

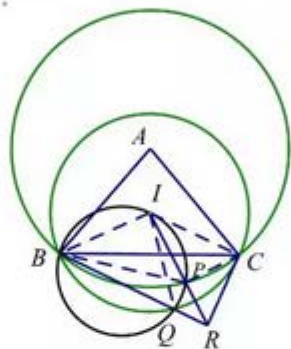
2017 年全国高中数学联合竞赛加试 (A 卷)  
参考答案及评分标准

说明:

1. 评阅试卷时, 请严格按照本评分标准的评分档次给分.
2. 如果考生的解答方法和本解答不同, 只要思路合理、步骤正确, 在评卷时可参考本评分标准适当划分档次评分, 10 分为一个档次, 不得增加其他中间档次.

一、(本题满分 40 分) 如图, 在  $\triangle ABC$  中,  $AB = AC$ ,  $I$  为  $\triangle ABC$  的内心. 以  $A$  为圆心,  $AB$  为半径作圆  $\Gamma_1$ , 以  $I$  为圆心,  $IB$  为半径作圆  $\Gamma_2$ , 过点  $B$ 、 $I$  的圆  $\Gamma_3$  与  $\Gamma_1$ 、 $\Gamma_2$  分别交于点  $P$ 、 $Q$  (不同于点  $B$ ). 设  $IP$  与  $BQ$  交于点  $R$ .

证明:  $BR \perp CR$ . (答题时请将图画在答卷纸上)



证明: 连接  $IB$ ,  $IC$ ,  $IQ$ ,  $PB$ ,  $PC$ .

由于点  $Q$  在圆  $\Gamma_2$  上, 故  $IB = IQ$ , 所以  $\angle IBQ = \angle IQB$ .

又  $B$ ,  $I$ ,  $P$ ,  $Q$  四点共圆, 所以  $\angle IQB = \angle IPB$ , 于是  $\angle IBQ = \angle IPB$ , 故  $\triangle IBP \sim \triangle IRB$ , 从而有  $\angle IRB = \angle IBP$ , 且

$$\frac{IB}{IR} = \frac{IP}{IB}. \quad \dots\dots\dots 10 \text{ 分}$$

注意到  $AB = AC$ , 且  $I$  为  $\triangle ABC$  的内心, 故  $IB = IC$ , 所以

$$\frac{IC}{IR} = \frac{IP}{IC},$$

于是  $\triangle ICP \sim \triangle IRC$ , 故  $\angle IRC = \angle ICP$ . \dots\dots\dots 20 分

又点  $P$  在圆  $\Gamma_1$  的弧  $BC$  上, 故  $\angle BPC = 180^\circ - \frac{1}{2}\angle A$ , 因此

$$\begin{aligned} \angle BRC &= \angle IRB + \angle IRC = \angle IBP + \angle ICP \\ &= 360^\circ - \angle BIC - \angle BPC \\ &= 360^\circ - \left(90^\circ + \frac{1}{2}\angle A\right) - \left(180^\circ - \frac{1}{2}\angle A\right) \\ &= 90^\circ, \end{aligned}$$

故  $BR \perp CR$ . \dots\dots\dots 40 分

二、(本题满分 40 分) 设数列  $\{a_n\}$  定义为  $a_1 = 1$ ,

$$a_{n+1} = \begin{cases} a_n + n, & \text{若 } a_n \leq n, \\ a_n - n, & \text{若 } a_n > n, \end{cases} \quad n = 1, 2, \dots$$

求满足  $a_r < r \leq 3^{2017}$  的正整数  $r$  的个数.

解: 由数列的定义可知  $a_1 = 1, a_2 = 2$ . 假设对某个整数  $r \geq 2$  有  $a_r = r$ , 我们证明对  $t = 1, \dots, r-1$ , 有

$$a_{r+2t-1} = 2r+t-1 > r+2t-1, \quad a_{r+2t} = r-t < r+2t. \quad \textcircled{1}$$

对  $t$  归纳证明.

当  $t=1$  时, 由于  $a_r = r \geq r$ , 由定义,  $a_{r+1} = a_r + r = r+r = 2r > r+1$ ,  $a_{r+2} = a_{r+1} - (r+1) = 2r - (r+1) = r-1 < r+2$ , 结论成立.

