

# 2020 罗马尼亚大师杯试题解答与评析

韩新森

(浙江省乐清市知临中学, 325600)

指导教师: 羊明亮

2020 罗马尼亚数学大师赛 (Romanian Master of Mathematics) 于 2 月 26 日至 3 月 1 日在罗马尼亚布加勒斯特举行. 由于受到新冠肺炎疫情的影响, 包括我国在内的几个国家无法委派代表队前往现场正式参加比赛. 经协商, 竞赛主办方同意中国、韩国、意大利、伊朗各国代表队以远程方式参加考试.

我有幸作为中国代表队的成员参加了远程考试, 成绩为 31 分, 获得金牌.

本文介绍这次考试试题的解答, 并加以评析. 请读者指正!

## I. 试题

1. 在  $\triangle ABC$  中,  $C$  为直角,  $CD \perp AB$  于  $D$ . 令  $I$  为  $\triangle ABC$  内切圆  $\omega$  的圆心,  $\omega$  与边  $BC$ ,  $CA$ ,  $AB$  分别相切于点  $A_1$ ,  $B_1$ ,  $C_1$ . 设  $E$ ,  $F$  分别是点  $C$  关于直线  $C_1A_1$ ,  $C_1B_1$  的对称点,  $K$ ,  $L$  分别是点  $D$  关于直线  $C_1A_1$ ,  $C_1B_1$  的对称点. 证明:  $\triangle A_1EI$ ,  $\triangle B_1FI$ ,  $\triangle C_1KL$  的外接圆共点.

2. 设整数  $N \geq 2$ , 数列  $a = (a_1, a_2, \dots, a_N)$ ,  $b = (b_1, b_2, \dots, b_N)$  中各项均为非负整数. 对每个整数  $i \in \{1, \dots, N\}$ , 取  $k \in \{1, \dots, N\}$  满足  $i - k$  被  $N$  整除, 令  $a_i = a_k$ ,  $b_i = b_k$ .

我们称  $a$  是  $b$ -调和的, 如果对于每个整数  $i$ , 均有  $a_i$  等于以下算术平均:

$$a_i = \frac{1}{2b_i + 1} \sum_{s=-b_i}^{b_i} a_{i+s}.$$

现在假设  $a$  与  $b$  均不为常数数列, 且  $a$  是  $b$ -调和的,  $b$  是  $a$ -调和的. 证明:  $a_1, \dots, a_N, b_1, \dots, b_N$  中至少有  $N + 1$  项等于零.

3. 设整数  $n \geq 3$ . 一个国家有  $n$  座机场, 且有  $n$  家执行双向航班的航空公司.

修订日期: 2020-03-04.

对每家航空公司,都存在一个奇数  $m \geq 3$  及  $m$  座不同的机场  $C_1, C_2, \dots, C_m$ , 满足: 这家航空公司所执行的全部航班恰是  $C_1$  与  $C_2$  之间,  $C_2$  与  $C_3$  之间,  $\dots$ ,  $C_{m-1}$  与  $C_m$  之间,  $C_m$  与  $C_1$  之间的那些双向航班. 证明: 存在一条由奇数趟航班组成的封闭路线, 其中不同的航班由不同的航空公司执行.

4. 用  $\mathbb{N}^*$  表示所有正整数的集合. 我们称  $\mathbb{N}^*$  的一个子集  $A$  为“无和集”, 如果对  $A$  中的任意两个(可能相同的)元素  $x, y$ , 它们的和  $x + y$  不在  $A$  中.

求所有把无和集映到无和集的满射函数  $f: \mathbb{N}^* \rightarrow \mathbb{N}^*$ , 即对任意无和集  $A$ , 它的像  $\{f(a)|a \in A\}$  也是无和集.

注: 一个函数  $f: \mathbb{N}^* \rightarrow \mathbb{N}^*$  称为满射, 如果对于每个整数  $n$ , 都存在一个正整数  $m$  使得  $f(m) = n$ .

