{2}$

 矛盾!

用归纳法证明当 $k < n$ 为奇数时, 存在排列.

较简单时过 (1): 可将 A_i 排成一列使 $|A_i \Delta A_{i+1}| = k \leq 2^{n-1}$

注意到 $\{1, 2, \dots, n+1\}$ 的子集可分成 (i) $\{1, 2, \dots, n\}$ 的子集
 (ii) 含 $n+1$ 的子集

$A_1, A_2, \dots, A_{2^n}, A_{2^n+1} \cup \{n+1\}, \dots, A_{2^{n+1}} \cup \{n+1\}$ 首尾也满足.

一般的 k , ① $\frac{1}{2}P$ 分属于第一部分

② $k=n-1$ 对 $k=1$ 对偶
无法构造

$k=1$ 的特殊性: $|A \Delta B|=1 \Leftrightarrow A=B \cup \{x\}$ 或 $B=A \cup \{x\}$.

考虑如下命题: $\{1, 2, \dots, n\}$ 的子集可排成一列 $P_i (1 \leq i \leq n)$ 满足

$$|P_i \Delta P_{i+1}|=k, \text{ 且 } |P_1|=k-1, |P_{2n}|=1 \Leftrightarrow P_{2n} \neq P_1$$

设 n 已证, 考虑 $n+1$ 的情形. 首先考虑 $k \leq n-1$, 由归纳假设

设存在 $P_1 \sim P_{2n}$ 满足如上条件. 新的排列形式如

$$P_1 \sim P_{2n}, Q_1 \cup \{n+1\}, Q_2 \cup \{n+1\}, \dots, Q_{2n} \cup \{n+1\}, \text{ 其中 } Q_i$$

为 $P_1 \sim P_{2n}$ 的轮换. 需验证:

$$\begin{array}{ccc} |P_{2n} \Delta Q_1 \cup \{n+1\}|=k, & |P_1 \Delta Q_{2n} \cup \{n+1\}|=k & \\ \downarrow & \downarrow & \uparrow \\ \{x\} & k \text{ 个元素且 } x \in Q_1 & Q_{2n} = \emptyset \end{array}$$

将 $P_1 \sim P_{2n}$ 轮换满足 $Q_{2n} = \emptyset \Rightarrow |Q_1|=k$

为了让 $P_{2n} \subseteq Q_1$, 再做一些调整.

当 $P_{2n} \not\subseteq Q_1$, 设 $P_{2n} = \{a\}$, 取 $b \in Q_1$. 在 $P_1 \sim P_{2n}$ 中

将 a 与 b 对调, 得到的新的序列记为 $R_1 \sim R_{2n}$, 此时

$$P_{2n} \subseteq R_1$$

则 $P_1, P_2, \dots, (P_{2n}, R_1 \cup \{n+1\}), \dots, R_{2n} \cup \{n+1\}$ 满足条件
元素

要求.

若 $k = n < n+1$ 的情形, 此时 n 为奇数.

$$\text{当 } |A \Delta B| = 1, \quad |A \Delta B^c| = |A \cap B| + |B^c \cap A^c| \quad (*)$$

$$= |A| + |B^c| = \textcircled{n}$$

不妨 $B = A \cup \{*\}$
 $B^c \subseteq A^c$

取 $P_1 \sim P_{2n+1}$ 为满足 $k=1$ 的排列, 考虑

$$P_1, P_2^c, P_3, P_4^c, \dots, \text{由 } (*) \text{ 知 } |Q_i \cap Q_{i+1}| = n.$$

$$\underbrace{Q_1}_{P_1}, \underbrace{Q_2}_{P_2^c}, \dots$$

$$\text{因为 } |Q_1| = n-1, \quad |Q_{2n+1}| = |P_{2n+1}^c| = n+1 - P_{2n+1} = 1 \Rightarrow \textcircled{P_{2n+1} = n}$$

由 $|P_i \cap P_{i+1}| = 1$, 适当轮换 让 $P_{2n+1} \supseteq P_1$ 且 $|P_{2n+1}| = n$.