设对某个  $1 \leq t < r-1$ , ①成立, 则由定义

$$a_{r+2t+1} = a_{r+2t} + (r+2t) = r-t+r+2t = 2r+t > r+2t+1,$$

$$a_{r+2t+2} = a_{r+2t+1} - (r+2t+1) = 2r+t - (r+2t+1) = r-t-1 < r+2t+2,$$

即结论对  $t+1$  也成立. 由数学归纳法知, ①对所有  $t = 1, 2, \dots, r-1$  成立, 特别当  $t = r-1$  时, 有  $a_{3r-2} = 1$ , 从而  $a_{3r-1} = a_{3r-2} + (3r-2) = 3r-1$ .

若将所有满足  $a_r = r$  的正整数  $r$  从小到大记为  $r_1, r_2, \dots$ , 则由上面的结论可知  $r_1 = 1, r_2 = 2, r_{k+1} = 3r_k - 1, k = 2, 3, \dots$ . .....20 分

由此可知,  $r_{k+1} - \frac{1}{2} = 3\left(r_k - \frac{1}{2}\right) (k = 1, \dots, m-1)$ , 从而

$$r_m = 3^{m-1} \left(r_1 - \frac{1}{2}\right) + \frac{1}{2} = \frac{3^{m-1} + 1}{2}.$$

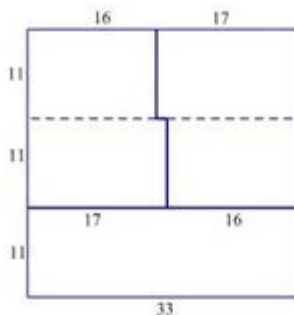
由于  $r_{2018} = \frac{3^{2017} + 1}{2} < 3^{2017} < \frac{3^{2018} + 1}{2} = r_{2019}$ , 在  $1, 2, \dots, 3^{2017}$  中满足  $a_r = r$  的数  $r$  共有 2018 个, 为  $r_1, r_2, \dots, r_{2018}$ . .....30 分

由①可知, 对每个  $k = 1, 2, \dots, 2017$ ,  $r_k + 1, r_k + 2, \dots, 3r_k - 2$  中恰有一半满足  $a_r < r$ . 由于  $r_{2018} + 1 = \frac{3^{2017} + 1}{2} + 1$  与  $3^{2017}$  均为奇数, 而在  $r_{2018} + 1, \dots, 3^{2017}$  中, 奇数均满足  $a_r > r$ , 偶数均满足  $a_r < r$ , 其中的偶数比奇数少 1 个. 因此满足  $a_r < r \leq 3^{2017}$  的正整数  $r$  的个数为

$$\frac{1}{2}(3^{2017} - 2018 - 1) = \frac{3^{2017} - 2019}{2}. \quad \text{.....40 分}$$

三、(本题满分 50 分) 将  $33 \times 33$  方格纸中每个小方格染三种颜色之一, 使得每种颜色的小方格的个数相等. 若相邻两个小方格的颜色不同, 则称它们的公共边为“分隔边”. 试求分隔边条数的最小值.

解: 记分隔边的条数为  $L$ . 首先, 将方格纸按如图分成三个区域, 分别染成三种颜色, 粗线上均为分隔边, 此时共有 56 条分隔边, 即  $L = 56$ . .....10 分



下面证明  $L \geq 56$ . 将方格纸的行从上至下依次记为  $A_1, A_2, \dots, A_{33}$ , 列从左至右依次记为  $B_1, B_2, \dots, B_{33}$ . 行  $A_i$  中方格出现的颜色数记为  $n(A_i)$ , 列  $B_j$  中方格出现的颜色个数记为  $n(B_j)$ . 三种颜色分别记为  $c_1, c_2, c_3$ . 对于一种颜色  $c_j$ , 设  $n(c_j)$  是含有  $c_j$  色方格的行数与列数之和. 记

$$\delta(A_i, c_j) = \begin{cases} 1, & \text{若 } A_i \text{ 行含有 } c_j \text{ 色方格,} \\ 0, & \text{否则,} \end{cases}$$

类似地定义  $\delta(B_j, c_j)$ . 于是

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^{33} (n(A_i) + n(B_j)) &= \sum_{i=1}^{33} \sum_{j=1}^3 (\delta(A_i, c_j) + \delta(B_j, c_j)) \\ &= \sum_{j=1}^3 \sum_{i=1}^{33} (\delta(A_i, c_j) + \delta(B_j, c_j)) = \sum_{j=1}^3 n(c_j). \end{aligned}$$

