

2023 年复旦大学数学英才班选拔考试试题

1.

设 $x = (x_1, x_2, x_3, \dots, x_n)$ 是 $(1, 2, 3, \dots, n)$ 的一个全排列 ($n \geq 2$)，设

$$S(x) = x_1x_2 + x_2x_3 + x_3x_4 + \dots + x_{n-1}x_n$$

求 $S(x)$ 的最小值及此时的 x 。

2.

是否存在函数 $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ ，满足对 $x, y \in \mathbb{R}$ ，恒有

$$\frac{f(x) + f(y)}{2} \geq f\left(\frac{x+y}{2}\right) + |x-y|?$$

证明你的结论。

3.

对正整数 n, k, d ，记 $m(d, k, n)$ 为满足下列条件的 $(a_1, \dots, a_d)$ 的组数：

① $0 \leq a_1 \leq a_2 \leq \dots \leq a_d \leq k$;

② $a_1 + a_2 + \dots + a_d = n$ 。

求证： $m(d, k, n) = m(k, d, n)$ 。

4.

求所有的点 P ，使得过点 $A(1, 1)$ ， $B(1, -1)$ ， $C(-1, 1)$ ， $D(-1, -1)$ 和 P 的圆锥曲线 Γ 唯一。

5.

回答下列问题：

(1) 用 $\sin 18^\circ$ 表示 $\cos 36^\circ$;

(2) 求 $\sin 18^\circ$;

(3) 若给定长度为 1, a 的线段，简述尺规作图作出长为 $\sqrt{a}$ 的线段的步骤;

来 (4) 简述尺规作图作出正五边形的步骤。

2023 年复旦大学数学英才班选拔考试试题解答

解：对任意满足题目条件的 $\underline{x}$ ，我们构造 $\underline{x}^{(1)}$ ， $\underline{x}^{(2)}$ ， $\dots$ 如下：

Step 1：考虑数字 n ，若 n 在 $\underline{x}$ 的第一位，取 $\underline{x}^{(1)} = \underline{x}$ ；若 n 不在 $\underline{x}$ 的第一位，而在第 i 位，即

$$\underline{x} = (x_1, x_2, \dots, x_{i-1}, n, x_{i+1}, \dots, x_n),$$

定义 $\underline{x}^{(1)}$ 的前 i 个分量为把 $\underline{x}$ 的前 i 个分量颠倒放置，后 $n - i$ 个分量不变，即

$$\underline{x}^{(1)} = (n, x_{i-1}, \dots, x_2, x_1, x_{i+1}, \dots, x_n).$$

则

$$S(\underline{x}) - S(\underline{x}^{(1)}) = nx_{i+1} - x_1x_{i+1} = (n - x_1)x_{i+1} > 0.$$

Step 2：考虑数字 $n - 1$ ，若 $n - 1$ 在 $\underline{x}^{(1)}$ 的第 n 位，取 $\underline{x}^{(2)} = \underline{x}^{(1)}$ ；若 $n - 1$ 不在 $\underline{x}^{(1)}$ 的第 n 位，而在第 i 位（这里的 i 跟 Step 1 的 i 不一样），即

$$\underline{x}^{(1)} = (n, x_2^{(1)}, \dots, x_{i-1}^{(1)}, n - 1, x_{i+1}^{(1)}, \dots, x_{n-1}^{(1)}, x_n^{(1)}).$$

定义 $\underline{x}^{(2)}$ 的前 $i - 1$ 个分量不变，后 $n - 1 - i$ 个分量为把 $\underline{x}$ 的后 $n - 1 - i$ 个分量颠倒放置，即

$$\underline{x}^{(2)} = (n, x_2^{(1)}, \dots, x_{i-1}^{(1)}, x_n^{(1)}, x_{n-1}^{(1)}, \dots, x_{i+1}^{(1)}, n - 1).$$

则

$$\begin{aligned} S(\underline{x}^{(1)}) - S(\underline{x}^{(2)}) &= (n - 1)x_{i-1}^{(1)} - x_n^{(i)}x_{i-1}^{(1)} \\ &= (n - 1 - x_n^{(i)})x_{i-1}^{(1)} > 0. \end{aligned}$$

