

科学计算笔记

任云玮

目录

| | | |
|----------|-----------------|-----------|
| 1 | 绪论 | 3 |
| 1.1 | 计算机数值计算基本原理 | 3 |
| 1.1.1 | 实数的存贮方法 | 3 |
| 1.1.2 | 实数的基本运算原理 | 4 |
| 1.2 | 误差的来源与估计 | 5 |
| 1.2.1 | 误差的来源 | 5 |
| 1.2.2 | 误差与有效数字 | 5 |
| 1.2.3 | 数值运算的误差估计 | 6 |
| 1.2.4 | 数字求和的舍入误差分析 | 7 |
| 1.3 | 避免算法失效的基本原则 | 8 |
| 2 | 函数的多项式插值 | 10 |
| 2.1 | 问题的提出 | 10 |
| 2.2 | Lagrange 插值法 | 11 |
| 2.3 | Runge 现象 | 12 |
| 2.4 | Newton 插值法 | 12 |
| 2.5 | Hermite 插值 | 14 |
| 2.6 | 分段低次多项式插值 | 15 |
| 2.7 | 三次样条插值 | 16 |
| 3 | 函数的多项式逼近 | 17 |
| 3.1 | 绪论 | 17 |
| 3.2 | 最佳平方逼近 | 18 |
| 3.3 | 正交多项式 · 绪论 | 20 |
| 3.4 | Legendre 多项式 | 22 |
| 3.5 | Chebyshev 多项式 | 23 |

| | | |
|-----|---------------|----|
| 4 | 附录 | 25 |
| 4.1 | 不等式 | 25 |

1 绪论

1.1 计算机数值计算基本原理

1.1.1 实数的存贮方法

1 定义 (二进制浮点数系)¹ 实数在计算机内部为近似存贮, 采用二进制浮点数系

$$F(2, n, L, U) = \{\pm 0.a_1a_2 \dots a_n \times 10^m\} \cup \{0\}$$

其中 $a_1 = 1$, $a_i \in \{0, 1\}$. 指数 m 满足 $L \leq m \leq U$. 称 n 为其字长, 2 表示采用二进制.

2 标准 (IEEE)

1. 单精度: $t = 24, L = -126, U = 127$

2. 双精度: $t = 53, L = -1022, U = 1023$

3. Underflow Limit: $UFL = 0.1 \times 2^L$. 若 $0 < x < UFL$, 则 $fl(x) = 0$.

4. Overflow Limit: $OFL = 0.11 \dots 1 * 2^U$. 若 $x > OFL$, 则 $fl(x) = \infty$.

5. 舍入: 若 $UFL \leq x \leq OFL$, 则 $fl(x)$ 为舍入所得浮点数. 舍入规则如下: 设 $x = 0.a_1a_2 \dots a_n \dots \times 2^m$. 若 $a_{n+1} = 1$, 则 $d_t + 1$ 并舍弃其后项; 否则直接舍弃其后项.

3 定义 (机器精度) 下仅考虑舍去的情况.

$$\begin{aligned} x - fl(x) &= 2^m \times 0.0 \dots 0a_{n+2} \dots \\ &= 2^m \times [2^{-(t+2)} + 2^{-(t+3)} + \dots] \\ &= 2^m \times 2^{-(t+1)} \end{aligned}$$

其相对误差满足

$$\frac{x - fl(x)}{x} < \frac{x - fl(x)}{0.5 \times 2^m} = 2^{-t}$$

记为 ε , 称之为机器精度.

4 命题

$$fl(x) = x(1 + \delta), \text{ 其中 } |\delta| \leq \varepsilon$$

¹floating Number System

1.1.2 实数的基本运算原理

加法 + 硬件实现 \Rightarrow 四则运算.

5 实现 $(x + y)$ 设 x, y 为浮点数, 则 $x + y$ 的实现方式如下:

1. 对阶: 将指数 m 化为两者中较大者;
2. 尾数相加;
3. 舍入;
4. 溢出分析等……
5. 结果输出.

评注 由 $fl(x) + fl(y) = x(1 + \delta_x) + y(1 + \delta_y)$ 可知, 当一个大数与一个小数相加时, 小数有可能被忽略, 所以应当避免大数小数间的相加.

1.2 误差的来源与估计

1.2.1 误差的来源

1. 模型问题. 例: 近似地球为球体来计算.
2. 测量误差. 例: 测量地球半径时的误差.
3. 方法误差 (截断误差). 例: 对于 $y = f(x)$, 求 $f(x^*)$ 时使用 Taylor 展开.
4. 舍入误差 (rounding-off). 例: 计算机计算时的误差.

