

绝密 ★ 启用前

辅初第一卷 · 2025 辅初复仇赛

试卷类型：主编特供版

2025 Fureng Olympic Revenge

本试卷共 2 页，6 题。全卷满分 300 分。考试时间 12 天。

出卷方：辅初教育考试院

审卷方：皖辅教育集团

注意事项：

1. 本卷所有题均为原创题，且首发于此试卷。
2. 本赛事仿照巴西复仇赛（Brazil Olympic Revenge），但题型和考点参照全国高中数学联合竞赛（第二试）。
3. 答题前，先将自己的姓名、准考证号、考场号、座位号填写在试卷上。
4. 解答题的作答：直接写在试卷上的答题区域。
5. 考试结束后，请将本试卷以及草稿纸一并上交，不上交者按照零分处理。
6. 本次考试时长为 12 天，每两天有且仅有一道题目，考生可自行选择做题顺序。
7. 本卷的题目顺序按照 CMO 标准，第 1 至 3 题由易到难，第 4 至 6 题由易到难。
8. 考试严禁作弊，包括但不限于传抄答案，使用电子设备等，一经发现按照零分处理。

一、第一天（陈宇涵供题）

1. (50 分)  
设  $\triangle ABC$  对应边  $a, b, c$ ，分别对应的高为  $h_a, h_b, h_c$ ，且满足  $\sqrt{a+h_b} + \sqrt{b+h_c} + \sqrt{c+h_a} = \sqrt{a+h_c} + \sqrt{b+h_a} + \sqrt{c+h_b}$ .  
(1) 证明： $\triangle ABC$  为等腰三角形；  
(2) 在  $\triangle ABC$  中， $\angle BAC = 90^\circ$ ， $I$  为其内心， $D$  为  $BC$  的中点， $E, F$  分别在直线  $BI, CI$  上，满足  $\angle EDF = 90^\circ$ 。求证： $\angle EAF = 45^\circ$ 。

解答

(1) 我们记等式中，从左到右依次为  $x, y, z, x_1, y_1, z_1$ 。由题意易知  $x^2 + y^2 + z^2 = x_1^2 + y_1^2 + z_1^2$  且  $(x+y+z)^2 = (x_1+y_1+z_1)^2$ 。 ······ 3 分  
故  $xy+yz+zx = x_1y_1+y_1z_1+z_1x_1$ 。 ······ 5 分  
记  $\triangle ABC$  的面积为  $s$ 。  
故  $x^2y^2z^2 = (a+h_b)(b+h_c)(c+h_a) = (a+\frac{2S}{b})(b+\frac{2S}{c})(c+\frac{2S}{a}) = \frac{(ab+2s)(bc+2s)(ca+2s)}{abc}$ 。 8 分  
同理， $x_1^2y_1^2z_1^2 = \frac{(ab+2s)(bc+2s)(ca+2s)}{abc}$ 。 ······ 10 分  
由韦达定理可知， $(x, y, z)$  和  $(x_1, y_1, z_1)$  同为一个三次方程的三个实根。 ······ 20 分

故  $x = x_1$  或  $y_1$  或  $z_1$ 。 ······ 23 分  
当  $x = x_1$  时， $b = c$ ； ······ 24 分  
当  $x = z_1$  时， $a = c$ ； ······ 25 分  
当  $x = y_1$  时，则  $a+h_b = b+h_a$ ，即

$$a + \frac{2s}{b} = b + \frac{2s}{a}$$

于是有

$$a - b = \frac{2s}{a} - \frac{2s}{b} = \frac{2s(b-a)}{ab}$$

，  
因此有  $a = b$ 。 ······ 29 分  
综上， $\triangle ABC$  为等腰三角形。 ······ 30 分  
(2) 本题方法过于多样，在此不提供解法，考生可自行选择建系，复数，集合，三角函数等多种方法进行解题。 ······ 50 分  
□

二、第二天（缪语博供题）

2. (50 分)

$$\text{已知 } f(n) = \frac{1}{\frac{2}{\tan^2 \frac{\pi}{n}} + \frac{2}{\tan^2 \frac{2\pi}{n}} + \frac{2}{\tan^2 \frac{3\pi}{n}} + \cdots + \frac{2}{\tan^2 \frac{(n-1)\pi}{n}}}, S_n = \sum_{i=3}^n (n-i+1)f(i).$$

求证： $2S_n + 3 < 3(n - \ln n)$ 。

解答

首先，我们来简化  $f(n)$ 。

注意到：令  $\theta = \frac{\pi i}{n}, i \in \mathbb{N}^+$ ，那么  $\sin \theta \cdot n = 0$  ······ 5 分  
而我们又有：

$$\begin{aligned} \sin n\theta &= Im(\cos n\theta + i \sin n\theta) \\ &= Im((\cos \theta + i \sin \theta)^n) \\ &= C_n^1 \sin \theta \cos^{n-1} \theta - C_n^3 \sin^3 \theta \cos^{n-3} \theta + C_n^5 \sin^5 \theta \cos^{n-5} \theta - \cdots \end{aligned} \text{····· 13 分}$$

两边同时除以  $\sin^n \theta$ ，得：

$$C_n^1 \cot^{n-1} \theta - C_n^3 \cot^{n-3} \theta + C_n^5 \cot^{n-5} \theta - C_n^7 \cot^{n-7} \theta + \cdots = \frac{\sin n\theta}{\sin^n \theta} = 0 \text{ ······ 18 分}$$