Step 3：考虑数字 1，若 1 在 $\underline{x}^{(2)}$ 的第 2 位，取 $\underline{x}^{(3)} = \underline{x}^{(2)}$ ；若 1 不在 $\underline{x}^{(2)}$ 的第 2 位，而在第 i 位（这里的 i 跟 Step 2 的 i 不一样），即

$$\underline{x}^{(2)} = (n, x_2^{(2)}, x_3^{(2)}, \dots, x_{i-1}^{(2)}, 1, x_{i+1}^{(2)}, \dots, x_{n-1}^{(2)}, n - 1).$$

定义 $\underline{x}^{(3)}$ 的前 i 个分量不变，后 $n - i$ 个分量为把 $\underline{x}$ 的后 $n - i$ 个分量颠倒放置，即

$$\underline{x}^{(3)} = (n, 1, x_{i-1}^{(2)}, \dots, x_3^{(2)}, x_2^{(2)}, x_{i+1}^{(2)}, \dots, x_{n-1}^{(2)}, n - 1).$$

则

$$\begin{aligned} S(\underline{x}^{(2)}) - S(\underline{x}^{(3)}) &= (nx_2^{(2)} + 1 \cdot x_{i+1}^{(2)}) - (n \cdot 1 + x_2^{(2)} \cdot x_{i+1}^{(2)}) \\ &= (n - x_{i+1}^{(2)})(x_2^{(2)} - 1) > 0. \end{aligned}$$

这样一直下去，最终可以构造出

$$\begin{aligned} \underline{x}^{(4)} &= (n, 1, *, *, \dots, *, 2, n - 1), \\ \underline{x}^{(5)} &= (n, 1, n - 2, *, \dots, *, 2, n - 1), \\ &\vdots \\ \underline{x}^{(n)} &= (n, 1, n - 2, 3, \dots, 4, n - 3, 2, n - 1). \end{aligned}$$

并且满足

$$S(\underline{x}) \geq S(\underline{x}^{(1)}) \geq S(\underline{x}^{(2)}) \geq \dots \geq S(\underline{x}^{(n)}).$$

即对 $\{1, 2, \dots, n\}$ 的任意置换 $\underline{x} = (x_1, \dots, x_n)$ ，都有

$$S(\underline{x}) \geq S(\underline{x}^{(n)}).$$

所以, $S(x)$ 的最小值在 $x = x^{(n)}$ 取到.

最小值: 当 $n = 2k$ 为偶数时, 最小值为

$$\sum_{i=1}^k (n+1-2i) \cdot 2i + \sum_{i=1}^{k-1} (2i-1)(n-2i) = \frac{k}{3}(4k^2+2).$$

当 $n = 2k+1$ 为奇数时, 最小值为

$$\sum_{i=1}^k i(n+1-i) + \sum_{i=1}^{k-1} i(n-1-i) + k(k+1) = \frac{k}{3}(4k^2+6k+5).$$

2.

答: 不存在. 如果存在这样的 f , 定义 $g(x) = f(x) - f(0)$, 则 $g(0) = 0$, 并且

$$\frac{g(x)+g(y)}{2} \geq g\left(\frac{x+y}{2}\right) + |x-y|. \quad (*)$$

取 $y = 0$, 则

$$\begin{aligned} g(x) &\geq 2g\left(\frac{x}{2}\right) + 2|x| \\ &\geq 4\left[g\left(\frac{x}{4}\right) + 2\frac{|x|}{2}\right] + 2|x| \\ &= 4g\left(\frac{x}{4}\right) + 4|x| \\ &\geq \cdots \geq 2^n g\left(\frac{x}{2^n}\right) + 2n|x|. \end{aligned}$$

其中 n 是任意的正整数, $x \in \mathbb{R}$. 所以把上述 x 换成 $-x$, 相加可得

$$g(x) + g(-x) \geq 2^n \left[g\left(\frac{x}{2^n}\right) + g\left(-\frac{x}{2^n}\right) \right] + 2n \cdot 2|x|.$$

