

2017 年秋季上海新星数学奥林匹克试题解析

吴尉迟¹ 叶思¹ 施柯杰²

(1. 上海大学数学系, 200444; 2. 复旦大学附属中学, 200433)

2017 年秋季上海新星数学奥林匹克于 2017 年 11 月 22 日 8 点到 12 点在上海举行. 下面介绍此次考试的试题和解答.

I. 试题

1. 设 AM 和 CN 是一个锐角 $\triangle ABC$ 的两条高. Y 是直线 AC 和 MN 的交点. 点 X 位于 $\triangle ABC$ 内使得四边形 $MBNX$ 是一个平行四边形. 证明: $\angle MXN$ 的角平分线垂直于 $\angle MYC$ 的角平分线.

(上海大学 叶思 供题)

2. 对给定的正整数 n ($n \geq 2$), 求最小的正整数 k , 使得对任意 k 个不同的整数中必存在两个不同的数, 其和或差为 n 的倍数.

(复旦大学附属中学 施柯杰 供题)

3. 设 p 是大于 5 的素数, 证明存在两个正整数 m, n , 使得 $m + n < p$ 且 $p \mid 2^m 3^n - 1$.

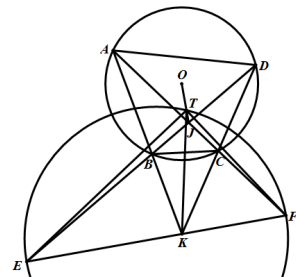
(上海大学 吴尉迟 供题)

4. 给定正整数 $n \geq 2$, 求最小的实数 c , 使得对任意非负实数 a_1, a_2, \dots, a_n , 都存在 $i \in \{1, 2, \dots, n\}$, 满足 $a_{i-1} + a_{i+1} \leq ca_i$, 其中 $a_0 = a_{n+1} = 0$.

(中国人民大学附属中学 张端阳 供题)

5. 如图, 四边形 $ABCD$ 内接于圆 O , 且 $AB \cdot CD = BC \cdot AD$. 直线 AB, CD 交于 K . AC, BD 交于 J (O, J 不重合). 过 K 作 OJ 的垂线, 分别与直线 BD, AC 交于 E, F . 以 EF 为直径的圆与线段 OJ 交于 T . 证明: KT 平分 $\angle ETF$.

(广西 卢圣 供题)



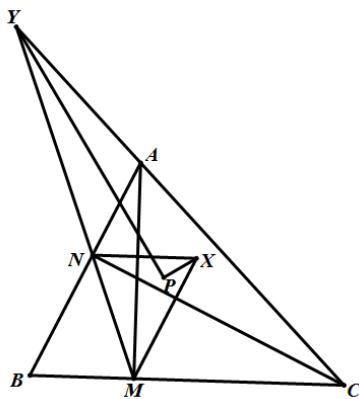
6. 给定正整数 m, n ($1 \leq m \leq n$), 在 $m \times n$ 棋盘 M 的每个方格中填上 1 或 -1 , 然后进行如下操作: 将同行 (或同列) 的每个数都同时加上 1.

如果最初棋盘 M 中恰有 r 个 1, 求所有的正整数 r , 使无论最初 r 个 1 填在哪些方格中, 都不能通过有限次操作使各数变得相等.

(深圳高级中学 冯跃峰 供题)

II. 解答

题 1. 设 AM 和 CN 是一个锐角 $\triangle ABC$ 的两条高. Y 是直线 AC 和 MN 的交点. 点 X 位于 $\triangle ABC$ 内使得四边形 $MBNX$ 是一个平行四边形. 证明: $\angle MXN$ 的角平分线垂直于 $\angle MYC$ 的角平分线.



证明 由 $\triangle ABM \sim \triangle CBN$ 得

$$\frac{BM}{BN} = \frac{AB}{BC}.$$

从而 $\triangle BMN \sim \triangle BAC$, 故 $\angle BMN = \angle BAC$.