考虑方程：

$$C_n^1 t^{n-1} - C_n^3 t^{n-3} + C_n^5 t^{n-5} - C_n^7 t^{n-7} + \cdots = 0,$$

则其零点为:  $\cot \frac{\pi}{n}, \cot \frac{2\pi}{n}, \cot \frac{3\pi}{n}, \dots$  .....23 分

由韦达定理可得:

$$\sum_{i=1}^{n-1} \cot^2 \frac{i\pi}{n} = \left( \sum_{i=1}^{n-1} \cot \frac{i\pi}{n} \right)^2 - 2 \sum_{1 \leq i < j \leq n} \cot \frac{i\pi}{n} \cdot \cot \frac{j\pi}{n} = -2 \left( -\frac{C_n^3}{C_n^1} \right) = \frac{1}{3}(n-1)(n-2) \dots\dots\dots 27 \text{ 分}$$

故  $f(n) = \frac{3}{2(n-1)(n-2)}$  .....32 分

而我们注意到:  $f(n) = \frac{3}{2(n-1)(n-2)} = \frac{3}{2} \left( \frac{1}{n-2} - \frac{1}{n-1} \right)$  .....35 分

注意到,  $S_n = \sum_{i=3}^n (n-i+1)f(i) = \sum_{i=3}^n \sum_{j=3}^i f(j)$

所以, 记  $g(n) = \sum_{i=3}^n f(i)$ , 故  $g(n) = \frac{3}{2} \left( 1 - \frac{1}{n-1} \right)$  .....37 分

所以,  $S_n = \sum_{i=3}^n g(i) = \frac{3}{2} \sum_{i=3}^n \left( 1 - \frac{1}{n-1} \right) = \frac{3}{2} \left( (n-2) - \left( \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \frac{1}{4} + \frac{1}{5} + \dots \right) \right)$

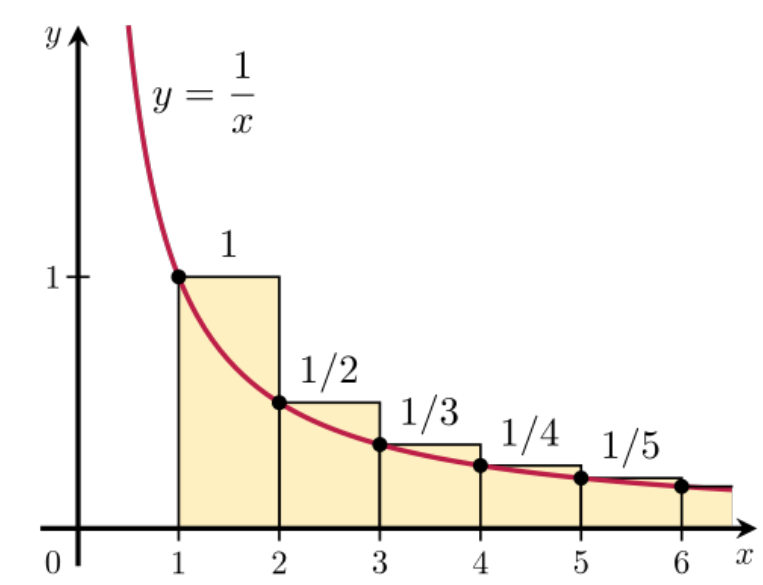
下面我们来求  $h(x) + 1 = 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \frac{1}{4} + \frac{1}{5} + \dots$  这个式子的值, 我们称这个函数为「调和级数」将调和级数与一个 **定积分** 比较. 考虑解答最下方图中长方形的排列: 长方形宽 1 单位、高  $\frac{1}{n}$  单位 (换句话说, 每个长方形的面积都是  $\frac{1}{n}$ ), 所有长方形的总面积就是调和级数的和: .....42 分

矩形面积和  $= 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \frac{1}{4} + \frac{1}{5} + \dots$

调和级数的面积真包含于 (换言之, 小于) 长方形总面积, 长方形的总面积也必定趋于无穷. 更准确说, 这证明了  $h(n) > \int_1^{n+1} \frac{1}{x} dx = \ln(n+1)$  .....46 分

所以可以求得:  $S_n < \frac{3}{2}(n-1-\ln n)$  .....49 分

故  $2S_n + 3 < 3(n - \ln n)$ , 即为所求. ....50 分



□

### 三、第三天 (童彦宸供题)

3. (50 分)

已知:  $\sum_{i=1}^m x_i = 1$ ,  $x_1, x_2, \dots, x_m$  为非负实数.  $a, b, c$  为两两互素的正整数. 记  $f(n)$  为方程  $ax + by + cz = n$  的非负整数解  $(x, y, z)$  的个数. 定义  $g(n) = \alpha n^2 + \beta n + \gamma, (\alpha, \beta, \gamma \in \mathbb{R}), \lambda(n) = 4n^2 - 2$ , 设  $\sum_{i=1}^m \left\{ \left[ \lambda \left( \cos \frac{\pi}{8} \right) x_i + x_i^2 + 1 \right] \left[ \lambda \left( \sin \frac{\pi}{8} \right) x_i + x_i^2 + 1 \right] - 1 \right\} \cdot \sum_{j=1, j \neq i}^m x_j$  的最大值为  $T$ . 证明:  $\exists \alpha, \beta, \gamma$ ,

使得对于任意  $n \in \mathbb{N}$ , 均有  $\frac{|f(n) - g(n)|}{a + b + c} < T$ .

友情提示: 本题要用到第二天的某个结论.

**解答**

本题共分为两部分进行, 其中第一步有两种证明方法, 可酌情给考生部分分.

