

# 韦东奕的妙解

冷岗松

一提起韦东奕，我回忆的闸门就会兴奋地打开，一组组镜头便呈现在眼前。

## A

2008年3月，苏州，国家集训队第二次小考，李伟固教授出了一道代数难题：

**题1.** 设  $z_1, z_2, z_3$  是3个模不大于1的复数， $w_1, w_2$  是方程

$$(z - z_1)(z - z_2) + (z - z_2)(z - z_3) + (z - z_3)(z - z_1) = 0$$

的两个根。证明：对  $j = 1, 2, 3$ ，都有

$$\min\{|z_j - w_1|, |z_j - w_2|\} \leq 1.$$

下午阅卷时，李非常兴奋地告诉我，做出了这个难题的三位学生是张瑞祥、牟晓生和韦东奕。前面两位分别是来自北京和上海的高手，早已名声在外。来自山东的高一学生韦东奕完全不在我们的视野中。发现“黑马”了，教练们都很高兴。特别是韦的解答用纯代数方法完成（李提供的解答[1]和张、牟的方法都用到了几何方法），反映出很强的分析硬功夫。李教授赞叹不已，并以“山东神人”称呼韦。这是韦初出茅庐的第一刀！

## B

还是在2008年国家集训队集训期间，第五次小考，我把德国数学家 Alzer 得到的凸序列上的反向 Cauchy 不等式作为第三题。该题叙述如下：

**题2.** 设  $0 < x_1 \leq \frac{x_2}{2} \leq \cdots \leq \frac{x_n}{n}$ ,  $0 < y_n \leq y_{n-1} \leq \cdots \leq y_1$ . 证明

$$\left( \sum_{k=1}^n x_k y_k \right)^2 \leq \left( \sum_{k=1}^n y_k \right) \left( \sum_{k=1}^n (x_k^2 - \frac{1}{4} x_k x_{k-1}) y_k \right),$$

其中  $x_0 = 0$ .

考完收卷后，我问韦这个不等式难吗？“很简单”，他作了一个令我惊讶的

回答. 最后, 这个题大概有 7-8 人做出来. 还是一个难题, 在我们预估的范围里. 但韦给出两种解法, 均比标准答案简单. 由此可见, 韦认为这题简单确实是实话. 山东神人在代数(严格讲应是分析)上的功夫再次使人折服.

## C

2008 年 6 月, 上海, 国家队培训, 我从美国数学月刊 (AMM) 上找来了如下问题作为训练题:

**题 3.** 设  $F$  是一个由整数组成的有限集, 满足

- (i) 对任意  $x \in F$ , 存在  $y, z \in F$  使得  $x = y + z$ ;
- (ii) 存在  $n$ , 使得对任何正整数  $k (1 \leq k \leq n)$  及  $F$  中的任意  $k$  个  $x_1, x_2, \dots, x_k$  都有  $\sum_{i=1}^k x_i \neq 0$ .

证明:  $|F| \geq 2n + 2$ .

大多数同学都提供的是图论证法. 唯独韦提供了一个非常直白的方法, 仅用了一下极端分析, 自然而优雅. 直到现在, 我还经常向竞赛刚入门的学生讲解这个方法, 并常戏称这是“韦方法”.

## D

2009 年 3 月, 武汉, 国家集训队的第一次小考. 这次小考的三个题的综合难度很高, 余红兵教授和付云皓 (曾两次获得 IMO 满分金牌) 都预估可能没有人完全做对三个题. 收卷时, 脸上略带兴奋表情的韦走过来对我说: “今天的题有点意思.” 我问他做完三题花了多少时间, 他说花了一个半小时. 果然, 这次小考韦得到满分. 后来的几场考试, 韦更是神勇 (监考老师告诉我, 韦每次做题时间不超过一小时), 均是满分. 韦严谨清晰的表达, 使我们实在找不到扣掉他一分的理由. 于是, 中国奥林匹克的历史上, 产生了第一个在国家集训队的所有考试中均获得满分的选手. 这是韦创造的记录, 而且这个记录至今没有被打破.

韦的传奇还包括两次 IMO 满分金牌 (第 49 届和第 50 届), 2013 年获丘成桐大学生数学竞赛个人全能奖 (金奖), 并获得五个单项奖中的四个金奖, 一个银奖.

## E

2009 年 6 月, 武汉, 国家队培训. 我第一天拿了四个题, 其中一道题很有趣且难度颇大, 它是匈牙利 2000 年 Minklós Schweitzer 比赛 (大学生数学竞赛) 的一

个问题, 可叙述为:

**题 4.** 设  $a_1 < a_2 < a_3$  是正整数. 证明: 存在不全为 0 的整数  $x_1, x_2, x_3$  使得

$$a_1x_1 + a_2x_2 + a_3x_3 = 0,$$

且  $\max\{|x_1|, |x_2|, |x_3|\} \leq \frac{2}{\sqrt{3}}\sqrt{a_3}$ .

