

# 第五届中国大学生数学竞赛决赛三、四年级试卷解答 (数学类, 2014年3月)

考试形式: 闭卷 考试时间: 180 分钟 满分: 100 分

- 注意: 1. 前 4 题是必答题, 再从 5–11 题中任选两题, 题号要填如上面的表中.  
2. 所有答题都须写在此试卷纸密封线右边, 写在其它纸上一律无效.  
3. 密封线左边请勿答题, 密封线外不得有姓名及相关标记.  
4. 如答题空白不够, 可写在当页背面, 并标明题号.

一、(本题 15 分) 设  $S$  为  $\mathbb{R}^3$  中的抛物面  $z = \frac{1}{2}(x^2 + y^2)$ ,  $P = (a, b, c)$  为  $S$  外一固定点, 满足  $a^2 + b^2 > 2c$ . 过  $P$  作  $S$  的所有切线. 证明: 这些切线的切点落在同一张平面上.

**证明** 设  $\ell$  是过  $P$  点的抛物面  $S$  的一条切线, 它的方向向量为  $V = (u, v, w)$ . 则切点可表成  $Q = P + tV = (a + tu, b + tv, c + tw)$ , 其中  $t$  是二次方程

$$2(c + tw) = (a + tu)^2 + (b + tv)^2,$$

也就是

$$(u^2 + v^2)t^2 + 2(au + bv - w)t + (a^2 + b^2 - 2c) = 0$$

的唯一重根. (5分)

这时,

$$(au + bv - w)^2 = (u^2 + v^2)(a^2 + b^2 - 2c),$$

$$t = \frac{w - au - bv}{u^2 + v^2} = \frac{a^2 + b^2 - 2c}{w - au - bv}.$$

(10分)

于是切点  $Q = (X, Y, Z) = (a + tu, b + tv, c + tw)$  满足

$$aX + bY - Z = (a^2 + b^2 - c) + t(au + bv - w) = c.$$

(15分)

于是所有切点  $Q$  落在平面  $ax + by - z = c$  上.

二、(本题 15 分) 设实二次型  $f(x_1, x_2, x_3, x_4) = x^T Ax$ , 其中

$$x = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{pmatrix}, \quad A = \begin{pmatrix} 2 & a_0 & 2 & -2 \\ a & 0 & b & c \\ d & e & 0 & f \\ g & h & k & 4 \end{pmatrix},$$

$a_0, a, b, c, d, e, f, g, h, k$  皆为实数. 已知  $\lambda_1 = 2$  是  $A$  的一个几何重数为 3 的特征值. 试回答以下问题:

- (i)  $A$  能否相似于对角矩阵; 若能, 请给出证明; 若不能, 请给出例子.
- (ii) 当  $a_0 = 2$  时, 试求  $f(x_1, x_2, x_3, x_4)$  在正交变换下的标准型.

**证明** (i) 由于  $\text{tr}(A)$  是  $A$  的特征值之和, 得  $\lambda_1$  的代数重数也是 3, 而  $A$  的另一个特征值  $\lambda_2 = 0$ , 且  $\lambda_2 = 0$  的代数重数为 1. 结果  $A$  有四个线性无关的特征向量. 故  $A$  可对角化. (5分)

(ii) 由于  $\lambda_1 = 2$  的重数为 3, 故有

$$\text{rank}(A - 2E) = \text{rank} \begin{pmatrix} 0 & 2 & 2 & -2 \\ a & -2 & b & c \\ d & e & -2 & f \\ g & h & k & 2 \end{pmatrix} = 1. \quad (7\text{分})$$

进而  $a/0 = -2/2 = b/2 = c/-2$ , 得  $a = 0, b = -2, c = 2; d/0 = e/2 = -2/2 = f/-2$ , 得  $d = 0, e = -2, f = 2; g/0 = h/2 = k/2 = 2/-2$ , 得  $g = 0, h = -2, k = -2$ . 于是,

$$A = \begin{pmatrix} 2 & 2 & 2 & -2 \\ 0 & 0 & -2 & 2 \\ 0 & -2 & 0 & 2 \\ 0 & -2 & -2 & 4 \end{pmatrix}. \quad (10\text{分})$$