另一方面, 在 $(*)$ 中取 $y = -x$, 则

$$g(x) + g(-x) \geq 4|x|.$$

把 x 换为 $\frac{x}{2^n}$, 可得

$$g\left(\frac{x}{2^n}\right) + g\left(-\frac{x}{2^n}\right) \geq \frac{4|x|}{2^n}.$$

所以

$$g(x) + g(-x) \geq 4|x| + 2n \cdot 2|x|,$$

即对任意正整数 n , 都有

$$g(x) + g(-x) \geq (4n+4)|x|.$$

我们让 $x = 1$, 可得

$$g(1) + g(-1) \geq 4n + 4.$$

但是左边是有限的数, 右边的正整数 n 可以是任意的, 让 $n \rightarrow \infty$ 即可得出矛盾.

3.

证明： 定义集合 $A(d, k, n)$ 为

$$\{(a_1, \dots, a_d) | \text{满足 } 0 \leq a_1 \leq a_2 \leq \dots \leq a_d \leq k \text{ 且 } a_1 + a_2 + \dots + a_d = n\}.$$

只需构造集合 $A(d, k, n)$ 到集合 $A(k, d, n)$ 的一一映射.

设 $(a_1, \dots, a_d) \in (d, k, n)$, 把1作如下排列: 第 i 行有 a_i 个1, 得到一个包含很多1的数阵. 例如, $(0, 1, 1, 2, 4) \in (5, 5, 8)$ 就是如下排列:

$$\begin{array}{cccccc} a_1 : & & & & & \\ a_2 : & 1 & & & & \\ a_3 : & 1 & & & & \\ a_4 : & 1 & 1 & & & \\ a_5 : & 1 & 1 & 1 & 1 & \\ & b_5 & b_4 & b_3 & b_2 & b_1 \end{array}$$

定义映射 $f: A(d, k, n) \rightarrow A(k, d, n)$ 如下: 把 $f(a_1, \dots, a_d) = (b_1, \dots, b_k)$ 定义为: b_i 是上述数阵中第 $k+1-i$ 列的1的个数.

我们来说明这样的定义是合理的:

①根据上述定义方式, b_i 是 $a_1, \dots, a_d$ 中大于等于 $k+1-i$ 的正整数的个数, 即

$$b_i = \text{card}\{i | a_i \geq k+1-i\}.$$

于是 $0 \leq b_1 \leq b_2 \leq \dots \leq b_k$. 因为每一列最多只可能有 d 个1, 因此 $b_k \leq d$.

②根据上述定义方式, 把这个数阵中的1按行去数和按列去数, 得到的1的总数相同, 因此

$$b_1 + \dots + b_k = a_1 + \dots + a_d = n.$$

因此 $(b_1, \dots, b_k) \in A(k, d, n)$, 即 f 定义合理.

再来证明 f 是单射. 如果 $f(a_1, \dots, a_d) = f(c_1, \dots, c_d) = (b_1, \dots, b_k)$, 则 $(a_1, \dots, a_d)$ 与 $(c_1, \dots, c_d)$ 对应的数阵中, 每一列的1的个数相同.

第1列的1的个数相同, 表明 $(a_1, \dots, a_d)$ 与 $(c_1, \dots, c_d)$ 中0的个数相同;

第2列的1的个数相同, 表明 $(a_1, \dots, a_d)$ 与 $(c_1, \dots, c_d)$ 中1的个数相同;

...

第 k 列的1的个数相同, 表明 $(a_1, \dots, a_d)$ 与 $(c_1, \dots, c_d)$ 中 $k-1$ 的个数相同.

而根据②, $(a_1, \dots, a_d)$ 与 $(c_1, \dots, c_d)$ 中 k 的个数相同.

