### Chapter 1

# 2006年国际大学生数学竞赛

## Odessa, Ukraine

### 1.1 第一天

- **1.** 设  $f: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$  是一个实值函数. 证明或否定下列论断:
  - (a) 如果 f 是连续的且 range(f) =  $\mathbb{R}$ , 则 f 是单调的;
  - (b) 如果 f 是单调的且 range(f) =  $\mathbb{R}$ , 则 f 是连续的;
  - (c) 如果 f 是单调的且 f 是连续的, 则 range(f) =  $\mathbb{R}$ .

#### 解

- (a) 错误. 取反例  $f(x) = x^3 x$  即可.
- (b) 正确. 如果假定 f 是非递减的, 对任意实数 a, 极限 f(a-) 与 f(a+) 都存在, 且  $f(a-) \le f(a+)$ . 如果这两个极限相等, 则 f 在 a 处连续. 否则, 如果 f(a-) = b < f(a+) = c, 则当 x < a 时有  $f(x) \le b$ , 当 x > a 时,  $f(x) \ge c$ , 则 range(f)  $\subset (-\infty, b) \cup (c, +\infty) \cup \{f(a)\}$  不可能是整个实数集.

(c) 错误, 取反例  $f(x) = \arctan x$  即可.

2. 求出所有满足以下两个条件的正整数 x 的个数:

- $x < 10^{2006}$ ;
- $x^2 x$  被  $10^{2006}$  整除.

解 方法一 记  $S_k = \{0 < x < 10^k | x^2 - x 被10整除\}, s(k) = |S_k|, k \ge 1.$  设  $\overline{x = a_{k+1}a_k \cdots a_1}$  表示整数  $x \in S_{k+1}, k \ge 1$  的十进制写法,则显然  $y = \overline{a_k \cdots a_1} \in S_k$ . 现在取定  $y = \overline{a_k \cdots a_1} \in S_k$ ,把  $a_{k+1}$  看成变化的数字,我们有  $x^2 - x = (a_{k+1}10^k + y)^2 - (a_{k+1}10^k + y) = (y^2 - y) + a_{k+1}10^k (2y - 1) + a_{k+1}^2 10^{2k}$ . 由于  $y^2 - y = 10^k z$  对某个整数 z 成立,于是  $x^2 - x$  被  $10^{k+1}$  整除当且仅当  $z + a_{k+1}(2y - 1) \equiv 0 \mod 10$ .

1

由于  $y \equiv 3 \mod 10$  是显然不可能的, 因此适定方程只有一个解. 于是对每个  $k \ge 1$ , 我们得到了一个集合  $S_{k+1}$  与  $S_k$  之间的一一对应. 所以 s(2006) = s(1) = 3, 因为  $S_1 = \{1, 5, 6\}$ .

方法二 由于  $x^2 - x = x(x-1)$ , x 与 x - 1 互素, 因此其中必然有一个被  $2^{2006}$  整除, 一个 (可能是同一个) 要被  $5^{2006}$  整除. 因此 x 一定满足以下两个条件:

- $x \equiv 0$  或 1 mod  $2^{2006}$ ;
- $x \equiv 0$ 或1 mod  $5^{2006}$ .

总共有四种情形. 由中国剩余定理, 每种情形在数  $0,1,\cdots,10^{2006}-1$  中都有唯一解. 这四种情形的解都是不同的, 因为任意两个解模  $2^{2006}$  或  $5^{2006}$  的余数都不同. 而且, 0 是不满足的, 因此存在 3 个解.

**3.** 设 A 是一个  $n \times n$  整数矩阵, 整数  $b_1, \dots, b_k$  满足  $\det(A) = b_1 \dots b_k$ . 证明: 存在  $n \times n$  整数矩阵  $B_1, \dots, B_k$  使得  $A = B_1 \dots B_k$ , 且对所有的  $i = 1, \dots, k$  有  $\det(B_i) = b_i$ .