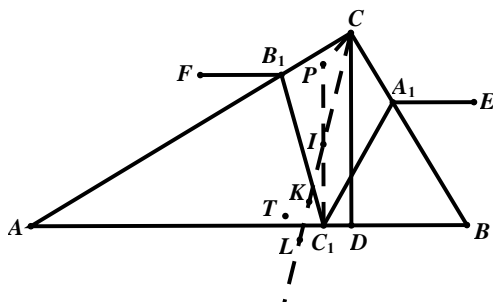
5. 在  $xy$ - 坐标平面中, 横纵坐标都为整数的点称为格点, 所有顶点均为格点的多边形称为“格点多边形”.

令  $\Gamma$  为一个凸的格点多边形. 证明: 可将  $\Gamma$  置于另一个凸的格点多边形  $\Omega$  内, 使得所有  $\Gamma$  的顶点都落在  $\Omega$  的边界上, 并且  $\Omega$  恰有一个顶点不是  $\Gamma$  的顶点.

6. 对每个整数  $n \geq 2$ . 记  $F(n)$  为  $n$  最大的素因子. 一个“奇异对”是一对不同的素数  $p$  和  $q$ , 使得没有整数  $n \geq 2$  满足  $F(n)F(n+1) = pq$ . 证明: 存在无穷多对奇异对.

## II. 解答与评注

1. 在  $\triangle ABC$  中,  $C$  为直角,  $CD \perp AB$  于  $D$ . 令  $I$  为  $\triangle ABC$  内切圆  $\omega$  的圆心,  $\omega$  与边  $BC, CA, AB$  分别相切于点  $A_1, B_1, C_1$ . 设  $E, F$  分别是点  $C$  关于直线  $C_1A_1, C_1B_1$  的对称点,  $K, L$  分别是点  $D$  关于直线  $C_1A_1, C_1B_1$  的对称点. 证明:  $\triangle A_1EI, \triangle B_1FI, \triangle C_1KL$  的外接圆共点.



证明 设  $\triangle ABC$  的三个内角分别为  $A, B, C$ . 在直线  $C_1I$  上取点  $P$  满足

$\angle PCD = 45^\circ$ . 易知  $CB_1IA_1$  为正方形. 下证:  $K, I, C$  共线.

因为

$$CP = \sqrt{2}C_1D = \sqrt{2}C_1K, \quad CI = \sqrt{2}B_1I = \sqrt{2}C_1I,$$

所以  $\frac{CP}{C_1K} = \frac{CI}{C_1I}$ . 又

$$\angle ICP = 45^\circ - \angle ICD = \angle BCD = 90^\circ - B,$$

且

$$\begin{aligned}\angle IC_1K &= \angle A_1C_1K - \angle A_1C_1I \\ &= \angle BC_1A_1 - \angle A_1C_1I \\ &= 90^\circ - \frac{1}{2}B - \frac{1}{2}B = 90^\circ - B.\end{aligned}$$

故  $\angle ICP = \angle IC_1K$ . 因此,  $\triangle ICP \sim \triangle IC_1K$ . 于是,  $\angle CIP = \angle C_1IK$ , 即  $C, I, K$  共线, 且  $\angle C_1KI = \angle CPI = 135^\circ$ .

同理,  $C, I, L$  共线, 且  $\angle C_1LI = 45^\circ$ . 设  $C_1$  关于  $CI$  的对称点为  $T$ , 则  $C_1KTL$  为正方形. 下证:  $\triangle A_1EI, \triangle B_1FI, \triangle C_1KL$  的外接圆均过点  $T$ .