**step 1** 先证明:  $f(n) - g(n) < \frac{1}{12}(a + b + c)$  .....35 分

**证法一** 我们考虑序列  $f(n)$  的母函数

$$G(t) = \sum_{n=0}^{\infty} g(n)t^n = (1 + t^a + t^{2a} + \dots)(1 + t^b + t^{2b} + \dots)(1 + t^c + t^{2c} + \dots) = \frac{1}{(1 - t^a)(1 - t^b)(1 - t^c)^a}$$

由于  $a, b, c$  两两互质, 分母多项式  $(1 - t^a)(1 - t^b)(1 - t^c)$  除了  $(1 - t)^3$  外没有其他重因式. 设  $\omega = e^{2\pi i/a}, \tau = e^{2\pi i/b}, \rho = e^{2\pi i/c}$  分别是  $a, b, c$  次本原单位根, 我们考虑部分分式:

$$\frac{1}{(1 - t^a)(1 - t^b)(1 - t^c)} = \frac{h_0}{(1 - t)} + \frac{h_1}{(1 - t)^2} + \frac{h_2}{(1 - t)^3} + \sum_{k=1}^{n-1} \frac{d_k}{1 - \omega^k t} + \sum_{k=1}^{n-1} \frac{e_k}{1 - \tau^k t} + \sum_{k=1}^{n-1} \frac{f_k}{1 - \rho^k t}$$

其中各项分子  $h_0, h_1, h_2, d_1, \dots, d_{n-1}, e_1, \dots, e_{n-1}, f_1, \dots, f_{n-1}$  都是复数. 我们计算  $\square$  项分子  $d_k$ , 给上述两端同时乘  $(1 - \omega^k t)$  之后, 再取  $t \rightarrow \omega^{-k}$  (或者直接认为  $1 - \omega^k t = 0$  也行). 此时部分分式的其余项都是 0, 所以

$$\begin{aligned} d_k &= \lim_{t \rightarrow \omega^{-k}} \frac{1 - \omega^k t}{(1 - (\omega^k t)^a)(1 - t^b)(1 - t^c)} \\ &= \frac{1}{a} \times \frac{1}{(1 - \omega^{-kb})(1 - \omega^{-kc})} \end{aligned}$$

这样我们计算  $G(t)$  的展开式的  $t^n$  项系数:

$$f(n) = h_0 + h_1 \times (n+1) + h_2 \times \frac{(n+1)(n+2)}{2} + \sum_{k=1}^{a-1} d_k \omega^{kn} + \sum_{k=1}^{b-1} e_k \tau^{kn} + \sum_{k=1}^{c-1} f_k \rho^{kn}$$

注意到

$$\left| \sum_{k=1}^{a-1} d_k \omega^{kn} \right| \leq \sum_{k=1}^{a-1} |d_k|$$

$$= \frac{1}{a} \times \sum_{k=1}^{a-1} \frac{1}{|1 - \omega^{-kb}| |1 - \omega^{-kc}|}$$

$$\leq \frac{1}{a} \times \sum_{k=1}^{a-1} \frac{1}{|1 - \omega^k|^2}$$

$$= \frac{a^2 - 1}{12a} < \frac{a}{12}$$

这里, 最后一步的等号要用到后面证明的引理.

同理可证  $\left| \sum_{k=1}^{b-1} e_k \tau^{kn} \right| < \frac{b}{12}$  和  $\left| \sum_{k=1}^{c-1} f_k \rho^{kn} \right| < \frac{c}{12}$ . 我们取  $\beta_2 = \frac{h_2}{2}$ ,  $\beta_1 = h_1 + \frac{3}{2}h_2$ ,  $\beta_0 = h_0 + h_1 + h_2$ ,

有:

$$|\beta_2 n^2 + \beta_1 n + \beta_0 - f(n)| \leq \left| \sum_{k=1}^{a-1} d_k \omega^{kn} \right| + \left| \sum_{k=1}^{b-1} e_k \tau^{kn} \right| + \left| \sum_{k=1}^{c-1} f_k \rho^{kn} \right| < \frac{a+b+c}{12}.$$

倒数第二步需要【引理】, 对任意正整数  $m$ , 有  $\sum_{k=1}^{n-1} \frac{1}{\sin^2 \frac{k\pi}{m}} = \frac{m^2 - 1}{3}$

这等价于证明

$$\sum_{k=1}^{n-1} \cot^2 \frac{k\pi}{m} = \frac{m^2 - 3m + 2}{3}$$

由第二天的结论可证, 这里不再赘述.

因此  $m-1$  个根的平方和为  $\sum_{k=1}^{n-1} \cot^2 \frac{k\pi}{m} = \sigma_1^2 - 2\sigma_2 = \frac{m^2 - 3m + 2}{3}$ .

**证法二** 由对称性不妨设  $a \leq b \leq c$ . 若  $a = b = c = 1$ , 则  $f(n)$  等于把  $n$  写成三个非负整数和的方法

数, 即  $C_{n+2}^2$ , 此时取  $\alpha = \frac{1}{2}$ ,  $\beta = \frac{3}{2}$ ,  $\gamma = 1$  可使误差永远为 0, 此时结论成立.

下面假设  $c > 1$ . 对非负整数  $m$ , 设  $g(m)$  是不定方程  $ax + by = m$  的非负整数解  $(x, y)$  的个数.

首先想办法算出  $g(m)$ .

