

第 35 届 CMO 第六题的另解

李逸凡 黄凤麟 丁天巽

(上海市上海中学, 200231)

指导教师: 王广廷

第 35 届 CMO 第六题如下:

是否存在正实数 a_0, a_1, \dots, a_{19} 同时满足以下两个条件? 请证明你的结论.

- (I) 多项式 $P(x) = x^{20} + a_{19}x^{19} + \dots + a_1x + a_0$ 无实根.
(II) 对任意整数 $0 \leq i < j \leq 19$, 交换 $P(x)$ 的 x^i 和 x^j 的系数所得的多项式均有实根.

下面将给出本题的两个解答.

解法 1 取实数 a_0, a_1, \dots, a_{19} 使得

$$0 < a_{19} < a_{17} < \dots < a_1 < a_0 < a_2 < \dots < a_{18}. \quad (1)$$

令

$$\begin{aligned} F(x) &= a_{19}x^{19} + a_{18}x^{18} + \dots + a_1x + a_0, \\ Q(x) &= a_0x^{20} + a_1x^{19} + \dots + a_{19}x = F\left(\frac{1}{x}\right)x^{20}. \end{aligned}$$

由于 $F(x)$ 是 19 次多项式, 故存在实数 k , 使得当 $x < k$ 时,

$$F(x) = a_{19}x^{19} + a_{18}x^{18} + \dots + a_1x + a_0 < 0. \quad (2)$$

由 (1) 知, 对任意 $x \geq -1$, 有

$$F(x) = \sum_{k=0}^9 (a_{2k}x^{2k} + a_{2k+1}x^{2k+1}) \geq 0. \quad (3)$$

由 (2), (3) 知 $Q(x) < 0$ 的解集一定包含在闭区间 $[-1, 0]$ 内, 注意到 $Q(x)$ 是多项式函数及 $[-1, 0]$ 是闭区间, 则 $Q(x)$ 在 $[-1, 0]$ 上有最小值 λ . 设 $Q(t) = \lambda$,

修订日期: 2020-01-01.

结合(2)知 $\lambda < 0$. 由 $Q(0) = 0 > \lambda$ 及 $Q(-1) > 0 > \lambda$, 知 $t \in (-1, 0)$.

记 $\xi = \frac{1}{t}$, 则 $\xi < -1$ 且 $F(\xi) = \frac{\lambda}{t^{20}}$.

取 $P_0(x) = x^{20} - \frac{1}{\lambda}F(x)$. 由 λ 的定义知 $\lambda \leq Q(\alpha) = \frac{F(\alpha)}{\alpha^{20}}$, 所以

$$\alpha^{20} - \frac{1}{\lambda}F(\alpha) \geq 0,$$

即 $P_0(\alpha) \geq 0$ 恒成立.

对任意 $0 \leq i < j \leq 19$, 交换 $P_0(x)$ 的 x^i 和 x^j 项的系数, 得到 $H_{ij}(x)$, 其中 $H_{ij}(\xi) = (a_j - a_i)(\xi^i - \xi^j)$.

下面对 i, j 的奇偶性, 分四种情况进行讨论:

- (1)若 i 是奇数, j 是偶数, 则 $a_j - a_i > 0$, $\xi^i - \xi^j < 0$, 于是 $H_{ij}(\xi) < 0$;
- (2)若 i 是偶数, j 是奇数, 则 $a_j - a_i < 0$, $\xi^i - \xi^j > 0$, 于是 $H_{ij}(\xi) < 0$;
- (3)若 i 是奇数, j 是奇数, 则 $a_j - a_i < 0$, $\xi^i - \xi^j > 0$, 于是 $H_{ij}(\xi) < 0$;
- (4)若 i 是偶数, j 是偶数, 则 $a_j - a_i > 0$, $\xi^i - \xi^j < 0$, 于是 $H_{ij}(\xi) < 0$.

故对任意 $0 \leq i < j \leq 19$, 有 $H_{ij}(\xi) < 0$.

取 $\epsilon > 0$, 使得对任意 $0 \leq i < j \leq 19$, 有

$$\lambda\epsilon(H_{ij}(\xi) - \xi^{20}) + H_{ij}(\xi) < 0$$

且 $\frac{1}{\lambda} + \epsilon < 0$.