1.2.2 误差与有效数字

6 定义 (绝对误差) 设 x 为给定实数, x^* 为其近似值. 定义绝对误差为

$$e(x^*) = x^* - x.$$

称 ε^* 为其误差上界, 若

$$|e(x^*)| \leq \varepsilon^*$$

7 定义 (相对误差) 对于同上的 x 和 x^* , 定义其相对误差

$$e_r(x^*) = \frac{x^* - x}{x}$$

称 ε_r^* 为其相对误差界, 若

$$|e_r(x^*)| \leq \varepsilon_r^*$$

评注 在实际应用中, x 通常是未知的, 所以会采用

$$\bar{e}_r(x^*) = \frac{x^* - x}{x^*}$$

来代替相对误差. 对于分子, 使用绝对误差界来替代, 有如下不等式

$$|\bar{e}_r(x^*)| \leq \frac{\varepsilon^*}{|x^*|}.$$

这两种相对误差界间的差别, 当 $\varepsilon^* \ll 1$ 时, 满足

$$|e_r - \bar{e}_r| = O((\varepsilon_r^*)^2)$$

8 定义 (有效数字) 设 $x \in R$, $x^* = 0.a_1a_2 \cdots a_k \times 10^m$ 为其近似值. 称 x^* 相对于 x 有 n ($n \leq k$) 位有效数字, 若 n 是满足下式的 n 的最大值.

$$|x^* - x| \leq \frac{1}{2} \times 10^{m-n}$$

评注 在实践中, 一般可以采用更加简便的方法, 对于归一化以后的 x^* , 在尾数部分有 n 位, 则称其有 n 位有效数字. 注意, 此方法对于错误的舍入结果是不适用的, 对于错误的情况, 需要再减去一位有效数字.

9 定理 (误差与有效数字) 若 $x = 0.a_1a_2 \dots a_n \times 10^m$ 有 n 位有效数字, 则

$$\varepsilon_r^* \leq \frac{1}{2a_1} \times 10^{1-n}.$$

反之, 若

$$\varepsilon_r^* \leq \frac{1}{2(1+a_1)} \times 10^{1-n},$$

则 x^* 至少有 n 位有效数字.

证明 对于前者, 只需利用有效数字的定义, 以及利用 $x \geq 0.a_1$ (仅考虑 $a_1 \neq 0$ 的情况). 对于后者, 证明是类似的.

1.2.3 数值运算的误差估计

以下内容都假设运算无误差.

10 定理 (四则运算误差估计)

1. 加/减法: $\varepsilon(x^* \pm y^*) \leq \varepsilon_x^* + \varepsilon_y^*$
2. 乘法: $\varepsilon(x^* y^*) \leq |x^*| \varepsilon_y^* + |y^*| \varepsilon_x^*$
3. 除法: $\varepsilon\left(\frac{x^*}{y^*}\right) \leq \frac{|x^*| \varepsilon_y^* + |y^*| \varepsilon_x^*}{|y^*|^2}$

证明 考虑加法的误差估计. 对于 x, y 及其近似值 x^*, y^* , 计算 $x^* \pm y^*$ 和 $x \pm y$ 间的误差.

$$\begin{aligned} |x^* \pm y^* - (x \pm y)| &\leq |x^* - x| + |y^* - y| \leq \varepsilon_x^* + \varepsilon_y^* \\ \Rightarrow \varepsilon(x^* \pm y^*) &\leq \varepsilon_x^* + \varepsilon_y^* \end{aligned}$$

对于其他的运算, 证明是类似的. (证明中可用 $+1-1$ 技巧)

11 定理 (运算的误差估计) 设 $A = f(\mathbf{x}) = f(x_1, x_2, \dots, x_n)$, \mathbf{x}^* 是 \mathbf{x} 的估计值. 利用带 Peano 余项的 Taylor 展开, 可知 A 的绝对误差满足

$$\begin{aligned} e(A^*) &= f(\mathbf{x}^*) - f(\mathbf{x}) \\ &= \sum_{p=1}^q d^p f(\mathbf{x}^*) + o(\|\mathbf{x}^* - \mathbf{x}\|^q) \\ \text{取 } q=1, \text{ 则} \\ &= \sum_{k=1}^n \partial_k f(\mathbf{x}^*)(x_k^* - x_k) + o(\|\mathbf{x}^* - \mathbf{x}\|) \end{aligned}$$

利用上式，可知

$$\begin{aligned}\varepsilon(A^*) &\approx \sum_{k=1}^n |\partial_k f(\mathbf{x}^*)| \varepsilon(x^*) \\ \varepsilon_r(A^*) &= \frac{\varepsilon(A^*)}{|A^*|}\end{aligned}$$

评注 对于定义在 \mathbf{R} 上的函数，即为

$$\varepsilon(f(x^*)) \approx |f'(x^*)| \varepsilon(x^*)$$

1.2.4 数字求和的舍入误差分析

12 命题 n 个浮点数相加，若将它们从小到大排列后相加，则可以减小舍入误差.