设  $x \equiv ka \pmod{b}$ ,  $m \equiv \ell b \pmod{a}$ , 其中  $k \in \{0, 1, \dots, b-1\}$ ,  $\ell \in \{0, 1, \dots, a-1\}$ . 易知  $x \equiv k \pmod{b}$ ,  $y \equiv \ell \pmod{a}$ . 设  $x = k + ub$ ,  $y = \ell + va$ , 则

$$m = ka + \ell b + (u + v)ab$$

即  $u + v = \frac{m - (ka + \ell b)}{ab}$ . 这样  $(u, v)$  的组数为  $\frac{m - (ka + \ell b)}{ab} + 1$  (注意  $\frac{m - (ka + \ell b)}{ab}$  是整数且大

于  $-2$ , 当  $\frac{m - (ka + \ell b)}{ab} = -1$  时, 有关组数的结论依然成立).

因此,  $g(m) = \frac{m - (ka + \ell b)}{ab} + 1$ , 下面考虑  $f(n)$ .

若不定方程  $ax + by + cz = n$  中,  $z$  已给定 ( $cz \leq n$ ), 那么  $ax + by = n - cz$  的解的个数为  $g(n - cz)$ , 因此,

$$f(n) = \sum_{i=0}^{\lfloor n/c \rfloor} g(n - ic)$$

对整数  $i$ , 定义  $k_i \in \{0, 1, \dots, b-1\}$  和  $\ell_i \in \{0, 1, \dots, a-1\}$  使得

$$n - ic \equiv k_i a \pmod{b}, \quad n - ic \equiv \ell_i b \pmod{a}$$

则

$$\begin{aligned} f(n) &= \sum_{i=0}^{\lfloor n/c \rfloor} g(n - ic) = \sum_{i=0}^{\lfloor n/c \rfloor} \left( \frac{(n - ic) - (k_i a + \ell_i b)}{ab} + 1 \right) \\ &= \left\lfloor \frac{n}{c} \right\rfloor \cdot \left( \frac{n}{ab} + 1 \right) - \frac{c}{2ab} \left\lfloor \frac{n}{c} \right\rfloor \left( \left\lfloor \frac{n}{c} \right\rfloor + 1 \right) - \left( \frac{1}{b} \sum_{i=0}^{\lfloor n/c \rfloor} k_i + \frac{1}{a} \sum_{i=0}^{\lfloor n/c \rfloor} \ell_i \right) \end{aligned}$$

注意到  $a, b, c$  两两互质, 故  $i = 0, 1, \dots, b-1$  时,  $n - ic$  跑遍模  $b$  的完系, 因此  $k_i a$  跑遍模  $b$  的完系, 故  $k_i$  跑遍模  $b$  的完系. 另外, 当  $i$  增加或减少一个  $b$  的倍数时, 易见  $k_i$  不改变.

由此可以考虑  $\sum_{i=0}^{\lfloor n/c \rfloor} \left( k_i - \frac{b-1}{2} \right)$ , 被求和的部分在  $i$  跑遍一个模  $b$  的完系时和为 0, 故  $\sum_{i=0}^{\lfloor n/c \rfloor} \left( k_i - \frac{b-1}{2} \right) =$

$\sum_{i=0}^s \left( k_i - \frac{b-1}{2} \right)$ . 这里,  $s$  是  $\left\lfloor \frac{n}{c} \right\rfloor$  模  $b$  的最小非负剩余. 在和式  $\sum_{i=0}^s \left( k_i - \frac{b-1}{2} \right)$  中, 所有加项两两不

同, 且均取自集合  $\left\{ \frac{1-b}{2}, \frac{3-b}{2}, \dots, \frac{b-3}{2}, \frac{b-1}{2} \right\}$ , 故  $\left| \sum_{i=0}^s \left( k_i - \frac{b-1}{2} \right) \right|$  不超过此集合中所有正数之和

(因为此集合中正负数对称出现), 即  $\frac{b^2 - 1}{8}$  ( $b$  是奇数时) 或  $\frac{b^2}{8}$  ( $b$  是偶数时). 因此

$$\left| \sum_{i=0}^{\lfloor n/c \rfloor} \left( k_i - \frac{b-1}{2} \right) \right| \leq \frac{b^2}{8}$$

同理,

$$\left| \sum_{i=0}^{\lfloor n/c \rfloor} \left( \ell_i - \frac{a-1}{2} \right) \right| \leq \frac{a^2}{8}$$

由上面两个式子得:

$$\begin{aligned} &\left| \left( \frac{1}{b} \sum_{i=0}^{\lfloor n/c \rfloor} k_i + \frac{1}{b} \sum_{i=0}^{\lfloor n/c \rfloor} \ell_i \right) - \left( \left\lfloor \frac{n}{c} \right\rfloor + 1 \right) \left( \frac{b-1}{2b} + \frac{a-1}{2a} \right) \right| \\ &\leq \frac{1}{b} \left| \sum_{i=0}^{\lfloor n/c \rfloor} \left( k_i - \frac{b-1}{2} \right) \right| + \frac{1}{a} \left| \sum_{i=0}^{\lfloor n/c \rfloor} \left( \ell_i - \frac{a-1}{2} \right) \right| \leq \frac{a+b}{8} \end{aligned}$$

设  $r$  是  $n$  模  $c$  的最小非负剩余, 则

$$\begin{aligned} & \left\lfloor \frac{n}{c} \right\rfloor \cdot \left( \frac{n}{ab} + 1 \right) - \frac{c}{2ab} \left\lfloor \frac{n}{c} \right\rfloor \cdot \left( \left\lfloor \frac{n}{c} \right\rfloor + 1 \right) - \left( \left\lfloor \frac{n}{c} \right\rfloor + 1 \right) \left( \frac{b-1}{2b} + \frac{a-1}{2a} \right) \\ &= \frac{(n-r)(n+ab)}{abc} - \frac{(n-r)(n-r+c)}{2abc} - \frac{(2ab-a-b)(n-r+c)}{2abc} \\ &= \frac{n^2 - (a+b+c)n - (2abc+ac+bc) - r(r+a+b-c)}{2abc} \end{aligned}$$