由  $C_1KTL$  为正方形知,  $C_1, K, T, L$  共圆. 注意到

$$\begin{aligned}\angle FB_1I &= \angle FB_1C_1 + \angle IB_1C_1 \\ &= \angle CB_1C_1 + \angle IB_1C_1 \\ &= 90^\circ + \frac{1}{2}A + \frac{1}{2}A = 90^\circ + A,\end{aligned}$$

且

$$\begin{aligned}\angle TIB_1 &= \angle CIT - \angle CIB_1 = \angle CIC_1 - 45^\circ \\ &= 360^\circ - \frac{1}{2}C - B - 90^\circ - 45^\circ \\ &= 180^\circ - B = 90^\circ + A,\end{aligned}$$

故  $\angle FB_1I = \angle TIB_1$ . 又

$$TI = C_1I = B_1I = CB_1 = FB_1.$$

所以  $FB_1IT$  为等腰梯形. 因此,  $F, B_1, I, T$  共圆.

同理,  $E, A_1, I, T$  共圆.

证毕. □

**评注** 这是一道不太难的几何题, 但其证明共圆的方式比较特殊, 利用了正方形及等腰梯形, 值得注意.

2. 设整数  $N \geq 2$ , 数列  $a = (a_1, a_2, \dots, a_N)$ ,  $b = (b_1, b_2, \dots, b_N)$  中各项均为非负整数. 对每个整数  $i \notin \{1, \dots, N\}$ , 取  $k \in \{1, \dots, N\}$  满足  $i - k$  被  $N$  整除, 令  $a_i = a_k$ ,  $b_i = b_k$ .

我们称  $a$  是  $b$ -调和的, 如果对于每个整数  $i$ , 均有  $a_i$  等于以下算术平均:

$$a_i = \frac{1}{2b_i + 1} \sum_{s=-b_i}^{b_i} a_{i+s}.$$

现在假设  $a$  与  $b$  均不为常数数列, 且  $a$  是  $b$ -调和的,  $b$  是  $a$ -调和的. 证明:  $a_1, \dots, a_N, b_1, \dots, b_N$  中至少有  $N + 1$  项等于零.

**证明** 我们先证明:  $\forall i \in \mathbb{Z}$ ,  $a_i, b_i$  中必有 0. (\*)

否则, 可考虑非空集合  $\{a_i, b_i \mid i \in \mathbb{Z}, a_i \neq 0 \text{ 且 } b_i \neq 0\}$  的最大值, 记为  $M$ . 不妨设  $a_k = M$ ,  $b_k \neq 0$ ,  $k \in \mathbb{Z}$ .

若存在  $-b_k \leq s \leq b_k$  使  $a_{k+s} > a_k$ , 则由  $M$  的最大性知  $b_{k+s} = 0$ . 于是

$$\sum_{t=-a_{k+s}}^{a_{k+s}} b_{k+s+t} = 0,$$

即对  $\forall -a_{k+s} \leq t \leq a_{k+s}$ , 有  $b_{k+s+t} = 0$ . 而

$$|s| \leq b_k \leq M < a_{k+s},$$

故在上式中取  $t = -s$ , 可得  $b_k = 0$ , 这与  $b_k \neq 0$  矛盾.

因此, 对  $\forall -b_k \leq s \leq b_k$ , 有  $a_{k+s} \leq a_k$ . 结合

$$a_k = \frac{1}{2b_k + 1} \sum_{s=-b_k}^{b_k} a_{k+s}$$

立得对  $\forall -b_k \leq s \leq b_k$ , 有  $a_{k+s} = a_k$ .

若存在  $-b_k \leq s \leq b_k$  使  $b_{k+s} = 0$ , 则有

$$\sum_{t=-a_{k+s}}^{a_{k+s}} b_{k+s+t} = 0,$$

得对  $\forall -a_{k+s} \leq t \leq a_{k+s}$ , 有  $b_{k+s+t} = 0$ . 注意到

$$|s| \leq b_k \leq M = a_{k+s},$$

故在上式中取  $t = -s$ , 可得  $b_k = 0$  与  $b_k \neq 0$  矛盾.