注意到  $f(x_1, x_2, x_3, x_4) = x^T Ax = x^T Bx$ , 其中

$$B = \frac{A + A^T}{2}, \quad B = \begin{pmatrix} 2 & 1 & 1 & -1 \\ 1 & 0 & -2 & 0 \\ 1 & -2 & 0 & 0 \\ -1 & 0 & 0 & 4 \end{pmatrix}.$$

$B$  的特征值为  $\lambda_1 = 2$  (二重),  $\lambda_2 = 1 + 2\sqrt{3}$  (一重),  $\lambda_3 = 1 - 2\sqrt{3}$  (一重). 故  $f(x_1, x_2, x_3, x_4)$  在正交变换下的标准型为

$$2y_1^2 + 2y_2^2 + (1 + 2\sqrt{3})y_3^2 + (1 - 2\sqrt{3})y_4^2. \quad (15\text{分})$$

三、(本题 20 分) 设  $f(x)$  是  $[0, +\infty)$  上非负可导函数,  $f(0) = 0$ ,  $f'(x) \leq \frac{1}{2}$ .  
假设  $\int_0^{+\infty} f(x) dx$  收敛. 求证: 对任意  $\alpha > 1$ ,  $\int_0^{+\infty} f^\alpha(x) dx$  也收敛, 并且

$$\int_0^{+\infty} f^\alpha(x) dx \leq \left( \int_0^{+\infty} f(x) dx \right)^\beta, \quad \beta = \frac{\alpha+1}{2}.$$

**证明** 令

$$g(t) = \left( \int_0^t f(x) dx \right)^\beta - \int_0^t f^\alpha(x) dx, \quad (5 \text{分})$$

则  $g(t)$  可导, 且

$$g'(t) = f(t) \left[ \beta \left( \int_0^t f(x) dx \right)^{\beta-1} - f^{\alpha-1}(t) \right].$$

令

$$h(t) = \beta^{\frac{1}{\beta-1}} \int_0^t f(x) dx - f^2(t). \quad (10 \text{分})$$

则有

$$h'(t) = f(t) \left[ \beta^{\frac{1}{\beta-1}} - 2f'(t) \right].$$

由于  $\beta > 1$ ,  $f'(x) \leq \frac{1}{2}$ , 我们有  $h'(t) \geq 0$ . 这说明  $h(t)$  单调递增, (15分)

从  $h(0) = 0$ , 得  $h(t) \geq 0$ . 因而  $g'(t) \geq 0$ . 再从  $g(0) = 0$ , 可得  $g(t) \geq 0$ , 即

$$\int_0^t f^\alpha(x) dx \leq \left( \int_0^t f(x) dx \right)^\beta.$$

令  $t \rightarrow +\infty$ , 即得所证. (20分)

四、(本题 20 分) 对多项式  $f(x)$ , 记  $d(f)$  表示其最大和最小实根之间的距离. 设  $n \geq 2$  为自然数. 求最大实数  $C$ , 使得对任意所有根都是实数的  $n$  次多项式  $f(x)$ , 都有  $d(f') \geq C d(f)$ .

**证明**  $C_{\max} = \sqrt{1 - \frac{2}{n}}$ . (2分)

不妨  $f(x)$  的最小实根为 0, 最大实根为  $a$ . 设

$$f(x) = (x - x_1)(x - x_2) \cdots (x - x_n), \quad 0 = x_1 \leq x_2, \dots, x_{n-1} \leq x_n = a.$$

先证以下

**引理:** 若存在  $2 \leq k, m \leq n-1$  使得  $x_k < x_m$ , 令  $x_k < x'_k \leq x'_m < x_m$  满足  $x_k + x_m = x'_k + x'_m$ , 令

$$f_1(x) = (x - x'_1)(x - x'_2) \cdots (x - x'_n), \quad x'_i = x_i, \quad i \neq k, m.$$

则有  $d(f'_1) \leq d(f')$ . (5分)

**证明:** 注意到  $f(x) = f_1(x) - \delta F(x)$ , 其中

$$F(x) = \frac{f_1(x)}{(x - x'_k)(x - x'_m)}, \quad \delta = x'_k x'_m - x_k x_m > 0.$$