因此我们证明了 f 是单射, 从而由 $f(A(d, k, n)) \subseteq A(k, d, n)$ 可得

$$\text{card}(A(d, k, n)) = \text{card}(f(A(d, k, n))) \leq \text{card}(A(k, d, n)).$$

上述不等式对任意正整数 k 和 d 都成立, 可交换 k, d 的位置, 得到

$$\text{card}(A(k, d, n)) \leq \text{card}(A(d, k, n)).$$

因此

$$m(k, d, n) = \text{card}(A(k, d, n)) = \text{card}(A(d, k, n)) = m(d, k, n).$$

4.

解: 设圆锥曲线 $\Gamma: a_{11}x^2 + a_{12}xy + a_{22}y^2 + b_1x + b_2y + c = 0$. 代入 A, B, C, D 可得

$$a_{11} + a_{12} + a_{22} + b_1 + b_2 + c = 0, \quad \textcircled{1}$$

$$a_{11} - a_{12} + a_{22} + b_1 - b_2 + c = 0, \quad \textcircled{2}$$

$$a_{11} - a_{12} + a_{22} - b_1 + b_2 + c = 0, \quad \textcircled{3}$$

$$a_{11} + a_{12} + a_{22} - b_1 - b_2 + c = 0, \quad \textcircled{4}$$

由 $\textcircled{2}\textcircled{3}$ 得 $b_1 - b_2 = 0$; 由 $\textcircled{1}\textcircled{4}$ 得 $b_1 + b_2 = 0$, 因此 $b_1 = b_2 = 0$. 再由 $\textcircled{1}\textcircled{2}$ 可得 $a_{12} = 0$. 所以满足条件的圆锥曲线形如

$$\Gamma: a_{11}x^2 + a_{22}y^2 + c = 0.$$

由于圆锥曲线 Γ 过 $P(m, n)$ 和 $A(1, 1)$, 则

$$\begin{cases} a_{11}m^2 + a_{22}n^2 = -c, \\ a_{11} + a_{22} = -c. \end{cases}$$

本题相当于找所有的 $P(m, n)$ 使得上述关于 a_{11}, a_{22} 的方程具有唯一解. 这个方程组的系数矩阵是 $\begin{bmatrix} m^2 & n^2 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$, 行列式为 $m^2 - n^2$. 故只要 $m^2 - n^2 \neq 0$, 即 $|m| \neq |n|$, 方程组存在唯一解.

综上, P 的所有可能取值是 $\{(m, n) \in \mathbb{R} \times \mathbb{R} : |m| \neq |n|\}$. 特别地, 可以证明, 当 $(|m| - 1)(|n| - 1) > 0$ 时, 圆锥曲线是双曲线; 当 $(|m| - 1)(|n| - 1) < 0$ 时, 圆锥曲线是椭圆(或圆).

5.

$$(1) \cos 36^\circ = 1 - 2 \sin^2 18^\circ.$$

$$(2) \text{ 设 } x = \sin 18^\circ, \text{ 则 } 0 < x < \frac{1}{2}, \text{ 且 } \cos 36^\circ = 1 - 2x^2, \text{ 则}$$

$$\sin 72^\circ = 2 \sin 36^\circ \cos 36^\circ = 4 \sin 18^\circ \cos 18^\circ \cos 36^\circ. \text{ 另一方面, } \sin 72^\circ = \cos 18^\circ, \text{ 因此}$$

$$4 \sin 18^\circ \cos 36^\circ = 1,$$

$$\text{即 } 4x(1 - 2x^2) = 1, \text{ 即 } 8x^3 - 4x + 1 = 0 \textcircled{1}. \text{ 另一方面,}$$

$$\cos 72^\circ = 2 \cos^2 36^\circ - 1 = 2(1 - 2x^2)^2 - 1 = 8x^4 - 8x^2 + 1.$$

$$\text{由于 } \cos 72^\circ = \sin 18^\circ, \text{ 故得到方程 } 8x^4 - 8x^2 - x + 1 = 0 \textcircled{2}, \text{ 由 } \textcircled{1}, 8x^4 = 4x^2 - x, \text{ 则}$$

$$8x^2 + x - 1 = 4x^2 - x, \text{ 即 } 4x^2 + 2x - 1 = 0. \text{ 即 } 4\left(x + \frac{1}{4}\right)^2 = \frac{5}{4}, \text{ 所以 } x + \frac{1}{4} = \pm \frac{\sqrt{5}}{4} \text{ (负根舍去), 得}$$

$$x = \sin 18^\circ = \frac{\sqrt{5} - 1}{4}.$$

(3)把这个步骤拆成许多基本步骤如下: 设 $a > b$.