由 $H_{ij}(\xi) < 0$ 及 $\frac{1}{\lambda} < 0$ 知 ϵ 存在.

令 $P(x) = x^{20} - (\frac{1}{\lambda} + \epsilon)F(x)$. 由 λ 的定义知, $\frac{F(\alpha)}{\alpha^{20}} = Q(\frac{1}{\alpha}) \geq \lambda > \frac{1}{\frac{1}{\lambda} + \epsilon}$ (因为 $\frac{1}{\lambda} + \epsilon < 0$ 且 $\frac{1}{\lambda} < 0$, $\epsilon > 0$), 所以 $\alpha^{20} - (\frac{1}{\lambda} + \epsilon)F(\alpha) > 0$ 恒成立.

假设交换 $P(x)$ 中 x^i, x^j 的系数得到 $R_{ij}(x)$, 则

$$R_{ij}(\xi) = \frac{\frac{1}{\lambda} + \epsilon}{\frac{1}{\lambda}}(H_{ij}(\xi) - \xi^{20}) + \xi^{20} = -\lambda\epsilon\xi^{20} + H_{ij}(\xi) + \lambda\epsilon H_{ij}(\xi) < 0.$$

因为 $R_{ij}(x)$ 是20次多项式, 则 $R_{ij}(x)$ 有实根.

最后说明 $P(x)$ 的每项系数均是正数, 这是因为 $F(x)$ 的每项系数均为正数且 $-(\frac{1}{\lambda} + \epsilon)$ 为正数.

综上可知, $P(x)$ 满足条件. □

评注 这是一道颇为困难的问题, 上手难度并不是很大, 可以通过尝试交换 i, j 项系数后与原多项式进行比较便可以得到各项系数的大小关系. 下一步操作是解题关键, 需要用一种动态的想法去思考问题, 将原多项式拆分成两个多项式 x^{20} 和 $a_{19}x^{19} + \dots + a_0$, 然后将 $P(x)$ 恒正转化为通过改变 λx^{20} 中的 λ 来使这两个多项式的图像从相离逐渐运动到相切. 在相切的那个时刻得到的多项式

$P'(x)$ 已满足交换 i, j 项系数有限的要求, 且 $P'(x)$ 恒不小于0. 最后只需对系数进行微调使 $P(x)$ 无解即可.

解法 2 取正数 $N > 600$. 记

$$f(x) = x^{20} + \sum_{i=0}^9 (N+i)x^{2i}, \quad g(x) = \sum_{i=0}^9 (\sqrt{N}+9-i)x^{2i+1}.$$

显然, 当 $x \rightarrow 0^+$ 或 $x \rightarrow +\infty$ 时 $\frac{f(x)}{g(x)} \rightarrow +\infty$, 故存在实数 $0 < a < b$, 使得当 $0 < x < a$ 时, 有 $\frac{f(x)}{g(x)} > \frac{f(\sqrt{N})}{g(\sqrt{N})}$, 当 $x > b$ 时, 有 $\frac{f(x)}{g(x)} > \frac{f(\sqrt{N})}{g(\sqrt{N})}$.

注意到 $\frac{f(x)}{g(x)}$ 是定义在 $[a, b]$ 上的连续函数, 故存在最小值 t . 不妨设 $\frac{f(u)}{g(u)} = t$, 则对 $x \in (0, +\infty)$, $\frac{f(x)}{g(x)} \geq t$. 由 $\frac{f(x)}{g(x)}$ 恒正, 知 $t > 0$. 则

$$t \leq \frac{f(\sqrt{N})}{g(\sqrt{N})} \leq \frac{(N+9)N^9 + N^{10} + (N+8)N^8 \cdot 9}{N^{10}} \leq 2 + \frac{100}{N} < 3.$$

若 $u \leq 1$, 则

$$\frac{f(u)}{g(u)} \geq \frac{N}{(\sqrt{N}+9) \cdot 10} > \frac{N}{2\sqrt{N} \cdot 10} = \frac{\sqrt{N}}{20} > 3 > t.$$

矛盾. 故 $u > 1$.

下证: $h(x) = f(x) + tg(x) + \epsilon$ 符合要求 (其中 $0 < \epsilon < \min\{1, u^2 - 1, u - 1, (u-1)t\}$).