韦因回校参加毕业会考, 第二天早上才风尘仆仆赶到武汉. 他花了一个小时做好了第二天的题, 然后花了一个多小时完成第一天的题. 对于上述难题, 他提出了一个简单的证法(见 G), 但其中二元点集  $A$  的构造有点“旱地拔葱”(李伟固原创的语言) 的感觉, 令人折服!

## F

2009 年 7 月, 北京, 国家队出国前休整. 一天, 我拿到了当年保加利亚国家队选拔考试试题(没有解答), 其中有一道不等式是这样的:

**题 5.** 设  $a_1, a_2, \dots, a_n, b_1, b_2, \dots, b_n$  是实数,  $c_1, c_2, \dots, c_n$  是正实数. 证明:

$$\left( \sum_{i,j=1}^n \frac{a_i a_j}{c_i + c_j} \right) \left( \sum_{i,j=1}^n \frac{b_i b_j}{c_i + c_j} \right) \geq \left( \sum_{i,j=1}^n \frac{a_i b_j}{c_i + c_j} \right)^2. \quad (1)$$

我问韦这道题的做法. 韦思考了几分钟后说: “只须说明左边的项均是非负的便可.” 我期待着他的进一步解释, 然而他便无语了. 我一脸茫然, 但也不便再问, 苦苦思考了一个下午, 我最终证明了它, 明白了韦的话道出了本质. 事实上, 只要证明了下面结论: 设  $x_1, x_2, \dots, x_n \in \mathbf{R}$ ,  $c_1, c_2, \dots, c_n$  是正实数, 则

$$\sum_{i,j=1}^n \frac{x_i x_j}{c_i + c_j} \geq 0. \quad (2)$$

那么在 (2) 中令  $x_i = a_i x + b_i, i = 1, 2, \dots, n$ , 便得

$$Ax^2 + 2Cx + B \geq 0; \quad \forall x \in \mathbf{R}. \quad (3)$$

其中

$$A = \sum_{i,j=1}^n \frac{a_i a_j}{c_i + c_j}, \quad B = \sum_{i,j=1}^n \frac{b_i b_j}{c_i + c_j}, \quad C = \sum_{i,j=1}^n \frac{a_i b_j}{c_i + c_j}.$$

再由 (3) 的判别式  $\Delta \leq 0$  便得 (1).

这说明 (2) 式左边的非负性的判定是问题的关键, 韦的话正确. 当然这个二次型的非负性判定并不是新的, 本质上等同于早年波兰(1992)的一道竞赛试题:

设  $a_1, a_2, \dots, a_n \in \mathbf{R}$ . 证明:

$$\sum_{i,j=1}^n \frac{a_i a_j}{i+j} \geq 0.$$

对于上述问题, 尽管韦只花了几分钟, 我却花了几个小时. 但我心里仍然充满了快乐. 我想: 面对一般的问题, 天才和凡人或许只有时间的差别, 勤能补拙!

## G

在这一节, 我们介绍 **C** 中题 3 和 **E** 中题 4 的韦的解法. 至于 **A** 中题 1 和 **B** 中题 2 韦的解法, 我的记忆很模糊了 (当时没有记录), 且试卷被封存而无法查找. 本文只能暂缺.

### C 中题 3 的解:

由条件 (ii) 知  $0 \notin F$ .

若  $F$  中的数全为正数, 设其中最小的为  $x_0$ . 由条件 (i) 知存在  $y, z \in F$  使得  $x_0 = y + z$ ,  $y, z$  是正数. 因此  $x_0 > y$ , 与  $x_0$  的最小性矛盾. 这说明  $F$  中的数不全为正数. 同理  $F$  中的数不能全为负数.

记  $F^+ = F \cap \mathbf{R}^+$ ,  $F^- = F \cap \mathbf{R}^-$ , 则  $F^+, F^-$  非空.

现任取一个正数  $a_1 \in F^+$ , 则由 (i) 知存在  $a_2 \in F^+$  使得  $a_1 = a_2 + z_1$ , 其中  $z_1 \in F$ . 再由 (i) 知存在  $a_3 \in F^+$  使得  $a_2 = a_3 + z_2$ , 其中  $z_2 \in F$ . 如此下去, 我们可构造出  $F^+$  的一个无穷序列  $\{a_n\}$  使得

$$a_n = a_{n+1} + z_n, \tag{4}$$

其中  $\{z_n\}$  是  $F$  的序列.

注意到  $F^+$  是有限集, 因此由抽屉原理知存在  $j > i$  使得

$$a_i = a_j. \tag{5}$$

现选择使得 (5) 成立的 “跨度”  $j - i$  最小的数对  $(i, j)$ , 则这时  $a_i, a_{i+1}, \dots, a_{j-1}$  是两两不同的  $F^+$  中的实数. 又 (5) 可重写为

$$(a_i - a_{i+1}) + (a_{i+1} - a_{i+2}) + \cdots + (a_{j-1} - a_j) = 0,$$

故由 (4) 便知

$$z_i + z_{i+1} + \cdots + z_{j-1} = 0.$$

再由 (ii) 知  $z_i, z_{i+1}, \dots, z_{j-1}$  的个数必须大于等于  $n + 1$ , 亦即  $j - i \geq n + 1$ . 这亦说明  $a_i, a_{i+1}, \dots, a_{j-1}$  是  $F^+$  的两两不相同的元且个数大于等于  $n + 1$ . 因此

$$|F^+| \geq n + 1.$$

同理  $|F^-| \geq n + 1$ .