①延长线段或截取线段：设直线 l_1 上的线段 AB 的长度为 a ，线段 CD 的长度为 b ，延长 AB 到射线 AB' ，以 B 为圆心、 b 为半径作圆，这个圆与 AB' 的交点记为 E, E' （ E' 在线段 AB' 上），则线段 AE 长为 $a+b$ ，线段 AE' 长为 $a-b$ 。

②过一点作直线 l_1 的垂线：直线 l 上有三点 A, B, E ，以 B 为圆心、 BE 为半径画圆，交直线 l 于 F ，再分别以点 E, F 为圆心， $|EF|$ 为半径画圆，两个圆的圆弧交于两点 G, H ，则 $GH \perp l_1$ 。记 GH 所在的直线为 l_2 ，且 GH 与直线 l_1 交于点 Q 。

③取中点：以线段 AE 的两端为圆心、 $|AE|$ 为半径画圆，交于 J, K 两点，连接 JK ，则 JK 与 AE 的交点 O 就是 AE 的中点。

④以 O 为圆心、 $|OE|$ 为半径画圆，交直线 l_2 于 P ，于是 $|PQ| = \sqrt{a+b}$ 。

(4)【说明】下面的步骤不是最简便的，最简便的方法是用黄金三角形的相似性。

任取一点 O ，画一个圆（把这个圆视作单位圆，半径为1）。我们只需在这个圆上找五个点 A_1, A_2, A_3, A_4, A_5 ，使得 $\angle A_1OA_2 = \angle A_2OA_3 = \angle A_3OA_4 = \angle A_4OA_5 = \angle A_5OA_1 = 72^\circ$ 。

先在圆上任取一点 A_1 ，下面来用尺规作图找到 A_2 。在 $\triangle A_1OA_2$ 中，根据余弦定理，

$$\begin{aligned} |A_1A_2| &= \sqrt{|OA_1|^2 + |OA_2|^2 - 2|OA_1| \cdot |OA_2| \cos 72^\circ} \\ &= \sqrt{\frac{5 - \sqrt{5}}{2}} \\ &= \frac{\sqrt{10 - 2\sqrt{5}}}{2}. \end{aligned}$$

所以只需在圆弧上用尺规作图取 A_2 使得 $|A_1A_2| = \frac{\sqrt{10 - 2\sqrt{5}}}{2}$ 。

作出长度为 $\frac{\sqrt{10 - 2\sqrt{5}}}{2}$ 的线段步骤如下：

Step 1：利用(3)①，可以利用长度为1的线段作出长度为2的线段以及长度为10的线段；

Step 2：利用(3)的方法，可以作出长度为 $\sqrt{5}$ 的线段；

Step 3：利用(3)①的方法作出长度为 $10 - 2\sqrt{5}$ 的线段；

Step 4：利用(3)的方法，作出长度为 $\sqrt{10 - 2\sqrt{5}}$ 的线段；

Step 5：利用(3)③的方法，作出长度为 $r = \frac{\sqrt{10 - 2\sqrt{5}}}{2}$ 的线段。

下面再以 A_1 为圆心、 r 为半径画圆，与圆 O 交于两点，取其中一个点作为 A_2 ，于是这样作出的 $\angle A_1OA_2 = 72^\circ$ 。

最后，把 A_1, A_2 分别换为 A_2, A_3 ，重复上述操作四次，即可得到 A_1, A_2, A_3, A_4, A_5 。连接 $A_1A_2, A_2A_3, A_3A_4, A_4A_5, A_5A_1$ ，则五边形 $A_1A_2A_3A_4A_5$ 就是正五边形。