证明 考虑浮点数的求和 $S_n = \sum_i^n a_i$ ，在计算机中的过程表现为

$$\begin{aligned}S_2^* &= fl(a_1 + a_2) = (a_1 + a_2)(1 + \varepsilon_2), \quad |\varepsilon_2| \leq \varepsilon = 2^{-t} \\ &\dots\dots \\ S_n^* &= fl(S_{n-1}^* + a_n)(1 + \varepsilon_n), \quad |\varepsilon_n| \leq \varepsilon\end{aligned}$$

对于 S_n^* 的误差，若定义 $\varepsilon_1 = 0$ ，则

$$S_n^* = \sum_{k=1}^n a_k \prod_{p=k}^n (1 + \varepsilon_p)$$

对误差进行估计，舍去高阶无穷小，有

$$\prod_{i=k}^n (1 + \varepsilon_k) \approx 1 + \sum_{i=k}^n \varepsilon_k$$

综合上两式，有

$$\begin{aligned}S_n^* &\approx \sum_{k=1}^n a_k (1 + \sum_{p=k}^n \varepsilon_p) \\ &= S_n + \sum_{k=1}^n a_k \sum_{p=k}^n \varepsilon_p\end{aligned}$$

进行移项，并取绝对值，再利用三角不等式，以及 $|\varepsilon_i| \leq \varepsilon$ ，得

$$|S_n^* - S_n| \leq \sum_{k=1}^n |a_k| \sum_{p=k}^n |\varepsilon_p| \leq \varepsilon \sum_{k=1}^n |a_k| (n - k + 1)$$

其中 $n - k + 1$ 关于 k 单调减少，所以根据排序不等式 [引理60]，即可知命题成立. ■

1.3 避免算法失效的基本原则

13 定理 (原则)

1. 避免两数相除/相减, 否则会严重损失有效数字.
2. 避免两相近数相减.
3. 避免绝对值很小的数做除数.
4. 避免大数与小数相加;
5. 简化计算步骤.

14 算法 (高效计算 e^A) 高效计算 e^A , 其中 $A \in \mathbf{R}^{n \times n}$. 首先有

$$e^A = e^{(A/2^n)2^n} = B^{2^n}$$

只需要得到 B , 即可以利用倍乘的方法快速得到 B^{2^n} . 下对于 B 进行估计. 当 $x \rightarrow 0$ 时, e^x 有 Taylor 展开

$$e^x = 1 + x + \cdots + \frac{x^n}{n!} + \cdots$$

而取足够大的 n , 即可以使得 $A/2^n \approx 0$, 则可以对它展开得

$$B \approx I + C + \frac{1}{2}C^2, \text{ 其中 } C = A/2^n$$

而对于倍乘, 考虑 B^2 , 展开平方得

$$B^2 \approx I + 2(C + \frac{1}{2}C^2) + (C + \frac{1}{2}C^2)^2$$

从右至左相加即可.

15 算法 (秦九韶, 多项式估值) 设有多项式 (1), 计算 $p(z), z \in \mathbf{R}$ 的值.

$$p(x) = a_0x^n + a_1x^{n-1} + \cdots + a_{n-1}x + a_n \quad (1)$$

定义 b_n 满足

$$b_0 = a_0, \quad b_k = a_k + b_{k-1}z$$

则 b_n 即为所要求的值. 并且成立

$$p'(z) = \sum_{k=0}^{n-1} b_k z^{n-1-k}$$

证明 用 $x - z$ 去除 $p(x)$, 记所得余数为 $b_n(x)$, 即

$$p(x) = (x - z)q(x) + b_n(x),$$

代入 $x = z$, 则左侧第一项为 0, 可知 $p(z) = b_n(z)$. 将两边的式子展开, 利用对应系数相等, 即可得算法中 b_n 的递推式.

16 定理 (外推法) 设 x_0, x_1 是 x 的两个估计值, 且 x_1 相较于 x_0 更接近 x , 则可以通过恰当的权值 ω , 使得它们的加权平均

$$\bar{x} = x_1 + \omega(x_1 - x_0)$$

更加接近精确值 x .

17 算法 (π 的估计) 考虑单位圆, 其面积为 π , 设 π_n 为单位圆的内接正 $2n$ 边形的面积, 以及

$$\tilde{\pi}_n = \frac{1}{3}(4\pi_{2n} - \pi_n)$$

则 π_n 与 $\tilde{\pi}_n$ 与 π 的误差满足

$$|\pi_n - \pi| = O\left(\frac{1}{n^2}\right), \quad |\tilde{\pi}_n - \pi| = O\left(\frac{1}{n^4}\right)$$

证明 对于 π_n .

$$\pi_n = n \sin \frac{\pi}{n} = \pi - \frac{\pi^3}{3!} \frac{1}{n^2} + \frac{\pi^5}{5!} \frac{1}{n^4} - \cdots \Rightarrow |\pi_n - \pi| = O\left(\frac{1}{n^2}\right)$$

对于 $\tilde{\pi}_n$.