故  $|F| = |F^+| + |F^-| \geq 2n + 2$ . 证毕.  $\square$

E 中题 4 的解:

设  $k = [\frac{2}{\sqrt{3}}\sqrt{a_3}]$ , 则  $k \in N^*$  且  $k + 1 > \frac{2}{\sqrt{3}}\sqrt{a_3}$ . 记

$$A = \left\{ (i, j) \mid i, j \in \mathbf{Z}, 0 \leq i \leq k, 0 \leq j \leq k, \left[ \frac{k}{2} \right] \leq i + j \leq \left[ \frac{3}{2}k \right] \right\},$$

则

$$\begin{aligned} |A| &= (k+1)^2 - \binom{\left[ \frac{k}{2} \right] + 1}{2} - \binom{k - \left[ \frac{k}{2} \right]}{2} \\ &= (k+1)^2 - \frac{\left[ \frac{k}{2} \right]^2 + \left[ \frac{k}{2} \right] + (k - \left[ \frac{k}{2} \right])^2 + (k - \left[ \frac{k}{2} \right])}{2} \\ &= (k+1)^2 - \frac{(k - 2\left[ \frac{k}{2} \right])^2 + k^2 + 2k}{4} \\ &\geq (k+1)^2 - \frac{1 + k^2 + 2k}{4} \\ &= \frac{3}{4}(k+1)^2 \\ &> \frac{3}{4}\left(\frac{2}{\sqrt{3}}\sqrt{a_3}\right)^2 = a_3. \end{aligned}$$

上面的第一个不等号成立时因为  $(k - 2\left[ \frac{k}{2} \right])^2 \leq 1$  (由于  $k - 2\left[ \frac{k}{2} \right] = 0$  或  $1$ ).

已知形如  $ia_1 + ja_2 ((i, j) \in A)$  的数共有  $|A|$  个, 故必有两个除以  $a_3$  的余数相同. 不妨设

$$i_1 a_1 + j_1 a_2 \equiv i_2 a_1 + j_2 a_2 \pmod{a_3}, \quad (1)$$

其中  $(i_1, j_1), (i_2, j_2) \in A, (i_1, j_1) \neq (i_2, j_2)$ .

再由 (1) 设

$$(i_1 a_1 + j_1 a_2) - (i_2 a_1 + j_2 a_2) = na_3, \quad (2)$$

其中  $n \in \mathbf{Z}$ .

再注意到  $(i_1, j_1), (i_2, j_2) \in A, 0 < a_1 < a_2 < a_3$ .

若  $i_1 \leq i_2$ , 则

$$\begin{aligned} na_3 &= (i_1 a_1 + j_1 a_2) - (i_2 a_1 + j_2 a_2) \\ &= (i_1 - i_2)a_1 + (j_1 - j_2)a_2 \\ &\leq (j_1 - j_2)a_2 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &\leq (k - 0)a_2 \\ &= ka_2 < ka_3, \end{aligned}$$

因此可得  $n < k$ .

若  $i_1 \geq i_2$ , 则

$$\begin{aligned} na_3 &= (i_1a_1 + j_1a_2) - (i_2a_1 + j_2a_2) \\ &= (i_1 + j_1)a_2 - i_1(a_2 - a_1) - (i_2 + j_2)a_2 + i_2(a_2 - a_1) \\ &= ((i_1 + j_1) - (i_2 + j_2))a_2 - (i_1 - i_2)(a_2 - a_1) \\ &\leq \left(\left[\frac{3}{2}k\right] - \left[\frac{k}{2}\right]\right)a_2 - 0 \\ &= ka_2 < ka_3, \end{aligned}$$

从而可得  $n < k$ .

综上说明不论何种情况总有  $n < k$ .

同理可证  $n > -k$ .

故

$$|n| < k. \quad (3)$$

又注意到  $(i_1, j_1), (i_2, j_2) \in A$  且不同及  $i_1, j_1, i_2, j_2 \in \{0, 1, \dots, k\}$ . 所以

$$|i_1 - i_2| \leq k, |j_1 - j_2| \leq k, i_1 - i_2, j_1 - j_2 \in \mathbf{Z} \text{ 且不都为 } 0. \quad (4)$$

这样取  $x_1 = i_1 - i_2, x_2 = j_1 - j_2, x_3 = -n$ , 由 (2) 便得

$$x_1a_1 + x_2a_2 + x_3a_3 = 0.$$

由 (3), (4) 知这样的  $x_1, x_2, x_3$  不全为 0, 且其绝对值均小于等于  $k$ , 从而小于等于  $\frac{2}{\sqrt{3}}\sqrt{a_3}$ . 证毕.  $\square$

## 参考文献

- [1] 中国数学奥林匹克国家集训队教练组, 走向IMO • 数学奥林匹克试题集锦 (2008)[M], 华东师范大学出版社, 2008.