由于染  $c_j$  色的方格有  $\frac{1}{3} \cdot 33^2 = 363$  个, 设含有  $c_j$  色方格的行有  $a$  个, 列有  $b$  个, 则  $c_j$  色的方格一定在这  $a$  行和  $b$  列的交叉方格中, 因此  $ab \geq 363$ , 从而

$$n(c_j) = a + b \geq 2\sqrt{ab} \geq 2\sqrt{363} > 38,$$

故

$$n(c_j) \geq 39, \quad j = 1, 2, 3. \tag{1}$$

.....20分

由于在行  $A_i$  中有  $n(A_i)$  种颜色的方格, 因此至少有  $n(A_i) - 1$  条分隔边. 同理在列  $B_j$  中, 至少有  $n(B_j) - 1$  条分隔边. 于是

$$\begin{aligned} L &\geq \sum_{i=1}^{33} (n(A_i) - 1) + \sum_{j=1}^{33} (n(B_j) - 1) \\ &= \sum_{i=1}^{33} (n(A_i) + n(B_j)) - 66 \end{aligned} \tag{2}$$

$$= \sum_{j=1}^3 n(c_j) - 66. \tag{3}$$

.....30分

下面分两种情形讨论.

情形 1: 有一行或一列全部方格同色. 不妨设有一行全为  $c_1$  色, 从而方格纸的 33 列中均含有  $c_1$  色的方格, 由于  $c_1$  色方格有 363 个, 故至少有 11 行中含有  $c_1$  色方格, 于是

$$n(c_1) \geq 11 + 33 = 44. \quad \textcircled{4}$$

由①, ③及④即得

$$L \geq n(c_1) + n(c_2) + n(c_3) - 66 \geq 44 + 39 + 39 - 66 = 56.$$

.....40分

情形 2: 没有一行也没有一列的全部方格同色. 则对任意  $1 \leq i \leq 33$ , 均有  $n(A_i) \geq 2$ ,  $n(B_j) \geq 2$ . 从而由②知

$$L \geq \sum_{j=1}^{33} (n(A_j) + n(B_j)) - 66 \geq 33 \times 4 - 66 = 66 > 56.$$

综上所述, 分隔边条数的最小值等于 56.

.....50分

**四、(本题满分 50 分)** 设  $m, n$  均是大于 1 的整数,  $m \geq n$ .  $a_1, a_2, \dots, a_n$  是  $n$  个不超过  $m$  的互不相同的正整数, 且  $a_1, a_2, \dots, a_n$  互素. 证明: 对任意实数  $x$ , 均存在一个  $i$  ( $1 \leq i \leq n$ ), 使得  $\|a_i x\| \geq \frac{2}{m(m+1)} \|x\|$ , 这里  $\|y\|$  表示实数  $y$  到与它最近的整数的距离.

**证明:** 首先证明以下两个结论.

结论 1: 存在整数  $c_1, c_2, \dots, c_n$ , 满足  $c_1 a_1 + c_2 a_2 + \dots + c_n a_n = 1$ , 并且  $|c_j| \leq m$ ,  $1 \leq j \leq n$ .

由于  $(a_1, a_2, \dots, a_n) = 1$ , 由裴蜀定理, 存在整数  $c_1, c_2, \dots, c_n$ , 满足

$$c_1 a_1 + c_2 a_2 + \dots + c_n a_n = 1. \quad \textcircled{1}$$

下面证明, 通过调整, 存在一组  $c_1, c_2, \dots, c_n$  满足①, 且绝对值均不超过  $m$ . 记

$$S_1(c_1, c_2, \dots, c_n) = \sum_{c_j > m} c_j \geq 0, \quad S_2(c_1, c_2, \dots, c_n) = \sum_{c_j < -m} |c_j| \geq 0.$$

如果  $S_1 > 0$ , 那么存在  $c_i > m > 1$ , 于是  $c_i a_i > 1$ , 又因为  $a_1, a_2, \dots, a_n$  均为正数, 故由①可知存在  $c_j < 0$ . 令

$$c'_i = c_i - a_j, \quad c'_j = c_j + a_i, \quad c'_k = c_k \quad (1 \leq k \leq n, \quad k \neq i, j),$$

则

$$c'_1 a_1 + c'_2 a_2 + \dots + c'_n a_n = 1, \quad \textcircled{2}$$

并且  $0 \leq m - a_j \leq c'_i < c_i$ ,  $c_j < c'_j < a_i \leq m$ .

因为  $c'_i < c_i$ , 且  $c'_j < m$ , 所以  $S_1(c'_1, c'_2, \dots, c'_n) < S_1(c_1, c_2, \dots, c_n)$ . 又  $c'_j > c_j$  及  $c'_k > 0$ , 故  $S_2(c'_1, c'_2, \dots, c'_n) \leq S_2(c_1, c_2, \dots, c_n)$ .