$$\begin{aligned} \tilde{\pi}_n &= \pi_{2n} + k(\pi_{2n} - \pi_n) = (1+k)\pi_{2n} - k\pi_n \\ &= (1+k)\left(\pi - \frac{\pi^3}{3!} \frac{1}{4n^2} + \cdots\right) - k\left(\pi - \frac{\pi^3}{3!} \frac{1}{n^2} + \cdots\right) \\ &= \pi - \left(\frac{k+1}{4} - k\right) \frac{\pi^3}{3!} \frac{1}{n^2} + O\left(\frac{1}{n^4}\right) \end{aligned}$$

为使式子的第二项为零, 取 $k = \frac{1}{3}$, 则成立

$$|\tilde{\pi}_n - \pi| = O\left(\frac{1}{n^4}\right) \quad \blacksquare$$

评注 在实际中, π_n 也是没有办法直接计算而得的, 但是对于 $n = 3$, 即 6 边形的情况, 可以知道 $\pi_3 = 3\sqrt{3}/2$. 同时有递推公式

$$\pi_{2n} = \sqrt{2n(n - \sqrt{n^2 - \pi_n^2})},$$

而开平方可以通过迭代的方式实现, 从而即计算得到足够精确的 π_{2n} 和 π_n .

2 函数的多项式插值

2.1 问题的提出

18 定义 (插值) 设函数 $y = f(x)$ 在 $[a, b]$ 上有定义, 且已知在点 $a \leq x_0 < x_1 < \cdots < x_n \leq b$ 处的函数值 $y_i = f(x_i)$, 若存在一简单函数 $P(x)$, 成立

$$P(x_i) = y_i,$$

则称 $P(x)$ 为 $f(x)$ 的插值函数, 点 x_1, x_2, \dots, x_n 称为插值节点, $[a, b]$ 称为插值区间, 求 $P(x)$ 的方法被称为插值法.

若 $P(x) \in P_n$ 为次数不超过 n 的多项式, 则称为多项式插值.

19 定理 (唯一性) 给定满足定义18的 $n+1$ 个点上的函数值, 则次数不超过 n 的插值多项式 $P_n(x)$ 存在且唯一.

证明 利用待定系数法, 设多项式的系数为 a_0, \dots, a_n , 则有线性方程组

$$\begin{cases} a_0 + a_1x_0 + \cdots + a_nx_0^n = y_0, \\ a_0 + a_1x_1 + \cdots + a_nx_1^n = y_1, \\ \quad \quad \quad \dots\dots\dots \\ a_0 + a_1x_n + \cdots + a_nx_n^n = y_n, \end{cases}$$

其系数矩阵为 Vandermonde 矩阵

$$A = \begin{pmatrix} 1 & x_0 & \cdots & x_0^n \\ 1 & x_1 & \cdots & x_1^n \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ 1 & x_n & \cdots & x_n^n \end{pmatrix}$$

根据定义18中对于 x_i 的要求, 矩阵行列式成立

$$\det A = \prod_{i,j=0, i>j}^n (x_i - x_j) \neq 0.$$

所以该方程组有唯一解.

评注 虽然插值多项式是唯一的, 但是根据基函数的选取的不同, 系数是不相同的, 所以才需要不同的插值方法.

2.2 Lagrange 插值法

20 定理 (Lagrange 插值法) 定义

$$l_i(x) = \frac{\prod_{j \neq i} (x - x_j)}{\prod_{j \neq i} (x_i - x_j)}$$
$$(L_n f)(x) = \sum_{i=0}^n y_i l_i(x),$$

则 $L_n f$ 即为 f 的插值多项式.

证明 考虑构造 $l_i \in P_n$, 满足条件 $l_i(x_j) = \delta_{ij}$, 这样 $L_n f = \sum y_i l_i$ 满足要求. 改写条件为 (以 l_0 为例)

$$l_0(x) = \alpha(x - x_1) \cdots (x - x_n)$$
$$l_0(x_0) = 1$$

解得

$$\alpha = \frac{1}{(x_0 - x_1) \cdots (x_0 - x_n)} \quad \blacksquare$$

评注 这样构造插值多项式的动机在于在取定插值节点后, 插值实际上相当于构造一个从 $\mathbf{y} = (y_0, \dots, y_n) \in \mathbf{R}^{n+1}$ 到 $y^*(x) \in P_n$ 的一个映射 \mathcal{F} , 并且可以证明, \mathcal{F} 是线性的. 因此成立

$$\mathcal{F}(\mathbf{y}) = \mathcal{F}\left(\sum_{i=0}^n y_i \mathbf{e}_i\right) = \sum_{i=0}^n y_i \mathcal{F}(\mathbf{e}_i) = \sum_{i=0}^n y_i l_i(x).$$

21 定理 (Lagrange 余项公式) 设符号含义同定理20且 f 充分光滑, 则对于每一个固定的 x 成立

$$f(x) - (L_n f)(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \omega_{n+1}(x)$$