$$|P_1| = n-1 \text{ 且 } P \text{ 可.}$$

9. X_r 为 X 的 r 元子集全体, $\mathcal{F} \subseteq X_r$ 满足任意 k 个互非空.

$$I(\mathcal{F}) = \min \{ |T| \mid T \cap A \neq \emptyset, A \in \mathcal{F} \}. \text{ 证明:}$$

$$I(\mathcal{F}) \leq \frac{r-1}{k-1} + 1 \quad \text{条件 } T$$

① 用 T 的条件构造满足条件的 T

② $(I(\mathcal{F})-1)(k-1) \leq r-1 \leftarrow \text{组合解释}$

\nearrow 次数
 \nearrow 排列元素数

令 $I(F) \leq k-1$, 取 F 中 k 个子集 $A_1 \sim A_j$, 则

$A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_j$ 满足 T , 由定义

$$|A_1 \cap \dots \cap A_j| \geq I(F)$$

$I(F)$ 取小, 可知 $(A_1 \cap \dots \cap A_j)$ 的 $I(F)$ 子集 不满足条件 T .

取 $Y \subseteq A_1 \cap \dots \cap A_j$ 且 $|Y| = I(F) - 1$, 由 Y 不满足 T 知

$$\text{存在 } A_{j+1}, Y \cap A_{j+1} = \emptyset \Rightarrow A_{j+1} \subseteq Y^c$$

考虑 $A_1 \cap \dots \cap A_{j+1}, A_1 \cap \dots \cap A_j, Y$ 的关系:

$$\text{易得} |A_1 \cap \dots \cap A_j| - |A_1 \cap \dots \cap A_{j+1}| \geq |Y|. \quad (1)$$

$$\begin{aligned} \text{事实上 } |A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_{j+1}| &\leq |A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_j \cap Y^c| \\ &= |A_1 \cap \dots \cap A_j| - |Y|. \end{aligned}$$

对 (1) 在 $j=1, 2, \dots, k-1$ 求和 \Rightarrow

$$\begin{aligned} |A_1| - |A_1 \cap \dots \cap A_k| &\geq (k-1)(I(F)-1) \\ \text{"} &\geq 1 \end{aligned}$$

(2)

$$\text{即 } (I(F)-1)(k-1) \leq r-1.$$

问题: 给定 $3 \leq k < n$, F 是由一些 $k-1$ 元子集构成的子集族,

当 $|F| \geq \underline{\quad}$ 时, F 中存在 k 个 $k-1$ 元子集, 它们的并集是 k 元集合?

10. 2k名旅客, k个房间. 求k的最大值.

每人要去 $2k-2$ 个出现在两次派对中, 而每次派对对
 每个人而言均会与 $k-1$ 人相遇, 从而每人均需参加

$$\frac{(2k-2) \times 2}{k-1} = 4$$

从而派对数为 8 天. 将每个房间中两人记为 a 与 b .

第一个房间为 8 天中每次不好为

a	a	a	a
a	a	b	b
a	b	a	b
a	b	b	a
b	a		
b	a		
b	b		
b	b		

不妨第一列为 $a \sim a, b \sim b$, 第一行全是 a . 第 2~4 行只有 3 种
 可能 abb, bab, bba , 若 $k \geq 8$, 则后 7 列中必有

3 个是同一类型. 不妨为 abb . 如下.

a	a	a	a
a	a	a	a
a	b	b	b
a	b	b	b
b	a	b	b
b	a	b	b
b	b	a	a
b	b	a	a

调整顺序可使第二列的后 4 行为
 $aa bb$. 比较第 2 列与第 3 列
 同理比较 2-4 列 \Rightarrow 如图

则 3, 4 列有矛盾!

$n=7$ 例子 排列可得.

④

将每列视为 8 维向量, $a=1, b=0$. 对任何两列 $u=(u_1, \dots, u_8)$, $v=(v_1, \dots, v_8)$. 由条件 $\sum_{i=1}^8 u_i v_i = 2$, $\sum_{i=1}^8 u_i (1-u_i) = 2$.

$$\sum_{i=1}^8 (1-u_i) v_i = 2, \sum_{i=1}^8 (1-u_i) (1-v_i) = 2.$$

一般情况: 将 2 次 \Rightarrow r 次, 可有 $4r$ 次配对. 求 k 的最大值.