**证明** 由归纳法, 只需要考虑 m = 2 的情形即可. 进一步, 我们可以对 A 左乘或右乘行列式为 1 的整数矩阵, 也不改变问题. 因此我们可以假定 A 是上三角矩阵.

**引理 1.1.** 设 A 是一个上三角整数矩阵, b, c 是整数满足 A = bc, 则存在上三角整数矩阵 B, C 使得  $\det B = b$ .  $\det C = c$ . A = BC.

引理 1.1 的证明 我们对 n 归纳. n=1 是显然的,假定结论对 n-1 的情形成立. 定义  $B_{nn}$  是 b 和  $A_{nn}$  的最大公因数,记住  $\frac{A_{nn}}{B_{nn}}$ . 由于  $A_{nn}$  整除 bc,  $C_{nn}$  整除  $\frac{b}{B_{nn}}c$ , 进一步  $C_{nn}$  整除 c. 因此, $b'=\frac{b}{B_{nn}}$  和  $c'=\frac{c}{B_{nn}}$  都是整除. 设 A' 表示 A 的左上方  $(n-1)\times(n-1)$  子矩阵,则 detA'=b'c'. 由归纳法,对 A' 我们可以找到矩阵 B', C' 使得 A'=B'C' 且 det B'=b', det C'=c'. 只需要定义  $B_{in}$ ,  $C_{in}$  使得 A=BC 对所有的 (i,n) 元 (i< n) 都成立.

首先我们验证对所有 i < n,  $B_{ii}$  和  $C_{nn}$  是互素的. 由于  $B_{ii}$  整除 b', 只需要证明 b' 和  $C_{nn}$  是互素的. 即

$$\gcd\left(\frac{b}{\gcd(b, A_{nn})}, \frac{A_{nn}}{\gcd(b, A_{nn})}\right) = 1,$$

而这是显然的.

现在我们递归定义  $B_{jn}$  和  $C_{jn}$ : 假定我们已经定义了  $B_{in}$ ,  $C_{in}$  对所有的  $i=j+1,j+2,\cdots,n-1$  成立,则  $B_{jn}$ ,  $C_{jn}$  必须满足

$$A_{jn} = B_{jj}C_{jn} + B_{j,j+1}C_{j+1,n} + \cdots + B_{jn}C_{nn}.$$

由于  $B_{jj}$  和  $C_{nn}$  互素, 我们可以取整数  $C_{jn}$ ,  $B_{jn}$  使得上述方程成立. 对  $j = n - 1, n - 2, \dots, 1$ , 我们最后得到 B, C 使得 A = BC.

1.1. 第一天

**4.** 设 f 是一个有理函数 (即两个实多项式的商), 且对无穷多个整数 n, f(n) 都是整数, 证明; f 是一个多项式.

证明 设 S 是一个有无穷个整数的集合, 且对任意  $x \in S$ , 有理函数 f(x) 都是整数.

假定  $f(x) = \frac{p(x)}{q(x)}$ , 其中 p,q 分别是次数为 k,n 的多项式. 则 p,q 是齐次方程组 p(x) = q(x)f(x),  $\forall x \in S, q(x) \neq 0$ . 这是齐次线性方程组, 系数函数 p,q 都是有理系数. 由于它们有一个解, 它们一定有一个有理解.

因此存在有理系数多项式 p',q' 使得  $p'(x) = q'(x)f(x), \forall x \in S, q(x) \neq 0$ . 如果 x 不是 p 或 q 的根,则  $f(x) \neq 0$ ,因此 p'(x)q(x) = p(x)q'(x) 对 S 中有限个 p,q 的零点之外的点都成立. 因此 p'q 和 pq' 在无穷多个点都相等,意味着  $p'(x)q(x) \equiv p(x)q'(x)$ . 两边除以 q(x)q'(x),我们可得  $\frac{p'(x)}{q'(x)} = \frac{p(x)}{q(x)} = f(x)$ . 因此 f(x) 可以表示成两个有理系数多项式的商. 乘以某个整数后,它就可以表示成两个整系数多项式的商.