在  $r$  取遍  $0, 1, \dots, c-1$  时, 设  $r(r+a+b-c)$  的最大值为  $A+B$ , 最小值为  $A-B$ , 则由上面两个式子, 有

$$\left| f(n) - \frac{n^2 - (a+b+c)n - (2abc+ac+bc) - A}{2abc} \right| \leq \frac{a+b}{8} + \frac{B}{2abc}$$

以下令

$$\alpha = \frac{1}{2abc}, \quad \beta = -\frac{a+b+c}{2abc}, \quad \gamma = -\frac{2abc+ac+bc+A}{2abc}$$

我们对  $a, b, c$  分情况讨论证明误差

$$|f(n) - (\alpha n^2 + \beta n + \gamma)| < \frac{a+b+c}{12}$$

情况一:  $a=b=1$  且  $c>1$ , 则讨论开口和对称轴易知

$$A+B=c-1, \quad A-B \geq -\frac{(c-2)^2}{4}$$

故  $B \leq \frac{c^2}{8}$ . 另外注意此时①和②的左边恒为 0, 故不产生误差, 因此误差

$$|f(n) - (\alpha n^2 + \beta n + \gamma)| \leq \frac{c^2}{8 \cdot 2abc} = \frac{c}{16} < \frac{a+b+c}{12}$$

即此时结论成立;

情况二:  $a=1, b>1$ , 且  $c \geq a+b$ , 同样考虑开口和对称轴易知

$$A+B=b(c-1), \quad A-B \geq -\frac{(c-1-b)^2}{4}$$

故  $B \leq \frac{(b+c-1)^2}{8}$ . 另外注意此时①的左边恒为 0, 故不产生误差, 因此误差

$$|f(n) - (\alpha n^2 + \beta n + \gamma)| \leq \frac{b}{8} + \frac{(b+c-1)^2}{8 \cdot 2abc} = \frac{b}{8} + \frac{b^2+2bc+c^2-2b-2c+1}{16bc}$$

$$= \frac{b}{8} + \frac{3bc+c^2-2b-2c+1-b(c-b)}{16bc} \leq \frac{b}{8} + \frac{3bc+c^2-2b-2c+1-(c-1)}{16bc}$$

$$< \frac{b}{8} + \frac{2bc+c^2-3c}{16bc} = \frac{b}{8} + \frac{3}{16} + \frac{c-3}{16b} \leq \frac{b}{8} + \frac{3}{16} + \frac{c-3}{32}$$

$$= \frac{a+b+c}{12} - \frac{5a-4b-1}{96} < \frac{a+b+c}{12}$$

即此时结论成立;

情况三:  $a>1$  且  $c \geq a+b-2$ , 同样考虑开口和对称轴易知

$$A+B=(a+b-1)(c-1), \quad A-B = -\frac{(c-a-b)^2}{4}$$

故  $B \leq \frac{(a+b+c-2)^2}{7} < \frac{c^2}{2}$ . 因此误差

$$|f(n) - (\alpha n^2 + \beta n + \gamma)| < \frac{a+b}{8} + \frac{c^2}{4abc} = \frac{a+b}{8} + \frac{c}{4ab}$$

$$\leq \frac{a+b}{8} + \frac{c}{24} = \frac{a+b+c}{12} - \frac{c-a-b}{24} \leq \frac{a+b+c}{12}$$

即此时结论成立;

情况四:  $a>1$  且  $c \leq a+b-3$ , 则  $r(r+a+b-c)$  在  $r \geq 0$  时严格递增, 故  $2B=(c-1)(a+b-1)$ , 因此

$$B = \frac{(c-1)(a+b-1)}{2} < \frac{(a+b)c}{2}$$

由  $c \leq a+b-3 \leq a+c-4$  知  $a \geq 4$ , 故误差

$$|f(n) - (\alpha n^2 + \beta n + \gamma)| < \frac{a+b}{8} + \frac{(a+b)c}{4abc} = \frac{a+b}{8} + \frac{1}{4a} + \frac{1}{4b}$$

$$< \frac{a+b}{8} + \frac{1}{16} + \frac{1}{20} < \frac{a+b+1}{8} = \frac{3a+3b+3}{24}$$

$$< \frac{2a+2b+(a+b+3)}{24} \leq \frac{2a+2b+2c}{24} = \frac{a+b+c}{12}$$

即此时结论成立.

综上所述, 命题得证.

**step 2** 处理其他部分. ....50 分

注意到,  $\left[ \lambda \left( \cos \frac{\pi}{8} \right) x_i + x_i^2 + 1 \right] \left[ \lambda \left( \sin \frac{\pi}{8} \right) x_i + x_i^2 + 1 \right] - 1 = x_i^4$

又  $\sum_{i \neq j, j=1}^m x_j = 1 - x_i$

所以原题中， $T = \max \left[ \sum_{i=1}^m x_i^4 (1 - x_i) \right] = \max \left[ \sum_{i=1}^m (x_i^4 - x_i^5) \right]$

记  $p(x) = x^4 - x^5$

待求  $F = p(x_1) + p(x_2) + \cdots + p(x_n)$

下面讨论  $p(x)$  的凹凸性.

$p''(x) = 20x^2 \left( \frac{3}{5} - x \right)$

故  $p(x)$  在  $(0, \frac{3}{5})$  上为凸函数，在  $(\frac{3}{5}, 1)$  上为凹函数.