至此, 我们证明了:  $\forall k \in \mathbb{Z}$ , 若  $a_k = M$  且  $b_k \neq 0$ , 则  $a_{k+1} = M$  且  $b_{k+1} \neq 0$ .

由此结合简单的归纳法即知  $\forall k \in \mathbb{Z}$ ,  $a_k = M$  且  $b_k \neq 0$ , 这与  $a$  不为常数数列矛盾. 因此,  $\forall i \in \mathbb{Z}$ ,  $a_i, b_i$  中必有 0.

再证明: 存在  $i \in \mathbb{Z}$ , 使  $a_i = b_i = 0$ . (\*\*)

因为 (\*) 及  $a, b$  均不为常数数列, 所以存在  $i \in \mathbb{Z}$  使得  $a_i = b_{i+1} = 0$ . 此时,

假设  $a_{i+1} \neq 0$  且  $b_i \neq 0$ , 则

$$0 = a_i = \frac{1}{2b_i + 1} \sum_{s=-b_i}^{b_i} a_{i+s} \geq \frac{a_{i+1}}{2b_i + 1} > 0,$$

矛盾. 故  $a_{i+1}, b_i$  中有 0. 从而  $(**)$  成立.

由  $(*)$  与  $(**)$ , 立即得到  $a_1, \dots, a_N, b_1, \dots, b_N$  中至少  $N + 1$  项为 0.  $\square$

**评注** 这是一道简单题, 只需要采用极端原理再根据大小关系去分析. 顺带一提, 对  $(**)$  稍加改进马上可以得到本题最佳的界为  $N + 2$ .

**3.** 设整数  $n \geq 3$ . 一个国家有  $n$  座机场, 且有  $n$  家执行双向航班的航空公司. 对每家航空公司, 都存在一个奇数  $m \geq 3$  及  $m$  座不同的机场  $C_1, C_2, \dots, C_m$ , 满足: 这家航空公司所执行的全部航班恰是  $C_1$  与  $C_2$  之间,  $C_2$  与  $C_3$  之间,  $\dots$ ,  $C_{m-1}$  与  $C_m$  之间,  $C_m$  与  $C_1$  之间的那些双向航班. 证明: 存在一条由奇数趟航班组成的封闭路线, 其中不同的航班由不同的航空公司执行.

**证明** 我们将问题转化为图论语言:

考虑  $n$  个点间的  $n$  个奇圈(不必不同), 证明: 可以从其中若干个圈中各取一条边, 使得取出的边也构成一个奇圈.

我们取出若干条来自互不相同的奇圈的边, 构成图  $G$ , 满足  $G$  中无圈(包括无重边). 考虑上述取法中使  $G$  所含连通分支数最少的取法.

此时  $G$  中至多  $n - 1$  条边, 因此必有某个奇圈的边不在  $G$  中出现, 记此圈为  $A$ . 则对  $A$  的每条边的两个顶点, 它们必在  $G$  的同一个连通分支内. 否则, 将此边添入  $G$  后,  $G$  中仍无圈, 且连通分支个数减少, 与  $G$  的定义矛盾.

于是, 圈  $A$  的所有顶点均在  $G$  的同一连通分支内, 此连通分支为一棵树, 记为  $T$ .

任取  $T$  中一点  $w$ . 对  $T$  中任意两顶点  $u, v$ , 记  $d(u, v)$  为  $u$  与  $v$  在  $T$  中的距离, 则易知

$$d(u, v) \equiv d(u, w) + d(v, w) \pmod{2}.$$

因为  $A$  为一个圈, 所以

$$\sum_{e_{uv} \in A} d(u, v) \equiv \sum_{e_{uv} \in A} (d(u, w) + d(v, w)) \equiv 0 \pmod{2}.$$