记

$$h(x) = x^{20} + a_{19}x^{19} + \cdots + a_1x + a_0.$$

显然每个 $a_i (0 \leq i \leq 19)$ 均大于 0.

先说明 $h(x)$ 无实根. 只需证明对任意实数 x , $h(x) > 0$ 即可.

当 $x \geq 0$ 时, 显然成立.

当 $x < 0$ 时, 由 t 的定义知 $\frac{f(-x)}{g(-x)} \geq t$, 所以 $f(-x) \geq g(-x)t$. 又 $f(-x) = f(x)$, $g(-x) = -g(x)$, 则

$$h(x) = f(x) + tg(x) + \epsilon = f(-x) - tg(-x) + \epsilon \geq \epsilon > 0.$$

再说明交换 a_i 与 a_j 之后得到的 $\bar{h}(x)$ 均有实根. 由于 $\bar{h}(x)$ 首项为 1, 故只需证 $\bar{h}(-u) < 0$.

$$\begin{aligned} h(-u) - \bar{h}(-u) &= a_i(-u)^i + a_j(-u)^j - a_i(-u)^j - a_j(-u)^i \\ &= (a_i - a_j) [(-u)^i - (-u)^j]. \end{aligned}$$

故

$$\bar{h}(-u) = \epsilon - (a_i - a_j) [(-u)^i - (-u)^j].$$

下面讨论 i, j 的奇偶性来确定 $\bar{h}(-u)$ 的符号.

(1)若 i, j 一奇一偶.

不妨设 i 为奇数, j 为偶数, 则

$$\begin{aligned}\bar{h}(-u) &= \epsilon - (a_j - a_i) [u^i + u^j] \\ &\leq \epsilon - 2(N - t(\sqrt{N} + 9)) \\ &< \epsilon - 2(N - 3(\sqrt{N} + \sqrt{N})) \\ &= \epsilon - 2(\sqrt{N} - 6)\sqrt{N} \\ &< \epsilon - 2\sqrt{N} < 0.\end{aligned}$$

(2)若 i, j 同奇偶, 且 $i - j \neq 0, i \cdot j \neq 0$.

不妨设 $i > j$, 则

$$a_i - a_j = \begin{cases} i - j, & (i, j \text{ 为偶数}) \\ t(j - i), & (i, j \text{ 为奇数}) \end{cases}, \quad (-u)^i - (-u)^j = \begin{cases} u^i - u^j, & (i, j \text{ 为偶数}) \\ -u^i + u^j, & (i, j \text{ 为奇数}) \end{cases}.$$

所以

$$\begin{aligned}\bar{h}(-u) &= \epsilon - (i - j)(u^i - u^j) (\text{或 } \epsilon - t(i - j)(u^i - u^j)) \\ &\leq \epsilon - (u - 1) (\text{或 } \epsilon - t(u - 1)) < 0.\end{aligned}$$

(3)若 i, j 同为偶数且 $i \cdot j = 0$.

不妨设 $j = 0$, 则

$$a_i - a_j = i - j - \epsilon = i - \epsilon, \quad (-u)^i - (-u)^j = u^i - 1.$$

所以

$$\begin{aligned}\bar{h}(-u) &= \epsilon - (u^i - 1)(i - \epsilon) \\ &\leq \epsilon - (u^2 - 1) < 0.\end{aligned}$$

综上可知, $\bar{h}(-u) < 0$. 即原问题得证. \square

评注 首先设 $f(x)$ 的形式为 $(x - u)^2 g(x) + \epsilon$ 其中 $g(x)$ 恒正. 若取 ϵ 充分小, 通过简单分析可以得到一个关于 $f(x)$ 系数的性质及 u 与 1 的关系的一个充分条件. 若 $u > 1$, 则 $f(x)$ 的非首项的偶次项系数永远比奇次项系数大. 因此很容易想到将奇偶分离进行分析. 在构造的过程中, 发现同奇偶次项系数之间的大小关系难以满足. 因此在构造时, 给出偶次项系数的大小及奇次项系数的比例关系. 再通过 $f(x)$ 恒正这一条件确定偶次项系数与奇次项系数之间的比, 便得到了这个证明方法.