故当 F 取最大值时，有：

1.  $x_1 = \cdots = x_k = 0$

2. 可能有  $0 < x_{k+1} < \frac{3}{5}$

3.  $\frac{3}{5} < x_{k+2} = \cdots = x_m = a$

又  $x_1 + x_2 + \cdots + x_m = 1$ ，故最多有一个点在  $(\frac{3}{5}, 1)$  之间.

所以 F 取最大值的必要条件为  $x_1$  到  $x_n$  中有  $(m - 2)$  个 0.

从而令

$F = p^4 - p^5 + q^4 - q^5 = p^4(1 - p) = q^4(1 - q) = pq(p^3 + q^3)$

$= pq(p + q)[(p + q)^2 - 3pq] = pq(1 - 3pq) = \frac{1}{3} \times 3pq(1 - 3pq)$

$\leq \frac{1}{3} \times \left( \frac{1}{3} \right)^2 = \frac{1}{12}$

其中， $p + q = 1$

取等： $p = \frac{3 + \sqrt{3}}{6}, q = \frac{3 - \sqrt{3}}{6}$  或者反过来.

即为所求.

□

四、第四天（高扬供题）

4. (50 分)

设  $f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_0$ ，其零点分别为  $x_1, x_2, \cdots, x_n$ . 其中， $a_0 < a_1 < a_2 < \cdots < a_n$ .

设  $S_k = x_1^k + x_2^k + \cdots + x_n^k$ . 求证： $\sum_{i=1}^{n-1} (a_i - a_0) \cdot S_{i+2} = 0$ .

解答

先证明一个引理：牛顿公式.

首先考虑  $n = 2$  的情形.

为了简单起见，可以假设  $a = 1$

则  $x^2 + bx + c = (x - x_1)(x - x_2)$ .

由韦达定理可知， $x_1 + x_2 = -b, x_1 x_2 = c$ .

又  $x_1^2 + bx_1 + c = 0, x_2^2 + bx_2 + c = 0$ .

两式相加，得到：

$S_2 + bS_1 + 2c = 0, S_2 = -(bS_1 - 2c) = b^2 - 2c$ . ..... 5 分

我们可以知道  $x_1^3 + bx_1^2 + cx_1 = 0, x_2^3 + bx_2^2 + cx_2 = 0$

两式相加，得到：

$S_3 = -b^3 + 3bc$ .

对于任意  $n$  的情形，我们也可以同样进行. 下面我们引进符号  $\sum$ ,

例如用  $\sum x_1^{k-1} x_2$  表示

$\left( \begin{array}{l} x_1^{k-1} x_2 + \cdots + x_1^{k-1} x_n + x_2^{k-1} x_1 + \cdots \\ + x_2^{k-1} x_n + \cdots + x_n^{k-1} x_1 + \cdots + x_n^{k-1} x_{n-1}, \end{array} \right)$

当  $k \leq n$ , 就有

$s_{k-1}(x_1 + x_2 + \cdots + x_n) = s_k + \sum x_1^{k-1} x_2,$

$s_{k-2}(x_1 x_2 + x_1 x_3 + \cdots + x_{n-1} x_n) = \sum x_1^{k-1} x_2 + \sum x_1^{k-2} x_2 x_3,$  (1)

⋮

$s_{k-1}(x_1 x_2 \cdots x_i + \cdots) = \sum x_1^{k-i+1} x_2 \cdots x_i + \sum x_1^{k-i} x_2 \cdots x_{i+1},$

⋮

$s_1(x_1 x_2 \cdots x_{k-1} + \cdots) = \sum x_1^2 x_2 \cdots x_{k-1} + k \sum x_1 x_2 \cdots x_k$ . ..... 15 分

以  $-1, +1, -1, \cdots$  依次乘各式，然后加起来，就得到

$-s_{k-1}(x_1 + x_2 + \cdots + x_n) + s_{k-2}(x_1 x_2 + x_1 x_3 + \cdots + x_{n-1} x_n) + \cdots + (-1)^{k-1} s_1(x_1 x_2 \cdots x_{k-1} + \cdots)$

$= -s_k + (-1)^{k-1} k \sum x_1 x_2 \cdots x_k,$

或

$s_k - s_{k-1}(x_1 + x_2 + \cdots + x_n) + s_{k-2}(x_1 x_2 + x_1 x_3 + \cdots + x_{n-1} x_n) + \cdots + (-1)^{k-1} s_1(x_1 x_2 \cdots x_{k-1} + \cdots)$

$+ (-1)^k k(x_1 x_2 \cdots x_k + \cdots) = 0,$

或

$a_0 s_k + a_1 s_{k-1} + a_2 s_{k-2} + \cdots + k a_k = 0$ . ..... 25 分

若  $k > n$ , 那么 (1) 式中最后一式应是

$s_{k-n}(x_1 x_2 \cdots x_n) = \sum x_1^{k-n+1} x_2 \cdots x_n,$

从而得到

$$s_k - s_{k-1}(x_1 + x_2 + \cdots + x_n) + s_{k-2}(x_1x_2 + \cdots + x_{n-1}x_n) + \cdots + (-1)^n s_{k-n}(x_1x_2 \cdots x_n) = 0,$$

或

$$a_0s_k + a_1s_{k-1} + a_2s_{k-2} + \cdots + a_ns_{k-n} = 0. \cdots \cdots \cdots 35 \text{ 分}$$

现取  $k = n + 1$ .

$$\Rightarrow a_nS_{n+1} + a_1S_n + a_2S_{n-1} + \cdots + a_0S_1 = 0$$

即

$$\sum_{i=0}^n a_iS_{i+1} = 0 \cdots \cdots \cdots 40 \text{ 分}$$

由 Abel 求和:

设

$$T_n = \sum_{i=1}^{n-1} S_i$$

则

$$\sum_{i=0}^n a_iS_{i+1} = a_0T_n + \sum_{k=0}^{n-1} (a_{k+1} - a_k)S_{k+2}$$

$$\therefore a_0T_n = \sum_{k=0}^{n-1} (a_k - a_{k+1})S_{k+2}$$

$$= (a_0 - a_1)S_2 + (a_1 - a_2)S_3 + \cdots + (a_{n-1} - a_n)S_{n+1}$$

$$= a_0S_2 + a_1S_3 + \cdots + a_{n-1}S_{n+1} - (a_1S_2 + a_2S_3 + \cdots + a_nS_{n+1})$$

$$= a_0S_2 + a_1S_3 + \cdots + a_{n-1}S_{n+1} + a_0S_1 \cdots \cdots \cdots 45 \text{ 分}$$

又

$$T_n = \sum_{j=1}^{n-1} S_j$$

$$\therefore a_0(S_1 + S_2 + \cdots + S_{n+1}) = a_0S_2 + a_0S_3 + a_1S_3 + \cdots + a_{n-1}S_{n+1}$$

$$\therefore a_0S_3 + a_0S_4 + \cdots + a_0S_{n+1} = a_1S_3 + a_2S_4 + \cdots + a_{n-1}S_{n+1}$$

$$\therefore \sum_{i=1}^{n-1} (a_i - a_0)S_{i+2} = 0 \cdots \cdots \cdots 50 \text{ 分}$$

□

五、第五天 (窦世杰供题)

5. (50 分)

给定  $r + 1$  位  $p$  进数  $n = (\overbrace{n_r \cdots n_\alpha 00 \cdots 0}_{\alpha \text{ zeros}})_p$  和正整数  $k, n \geq k, V_p(n) = \alpha, V_p(k) = \beta, \alpha \geq \beta$ . 若

$$v_p\left(\binom{n}{k}\right) = r - \beta$$

则称  $\binom{n}{k}$  为  $p$  幂最大组合数. 试求  $p$  幂最大组合数  $\binom{n}{k}$  的个数.

注: 设  $p$  为一个质数,  $n$  为一个正整数,  $V_p(n)$  表示  $n$  中所含有的  $p$  的最大幂次, 即:

$$V_p(n) = \max\{k \in \mathbb{N} \mid p^k \mid n\}$$

换句话说,  $V_p(n)$  是使得  $p^k$  整除  $n$  的最大整数  $k$ .

解答

记  $q = p - 1, k = (\overbrace{k_r k_{r-1} \cdots k_\beta 00 \cdots 0}_{\beta \text{ zeros}})_p$ .

(1) 若  $\alpha > \beta$ , 则  $\alpha \geq 1$ . 由 Kummer 定理知  $\binom{n}{k}$  为  $p$  幂最大组合数等价于  $n - k$  的  $p$  进制减法有

$r - \beta$  位退位, 此时  $v_p\left(\binom{n}{k}\right) = r - \beta$ .  $\cdots \cdots \cdots 5 \text{ 分}$

对于每一个  $\beta$ ,

$k_\beta$  可取  $1, 2, \cdots, q$ , 有  $p - 1$  种选择;

$k_{\beta+1}, \cdots, k_{\alpha-1}$  可取  $0, 1, 2, \cdots, q$ , 各有  $p$  种选择;

$k_\alpha$  可取  $n_\alpha, n_\alpha + 1, \cdots, q$ , 有  $p - n_\alpha$  种选择;

$\cdots \cdots \cdots$ ;

$k_{r-1}$  可取  $n_{r-1}, n_{r-1} + 1, \cdots, q$ , 有  $p - n_{r-1}$  种选择;

$k_r$  可取  $0, 1, 2, \cdots, n_r - 1$ , 有  $n_r$  种选择.

由乘法原理知  $k$  有  $(p - 1)p^{\alpha-\beta-1}(p - n_\alpha) \cdots (p - n_{r-1})n_r$  种选择.  $\cdots \cdots \cdots 20 \text{ 分}$

(2) 若  $\alpha = \beta$ , 则  $k = (\overbrace{k_r k_{r-1} \cdots k_\alpha 00 \cdots 0}_{\alpha \text{ zeros}})_p$ . 由 Kummer 定理知  $p$  幂最大等价于  $n - k$  的  $p$  进制减

法有  $r - \alpha$  次退位, 此时  $v_p\left(\binom{n}{k}\right) = r - \alpha$ .  $\cdots \cdots \cdots 25 \text{ 分}$

$k_\alpha$  可取  $n_\alpha + 1, n_\alpha + 2, \cdots, q$ , 有  $p - 1 - n_\alpha$  种选择;

$k_{\alpha+1}$  可取  $n_{\alpha+1}, n_{\alpha+1} + 1, \cdots, q$ , 有  $p - n_{\alpha+1}$  种选择;

$\cdots$ ;  $k_{r-1}$  可取  $n_{r-1}, n_{r-1} + 1, \cdots, q$ , 有  $p - n_{r-1}$  种选择;

$k_r$  可取  $0, 1, 2, \cdots, n_r - 1$ , 有  $n_r$  种选择.