其中,  $\sum_{e_{uv} \in A}$  指对  $A$  中所有边求和,  $e_{uv}$  为  $u, v$  间的边. 注意到  $A$  的边数为奇数, 故存在  $e_{uv} \in A$  使  $2 \mid d(u, v)$ . 考虑由  $e_{uv}$  及  $u$  到  $v$  在  $T$  中的路径围成的圈, 其长度为  $d(u, v) + 1$  为奇数. 于是, 找到了一个由不同圈的边构成的奇圈.  $\square$

**评注** 此题寻找圈的想法是在生成树上加边, 这是一个十分常用的手法. 值得一提的是, 2019 年大师杯的第 3 题也可以基于此想法做.

4. 用  $\mathbb{N}^*$  表示所有正整数的集合. 我们称  $\mathbb{N}^*$  的一个子集  $A$  为“无和集”, 如果对  $A$  中的任意两个(可能相同的)元素  $x, y$ , 它们的和  $x + y$  不在  $A$  中.

求所有把无和集映到无和集的满射函数  $f: \mathbb{N}^* \rightarrow \mathbb{N}^*$ , 即对任意无和集  $A$ , 它的像  $\{f(a)|a \in A\}$  也是无和集.

**注:** 一个函数  $f: \mathbb{N}^* \rightarrow \mathbb{N}^*$  称为满射, 如果对于每个整数  $n$ , 都存在一个正整数  $m$  使得  $f(m) = n$ .

**解** 所求  $f$  为  $f(x) = x(x \in \mathbb{N}^*)$ .

我们先证明:  $\forall a \in \mathbb{N}^*, f(2a) = 2f(a)$ .

任取  $a \in \mathbb{N}^*$ . 因为  $f$  为满射, 所以存在  $b \in \mathbb{N}^*$  使  $f(b) = 2f(a)$ . 注意到  $\{f(a), f(b)\}$  不为无和集. 于是, 必有  $b = \frac{a}{2}$  或  $b = 2a$  之一成立. 我们对  $a$  所含 2 的幂次  $\alpha$  用数学归纳法, 证明:  $f(2a) = 2f(a)$ .

当  $\alpha = 0$  即  $a$  为奇数时, 满足  $f(b) = 2f(a)$  的  $b$  只能为  $2a$ , 即  $f(2a) = 2f(a)$ . 假设结论对  $\alpha - 1$  ( $\alpha \in \mathbb{N}^*$  成立). 下面考虑  $\alpha$  的情形.

对  $\frac{a}{2}$ , 其所含 2 的幂次为  $\alpha - 1$ , 故由归纳假设, 有  $f(\frac{a}{2}) = 2f(\frac{a}{4})$ . 又  $f(2a) = 2f(a)$  与  $f(\frac{a}{2}) = 2f(\frac{a}{4})$  中至少一者成立, 因此只能为  $f(2a) = 2f(a)$ .

于是, 我们证明了  $\forall a \in \mathbb{N}^*, f(2a) = 2f(a)$ .

再证:  $f$  为单射.

否则, 假设存在  $a, b \in \mathbb{N}^*, a < b$  使  $f(a) = f(b)$ , 则  $\{a, 2b\}$  为无和集且  $\{f(a), f(2b)\}$  不为无和集, 矛盾.

接着证:  $\forall n \in \mathbb{N}^*, f(n) = nf(1)$ .

因为  $f$  为双射, 故可设  $c \in \mathbb{N}^*$  使  $f(c) = nf(1)$ . 任取  $s \in \mathbb{N}^*, s > \max_{1 \leq t \leq 2c} f(t)$ , 对  $\forall a \in \mathbb{N}^*$ , 若  $f(a) \geq s$ , 则  $a > 2c$ .

对  $\forall 0 \leq i \leq n$ , 设  $u_i \in \mathbb{N}^*$  使  $f(u_i) = s + i \cdot f(1)$ . 于是, 对  $\forall 0 \leq i \leq n - 1$ , 因为  $\{f(1), f(u_i), f(u_{i+1})\}$  不为无和集, 所以  $\{1, u_i, u_{i+1}\}$  不为无和集.