假定  $f(x) = \frac{p''(x)}{q''(x)}$ , 其中 p'', q'' 都是整系数的. 存在多项式 s, r, 都是有理系数, 使得 p''(x) = q''(x)s(x) + r(x), 且 r 的次数小于 q'' 的次数. 两边除以 q''(x), 我们得到  $f(x) = s(x) + \frac{r(x)}{q''(x)}$ . 存在整数 N, 使得 Ns(x) 是整系数,则对任意  $x \in S$ , Nf(x) - Ns(x) 都是整数. 但是他等于有理函数  $\frac{Nr}{q''}$ , 其分母比分子的次数更高,因此当  $x \to \infty$  时,此式趋于 0. 也就是说对所有充分大的  $x \in S$ , Nf(x) - Ns(x) = 0, 因此 r(x) = 0. 所有 r(x) 有无穷个零点,也就是它恒为零. 所有 f(x) = s(x), f 是一个多项式.

**5.** 设实数 a, b, c, d, e > 0 使得  $a^2 + b^2 + c^2 = d^2 + e^2$  且  $a^4 + b^4 + c^4 = d^4 + e^4$ . 比较  $a^3 + b^3 + c^3$  和  $d^3 + e^3$ .

证明 不妨假设  $x \ge b \ge c$ ,  $d \ge e$ . 设  $c^2 = e^2 + \Delta$ ,  $\Delta \in \mathbb{R}$ . 则  $d^2 = a^2 + b^2 + \Delta$ , 且 第二个方程意味着

$$a^4 + b^4 + (e^2 + \Delta)^2 = (a^2 + b^2 + \Delta)^2 + e^4, \ \Delta = -\frac{a^2b^2}{a^2 + b^2 - e^2}.$$

由于  $d^2 = a^2 + b^2 - \frac{a^2b^2}{a^2 + b^2 - e^2} < a^2$  且  $a > d \ge e > b \ge c$ .

考虑函数  $f(x) = a^x + b^x + c^x - d^x - e^x, x \in \mathbb{R}$ . 我们将证明 f(x) 只有两个零点 x = 2 和 x = 4, 且在每个零点处都改变符号. 假定此断言不成立, 则 Rolle 定理意味着 f'(x) 至少有两个不同的零点. 不失一般性, 设 a = 1. 则  $f'(x) = b^x \log x + c^x \log x - d^x \log x - e^x \log e, x \in \mathbb{R}$ . 如果  $f'(x_1) = f'(x_2) = 0, x_1 < x_2$ , 则

$$b^{x_i} \log b + c^{x_i} \log c = d^{x_i} \log d + e^{x_i} \log e, \ i = 1, 2.$$

但是由于 $1 > d \ge e > b \ge c$ , 我们有

$$\frac{(-\log b)\,b^{x_2} + (-\log c)\,c^{x_2}}{(-\log b)\,b^{x_1} + (-\log c)\,c^{x_1}} \leqslant b^{x_2 - x_1} < e^{x_2 - x_1} \leqslant \frac{(-\log d)\,d^{x_2} + (-\log e)\,e^{x_2}}{(-\log d)\,d^{x_1} + (-\log e)\,e^{x_1}}$$

矛盾. 因此 f(x) 在区间  $(-\infty, 2), (2, 4), (4, +\infty)$  上符号不变. 由于 f(0) = 1, 则

$$\begin{cases} f(x) > 0, & x \in (-\infty, 2) \cup (4, +\infty) \\ f(x) < 0, & x \in (2, 4) \end{cases}.$$

特别地, 
$$f(3) = a^3 + b^3 + c^3 - d^3 - e^3 < 0$$
.