设  $\alpha$  和  $\beta$  分别为  $f'_1(x)$  的最大和最小实根, 则有  $f_1(\alpha) \leq 0, f_1(\beta)(-1)^n \leq 0$ . 由罗尔定理  $\alpha \geq x_m, \beta \leq x_k$ , 并且

$$f'(\alpha) = \delta \frac{(2\alpha - x'_k - x'_m)}{(\alpha - x'_k)^2(\alpha - x'_m)^2} f_1(\alpha).$$

则  $f'(\alpha)f_1(\alpha) \geq 0$ . 故  $f'(\alpha) \leq 0$ . 这表明  $f'(x) = 0$  的最大实根大于或等于  $\alpha$ . 同理,  $f'(x) = 0$  最小实根小于或等于  $\beta$ . 引理证毕. (12分)

令

$$g(x) = x(x - a)(x - b)^{n-2}, \quad b = \frac{x_2 + x_3 + \cdots + x_{n-1}}{n-2}.$$

由引理得到  $d(f') \geq d(g')$ . (15分)

由于

$$g'(x) = (x - b)^{n-3}(nx^2 - ((n-1)a + 2b)x + ab),$$

$$d(g') = \sqrt{a^2 - \frac{2a^2}{n} + \left(\frac{a - 2b}{n}\right)^2} \geq \sqrt{1 - \frac{2}{n}} a.$$

于是  $C$  的最大值  $C_{\max} \geq \sqrt{1 - \frac{2}{n}}$ , 且当  $f(x) = x(x - a)(x - a/2)^{n-2}$  时,  $d(f') = \sqrt{1 - \frac{2}{n}} d(f)$ . (20分)

五、(常微分方程 15 分) 设  $f(x, y)$  为  $[a, b] \times R$  上关于  $y$  单调下降的二元函数. 设  $y = y(x)$  和  $z = z(x)$  是可微函数, 且满足:

$$y' = f(x, y), \quad z' \leq f(x, z), \quad x \in [a, b].$$

已知  $z(a) \leq y(a)$ . 求证:  $z(x) \leq y(x), x \in [a, b]$ .

**证明:** 用反证法. 设存在  $x_0 \in [a, b]$  使得  $z(x_0) > y(x_0)$ . 令  $M = \{x \in [a, b] \mid z(x) > y(x)\}$ , 则  $M$  为  $[a, b]$  的非空开子集. (5分)

故存在开区间  $(\alpha, \beta) \subset M$  满足

$$y(\alpha) = z(\alpha), \quad z(x) > y(x), \quad x \in (\alpha, \beta).$$

这推出  $z(x) - y(x)$  单调不增. 故  $z(x) - y(x) \leq z(a) - y(a) = 0$ . 矛盾. (15分)

六、(复变函数 15 分) 设  $D = \{z \in \mathbb{C} : |z| < 1\}$  是单位圆盘, 非常数函数  $f(z)$  在  $\overline{D}$  上解析, 且当  $|z| = 1$  时,  $|f(z)| = 1$ . 求证  $f(D) = D$ .

证明 因为当  $|z| = 1$  时,  $|f(z)| = 1$ , 所以根据极大模原理, 在  $D$  上有  $|f(z)| < 1$ , 即,  $f(D) \subset D$ . (5分)

若存在  $a \in D$ , 使得  $a \notin f(D)$ , 则函数

$$g(z) = \frac{1 - \bar{a}f(z)}{f(z) - a}$$

以及  $1/g(z)$  在  $D$  上解析, 并且容易验证当  $|z| = 1$  时,  $|g(z)| = 1$ . (10分)

因此根据极大模原理, 在  $D$  上有  $|g(z)| \leq 1$ ,  $|1/g(z)| \leq 1$ . 这说明在  $D$  上有  $|g(z)| = 1$ . 因为模为常数的解析函数是常数, 所以  $g(z)$  在  $D$  上为常数, 从而  $f(z)$  在  $D$  上为常数, 这与题设矛盾. 这就证明了  $f(D) = D$ . (15分)

七、(实变函数 15 分) 设  $E_k$  是一列可测集,  $f \in L_{(\bigcup_{k=1}^{\infty} E_k)}$ .

1) 令  $A = \overline{\lim}_{k \rightarrow \infty} E_k$ , 证明  $\int_A f(x) dm = \lim_{n \rightarrow \infty} \int_{\bigcup_{k=n}^{\infty} E_k} f(x) dm$ .