若  $u_{i+1} = 2u_i$ , 则

$$f(1) + f(u_i) = f(u_{i+1}) = 2f(u_i),$$

得  $u_i = 1$ , 矛盾. 若  $u_i = 2u_{i+1}$ , 则

$$f(u_i) > f(u_{i+1}) > f(u_i),$$

矛盾. 于是, 必有  $u_{i+1} - u_i = \pm 1$ .

又  $\forall 0 \leq i \leq n-2$ , 由  $f(u_i) \neq f(u_{i+2})$  知  $u_i \neq u_{i+2}$ . 从而, 有

$$u_{i+1} - u_i = u_{i+2} - u_{i+1}.$$

因此,  $u_{i+1} - u_i (i = 0, 1, \dots, n-1)$  全为 1 或全为  $-1$ . 于是,  $u_n - u_0 = \pm n$ .

因为  $\{f(c), f(u_0), f(u_n)\}$  不为无和集, 所以  $\{c, u_0, u_n\}$  不为无和集. 由

$$f(u_n) > f(u_0) \geq s$$

知  $u_0, u_n > 2c$ . 若  $u_n = 2u_0$ , 则

$$f(c) + f(u_0) = f(u_n) = 2f(u_0),$$

得  $c = u_0$ , 矛盾. 若  $u_0 = 2u_n$ , 则

$$f(u_0) > f(u_n) > f(u_0),$$

矛盾. 于是, 必有  $u_n - u_0 = \pm c$ .

因此,  $c = n$ . 即  $\forall n \in \mathbb{N}^*$ ,  $f(n) = nf(1)$ . 最后, 结合  $f$  为满射立知  $f(n) = n, \forall n \in \mathbb{N}^*$ . 容易验证, 上述  $f$  满足要求.

因此, 所求  $f$  为  $f(x) = x (x \in \mathbb{N}^*)$ . □

**评注** 这是一道简单的函数方程, 从尽量简单 (二元, 三元) 的无和集入手即可比较容易地做出.

**5.** 在  $xy$ - 坐标平面中, 横纵坐标都为整数的点称为格点, 所有顶点均为格点的多边形称为“格点多边形”.

令  $\Gamma$  为一个凸的格点多边形. 证明: 可将  $\Gamma$  置于另一个凸的格点多边形  $\Omega$  内, 使得所有  $\Gamma$  的顶点都落在  $\Omega$  的边界上, 并且  $\Omega$  恰有一个顶点不是  $\Gamma$  的顶点.

**证明** 我们先证明: 若格点三角形  $\triangle ABC$  面积为  $\frac{1}{2}$ , 则对任意格点向量 (即横纵分量均为整数的分量) 均可表示为  $k \cdot \vec{AB} + l \cdot \vec{AC} (k, l \in \mathbb{Z})$  的形式. (\*)

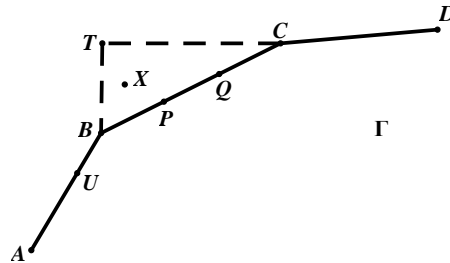
取点  $D$  使  $ABDC$  为平行四边形. 由 Pick 定理知平行四边形  $ABCD$  除四个顶点外不含别的格点, 即  $\forall u, v \in [0, 1)$ ,  $u, v$  不全为 0, 均有  $u \cdot \vec{AB} + v \cdot \vec{AC}$  不为格点向量. 再取  $\forall p, q \in \mathbb{Z}$ , 可知  $(p+u) \cdot \vec{AB} + (q+v) \cdot \vec{AC}$  也不为格点向量. 于是,  $\forall k, l \in \mathbb{R}$ ,  $k, l$  不全为整数, 必有  $k \cdot \vec{AB} + l \cdot \vec{AC}$  不为格点向量. 又任意格点向量必能化为  $k \cdot \vec{AB} + l \cdot \vec{AC} (k, l \in \mathbb{R})$  形式. 故其中的  $k, l \in \mathbb{Z}$ , (\*) 获证.