设 $\angle MXN$ 与 $\angle MYC$ 的角平分线交于 P , 则

$$\begin{aligned} \angle YPX &= \angle YNX + \frac{1}{2}\angle MYC - \frac{1}{2}\angle MXN \\ &= 180^\circ - \angle XNM + \frac{1}{2}(\angle BMN - \angle BCA) - \frac{1}{2}\angle ABC \\ &= 180^\circ - \angle BMN + \frac{1}{2}(\angle BMN - \angle BCA) - \frac{1}{2}\angle ABC \\ &= 180^\circ - \angle BAC + \frac{1}{2}(\angle BAC - \angle BCA) - \frac{1}{2}\angle ABC \\ &= 180^\circ - \frac{1}{2}(\angle BAC + \angle BCA + \angle ABC) = 90^\circ. \end{aligned}$$

命题得证. □

评注 这是简单题, 只需注意角之间的关系即可. 绝大多数的同学做对了此题.

题 2. 对给定的正整数 $n (n \geq 2)$, 求最小的正整数 k , 使得对任意 k 个不同的整数中必存在两个不同的数, 其和或差为 n 的倍数.

解 答案为: $k_{\min} = 2 + \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$.

一方面, 考虑 $1 + \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$ 个数 $0, 1, \dots, \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$. 显然它们中任意两个不同的数的差不为 n 的倍数, 其中任意两个不同的数的和均小于 n , 因而也不为 n 的倍数. 这说明满足条件的 $k \geq 2 + \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$.

下证 $k = 2 + \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$ 时结论成立.

对任意 $2 + \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$ 个不同的整数, 将其中模 n 的余 i 和 $n - i$ 的数分为一组 ($i = 0, \dots, \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$), 这样至多有 $1 + \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$ 组. 由抽屉原理知 $2 + \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$ 个数必有两个数属于同一组. 若这两个数模 n 同余, 则其差为 n 的倍数; 若它们模 n 不同余, 则其和为 n 的倍数. 这说明此时结论成立.

综上, $k_{\min} = 2 + \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$. □

评注 此题为容易题, 约 70% 的同学作对了此题. 由题设容易想到构造 $1 + \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$ 个抽屉 (即将和或差为 n 的倍数的数放到一组).

题 3. 设 p 是大于 5 的素数, 证明存在两个正整数 m, n , 使得 $m + n < p$ 且 $p \mid 2^m 3^n - 1$.

证法一 考虑形如 $2^i 3^j$ 的数, 其中 $1 \leq i, j \leq p - 1$. 则这样的数共有 $(p - 1)^2$ 个. 注意到 $(p - 1)^2 \geq p + 1$, 故由抽屉原理可知存在不同的正整数对 (i_1, j_1) , (i_2, j_2) 使得

$$2^{i_1} 3^{j_1} \equiv 2^{i_2} 3^{j_2} \pmod{p}, \quad 1 \leq i_1, i_2, j_1, j_2 \leq p - 1.$$

由于 $i_1 \neq i_2$ 或 $j_1 \neq j_2$, 结合上式知 $i_1 \neq i_2$ 且 $j_2 \neq j_1$.

又由费马小定理知 $2^{p-1} \equiv 3^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$, 从而

$$2^{p-1} 2^{i_1} 3^{j_1} \equiv 2^{i_2} 3^{j_2} 3^{p-1} \pmod{p},$$

即

$$2^{p-1+i_1-i_2} \equiv 3^{p-1+j_2-j_1} \pmod{p}.$$

令

$$i = \begin{cases} i_1 - i_2 & \text{若 } i_1 > i_2 \\ i_1 - i_2 + p - 1 & \text{若 } i_1 \leq i_2 \end{cases}, \quad j = \begin{cases} j_1 - j_2 & \text{若 } j_1 > j_2 \\ j_1 - j_2 + p - 1 & \text{若 } j_1 \leq j_2 \end{cases},$$