**6.** 求出所有实数序列  $a_0, a_1, \dots, a_n, n \ge 1, a_n \ne 0$ , 使得下面论述成立:

如果  $f: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$  是一个 n 阶可微函数, 实数  $x_0 < x_1 < \cdots < x_n$  满足  $f(x_0) = f(x_1) = \cdots = f(x_n) = 0$ , 则存在  $h \in (x_0, x_n)$  使得

$$a_0 f(h) + a_1 f'(h) + \dots + a_n f^{(n)}(h) = 0.$$

解 设  $A(x) = a_0 + a_1x + \cdots + a_nx^n$ . 我们将证明  $a_0, \cdots, a_n$  要满足论述中的等式, 充要条件就是多项式 A(x) 的根都是实的.

(a) 假定 A(x) 的根都是实的. 我们用 I 表示恒等算子, D 表示微分算子. 对任意多项式  $P(x) = p_0 + p_1 x + \dots + p_n x^n$ ,  $P(D) = p_0 I + p_1 D + p_2 D^2 + \dots + p_n D^n$ . 则论述中的等式等价于  $(A(D)f)(\xi) = 0$ .

首先对 n=1 证明. 考虑函数  $g(x)=\mathrm{e}^{\frac{a_0}{a_1}x}f(x)$ , 由于  $g(x_0)=g(x_1)=0$ , 根据 Rolle 定理可知存在  $\xi\in(x_0,x_1)$  使得

$$g'(\xi) = \frac{a_0}{a_1} e^{\frac{a_0}{a_1} \xi} f(\xi) + e^{\frac{a_0}{a_1} \xi} f'(\xi) = e^{\frac{a_0}{a_1} \xi} \left( a_0 f(\xi) + a_1 f'(\xi) \right) = 0.$$

现在假定 n > 1, 结论对 n-1 已经成立. 令 A(x) = (x-c)B(x), 其中 c 是多项式 A 的一个实根. 根据 n=1 的情形, 存在  $y_0 \in (x_0,x_1)$ ,  $y_1 \in (x_1,x_2)$ ,  $\cdots$ ,  $y_{n-1} \in (x_{n-1},x_n)$  使得  $f'(y_j)-cf(y_j)=0$  对所有  $j=0,1,\cdots,n-1$  都成立. 对多项式 B(x), 函数 g=f'-cf 和点  $y_0,\cdots,y_{n-1}$  应用归纳假设, 存在  $\xi \in (y_0,y_{n-1}) \subset (x_0,x_n)$  使得

$$(B(D)g)(\xi) = (B(D))(D - cI)f)(\xi) = (A(D)f)(\xi) = 0.$$

(b) 假定 u + vi 是多项式 A(x) 的一个复根,  $v \neq 0$ . 考虑线性微分方程  $a_n g^{(n)} + \cdots + a_1 g' + g = 0$ , 此方程的一个解是  $g_1(x) = e^{ux} \sin vx$ , 它由无穷个零点.

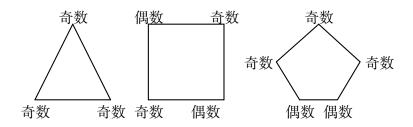
设 k 是使得  $a_k \neq 0$  的最小指标, 取  $\varepsilon > 0$ , 令  $f(x) = g_1(x) + \varepsilon x^k$ . 如果  $\varepsilon$  足够小,则 f 有所要求的根数目,但是  $a_0 f + a_1 f' + \cdots + a_n f^{(n)} = a_k \varepsilon \neq 0$  处处成立.

#### 1.2 第二天

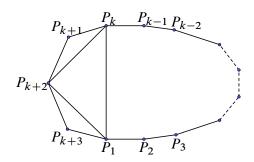
- **1.** 设 *V* 是一个凸 *n* 边形.
  - (a) 证明: 如果 n 被 3 整除,则 V 可以被剖分成三角形,使得 V 的每个顶点都恰好属于 奇数个三角形.
  - (b) 证明: 如果 n 不被 3 整除,则可以被剖分成三角形,使得恰好有两个顶点属于偶数个三角形.