其中 $\xi \in (a, b)$ 且

$$\omega_{n+1}(x) = (x - x_0) \cdots (x - x_n).$$

证明 固定 $x \neq x_i$, 定义 $R(x)$ 满足

$$f(x) - (L_n f)(x) = R(x) \omega_{n+1}(x).$$

构造辅助函数 $g(t)$

$$g(t) = f(t) - (L_n f)(t) - R(x) \omega_{n+1}(t).$$

根据插值法与 $R(x)$ 的定义, 成立

$$g(x_i) = 0, \quad g(x) = 0,$$

即函数 $g(t)$ 有 $n+2$ 个零点. 反复应用 Rolle 定理, 可知存在 $\xi \in (a, b)$, 成立 $g^{(n+1)} = 0$, 即

$$\begin{aligned} g^{(n+1)}(\xi) &= f^{(n+1)}(\xi) - R(x)(n+1)! = 0 \\ \Rightarrow R(x) &= \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \end{aligned}$$

结合 $R(x)$ 的定义式即可知命题成立. ■

评注 当已知 $f^{(n+1)}$ 有界时, 可以使用此公式进行估计.

2.3 Runge 现象

22 定理 对于复函数 $f(z)$, 如果存在 $r_0 > \frac{3}{2}(b-a)$, 使得 $f(z)$ 在 $B_{r_0}(\frac{a+b}{2})$ 内解析, 则 $P_n(x) = L_n(x)$ 在 $[a, b]$ 上一致收敛与 $f(z)$. 这里 $B_{r_0}(\frac{a+b}{2})$ 为以 $\frac{a+b}{2}$ 为圆心, r_0 为半径的圆.

2.4 Newton 插值法

23 例 $n=2$ 时问题的求解.

设 $y^*(x) = a_0 + a_1(x-x_0) + a_2(x-x_0)(x-x_1)$, 根据 $y^*(x_0) = y_0$, $y^*(x_1) = y_0$, 得 $a_0 = f(x_0)$, $a_0 + a_1(x_1-x_0) = f(x_1)$, 即

$$a_1 = \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0}.$$

可以发现 a_1 为割线的斜率. 同理可知

$$a_2 = \frac{f(x_2) - f(x_0) - a_1(x_2 - x_0)}{(x_2 - x_0)(x_2 - x_1)} = \frac{\frac{f(x_2) - f(x_0)}{x_2 - x_0} - \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0}}{x_2 - x_1}$$

为斜率的斜率.

24 定义 (差商) 递归 $f(x)$ 在 x_i, \dots, x_{i+n} 的各阶差商为: $f[x_i] = f(x_i)$, 第 k 阶差商为

$$f[x_i, \dots, x_{i+k}] = \frac{f[x_{i+1}, \dots, x_{i+k}] - f[x_i, \dots, x_{i+k-1}]}{x_{i+k} - x_i}$$

25 定理 (n 次 Newton 插值法) x_0, \dots, x_n 为互异插值点, 则函数 $f(x)$ 满足

$$\begin{aligned} f(x) &= f[x_0] + f[x_0, x_1](x-x_0) + f[x_0, x_1, x_2](x-x_0)(x-x_1) + \dots \\ &\quad + f[x_0, \dots, x_n](x-x_0)\cdots(x-x_{n-1}) + R_n(x). \end{aligned}$$

其中 $R_n(x)$ 为其 Newton 插值多项式的余项, 为

$$R_n(x) = f[x_0, \dots, x_n, x](x-x_0)\cdots(x-x_n).$$

证明 根据差商的定义, 有

$$\begin{aligned} f(x) &= f[x_0] + f[x_0, x](x - x_0) \\ f[x_0, x] &= f[x_0, x_1] + f[x_0, x_1, x](x - x_1) \\ &\dots\dots\dots \end{aligned}$$

$$f[x_0, \dots, x_{n-1}, x] = f[x_0, \dots, x_n] + f[x_0, \dots, x_n, x](x - x_n)$$

将上述式子反复代入它上面的式子, 即得 Newton 插值公式.

评注 Newton 插值法的优点在于, 当插值点的个数增加时, 无需重新计算原有的系数, 即 Newton 插值多项式是可以递归计算的.

26 定理 根据 Newton 插值公式, 可以得到如下差商的性质.

1.

$$f[x_0, \dots, x_m] = \sum_{i=0}^m \frac{f(x_i)}{\prod_{j \neq i} (x_i - x_j)}$$

2. 设 i_0, \dots, i_m 为 $0, \dots, m$ 的任意一个排列, 则

$$f[x_0, \dots, x_m] = f[x_{i_0}, \dots, x_{i_m}].$$

3. 广义 Lagrange 中值定理

$$f[x_0, \dots, x_m] = \frac{f^{(m)}(\xi)}{m!}, \quad \xi \in (\min\{x_i\}, \max\{x_i\})$$

证明 交换插值节点的顺序后, n 次 Newton 插值多项式的 n 次项系数不变, 所以 [2.] 成立. 同 $m-1$ 次的 Lagrange 插值多项式比较第 $m-1$ 次项系数及其余项, 即可得到 [1.] 和 [3.]