则有

$$2^i \equiv 3^j \pmod{p}.$$

若 $i \leq j$, 令 $m = i, n = p - 1 - j$, 此时正整数 m, n 满足 $m + n < p$ 且

$$2^m 3^n \equiv 2^i 3^{p-1-j} \equiv 3^j 3^{p-1-j} \equiv 3^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}.$$

若 $i > j$, 令 $m = p - 1 - i, n = j$, 此时正整数 m, n 满足 $m + n < p$ 且

$$2^m 3^n \equiv 2^{p-1-i} 3^j \equiv 2^{p-1-i} 2^i \equiv 2^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}.$$

命题得证. □

证法二 设 2, 3 模 p 的阶分别为 s, t , 又由费马小定理知,

$$2^{p-1} \equiv 3^{p-1} \equiv 1 \pmod{p},$$

从而 $s \mid p - 1, t \mid p - 1$. 下分两种情况证明结论.

1) 若 $s = p - 1$ 或 $t = p - 1$. 当 $s = p - 1$ 时, 此时, $2, \dots, 2^{p-1}$ 构成模 p 的完系, 从而存在正整数 $0 \leq k \leq p - 1$, 使得 $2^k 3 \equiv 1 \pmod{p}$. 注意到 $k = 0$ 或 $p - 1$ 均不满足上式, 从而有 $0 < k < p - 1$. 此时, 令 $m = k, n = 1$ 即可满足要求. 同理, 当 $t = p - 1$ 时, 也存在满足要求的 m, n .

2) 若 $s \neq p - 1$ 且 $t \neq p - 1$. 结合 $s \mid p - 1, t \mid p - 1$ 知 $s, t \leq \frac{p-1}{2}$. 此时令 $m = s, n = t$, 则有 $m + n \leq p - 1 < p, 2^m 3^n \equiv 1 \pmod{p}$.

由 1) 和 2) 知结论成立. □

评注 (1). 此题为中等偏易的题, 约有 50% 的同学做对了此题. 证法一是基于费马小定理的一个朴素的想法, 即只需证明存在小于 $p - 1$ 的正整数 i, j 使得 $2^i \equiv 3^j \pmod{p}$, 而该结果用抽屉原理便可证明. 证法二给出了一个利用阶的简单证明, 相较于证法一, 其优点是可以利用该方法证明多元的情形: 设 p 是大于 7 的素数, 则存在两个正整数 m, n, l , 使得 $m + n + l < \frac{3p}{2}$ 且 $p \mid 2^m 3^n 5^l - 1$.

(2). 下面的证法给出了 $m + n$ 上界的一个更强的估计(这个上界当 $p = 7$ 时可以取到, 此时 $m = n = 2$), 即证明如下命题:

设 p 是大于 5 的素数, 证明存在两个正整数 m, n , 使得 $m + n \leq \frac{p+1}{2}$ 且 $p \mid 2^m 3^n - 1$.

证明 设 2, 3 模 p 的阶分别为 s, t , 从而 $\max\{s, t\} = \frac{p-1}{k}, k \in \mathbb{N}^*$. 若 $\max\{s, t\} \leq \frac{p-1}{4}$, 则我们取 $n = s, m = t$ 即可满足要求. 故只需考虑 $k = 1, 2, 3$ 的情形. 由对称性, 可不妨设 $s \geq t$. 则有 $\max\{s, t\} = s$.

i) 若 $k = 1$, 即 $s = p - 1$, 从而存在 $1 < l < p$ 使得 $2^l \equiv 3 \pmod{p}$. 设 $p - 1 = lq + r$, 其中 $r \leq l, q, r \in \mathbb{N}^*$.