1.2. 第二天 5

证明 对 n 用归纳法, n = 3, 4, 5 的情形如下:



现在假定上述论断对 n=k 成立, 我们考虑 n=k+3 的情形. 设 V 的顶点分别为  $P_1, \dots, P_{k+3}$ .



对多边形  $P_1P_2\cdots P_k$  应用归纳假设, 如果 n 不被 3 整除, 它的三角剖分中除去两个顶点外其它顶点恰好属于奇数个三角形. 现在再加上  $\triangle P_1P_kP_{k+2}$ ,  $\triangle P_kP_{k+1}P_{k+2}$  和  $\triangle P_1P_{k+2}P_{k+3}$ . 用这样的方式, 我们在点  $P_1$  和  $P_k$  处增加了两个三角形, 因此奇偶性不变. 这就完成了证明.

**2.** 求出所以的函数  $f: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$  使得对任意实数 a < b, 像 f([a,b]) 都是一个长度为 b-a 的闭区间.

解 对任意常数 c, 函数 f(x) = x + c, f(x) = -x + c 显然满足条件, 我们下面证明只有这两组解.

设 f 是一个这样的函数. 则 f 显然满足对任意 x, y 有  $|f(x) - f(y)| \le |x - y|$ , 因此 f 是连续的. 给定 x < y, 设  $a, b \in [x, y]$  使得 f(a), f(b) 分别是 f 在 [x, y] 上的最大和最小值. 则 f([x, y]) = [f(b), f(a)], 于是

$$y - x = f(a) - f(b) \le |a - b| \le y - x.$$

这意味着  $\{a,b\} = \{x,y\}$ , 因此 f 是单调函数. 假定 f 是单调递增的,则 f(x)-f(y) = x-y 意味着 f(x)-x=f(y)-y, 因此 f(x)=x+c, c 是某个常数. 类似的, 当 f 递减时, f(x)=-x+c.

3. 对任意  $x \in (0, \frac{\pi}{2})$ , 比较  $\tan(\sin x)$  与  $\sin(\tan x)$  的大小.

解  $\Leftrightarrow f(x) = \tan(\sin x) - \sin(\tan x)$ , 则

$$f'(x) = \frac{\cos x}{\cos^2(\sin x)} - \frac{\cos(\tan x)}{\cos^2 x} = \frac{\cos^3 x - \cos(\tan x) \cdot \cos^2(\sin x)}{\cos^2 x \cdot \cos^2(\tan x)}.$$

设  $0 < x < \arctan \frac{\pi}{2}$ , 余弦函数在  $(0, \frac{\pi}{2})$  上是凹的, 因此

$$\sqrt[3]{\cos(\tan x)\cos^2(\sin x)} < \frac{1}{3}\left(\cos(\tan x) + 2\cos(\sin x)\right) \leqslant \cos\left(\frac{\tan x + 2\sin x}{3}\right) < \cos x,$$

其中最后一步是因为

$$\left(\frac{\tan x + 2\sin x}{3} - x\right)' = \frac{1}{3} \left(\frac{1}{\cos^2 x} + 2\cos x\right) - 1 \ge 0.$$

这说明  $\cos^3 x - \cos(\tan x) \cdot \cos^2(\sin x) > 0$ , 所以 f'(x) > 0, f 在区间  $\left[0, \arctan \frac{\pi}{2}\right]$  单调 增. 注意到  $4 + \pi^2 < 16$ , 于是

$$\tan\left(\sin\left(\arctan\frac{\pi}{2}\right)\right) = \tan\frac{\pi/2}{\sqrt{1+\pi^2/4}} > \tan\frac{\pi}{4} = 1.$$

这就意味着当  $x \in \left[\arctan \frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}\right)$  时,  $\tan(\sin x) > 1$ , 于是 f(x) > 0 对  $x \in \left(0, \frac{\pi}{2}\right)$  都成立.