评注 根据 [3.] 可知, 对于一个 n 次多项式, n 阶差商即为其 n 次项系数, $k(k > n)$ 阶差商为零.

27 定义 给定序列 $\{f_k\}$, f_k 表示 f 在 $x = x_k$ 处的值, 定义

1. 前向差分算符 $\Delta f_k = f_{k+1} - f_k$,

2. 移位算符 $E f_k = f_{k+1}$,

3. 恒等算符 $I f_k = f_k$.

28 定理 (算符二项式定理) 对于算符 A, B , 若它们可交换, 则成立二项式定理

$$(A + B)^m = \sum_{k=0}^m \binom{m}{k} A^k B^{m-k}$$

29 命题 根据定义27和定理28可知

$$\begin{aligned}\Delta &= E - I \\ \Delta^n &= \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-I)^{n-k} E^k \\ E^n &= \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \Delta^k\end{aligned}$$

30 定理 (均匀插值) 设 x_0, x_1, \dots, x_n 满足 $x_k = x_0 + kh$, 则有

$$\begin{aligned}f[x_k, x_{k+1}] &= \frac{\Delta f_k}{h} \\ f[x_k, x_{k+1}, x_{k+2}] &= \frac{\Delta^2 f_k}{2h^2} \\ &\dots\dots\dots \\ f[x_k, \dots, x_{k+m}] &= \frac{\Delta^m f_k}{m!h^m}\end{aligned}$$

31 定理 (Newton 前插公式) 设记号同定理30, 另 $x = x_0 + th$, $t \in \mathbf{R}$, 代入定理25, 则成立

$$N_n(x) = f_0 + t\Delta f_0 + \frac{t(t-1)}{2!}\Delta^2 f_0 + \dots + \frac{t(t-1)\dots(t-n+1)}{n!}\Delta^n f_0.$$

其余项为

$$R_n(x) = \frac{t(t-1)\dots(t-n)}{(n+1)!}h^{n+1}f^{(n+1)}(\xi), \quad \xi \in (x_0, x_n)$$

评注 利用广义二项式定理, 有

$$\begin{aligned}f(x) &= f(x_0 + th) = E^t f(x_0) = (I + \Delta)^t f(x_0) \\ &= \sum_{k=0}^{\infty} \binom{t}{k} \Delta^k f_0\end{aligned}$$

2.5 Hermite 插值

32 定理 设 $f \in C^n[a, b]$, x_0, x_1, \dots, x_n 为 $[a, b]$ 上的互异节点, 则 $f[x_0, \dots, x_n, x]$ 在 $[a, b]$ 上连续.

33 定理 (Hermite 插值) 若给出 $m+1$ 个插值条件 (含函数值和导数值) 可构造出次数不超过 m 次的多项式.

评注 可以利用待定系数法或者基函数法求的 Hermite 插值多项式.

2.6 分段低次多项式插值

思路 局部入手，整体分析². 化整为零，以直代曲³.

34 引理 (ω_n 的估计) 任给节点 $x_0 < x_1 < \cdots < x_n$, 记 $h = \max x_{i+1} - x_i : i = 0, 1, \dots, n$, 则对于任意 $x \in [x_0, x_n]$, 成立

$$|(x - x_0) \cdots (x - x_n)| \leq \frac{n!h^{n+1}}{4}.$$

35 定理 (分段线性插值) 记 $a = x_0 < \cdots < x_n = b$, $e_k = (x_k, x_{k+1})$, $h_k = x_{k+1} - x_k$, $h = \max h_k$. 找函数 $y = f_h(x)$, 逼近原有函数, 使得

1. 满足插值条件, $f_h(x_k) = f(x_k)$,
2. $f_h(x)$ 连续,
3. $f_h(x) \in P_1$, $x \in e_k$.

则 f_h 的结果为

$$f_h(x) = f_h(x_k) + f_h[x_k, x_{k+1}](x - x_k), \quad (x \in e_k).$$

设 M_2 表示二阶导数的上界, 则误差 $R(x)$ 满足,

$$R(x) = \left| \frac{f^{(2)}(\xi)}{2} (x - x_k)(x - x_{k+1}) \right| \leq \frac{1}{8} M_2 h^2.$$

评注 若作整体的 Lagrange 插值, 则余项 $R_L(x)$ 满足

$$\left| \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \omega_{n+1} \right| \leq \frac{M_{n+1} h^{n+1}}{n+1}.$$

而求高阶导数后容易出现 Runge 现象.