现在我们取 $n = r, m = q$, 则我们有 $2^n 3^m \equiv 2^r 2^{lq} \equiv 1 \pmod{p}$. 注意到 $q + r \leq \frac{p-1}{l} + l - 1$, 故若 $l \leq \frac{p-1}{2}$, 则由 $2 \leq l \leq \frac{p-1}{2}$ 知 m, n 满足条件. 若 $l > \frac{p-1}{2}$,

则 $q = 1$, 从而由 $p - 1 = lq + r$ 知 $n + m = p - l$, 此时 m, n 也满足要求.

ii) 当 $k = 2, 3$ 时, 令 $I_s = \{2^i \pmod p \mid 1 \leq i \leq s\}$. 我们证明存在正整数 $j \leq k$, 满足 $3^j \in I_s$. 事实上, 若 $3, \dots, 3^{k-1} \notin I_s$, 设 $3^q \times I_s = \{3^q 2^i \pmod p \mid 1 \leq i \leq s\}$, 则此时, $3^q \times I_s, q = 0, \dots, k - 1$ 互不相交, 又注意到 $s = \frac{p-1}{k}$, 从而

$$\{1, 2, \dots, p - 1\} = \bigcup_{q=0}^{k-1} 3^q \times I_s.$$

这时, $3^k \in I_s$. 从而存在正整数 $1 \leq l \leq s$, 使得 $2^l \equiv 3^j \pmod p$. 取 $n = s - l, m = j$, 则有 $m + n \leq \frac{p-1}{k} + k - 1 \leq \frac{p+1}{2}$ 且 $2^m 3^n \equiv 2^{s-l} 2^l \equiv 1 \pmod p$.

结合 i), ii) 知结论成立. □

题 4. 给定正整数 $n \geq 2$, 求最小的实数 c , 使得对任意非负实数 a_1, a_2, \dots, a_n , 都存在 $i \in \{1, 2, \dots, n\}$, 满足 $a_{i-1} + a_{i+1} \leq ca_i$, 其中 $a_0 = a_{n+1} = 0$.

解 当 $c < 2 \cos \frac{\pi}{n+1}$ 时, 对 $0 \leq k \leq n + 1$, 取 $a_k = \sin \frac{k\pi}{n+1}$. 此时对任意 $i \in \{1, 2, \dots, n\}$,

$$a_{i-1} + a_{i+1} = \sin \frac{(i-1)\pi}{n+1} + \sin \frac{(i+1)\pi}{n+1} = 2 \cos \frac{\pi}{n+1} \sin \frac{i\pi}{n+1} > ca_i,$$

不满足要求.

下证当 $c = 2 \cos \frac{\pi}{n+1}$ 时满足要求. 否则, 对任意 $i \in \{1, 2, \dots, n\}$, 都有

$$a_{i-1} + a_{i+1} > 2a_i \cos \frac{\pi}{n+1}. \quad (*)$$

我们归纳证明, 对 $1 \leq k \leq n - 1$, 满足

$$a_{k+1} > \frac{\sin \frac{(k+1)\pi}{n+1}}{\sin \frac{k\pi}{n+1}} a_k.$$

当 $k = 1$ 时, 在 (*) 中取 $i = 1$ 得, $a_2 > 2a_1 \cos \frac{\pi}{n+1} = \frac{\sin \frac{2\pi}{n+1}}{\sin \frac{\pi}{n+1}} a_1$ 成立.

假设 $k - 1$ 时成立, 来看 k 时的情形.

由归纳假设, $a_k > \frac{\sin \frac{k\pi}{n+1}}{\sin \frac{(k-1)\pi}{n+1}} a_{k-1}$; 在 (*) 中取 $i = k$ 得, $a_{k-1} + a_{k+1} > 2a_k \cos \frac{\pi}{n+1}$. 所以

$$a_{k+1} > \left(2 \cos \frac{\pi}{n+1} - \frac{\sin \frac{(k-1)\pi}{n+1}}{\sin \frac{k\pi}{n+1}}\right) a_k = \frac{\sin \frac{(k+1)\pi}{n+1}}{\sin \frac{k\pi}{n+1}} a_k.$$

归纳证毕.