**4.** 设  $v_0$  是  $\mathbb{R}^n$  中的零向量,  $v_1, v_2, \dots, v_{n+1} \in \mathbb{R}^n$  使得对任意  $0 \le i, j \le n+1$ , Euclid 范数  $|v_i - v_j|$  都是有理数. 证明:  $v_1, \dots, v_{n+1}$  在有理数域上是线性相关的.

证明 我们可以假定  $v_1, \dots, v_n$  在实数域上线性无关, 于是存在  $\lambda_1, \dots, \lambda_n \in \mathbb{R}$  满足

$$v_{n+1} = \sum_{j=1}^{n} \lambda_j v_j.$$

我么来证明所有的 $\lambda_i$ 都是有理数.由

$$-2\langle v_i, v_j \rangle = |v_i - v_j|^2 - |v_i|^2 - |v_j|^2$$

可知对任意  $i, j, \langle v_i, v_j \rangle$  都是有理数. 定义矩阵  $A = (a_{ij})_{n \times n}$ , 其中  $a_{ij} = \langle v_i, v_j \rangle$ . 设  $w = (w_1, \dots, w_n) \in \mathbb{Q}^n$ , 其中  $w_i = \langle v_i, v_{n+1} \rangle$ ,  $\lambda = (\lambda_1, \dots, \lambda_n) \in \mathbb{R}^n$ . 则

$$\langle v_i, v_{n+1} \rangle = \sum_{i=1}^n \lambda_j \langle v_i, v_j \rangle.$$

说明  $A\lambda = w$ . 由于  $v_1, \dots, v_n$  是线性无关的, A 是可逆的,  $A^{-1}$  中的所有项都是有理数, 因此  $\lambda = A^{-1}w \in \mathbb{Q}^n$ , 得证.

5. 证明: 存在无穷对互素的正整数对 (m,n) 使得方程

$$(x+m)^3 = nx$$

有三个不同的正数根.

$$y^3 - ny + mn = 0.$$

设上述方程的两个根是 u, w, 则第三个根为 w = -(u + v). 这些根满足

$$uv + uw + vw = -(u^2 + uv + v^2) = -n$$
,  $\mathbb{P}u^2 + uv + v^2 = n$ ,

1.2. 第二天 7

且 uvw = -uv(u+v) = mn. 因此我们需要找到整数对 (u,v) 使得 uv(u+v) 被  $u^2 + uv + v^2$  整除. 注意到如果令 u = kp, v = kq, 则

$$u^{2} + uv + v^{2} = k^{2}(p^{2} + pq + q^{2})$$

Ħ.

$$uv(u+v) = k^3 pq(p+q).$$

取 p, q 互素, 令  $k = p^2 + pq + q^2$ , 则  $\frac{uv(u+v)}{u^2+uv+v^2} = p^2 + pq + q^2$ .

代回最原始的等式, 我们得到

$$n = (p^2 + pq + q^2)^3$$
,  $m = p^2q + pq^2$ ,

以及三个根为 
$$x_1 = p^3, x_2 = q^3, x_3 = -(p+q)^3$$
.

- **6.** 设  $A_i, B_i, S_i$  (i = 1, 2, 3) 都是可逆的 2×2 实矩阵满足
  - (i) 不是所有的 Ai 都有公共实特征向量;

(ii) 
$$A_i = S_i^{-1} B_i S_i, \forall i = 1, 2, 3;$$

(iii) 
$$A_1 A_2 A_3 = B_1 B_2 B_3 = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$
.

证明: 存在一个可逆  $2 \times 2$  实矩阵 S 使得  $A_i = S^{-1}B_iS$ ,  $\forall i = 1, 2, 3$ .