回到原题: 对  $\Gamma$  的每条边, 此边上的所有格点将该边分为长度相等的若干段, 称分成的这些线段为此边的基本线段, 每条基本线段的长度为此边的基本长

度. 考虑  $\Gamma$  的基本长度最长的边, 设为  $BC$ .

若  $BC$  水平或垂直, 则易知  $\Gamma$  只有水平与垂直的边, 故  $\Gamma$  为矩形, 此时结论显然成立.

下考虑  $BC$  不为水平及垂直的情况, 不妨设如图所示, 并设  $BC$  两邻边分别为  $AB, CD$ . 如图, 可取格点  $T$  使  $BT$  垂直,  $CT$  水平.



将  $\triangle BCT$  用其所含的格点进行三角剖分, 直到不能再分为止, 则这些小三角形均不含除了顶点的其他格点, 从而由 Pick 定理知它们的面积均为  $\frac{1}{2}$ .

设  $BP, CQ$  为  $BC$  边上的基本线段. 设上述三角剖分中以  $BP$  为边的小三角形为  $\triangle BPX$ , 则  $\triangle BPX, \triangle CQX$  面积均为  $\frac{1}{2}$ .

若  $X$  与  $\Gamma$  在直线  $AB$  两侧. 设  $BU$  为  $AB$  边上的基本线段.

因为  $\triangle BXP$  面积为  $\frac{1}{2}$ , 所以由 (\*) 知存在  $k, l \in \mathbb{Z}$  使

$$\vec{UB} = k \cdot \vec{BX} + l \cdot \vec{BP}.$$

因为  $X, P$  在  $AB$  两侧且  $\angle PBX$  为锐角, 所以  $k, l \in \mathbb{N}^*$ . 于是,

$$|\vec{UB}| = |k \cdot \vec{BX} + l \cdot \vec{BP}| > k |\vec{BP}| \geq |\vec{BP}|,$$

这与  $BC$  为基本长度最长的边矛盾.

于是  $X$  与  $\Gamma$  在直线  $AB$  同侧, 同理  $X$  与  $\Gamma$  在直线  $CD$  同侧. 此时, 取  $\Omega$  为  $X$  与  $\Gamma$  的凸包, 易知其满足要求.  $\square$

**评注** 这是一道十分困难的题. 有关格点的题较少见导致不太容易找到合适的方法利用好格点. 证明中的 (\*) 尤为关键, 起到了从图形往代数关系转化的作用.

**6.** 对每个整数  $n \geq 2$ . 记  $F(n)$  为  $n$  最大的素因子. 一个“奇异对”是一对不同的素数  $p$  和  $q$ , 使得没有整数  $n \geq 2$  满足  $F(n)F(n+1) = pq$ . 证明: 存在无穷多对奇异对.

**证明** 对奇素数  $p$ , 称满足  $2^s \equiv 1 \pmod{p}$  的最小正整数为 2 模  $p$  的阶, 记



为  $r(p)$ .

若存在两不同奇素数  $p_1 < p_2$ , 使得  $r(p_1) = r(p_2)$ , 我们证明:  $(2, p_1)$  为奇异对. (\*)

记  $r = r(p_1) = r(p_2)$ . 假设存在  $n \in \mathbb{N}^*$  使

$$F(n)F(n+1) = 2p_1,$$

则必有  $F(n), F(n+1)$  一个为 2, 一个为  $p_1$ . 于是, 存在  $\alpha \in \mathbb{N}^*$ , 使  $F(2^\alpha + 1) = p_1$  或  $F(2^\alpha - 1) = p_1$ .