取 $k = n - 1$ 得, $a_n > \frac{\sin \frac{n\pi}{n+1}}{\sin \frac{(n-1)\pi}{n+1}} a_{n-1} = \frac{1}{2 \cos \frac{\pi}{n+1}} a_{n-1}$. 但在 (*) 中取 $i = n$ 得, $a_{n-1} > 2a_n \cos \frac{\pi}{n+1}$, 这与上式矛盾!

综上, 所求实数的最小值为 $2 \cos \frac{\pi}{n+1}$. □

评注 (1). 此题是本次考试得分率最低的一道题, 约有 10% 做对了此题. 此

题是由 2013 年罗马尼亚国家队选拔试题改编而来:

已知 n 为正整数, x_1, x_2, \dots, x_n 为正实数, 证明:

$$\begin{aligned} \min \left\{ x_1, \frac{1}{x_1} + x_2, \dots, \frac{1}{x_{n-1}} + x_n, \frac{1}{x_n} \right\} &\leq 2 \cos \frac{\pi}{n+2} \\ &\leq \max \left\{ x_1, \frac{1}{x_1} + x_2, \dots, \frac{1}{x_{n-1}} + x_n, \frac{1}{x_n} \right\}. \end{aligned}$$

(2). 本题的难点在于如何求出常数 c . 也可以通过设最佳常数为 $c = c(n)$, 考虑使所有题中所有不等式均成立的 (a_1, \dots, a_n) , 可得 $c(2) = 1, c(3) = \sqrt{2}, c(4) = \frac{\sqrt{5}+1}{2}, c(5) = \sqrt{3}$, 从而猜测 $c(n) = 2 \cos \frac{\pi}{n+1}$. 也可以利用构造数列计算常数 c :

解 (雅礼中学 覃俊卓)

构造数列 $\{a_n\}$: $a_0 = a_1 = 1, a_{n+1} = ca_k - a_{k-1} (k = 1, 2, \dots, n)$, 且 $a_{n+1} = 0$ (c 为待定的正常数).

解特征方程 $x^2 - cx + 1 = 0$ 得两复数根 $\alpha = \frac{c+\sqrt{c^2-4}}{2}, \beta = \frac{c-\sqrt{c^2-4}}{2}$. 故可设 $a_k = A\alpha^n + B\beta^n$. 令 $n = 0, n = 1$ 可得

$$\begin{cases} A + B = a_0 = 1, \\ A \cdot \frac{c + \sqrt{c^2 - 4}}{2} + B \cdot \frac{c - \sqrt{c^2 - 4}}{2} = 1. \end{cases}$$

从而有 $A = \frac{1}{\sqrt{c^2-4}}, B = -\frac{1}{\sqrt{c^2-4}}$. 又由 $a_{n+1} = 0$ 知, $\alpha^{n+1} = \beta^{n+1}$, 注意到 $\alpha\beta = 1$, 故有 $\alpha^{2(n+1)} = 1$. 这说明 α 是 $2(n+1)$ 次单位根, 所以有

$$\alpha = \cos \frac{r\pi}{n+1} + i \sin \frac{r\pi}{n+1}, r = 0, 1, \dots, 2n-1.$$

为了使 c 较大, 可取 $r = 1$ (当 $r = 0$ 时, $c = 2$ 不满足要求), 有 $\frac{c}{2} + \frac{\sqrt{c^2-4}}{2} = \cos \frac{\pi}{n+1} + i \sin \frac{\pi}{n+1}$, 故 $c = 2 \cos \frac{\pi}{n+1}$. \square