**证明** 注意到如果有某个  $A_j = \lambda I$ , 则结论是平凡的, 所以假定这种情形不存在. 首先 考虑某个  $A_j$  有两个不同的特征值, 不妨设为  $A_3$ . 通过相似变换, 我们可以进一步假定

$$A_3 = B_3 = \begin{pmatrix} \lambda \\ \mu \end{pmatrix}$$
. 读  $A_2 = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$ ,  $B_2 = \begin{pmatrix} a' & b' \\ c' & d' \end{pmatrix}$ , 则

$$a + d = \text{tr} A_2 = \text{tr} B_2 = a' + d'$$

$$a\lambda + d\mu = \operatorname{tr}(A_2 A_3) = \operatorname{tr} A_1^{-1} = \operatorname{tr} B_1^{-1} = \operatorname{tr}(B_2 B_3) = a'\lambda + d'\mu.$$

因此 a = a', d = d', 还有 bc = b'c'. 现在我们不能有 c = 0 或 b = 0, 因为此时  $(1,0)^{\mathrm{T}}$  或者  $(0,1)^{\mathrm{T}}$  将会是所以  $A_j$  的公共特征向量. 矩阵  $\begin{pmatrix} c' \\ c \end{pmatrix}$  满足  $A_2 = S^{-1}B_2S$ , 且 S 与  $A_3 = B_3$  可交换, 于是  $A_j = S^{-1}B_jS$ ,  $\forall j$ .

如果  $A_3 = B_3$  的不同特征值不是实数,那么由上可知, $A_j = S^{-1}B_jS$  对某个  $S \in GL_2\mathbb{C}$ ,除非所有的  $A_j$  在  $\mathbb{C}$  上有公共特征向量. 在这种情形下,设  $A_jv = \lambda_jv$ ,那么所以的  $A_j$  可以同时对角化. 如果  $A_2 = \begin{pmatrix} a \\ d \end{pmatrix}$ , $B = \begin{pmatrix} a' & b' \\ c' & d' \end{pmatrix}$ ,那么同样有 a = a'd = d', b'c' = 0. 现在  $B_2$ , $B_3$  在  $\mathbb{C}$  上有公共特征向量,因此  $B_1$  也一样,它们可以同时对角化. 那么不论在哪种情形下,均有  $SA_j = B_jS$  对某个  $S \in GL_2\mathbb{C}$  成立. 设  $S_0 = \text{Re}S$ , $S_1 = \text{Im}S$ . 将实部与虚部分开,如果  $S_0$  或者  $S_1$  可逆,结论已经成立. 否则, $S_0$  可以相似于某个  $T^{-1}S_0T = \begin{pmatrix} x & 0 \\ y & 0 \end{pmatrix}$ ,且  $(x,y)^T \neq (0,0)^T$ ,且所有的  $A_j$  有公共特征 向量  $T(0,1)^T$ ,矛盾.

剩下的情形就是所以的  $A_j$  都没有相异特征值, 那么这些特征值自然是实的. 借助相似变换, 我们不妨假设  $A_3 = \begin{pmatrix} 1 & b \\ 1 \end{pmatrix}$ ,  $b \neq 0$ . 通过上三角矩阵的进一步相似, 我们可以假定  $A_2 = \begin{pmatrix} 0 & u \\ 1 & v \end{pmatrix}$ , 这里  $v^2 = (\operatorname{tr} A_2)^2 = 4 \det A_2 = -4u$ . 现在  $A_1 = A_3^{-1}A_2^{-1}\begin{pmatrix} -(b+v)/u & 1 \\ 1/u \end{pmatrix}$ , 因此  $\frac{(b+v)^2}{u^2} = (\operatorname{tr} A_1)^2 = 4 \det A_1 = -\frac{4}{u}$ , 比较可知 b = -2v. 我们已经把所有的矩阵  $A_j$  都约化到所有元素只依赖于 u,v 的矩阵, 但是  $\det A_2$  和  $(\operatorname{tr} A_2)^2$  本身都具有相似不变性, 所以  $B_j$  也可以同时约化到同样的矩阵.