由乘法原理知  $k$  有  $(p - 1 - n_\alpha)(p - n_{\alpha+1}) \cdots (p - n_{r-1})n_r$  种选择.  $\cdots \cdots \cdots 40 \text{ 分}$

于是由加法原理知  $p$  幂最大组合数  $\binom{n}{k}$  数为

$$\sum_{\beta=0}^{\alpha-1} [(p - 1)p^{\alpha-\beta-1}(p - n_\alpha) \cdots (p - n_{r-1})n_r] + (p - 1 - n_\alpha)(p - n_{\alpha+1}) \cdots (p - n_{r-1})n_r$$

密 封 线 内 不 得 答 题

$$\begin{aligned} &= (p - n_{\alpha+1}) \cdots (p - n_{r-1}) n_r \left[ (p - 1)(p - n_\alpha) \sum_{\beta=0}^{\alpha-1} p^{\alpha-\beta-1} + (p - 1 - n_\alpha) \right] \\ &= (p - n_{\alpha+1}) \cdots (p - n_{r-1}) n_r \left[ (p - 1)(p - n_\alpha) \frac{1 - p^\alpha}{1 - p} + (p - 1 - n_\alpha) \right] \\ &= (p - n_{\alpha+1}) \cdots (p - n_{r-1}) n_r [(p - n_\alpha)(p^\alpha - 1) + (p - 1 - n_\alpha)] \\ &= (p - n_{\alpha+1}) \cdots (p - n_{r-1}) n_r [(p - n_\alpha)p^\alpha - 1] \end{aligned}$$

故  $p$  幂最大组合数  $\binom{n}{k}$  个数为  $(p - n_{\alpha+1}) \cdots (p - n_{r-1}) n_r [(p - n_\alpha)p^\alpha - 1]$ . ..... 50 分

□

六、第六天（方逸宸供题）

6. (50 分)

对于一个长度为  $n$ ，元素互不相同的序列  $\{a_i\}$ . 称一种交换操作为：将数列中的  $a_i$  与  $a_j$  交换 ( $i < j$ ). 易知下标不同的交换操作有  $\frac{n(n-1)}{2}$  种. 现在请你构造这  $\frac{n(n-1)}{2}$  种交换操作的顺序，使得按照该顺序对序列进行交换，交换完成后的序列与原序列相同. 对于任意正整数  $n$ ，构造方案或说明无解.

解答

**step 1**

考虑  $n \equiv 2, 3 \pmod 4$ .

我们记：( $i, j$ ) 表示将  $a_i$  和  $a_j$  交换一次. 另：( $a_i, a_j$ ) 也表示将  $a_i$  和  $a_j$  交换一次.

而我们注意到：一次交换发生后，逆序对个数的奇偶性改变. .... 5 分

注：两个值相对于其他值的逆序对数量奇偶性不变，两个值之间的逆序对奇偶性改变.

故总交换数不为奇数.

又总共有  $\frac{n(n-1)}{2}$  次交换，

当  $n \equiv 2 \pmod 4$  时， $n(n-1) \equiv 2 \pmod 4$ ，故  $\frac{n(n-1)}{2} \equiv 1 \pmod 2$ ，为奇数. .... 7 分

当  $n \equiv 3 \pmod 4$  时， $n(n-1) \equiv 6 \pmod 4$ ，即  $n(n-1) \equiv 2 \pmod 4$ ，故  $\frac{n(n-1)}{2} \equiv 1 \pmod 2$ ，为奇数. .... 9 分

故  $n \equiv 2, 3 \pmod 4$  不成立. .... 10 分

**step 2**

考虑  $n \equiv 0 \pmod 4$ .

将相邻 4 个下标分为一组，共  $\frac{n}{4}$  组.

考虑对  $\{t, t+1, t+2, t+3\} (t \equiv 1 \pmod 4)$  的组内交换.

注意到：按如下顺序交换其中两项的顺序，交换完成后，仍为  $\{t, t+1, t+2, t+3\}$ .

$(t, t+1)$ ,  $(t+2, t+3)$ ,  $(t, t+3)$ ,  $(t+1, t+2)$ ,  $(t, t+2)$ ,  $(t+1, t+3)$ . .... 20 分

接下来考虑对形如  $\{a_1, a_2, a_3, a_4\}$  和  $\{b_1, b_2, b_3, b_4\}$  的组进行组间交换.

注意到，按如下顺序交换可成立：

$(a_1, b_1)$ ,  $(a_2, b_2)$ ,  $(a_1, b_2)$ ,  $(a_2, b_1)$ ,  $(a_1, b_3)$ ,  $(a_2, b_4)$ ,  $(a_1, b_4)$ ,  $(a_2, b_3)$ ,  $(a_3, b_1)$ ,  $(a_4, b_2)$ ,  $(a_3, b_2)$ ,  $(a_4, b_1)$ ,  $(a_3, b_3)$ ,  $(a_4, b_4)$ ,  $(a_3, b_4)$ ,  $(a_4, b_3)$ . ..... 35 分

故  $n \equiv 0 \pmod 4$  成立.

**step 3**

考虑  $n \equiv 1 \pmod 4$ .

前  $(n-1)$  个数按照  $n \equiv 0 \pmod 4$  的情况进行分组. 组内交换作如下变动：

$(t, t+1) \rightarrow (t, n), (t, t+1), (t+1, n)$

$(t+2, t+3) \rightarrow (t+2, n), (t+2, t+3), (t+3, n)$

依次，恰好用尽多出的  $(n-1)$  次交换. .... 49 分

故  $n \equiv 1 \pmod 4$  成立.

**综上所述**

当  $n \equiv 0 \pmod 4$  或  $n \equiv 1 \pmod 4$  时成立，当  $n \equiv 2 \pmod 4$  或  $n \equiv 3 \pmod 4$  时不成立. .... 50 分

□