2) 令  $B = \underline{\lim}_{k \rightarrow \infty} E_k$ , 证明  $\int_B f(x) dm = \lim_{n \rightarrow \infty} \int_{\bigcap_{k=n}^{\infty} E_k} f(x) dm$ .

3) 如果  $\{E_k\}$  是单调的, 求证:  $\lim_{k \rightarrow \infty} E_k = E$  存在, 且有

$$\int_E f(x) dm = \lim_{k \rightarrow \infty} \int_{E_k} f(x) dm.$$

证明 1)  $A = \overline{\lim}_{k \rightarrow \infty} E_k = \bigcap_{n=1}^{\infty} \bigcup_{k=n}^{\infty} E_k = \bigcap_{n=1}^{\infty} F_n$ ,

其中  $F_n = \bigcup_{k=n}^{\infty} E_k$ , 则  $F_1 \supset F_2 \supset \cdots \supset F_n \supset F_{n+1} \supset \cdots$ , (2分)

$\because f \in L_{\bigcup_{k=1}^{\infty} E_k} \Rightarrow f \in L_{F_n}, \forall n \geq 1 \Rightarrow f \in L_A$ .

令

$$f_n(x) = \begin{cases} f(x), & x \in F_n \\ 0, & x \notin F_n. \end{cases}$$

i)  $f_n(x)$  可测,  $\forall n \geq 1$ ;

ii)  $\lim_{n \rightarrow \infty} f_n(x) = f(x)\chi_A(x), x \in \mathbb{R}$ ;

$\forall x \in \mathbb{R}$ , 若  $x \in A$ , 则  $f(x)\chi_A(x) = f(x)$ , 又  $x \in A = \bigcap_{n=1}^{\infty} F_n, \forall n \geq 1, f_n(x) = f(x)$ . 故  $\lim_{n \rightarrow \infty} f_n(x) = f(x)\chi_A(x)$ . 若  $x \notin A, f(x)\chi_A(x) = 0$ , 而  $x \notin A = \bigcap_{n=1}^{\infty} F_n, \exists n_0, x \notin F_{n_0}, \{F_n\} \downarrow, \forall n \geq n_0, x \notin F_n, f_n(x) = 0$ , 即  $\lim_{n \rightarrow \infty} f_n(x) = f(x)\chi_A(x)$ . 故  $\lim_{n \rightarrow \infty} f_n(x) = f(x)\chi_A(x)$ .

iii)  $|f_n(x)| \leq |f(x)|\chi_{F_1}(x), \forall n \geq 1$ , 且  $|f(x)|\chi_{F_1}(x) \in L_{\mathbb{R}}$ . (6分)

由控制收敛定理,  $\lim_{n \rightarrow \infty} \int_{\mathbb{R}} f_n(x) dm = \int_{\mathbb{R}} \lim_{n \rightarrow \infty} f_n(x) dm$ .

即

$$\begin{aligned} \lim_{n \rightarrow \infty} \int_{\bigcup_{k=n}^{\infty} E_k} f(x) dm &= \lim_{n \rightarrow \infty} \int_{F_n} f(x) dm \\ &= \int_{\mathbb{R}} f(x)\chi_A(x) dm \\ &= \int_A f(x) dm. \end{aligned} \quad (7分)$$

2)  $B = \underline{\lim}_{k \rightarrow \infty} E_k = \bigcup_{n=1}^{\infty} \bigcap_{k=n}^{\infty} E_k = \bigcup_{n=1}^{\infty} F_n$ , 这里

$$F_n = \bigcap_{k=n}^{\infty} E_k, F_1 \subset \cdots \subset F_n \subset F_{n+1} \subset \cdots,$$

$f \in L_{\bigcup_{k=1}^{\infty} E_k} \Rightarrow f \in L_{F_n}, \forall n \geq 1 \Rightarrow f \in L_B$ . (2分)

令

$$f_n(x) = \begin{cases} f(x), & x \in F_n \\ 0, & x \notin F_n. \end{cases}$$

- i)  $f_n(x)$  可测,  $\forall n \geq 1$ ;
- ii)  $\lim_{n \rightarrow \infty} f_n(x) = f(x), x \in B$ ;
- iii)  $|f_n(x)| \leq |f(x)|, x \in B$ .