若  $F(2^\alpha + 1) = p_1$ , 则  $2^\alpha \equiv -1 \pmod{p_1}$ . 由此可知  $2 \mid r$  且  $\alpha$  为  $\frac{r}{2}$  的奇数倍. 从而  $2^\alpha \equiv -1 \pmod{p_2}$ , 即  $p_2 \mid 2^\alpha + 1$ . 于是,

$$F(2^\alpha + 1) \geq p_2 > p_1,$$

与  $F(2^\alpha + 1) = p_1$  矛盾.

若  $F(2^\alpha - 1) = p_1$ , 则  $2^\alpha \equiv 1 \pmod{p_1}$ . 由此可知  $r \mid \alpha$ . 从而  $2^\alpha \equiv 1 \pmod{p_2}$ , 即  $p_2 \mid 2^\alpha - 1$ . 于是,

$$F(2^\alpha - 1) \geq p_2 > p_1,$$

与  $F(2^\alpha - 1) = p_1$  矛盾.

于是, (\*) 获证.

我们再证明: 对任意素数  $q > 5$ , 存在两个不同素数, 满足 2 模它们的阶均为  $4q$ . (\*\*)

任取  $2^{2q} + 1$  的一个大于 5 的素因子  $p$ . 设  $r(p) = r$ , 则由  $2^{2q} \equiv -1 \pmod{p}$  知  $2 \mid r$  且  $2q$  为  $\frac{r}{2}$  的奇数倍. 故  $r = 4$  或者  $4q$ . 若  $r = 4$ , 则  $p \mid 2^4 - 1$  与  $p > 5$  为素数矛盾. 因此  $r(p) = 4q$ .

于是, 只需证明  $2^{2q} + 1$  有两个不同的大于 5 的素因子. 注意到

$$2^{2q} + 1 = (4 + 1)(4^{q-1} - 4^{q-2} + \cdots - 4 + 1),$$

且其中

$$4^{q-1} - 4^{q-2} + \cdots - 4 + 1 \equiv q \cdot 1 \not\equiv 0 \pmod{5},$$

所以  $2^{2q} + 1$  所含 5 的幂次至多为 1. 显然

$$3 \nmid 2^{2q} + 1, 2 \nmid 2^{2q} + 1.$$

又

$$2^{2q} + 1 = 2^{2q} + 2^{q+1} + 1 - 2^{q+1} = (2^q + 2^{\frac{q+1}{2}} + 1)(2^q - 2^{\frac{q+1}{2}} + 1),$$

其中

$$2^q + 2^{\frac{q+1}{2}} + 1 > 2^q - 2^{\frac{q+1}{2}} + 1 > 5$$

且

$$\gcd\left(2^q + 2^{\frac{q+1}{2}} + 1, 2^q - 2^{\frac{q+1}{2}} + 1\right) = \gcd\left(2^q + 2^{\frac{q+1}{2}} + 1, 2^{\frac{q+3}{2}}\right) = 1,$$

所以  $2^{2q} + 1$  必有两个不同的大于 5 的素因子.

至此, (\*\*) 获证.

由 (\*) 及 (\*\*) 立得所证结论成立. □

**评注** 这是一道十分有难度的数论题. 解答并不复杂, 其中的 (\*) 也是自然的. 但核心难点在于 (\*) 的作用太强, 反而会产生很多有希望的方向, 容易让人陷进去. 这是一道十分有价值的训练题.

**总评** 此次大师杯的第 1, 2, 4 题均属于中档偏简单题. 第 3 题利用了生成树的想法, 第 5 题则需要对格点有一定的了解, 第 6 题入手不难, 难在之后方向的选取. 总体来说, 这套题目难度较大, 3, 5, 6 三道题中解出一道就具有一定的竞争力.