如果  $S_2 > 0$ , 那么存在  $c_j < -m$ , 因此有一个  $c_i > 0$ . 令  $c'_i = c_i - a_j$ ,  $c'_j = c_j + a_i$ ,  $c'_k = c_k$  ( $1 \leq k \leq n$ ,  $k \neq i, j$ ), 那么②成立, 并且  $-m < c'_i < c_i$ ,  $c_j < c'_j < 0$ . 与上面类似地可知  $S_1(c'_1, c'_2, \dots, c'_n) \leq S_1(c_1, c_2, \dots, c_n)$ , 且  $S_2(c'_1, c'_2, \dots, c'_n) < S_2(c_1, c_2, \dots, c_n)$ .

因为  $S_1$  与  $S_2$  均是非负整数, 故通过有限次上述的调整, 可得到一组  $c_1, c_2, \dots, c_n$ , 使得①成立, 并且  $S_1 = S_2 = 0$ . 结论 1 获证. ....20分

结论 2: (1) 对任意实数  $a, b$ , 均有  $\|a+b\| \leq \|a\| + \|b\|$ .

(2) 任意整数  $u$  和实数  $y$  有  $\|uy\| \leq |u| \cdot \|y\|$ .

由于对任意整数  $u$  和实数  $x$ , 有  $\|x+u\|=\|x\|$ , 故不妨设  $a, b \in [-\frac{1}{2}, \frac{1}{2}]$ , 此时  $\|a\|=|a|, \|b\|=|b|$ . 若  $ab \leq 0$ , 不妨设  $a \leq 0 \leq b$ , 则  $a+b \in [-\frac{1}{2}, \frac{1}{2}]$ , 从而

$$\|a+b\|=|a+b| \leq |a|+|b|=\|a\|+\|b\|.$$

若  $ab > 0$ , 即  $a, b$  同号. 当  $|a|+|b| \leq \frac{1}{2}$  时, 有  $a+b \in [-\frac{1}{2}, \frac{1}{2}]$ , 此时

$$\|a+b\|=|a+b|=|a|+|b|=\|a\|+\|b\|.$$

当  $|a|+|b| > \frac{1}{2}$  时, 注意总有  $\|a+b\| \leq \frac{1}{2}$ , 故

$$\|a+b\| \leq \frac{1}{2} < |a|+|b|=\|a\|+\|b\|. \quad \dots\dots\dots 30 \text{ 分}$$

故 (1) 得证. 由 (1) 及  $\|-y\|=\|y\|$  即知 (2) 成立.

回到原问题, 由结论 1, 存在整数  $c_1, c_2, \dots, c_n$ , 使得  $c_1 a_1 + c_2 a_2 + \dots + c_n a_n = 1$ , 并且  $|c_i| \leq m, 1 \leq i \leq n$ . 于是

$$\sum_{i=1}^n c_i a_i x = x.$$

利用结论 2 得

$$\|x\| = \left\| \sum_{i=1}^n c_i a_i x \right\| \leq \sum_{i=1}^n |c_i| \cdot \|a_i x\| \leq m \sum_{i=1}^n \|a_i x\|.$$

因此

$$\max_{1 \leq i \leq n} \|a_i x\| \geq \frac{1}{mn} \|x\|. \quad \textcircled{3}$$

$\dots\dots\dots 40 \text{ 分}$

若  $n \leq \frac{1}{2}(m+1)$ , 由③可知

$$\max_{1 \leq i \leq n} \|a_i x\| \geq \frac{\|x\|}{mn} \geq \frac{2\|x\|}{m(m+1)}.$$

若  $n > \frac{1}{2}(m+1)$ , 则在  $a_1, a_2, \dots, a_n$  中存在两个相邻正整数. 不妨设  $a_1, a_2$  相邻, 则

$$\|x\| = \|a_2 x - a_1 x\| \leq \|a_2 x\| + \|a_1 x\|.$$

故  $\|a_2 x\|$  与  $\|a_1 x\|$  中有一个  $\geq \frac{\|x\|}{2} \geq \frac{2\|x\|}{m(m+1)}$ .

综上所述, 总存在一个  $i (1 \leq i \leq n)$ , 满足  $\|a_i x\| \geq \frac{2}{m(m+1)} \|x\|$ .  $\dots\dots\dots 50 \text{ 分}$