36 定理 (分段三次 Hermite 插值) 节点同上, 构造 $f_h(x)$ 使得

1. $f_h(x_k) = f(x_k)$, $f'_h(x_k) = f'(x_k)$
2. $f \in \mathcal{C}^1[a, b]$
3. $f_h(x) \in P_3$, $x \in e_k$

对于两插值点的情况, f 的结果为

$$f_h(x) = f(x_k)\alpha_k + f(x_{k+1})\alpha_{k+1} + f'(x_k)\beta_k + f'(x_{k+1})\beta_{k+1}.$$

其余项 $R(x)$ 满足

$$R(x) = \left| \frac{f^{(4)}(\xi)}{4} (x - x_k)^2 (x - x_{k+1})^2 \right| \leq \frac{M_4}{4!} \times \left(\frac{h}{4} \right)^4 = \frac{1}{384} M_4 h^4.$$

²例: 微分流形

³例: Riemann 积分

2.7 三次样条插值

37 定义 给定控制点 $a = x_0 < \cdots < x_n = b$, 设函数 $y = y^*(x)$ 满足

1. $y^*(x) = y_k$,
2. $(y^*)^{(4)} = 0, x \in e_k \Leftrightarrow y^* \in P_3, x \in e_k$,
3. $y^* \in \mathcal{C}^2[a, b]$.

称满足后两个条件的函数为**三次样条函数**, 称满足上述三个条件的函数为**三次样条插值函数**.

38 定义 (边界条件)

1. 转角条件: $S'(x_0) = f'_0, S'(x_n) = f'_n$,
2. 弯矩条件: $S''(x_0) = f''_0, S''(x_n) = f''_n$, 称 $S''(x_0) = S''(x_n) = 0$ 的特例为自然边界条件,
3. 周期条件: $S(x_0+0) = S(x_n-0), S'(x_0+0) = S'(x_n-0), S''(x_0+0) = S''(x_n-0)$,
4. 非纽结条件: $S'''(x)$ 在 $x = x_1$ 和 $x = x_{n-1}$ 处连续.⁴

评注 根据定义37, 在每个小区间上有 4 个待定系数, 所以总共有 $4n$ 个待定系数. 而所给条件仅有 $n+1$ 个插值条件, 以及在中间 $n-1$ 个插值节点处二阶导数连续 (从而原函数与一阶导数也连续), 有 $3n-3$ 个光滑性条件, 共 $4n-2$ 个条件, 因此需要额外的边界条件来确定剩余两个系数.

39 定理 (样条插值的求解) 设 $S''(x_i) = M_i$, 通过求解 M_i 来确定插值多项式. 由于 $S(x) \in \mathcal{C}^2$ 且在每一段上 $S(x) \in P_3$, 所以 $S''(x)$ 是分段的线性函数. 设在每一段上,

$$S''(x) = M_j \frac{x_{j+1} - x}{x_{j+1} - x_j} + M_{j+1} \frac{x - x_j}{x_{j+1} - x_j}.$$

对 S'' 积分一次、二次, 并分别利用光滑性条件、插值条件, 以及所给定的边界条件, 即可求得 M_i 的值.

40 定理 设 $f(x) \in \mathcal{C}^4[a, b]$, 则三次样条插值函数 $S_3(x)$,

$$\max_{a \leq x \leq b} |f^{(m)}(x) - S^{(m)}(x)| \leq C_m \max_{a \leq x \leq b} |f^{(4)}(x)| h^{4-m}, \quad m = 0, 1, 2,$$

其中 $C_0 = 5/384, C_1 = 1/24, C_2 = 3/8$.

⁴ (Not-a-knot end Condition) 这是 Matlab 中 spline 在 X 和 Y 长度相同时所应用的边界条件.

3 函数的多项式逼近

3.1 绪论

41 **定义 (逼近)** 对函数 f 逼近, 即找一简单函数 g , 使得在某种度量的意义下, 它们之间的误差最小或足够小.

42 **定理 (Weierstrass)** 对于定义在 $[a, b]$ 上的连续复函数, 存在一系列复多项式 $\{P_n\}$, 成立

$$\lim_{n \rightarrow \infty} P_n = f,$$

且是一致的. 若 f 是实函数, 则 P_n 的系数也为实数.

评注 Stone-Weierstrass 定理⁵ 保证了至少在最大模的意义下, 用多项式来逼近函数是可能的.

43 **定义 (常用范数)** 对于 \mathbf{R}^n , 常用的范数有

1. $\|\mathbf{x}\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq n} |x_i|,$

2. $\|\mathbf{x}\|_1 = \sum_{i=1}^n |x_i|,$

3. $\|\mathbf{x}\|_2 = (\sum_{i=1}^n x_i^2)^{1/2}.$

对于 $\mathcal{C}[a, b]$, 常用的范数有

1. $\|f\|_\infty = \max_{a \leq x \leq b} |f(x)|,$

2. $\|f\|_1 = \int_a^b |f(x)| dx,$

3. $\|f\|_2 = (\int_a^b f^2(x) dx)^{1/2}.$

评注 通常对于内积空间 X , 可以定义范数为

$$\|\mathbf{x}\| = \sqrt{(x, x)}.$$

44 **定义 (权函数)** 设 $[a, b]$ 为有限或无限区间⁶, 非负函数 $\rho(x)$ 称为 $[a, b]$ 上的权函数, 若满足

1. $\int_a^b \rho(x) x^k dx < \infty, k = 0, 1, 2, \dots,$

2. 对任意非负 $g \in \mathcal{C}[a, b]$, 若 $\int_a^b \rho(x) g(x) dx = 0$, 则 $g = 0$.