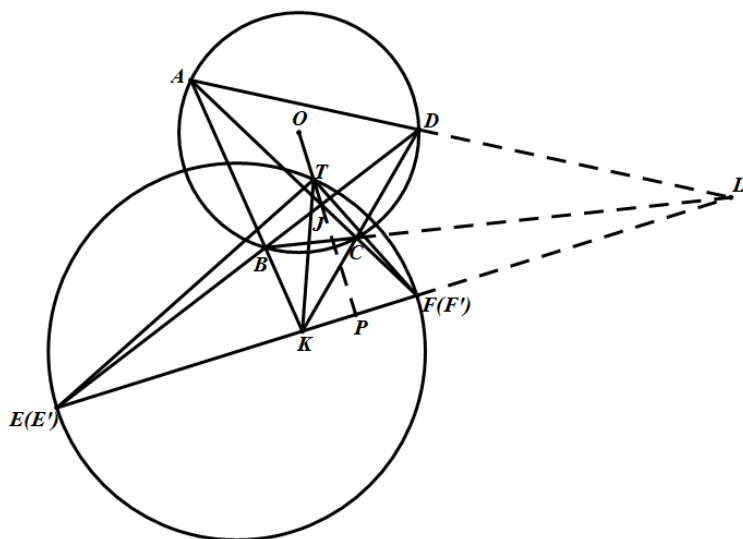
题 5. 如图, 四边形 $ABCD$ 内接于圆 O , 且 $AB \cdot CD = BC \cdot AD$. 直线 AB, CD 交于 K . AC, BD 交于 J (O, J 不重合). 过 K 作 OJ 的垂线, 分别与直线 BD, AC 交于 E, F . 以 EF 为直径的圆与线段 OJ 交于 T . 证明: KT 平分 $\angle ETF$.

证明 由于 $AB \cdot CD = BC \cdot AD$. 故 $ABCD$ 为调和四边形.

于是设 B 关于 $\odot O$ 的切线与 D 关于 $\odot O$ 的切线交于 F' , 则 F', C, A 共线.

设 C 关于 $\odot O$ 的切线与 A 关于 $\odot O$ 的切线交于 E' . 则 E', B, D 共线.

延长 AD, BC 交于 L . 对退化的六边形 $ABCCDA$ 运用 Pascal 定理得 K, F', L 共线, 同理有 E', K, L 共线, 故 E', F', K, L 共线.



由 Brocard 定理知 $OJ \perp KL$, 从而有 $OJ \perp E'F'$, 结合题设知 $E = E'$, $F = F'$.

连接 EA, EC , 则其为 $\odot O$ 切线. 同样地连接 FB, FD , 则 FB, FD 为 $\odot O$ 切线. 延长 OJ 交 EF 于 P . 则 $TP \perp EF$.

又 T 在以 EF 为直径的圆上, 所以 $\angle ETF = 90^\circ$. 因此 $ET^2 = EP \cdot EF$.

又 $\angle OBF = \angle ODF = 90^\circ$, $\angle OPF = 90^\circ$, 所以 O, B, P, F, D 五点共圆, 即 B, D, F, P 共圆, 从而 $EB \cdot ED = EP \cdot EF = ET^2$. 又 $EB \cdot ED = EA^2 = EC^2$, 所以 $EA = EC = ET$. 同理有 $FB = FD = FT$.

由梅涅劳斯定理, $\frac{ED}{DJ} \cdot \frac{JC}{CF} = \frac{EK}{KF}$.

又 FB, FD 为切线, 所以 (F, C, J, A) 为调和点列. 故 $\frac{JC}{CF} = \frac{JA}{AF}$. 因此

$$\begin{aligned} \frac{ED}{DJ} \cdot \frac{JC}{CF} &= \frac{ED}{DJ} \cdot \frac{JA}{AF} = \frac{S_{\triangle ADE}}{S_{\triangle ADJ}} \cdot \frac{S_{\triangle ADJ}}{S_{\triangle ADF}} \\ &= \frac{S_{\triangle ADE}}{S_{\triangle ADF}} = \frac{AD \cdot AE \cdot \sin \angle DAE}{AD \cdot DF \cdot \sin \angle FDA}. \end{aligned}$$

注意到 $\angle DAE = \angle FDA$. 故

$$\frac{ED}{DJ} \cdot \frac{JC}{CF} = \frac{AE}{DF} = \frac{ET}{FT}.$$

所以 $\frac{EK}{KF} = \frac{ET}{FT}$, 故 KT 为 $\angle ETF$ 平分线.