由控制收敛定理,  $\lim_{n \rightarrow \infty} \int_B f_n(x) dm = \int_B f(x) dm$ .  
即

$$\begin{aligned}
\lim_{n \rightarrow \infty} \int_{\bigcap_{k=n}^{\infty} E_k} f(x) dm &= \lim_{n \rightarrow \infty} \int_{F_n} f(x) dm \\
&= \lim_{n \rightarrow \infty} \int_B f_n(x) dm \\
&= \int_B f(x) dm. \tag{6分}
\end{aligned}$$

3) 若  $\{E_k\} \uparrow \Rightarrow \lim_{k \rightarrow \infty} E_k = \overline{\lim}_{k \rightarrow \infty} E_k = \underline{\lim}_{k \rightarrow \infty} E_k = \bigcup_{k=1}^{\infty} E_k = E$ .  
由 2)  $F_n = \bigcap_{k=n}^{\infty} E_k = E_n$ ,

$$\int_E f(x) dm = \lim_{n \rightarrow \infty} \int_{F_n} f(x) dm = \lim_{n \rightarrow \infty} \int_{E_n} f(x) dm. \tag{1分}$$

若  $\{E_k\} \downarrow \Rightarrow \lim_{k \rightarrow \infty} E_k = \overline{\lim}_{k \rightarrow \infty} E_k = \underline{\lim}_{k \rightarrow \infty} E_k = \bigcap_{k=1}^{\infty} E_k = E$ .  
由 1)  $F_n = \bigcup_{k=n}^{\infty} E_k = E_n$ ,

$$\int_E f(x) dm = \lim_{n \rightarrow \infty} \int_{F_n} f(x) dm = \lim_{n \rightarrow \infty} \int_{E_n} f(x) dm. \tag{2分}$$

八、(微分几何 15 分) 设  $\Gamma$  是三维欧氏空间中一张平面上的一条抛物线,  $\ell$  是  $\Gamma$  的准线. 将  $\Gamma$  绕其准线  $\ell$  旋转一周, 得到旋转面  $S$ . 求  $S$  的两个主曲率的比值.

**证明:** 在空间选取坐标系, 使得准线  $\ell$  为  $z$ -轴, 抛物线  $\Gamma$  落在  $Oxz$  平面上, 且抛物线顶点为  $P = (p, 0, 0)$ , 焦点为  $F = (2p, 0, 0)$ . 由于抛物线上的任意点  $X = (x, 0, z)$  满足  $|XF| = x$ , 我们得到  $(x - 2p)^2 + z^2 = x^2$ . 故抛物线方程为

$$x = p + \frac{1}{4p} z^2. \quad (5 \text{分})$$

我们记  $f(z) = p + \frac{1}{4p} z^2$ , 这时旋转面  $S$  的方程可表成

$$\gamma = \gamma(z, \theta) = (f(z) \cos \theta, f(z) \sin \theta, z), \quad \theta \in [0, 2\pi], z \in \mathbb{R}.$$

$$\gamma_\theta = (-f(z) \sin \theta, f(z) \cos \theta, 0);$$

$$\gamma_z = (f'(z) \cos \theta, f'(z) \sin \theta, 1);$$

则  $S$  的单位法向量为

$$n = \frac{1}{\sqrt{f'(z)^2 + 1}} (\cos \theta, \sin \theta, -f'(z));$$

$$\gamma_{\theta\theta} = (-f(z) \cos \theta, -f(z) \sin \theta, 0);$$

$$\gamma_{\theta z} = (-f'(z) \sin \theta, f'(z) \cos \theta, 0);$$

$$\gamma_{zz} = (f''(z) \cos \theta, f''(z) \sin \theta, 0).$$

于是, 旋转面的第一基本形式  $I = Ed\theta^2 + 2Fd\theta dz + Gdz^2$  和第二基本形式  $II = Ld\theta^2 + 2Md\theta dz + Ndz^2$  为:

$$E = f(z)^2, \quad F = 0, \quad G = f'(z)^2 + 1;$$

$$L = -\frac{f(z)}{\sqrt{f'(z)^2 + 1}}, \quad M = 0, \quad N = \frac{f''(z)}{\sqrt{f'(z)^2 + 1}}. \quad (10 \text{分})$$

因为  $k_1 = L/E, k_2 = N/G$ , 我们得到

$$k_1/k_2 = LG/EN = -\frac{f'(z)^2 + 1}{f(z)f''(z)} = -2. \quad (15 \text{分})$$

注: 根据  $k_1$  和  $k_2$  的不同排序, 也可以  $k_1/k_2 = -1/2$ .