11. 轮换对称性 (数论方式) 令 n 个选手, 编号为 $0 \sim n-1 \pmod n$. $T \subseteq \{0, 1, \dots, n-1 \pmod n\}$, 可要求 i 与 j 比赛当且仅当

$$(i-j) \pmod n \in T. \quad (i, j) \text{ 比赛} \Rightarrow (i+s, j+s) \text{ 比赛}$$

例如: 存在 $\{1, 2, \dots, 13\}$ 的 13 个三元子集 A_i 满足 $|A_i \cap A_j| = 1, i \neq j$.

其中 $(n, 6)=1 \Rightarrow \pmod n$ 的完全剩余类 $a_1 \sim a_n$, $2a_1 \sim 2a_n, 3a_1 \sim 3a_n$ 均遍历.

将 n 对夫妻记为 $(h_i, w_i) \ 0 \leq i \leq n-1$. 由条件每场比赛形如 $\{h_k, w_l\}$ 对 $\{h_j, w_e\}$, 其中 $k \neq j, l \neq e$.

给定 i, j 遍历; k, l 遍历 i 以外.

下面对 (i, j) 指出确定的 k, l . 考虑 $i \pm j, (2i \pm j) \pmod n$
 $2i - j \neq j, i$

令 $k = 2i - j$, $l = 2j - i$, 则 $k \neq i, j$, $l \neq j, i$

且满足条件: (a) $h_i, h_j \checkmark$; 且 k, l .

反解出
$$\begin{cases} 2l + k = 3j \pmod{n} \\ 2k + l = 3i \pmod{n} \end{cases}$$
 该方程组
$$\begin{cases} 2l + k = 3i \\ 2k + l = 3j \end{cases}$$

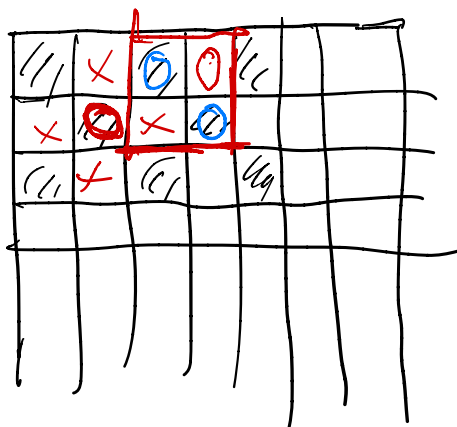
恰有一个满足 $l < j$ (取 $0 \sim n-1 \pmod{n}$)

(b) 仅当 h_i, h_j (且 $l \neq i$) 解出 $2j = l + i$.

该方程 $i \leftrightarrow j$, 即 $2i = l + j$ 恰有一个满足 $l < j$.

综上构造成立.

(2. $10 \times 10 \rightarrow$ 更小的表格表



考虑 2×2 表格, 共有 25 个.

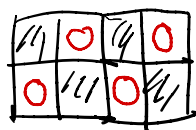
每个 2×2 的表格中需两个必同色.

$$\sum_{i=1}^{25} x_i = 46, \quad x_i \leq 2, \quad \text{且}$$

x_i 中至少有 21 个 2, 必有 11 种同色.

即有 22 格.

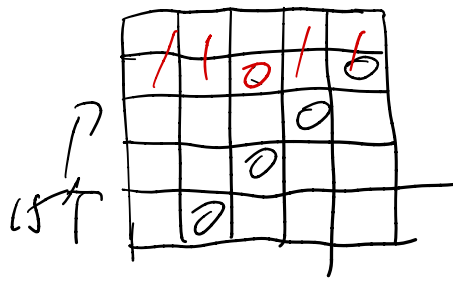
再考虑这些 2×2 表格的相邻.



对于那些 $x_i = 2$ 且相邻的 2×2 表格, 它们中被构造的同色.

还需证明 $x_i = 2$ 的表格构成的图'中必有连通分支 ≥ 15 个 2×2 .

即 5×5 的表格中去掉 4 个, 必有连通致 ≥ 15 个.



若仅有一空行, 则它所在连通致至多

有 $5+4+3+2+1=15$ 格

若有 ≥ 2 空行, 类似讨论.

□