即原题证毕. □

评注 此题是较难的几何题, 约有 25% 的同学做对了此题. 此题的关键是要发现 EA, EC, FB, FD 是圆的切线, 即 EF 是 J 关于圆的极线. 此题是合成题, 需要对圆的一些基本图形和基本性质比较熟悉 (Brocard 定理, 切线性质, 调和点列), 如果对这些性质比较熟悉, 这个题目是不难做出来的.

题 6. 给定正整数 m, n ($1 \leq m \leq n$), 在 $m \times n$ 棋盘 M 的每个方格中填上 1 或 -1 , 然后进行如下操作: 将同行 (或同列) 的每个数都同时加上 1.

如果最初棋盘 M 中恰有 r 个 1, 求所有的正整数 r , 使无论最初 r 个 1 填在哪些方格中, 都不能通过有限次操作使各数变得相等.

解法一 记数表 $M = (a_{ij})_{m \times n}$, 其中 a_{ij} 表示 M 的位于第 i 行第 j 列格上的数, $a_{ij} = 1$ 或 -1 ($1 \leq i \leq m, 1 \leq j \leq n$).

若 $m \mid r$, 设 $r = mk$, 则可将 M 的 k 格列都填 1, 其余列都填 -1 , 此时, 将填 -1 的列都操作 2 次, 各数都变成 1, 矛盾.

所以 $m \nmid r$. 同理, $n \nmid r$.

反之, 当 $m \nmid r$, 且 $n \nmid r$ 时, 最初的棋盘 M 必定有一行数不全同号, 也必有一列数不全同号 (否则与假设矛盾).

假定第 i 行不全同号, 在该行中任取一个 1, 设为 $a_{ij} = 1$.

(1) 如果第 i 行存在一个这样的 “ -1 ”: 它所在的列不全为 -1 , 则不妨设 $a_{it} = -1$ ($t \neq j$), $a_{st} = 1$ ($s \neq i$).

令 $A = \{a_{ij}, a_{st}\}$, $B = \{a_{it}, a_{st}\}$, $S_A = a_{ij} + a_{st}$, $S_B = a_{it} + a_{sj}$, 定义 $f(M) = S_A - S_B$.

记考察任意一次操作, 它使 S_A 、 S_B 同时增加 1, 或都不变, 所以 $f(M)$ 在操作中保持不变.

假设通过有限次操作, 使数表 M 中的每个数都变成 c , 则对最终的数表 M_2 , 有 $f(M_2) = (c + c) - (c + c) = 0$.

但对最初的数表 M_1 , $f(M_1) = (1 + 1) - (-1 + a_{sj}) = 3 - a_{sj} \neq 0$, 故目标不能实现.

(2) 如果第 i 行每个 “ -1 ” 所在的列全为 -1 , 则第 i 行必有一个这样的 “1”: 它所在的列不全为 1, 不妨设 $a_{ir} = 1$, $a_{pr} = -1$ ($i \neq p$).

在第 i 行任取一个 -1 , 设 $a_{iq} = -1$ ($q \neq r$), 由于它所在的列全为 -1 , 有 $a_{pq} = -1$.

令 $A = \{a_{ir}, a_{pq}\}$, $B = \{a_{iq}, a_{pr}\}$, $S_A = a_{ir} + a_{pq}$, $S_B = a_{iq} + a_{pr}$, 定义 $f(M) = S_A - S_B$.

记考察任意一次操作, 它使 S_A 、 S_B 同时增加 1, 或都不变, 所以 $f(M)$ 在操作中保持不变.