九、(概率统计 15 分) 一只盒子中装有标上 1 至  $N$  的  $N$  张票券, 有放回地一张一张地抽取, 若我们想收集  $r$  张不同的票券, 则要期望抽多少次才能得到它们? 当然假设取得每张票券是等可能的, 各次抽取是独立的.

解 这个问题可以看作是一种等待时间问题. 我们等待第  $r$  张新票券出现. 以  $\xi_1, \xi_2, \dots$  依次表示对一张新票券的等待时间. 因为第一次抽到的总是新的, 所以  $\xi_1 = 1$ . 于是  $\xi_2$  就是抽到任一张不同于第一次抽出的那张票券的等待时间. 由于这次抽时仍有  $N$  张票券, 但新的只有  $N - 1$  张, 因此成功的概率为  $p = \frac{N-1}{N}$ . 于是,  $\xi_2$  的分布列为

$$P(\xi_2 = n) = \frac{N-1}{N} \left( \frac{1}{N} \right)^{n-1}, \quad n = 1, 2, \dots.$$

从而

$$E\xi_2 = \sum_{n=1}^{\infty} n \left( 1 - \frac{1}{N} \right) \left( \frac{1}{N} \right)^{n-1} = \left( 1 - \frac{1}{N} \right) \cdot \frac{1}{\left( 1 - \frac{1}{N} \right)^2} = \frac{N}{N-1}. \quad (4 \text{分}).$$

在收集到这两张不同的票券之后, 对第三张新票券的等待时间为其成功的概率为  $p = \frac{N-2}{N}$ . 因此

$$E\xi_3 = \frac{N}{N-2}.$$

依此类推. 对  $1 \leq r \leq N$ , 我们得到

$$\begin{aligned} E(\xi_1 + \xi_2 + \dots + \xi_r) &= \frac{N}{N} + \frac{N}{N-1} + \dots + \frac{N}{N-r+1} \\ &= N \left( \frac{1}{N-r+1} + \dots + \frac{1}{N} \right). \end{aligned} \quad (8 \text{分})$$

特别, 若  $r = N$  时, 则

$$E(\xi_1 + \xi_2 + \dots + \xi_N) = N \left( 1 + \frac{1}{2} + \dots + \frac{1}{N} \right).$$

若  $N$  是偶数,  $r = \frac{N}{2}$  时, 则

$$E(\xi_1 + \xi_2 + \dots + \xi_{\frac{N}{2}}) = N \left( \frac{1}{\frac{N}{2}+1} + \dots + \frac{1}{N} \right). \quad (12 \text{分})$$

由欧拉公式  $1 + \frac{1}{2} + \dots + \frac{1}{N} = \ln N + C + \varepsilon_N$ , 其中  $C$  是欧拉常数,  $\varepsilon_N$  为  $N$  趋于无穷时的无穷小量. 由于

$$\lim_{N \rightarrow \infty} \frac{1}{\ln N} \left( 1 + \frac{1}{2} + \dots + \frac{1}{N} \right) = 1.$$

于是, 当  $N$  充分大时, 我们可得近似公式  $1 + \frac{1}{2} + \dots + \frac{1}{N} \approx \ln N$ . 因而

$$E(\xi_1 + \xi_2 + \dots + \xi_N) = N \left( 1 + \frac{1}{2} + \dots + \frac{1}{N} \right) \approx N \ln N.$$

$$\begin{aligned}
E(\xi_1 + \xi_2 + \cdots + \xi_{\frac{N}{2}}) &= N \left( \frac{1}{\frac{N}{2} + 1} + \cdots + \frac{1}{N} \right) \\
&= 2r \left( \frac{1}{r+1} + \cdots + \frac{1}{2r} + 1 + \frac{1}{2} + \cdots + \frac{1}{r} \right) \\
&\quad - 2r \left( 1 + \frac{1}{2} + \cdots + \frac{1}{r} \right) \\
&\approx 2r \ln 2r - 2r \ln r = N \ln 2,
\end{aligned}$$

即

$$E(\xi_1 + \xi_2 + \cdots + \xi_{\frac{N}{2}}) \approx N \ln 2 \approx 0.69315N. \quad (15分)$$

这说明如果只要收集一半票券, 或只要稍多于票半数的抽取次数即可.

十、(抽象代数 15 分) 设群  $G = AB$ , 其中  $A, B$  均为  $G$  的 Abel 子群, 且  $AB = BA$ .  $\forall g_1, g_2 \in G$ , 用  $[g_1, g_2]$  表示换位子, 即,  $[g_1, g_2] = g_1g_2g_1^{-1}g_2^{-1}$ ,  $G'$  表示  $G$  的换位子群 (即由  $G$  的换位子所生成的子群). 证明:

(a)  $\forall a, x \in A, \forall b, y \in B$  有下式成立:

$$[x^{-1}, y^{-1}][a, b][x^{-1}, y^{-1}]^{-1} = [a, b].$$

(b)  $G'$  为 Abel 群.

**证明:** (a). 在 (a) 的条件下, 要证明  $[x^{-1}, y^{-1}][a, b][x^{-1}, y^{-1}]^{-1} = [a, b]$ , 即要证明  $x^{-1}y^{-1}xyaba^{-1}b^{-1}y^{-1}x^{-1}yx = aba^{-1}b^{-1}$ .

由已知  $AB = BA$  可得: 存在  $A$  中的元素  $a^*, x^*$ ,  $B$  中的元素  $b^*, y^*$  使得

$$ya = a^*y^*, \quad xb = b^*x^*.$$

于是有

$$\begin{aligned} (1) \quad & yaba^{-1}b^{-1}y^{-1} = a^*y^*ba^{-1}b^{-1}y^{-1} \quad (\text{由 } ya = a^*y^*) \\ &= a^*by^*a^{-1}b^{-1}y^{-1} \\ &= a^*ba^{*-1}yb^{-1}y^{-1} \quad (\text{由 } y^*a^{-1} = a^{*-1}y) \\ &= a^*ba^{*-1}b^{-1} = [a^*, b]. \end{aligned} \tag{5分}$$

(2) 类似可证:

$$\begin{aligned} & x[a^*, b]x^{-1} = [a^*, b^*], \\ & y^{-1}[a^*, b^*]y = [a, b^*], \\ & x^{-1}[a, b^*]x = [a, b]. \end{aligned}$$

如所需. (a) 获证. (10分)

(b). 任取  $G$  的一个换位子  $[a_1b_1, b_2a_2]$ ,  $a_i \in A, b_i \in B, i = 1, 2$ . 有

$$\begin{aligned} [a_1b_1, b_2a_2] &= a_1b_1b_2a_2b_1^{-1}a_1^{-1}a_2^{-1}b_2^{-1} \\ &= a_1b_1\underbrace{a_1^{-1}b_1^{-1}}_{b_1}\underbrace{b_1a_1}_{b_2}b_2a_2b_1^{-1}a_1^{-1}a_2^{-1}b_2^{-1} \\ &= [a_1, b_1]b_1a_1b_2\underbrace{a_1^{-1}b_2^{-1}b_2a_1}_{a_2b_1^{-1}a_1^{-1}a_2^{-1}b_2^{-1}}a_2b_1^{-1}a_1^{-1}a_2^{-1}b_2^{-1} \\ &= [a_1, b_1]b_1a_1b_2a_1^{-1}b_2^{-1}\underbrace{b_1^{-1}b_1}_{b_2a_1a_2b_1^{-1}a_1^{-1}a_2^{-1}b_2^{-1}}b_2a_1a_2b_1^{-1}a_1^{-1}a_2^{-1}b_2^{-1} \\ &= [a_1, b_1][a_1^*, b_2]\underbrace{b_1b_2a_1a_2b_1^{-1}}_{a_1^{-1}a_2^{-1}b_2^{-1}}a_1^{-1}a_2^{-1}b_2^{-1} \\ &= [a_1, b_1][a_1^*, b_2]\underbrace{b_1b_2a_1a_2b_1^{-1}a_2^{-1}a_1^{-1}b_1b_1^{-1}b_2^{-1}}_{[(a_1a_2)^*, b_1^{-1}]} \\ &= [a_1, b_1][a_1^*, b_2][(a_1a_2)^*, b_1^{-1}], \text{ 其中 } (a_1a_2)^* \text{ 为 } A \text{ 中的某元.} \end{aligned}$$

这样,  $G' = \langle \{[a, b] : a \in A, b \in B\} \rangle$ , 从而由 (a) 可知,  $G'$  为 Abel 群.