假设通过有限次操作, 使数表 M 中的每个数都变成 c , 则对最终的数表 M_2 , 有 $f(M_2) = (c + c) - (c + c) = 0$.

但对最初的数表 M_1 , $f(M_1) = (1-1) - (-1-1) = 2 \neq 0$, 故目标不能实现. 综上所述, 所求 r 是一切不为 m 的倍数且不为 n 的倍数的正整数. \square

解法二 (成都外国语中学 覃瀚林) 若存在一个 $m \times n$ 的棋盘 M 中有 r 个数为 1, 且对 i 行操作了 a_i , 第 j 行操作了 b_j 次后, 得到的棋盘中各数均为 k , $1 \leq i \leq m, 1 \leq j \leq n$. 从而有, $k - a_i - b_j \in \{-1, 1\}, \forall 1 \leq i \leq m, 1 \leq j \leq n$. 设 m_{ij} 为最初棋盘上第 i 行第 j 列的元素.

对于给定的 a_i , 则 b_j 只有两种取值 $b, b+2$; 对于给定的 b_j , 则 a_i 只有两种取值 $a, a+2$.

注意到对所有行或所有列各操作一次, 不影响结果. 故不妨设 $\min\{a_i\} = \min\{b_j\} = 0$; 注意到交换两行或者两列也不改变结果, 故可设 $a_1 = \dots = a_s = 2, a_{s+1} = \dots = a_m = 0; b_1 = \dots = b_t = 2, b_{t+1} = \dots = b_n = 0$.

注意到 $m_{ij}(1 \leq i \leq s, 1 \leq j \leq t)$ 增加了 4, $m_{ij}(s+1 \leq i \leq m, t+1 \leq j \leq n)$ 保持不变, 且最初棋盘上的数为 1 或 -1 , 故若 $0 < s < m$ 且 $0 < t < n$, 则有 $m_{11} + 4 = m_{mn}$, 这与 $m_{ij} \in \{-1, 1\}, \forall 1 \leq i \leq m, 1 \leq j \leq n$ 矛盾. 故 $s \in \{0, m\}$ 或 $t \in \{0, n\}$. 又 $\min\{a_i\} = \min\{b_j\} = 0$, 故有 $s \neq m$ 或者 $t \neq n$, 从而 $s = 0$ 或 $t = 0$.

1) 当 $s = 0$ 时, 此时有 tm 个 $k-2$, $(n-t)m$ 个 k , 故 $r = (n-t)m$, 即 $m \mid r$.

2) 当 $t = 0$ 时, 同理有 $n \mid r$.

上面说明了当 $n \nmid r$ 且 $m \nmid r$ 时, 满足要求. 下面说明 $n \mid r$ 或 $m \mid r$ 均不满足要求.

若 $m \mid r$, 设 $r = mk$, 则可将 M 的 k 格列都填 1, 其余列都填 -1 , 此时, 将填 -1 的列都操作 2 次, 各数都变成 1, 矛盾.

所以 $m \nmid r$. 同理, $n \nmid r$.

综上所述, 所求 r 是一切不为 m 的倍数及 n 的倍数的正整数. \square

评注 此题是较难的组合题, 约有 15% 的同学做对了此题. 解 1 的难点在于, 要发现一个“矩形”, 其 4 角方格不全同号, 且存在位于同一对角线的角上方格同号, 由此定义特征函数: $f(M) = (a_{ij} + a_{st}) - (a_{it} + a_{sj})$.

解法二利用交换两行或两列不改变最后的结果这一性质, 将 -1 这一特殊的元素“移”到了方阵的左上方, 再取 a_{11} 和 a_{mn} 这两个特殊元比较后得到结果. 事实上, 此时 a_{m1}, a_{1n} 相等, 故本质上也是利用了特征函数的想法.

致谢 感谢罗振华老师仔细审阅了此文, 并给出了宝贵的建议.