(15分)

## 十一、(数值分析 15 分) 给定多项式序列

$$T_0(x) = 1, \quad T_1(x) = x,$$

$$T_{n+1}(x) = 2xT_n(x) - T_{n-1}(x), \quad n = 1, 2, \dots$$

求证: (1) 当  $x \in [-1, 1]$  时,  $T_n(x) = \cos(n \arccos x)$ .

(2) 设  $C[-1, 1]$  是区间  $[-1, 1]$  上连续函数构成的内积空间, 其中内积定义为

$$\langle f, g \rangle := \int_{-1}^1 \frac{f(x)g(x)}{\sqrt{1-x^2}} dx$$

则  $T_n(x)$  是该内积空间的正交多项式, 即当  $n \neq m$  时  $\langle T_n(x), T_m(x) \rangle = 0$ .

(3) 设  $P(x)$  是次数为  $n$  的首项系数为 1 的多项式. 求证:

$$\|P(x)\|_\infty \geq \frac{1}{2^{n-1}}$$

且等号成立当且仅当  $P(x) = \frac{1}{2^{n-1}}T_n(x)$ , 这里  $\|P(x)\|_\infty = \max_{x \in [-1, 1]} |P(x)|$ .

**证明**

- (1) 用归纳法. 当  $n = 0, 1$  时, 结论显然. 设  $n \leq k$  时,  $T_n(x) = \cos(n \arccos(x))$ .  
当  $n = k + 1$  时, 令  $x = \cos(\theta)$ , 则

$$\begin{aligned} T_{k+1}(x) &= 2xT_k(x) - T_{k-1}(x) = 2\cos(\theta)\cos(k\theta) - \cos((k-1)\theta) \\ &= \cos((k+1)\theta) = \cos((k+1)\arccos(x)) \end{aligned}$$

(4 分)

(2)

$$\langle T_n(x), T_m(x) \rangle = \int_{-1}^1 \frac{T_n(x)T_m(x)}{\sqrt{1-x^2}} dx$$

令  $x = \cos(\theta)$ , 上述积分化为

$$\int_{-\pi}^0 \frac{\cos(n\theta)\cos(m\theta)}{\sin(\theta)} d(\cos(\theta)) = \int_0^\pi \cos(n\theta)\cos(m\theta) d\theta$$

当  $n \neq m$  时, 上述积分为零. (8 分)

- (3) 注意以下事实:  $T_n(x)$  是首项系数为  $2^{n-1}$  的  $n$  次多项式,  $\|T_n(x)\|_\infty = 1$ , 且  $T_n(x)$  在  $x_k = \cos(\frac{k\pi}{n})$  处达到极值, 即  $T_n(x_k) = (-1)^k$ ,  $k = 0, 1, \dots, n$ . 现假设  $\|p(x)\|_\infty < \frac{1}{2^{n-1}}$ . 考虑函数  $q(x) = p(x) - \frac{1}{2^{n-1}}T_n(x)$ . 则  $q(x)$  在  $x_k$  处的符号与  $T_n(x)$  在  $x_k$  处的符号相反, 即为  $(-1)^{k+1}$ ,  $k = 0, 1, \dots, n$ . 于是  $q(x)$  至少有  $n$  个零点. 但是  $q(x)$  次数小于  $n$ , 这是不过能的! 因此,  $\|p(x)\|_\infty \geq \frac{1}{2^{n-1}}$ . (13 分)

当  $\|p(x)\|_\infty = \frac{1}{2^{n-1}}$  时, 可证  $q(z)$  至少有  $n$  个零点, 从而  $q(x) \equiv 0$ , 即  $p(x) = \frac{1}{2^{n-1}}T_{n-1}(x)$ . (15 分)