评注 利用权函数, 可以定义带权内积和范数.

⁵ **Theorem(Stone)** Suppose \mathcal{A} is a self-adjoint algebra of complex continuous functions on a compact set K , \mathcal{A} separates points on K , and \mathcal{A} vanishes at no point of K . Then the uniform closure \mathcal{B} of \mathcal{A} consists of all complex continuous functions on K . In other words, \mathcal{A} is dense in $\mathcal{C}(K)$.

⁶例子中说 $\rho = 1$ 是一个常用的权函数, 但我没有明白, 在无限区间的时候 [1.] 是如何成立的.

3.2 最佳平方逼近

45 定义 (最佳平方逼近) 给定 $f \in \mathcal{C}[a, b]$ 和线性无关的函数列 $\varphi_0, \dots, \varphi_n \in \mathcal{C}[a, b]$, 定义 $S_n = \text{span}\{\varphi_0, \dots, \varphi_n\}$, 称 $f^* \in S_n$ 为最佳平方逼近函数, 若

$$\|f^* - f\| = \min_{g \in S_n} \|f - g\|_2.$$

即 f^* 是在 2-范数的含义下, S_n 中与 f 最接近的函数.

评注 对于离散的情况⁷, 可以描述为: 给定 x_0, \dots, x_n 处的函数值 $f(x_k)$, 求 f^* , 成立

$$\sum_{i=0}^n \rho(x_i) |f(x_j) - f^*(x_j)|^2 = \min_{g \in S_n} \sum_{i=0}^n \rho(x_i) |f(x_j) - g(x_j)|^2$$

46 定理 (最佳平方逼近的求解) 设记号同定义45, 设

$$g(x) = \sum_{i=0}^n a_i \varphi_i(x),$$

则可以定义关于 $\mathbf{a} = (a_0, \dots, a_n)^\top$ 的函数

$$I(\mathbf{a}) = \|f - g\|_2^2 = \left\| f - \sum_{i=0}^n a_i \varphi_i \right\|_2^2 = \int_a^b \rho \left(f - \sum_{i=0}^n a_i \varphi_i \right)^2 dx.$$

根据定义, $I(\mathbf{a})$ 在 f^* 处取极值, 根据 Fermat 定理, 在该点各偏导数为零, 通常假设 f 的条件足够好, 极限和积分可以换序, 即有

$$\begin{aligned} \frac{\partial I}{\partial a_j} &= \int_a^b \frac{\partial}{\partial a_i} \rho \left(f - \sum_{i=0}^n a_i \varphi_i \right)^2 dx \\ &= -2 \int_a^b \rho \left(f - \sum_{i=0}^n a_i \varphi_i \right) \varphi_j dx = 0. \end{aligned}$$

即有线性方程组,

$$\begin{cases} (\varphi_0, \varphi_0)a_0 + (\varphi_0, \varphi_1)a_1 + \dots + (\varphi_0, \varphi_n)a_n = (f, \varphi_0) \\ (\varphi_1, \varphi_0)a_0 + (\varphi_1, \varphi_1)a_1 + \dots + (\varphi_1, \varphi_n)a_n = (f, \varphi_1) \\ \dots\dots\dots \\ (\varphi_n, \varphi_0)a_0 + (\varphi_n, \varphi_1)a_1 + \dots + (\varphi_n, \varphi_n)a_n = (f, \varphi_n) \end{cases} \quad (2)$$

⁷ 实际上我们可以利用 Riemann-Stieltjes 积分定义内积,

$$\begin{aligned} (f, g) &= \int_a^b f dG, \\ G(x) &= \begin{cases} \int_a^b g dx, & g \text{ 为函数,} \\ \sum_{i=0}^n f(x_i) I(x - x_i), & g \text{ 为离散点} \end{cases} \end{aligned}$$

其中 $I(x)$ 为单位阶跃函数. 可以发现, 这两种描述的方式是等价的. 在这样的描述下, 对于离散点的 G 实际上是阶梯函数.

由于 $\{\varphi_k\}$ 线性无关，所以方程组 (2) 有唯一解. 设其解为 \mathbf{a}^* ，则最佳平方逼近函数即为

$$f^* = \sum_{i=0}^n a_i^* \varphi_i(x),$$

几何描述 可以从几何的角度来理解最佳平方逼近. S_n 是 $\{\varphi_k\}$ 张成的空间，而 f 是 S_n 内或 S_n 外的一个向量，最佳平方逼近即找 S_n 中找 f^* ，使得 $\|f - f^*\|$ 最小. 根据几何上的直观， $f - f^*$ 应该和 S_n “垂直”，即与张成 S_n 的向量组中的向量分别垂直. 而垂直可以被描述为内积为零. 从而就得到了式 (2). (见图 1)

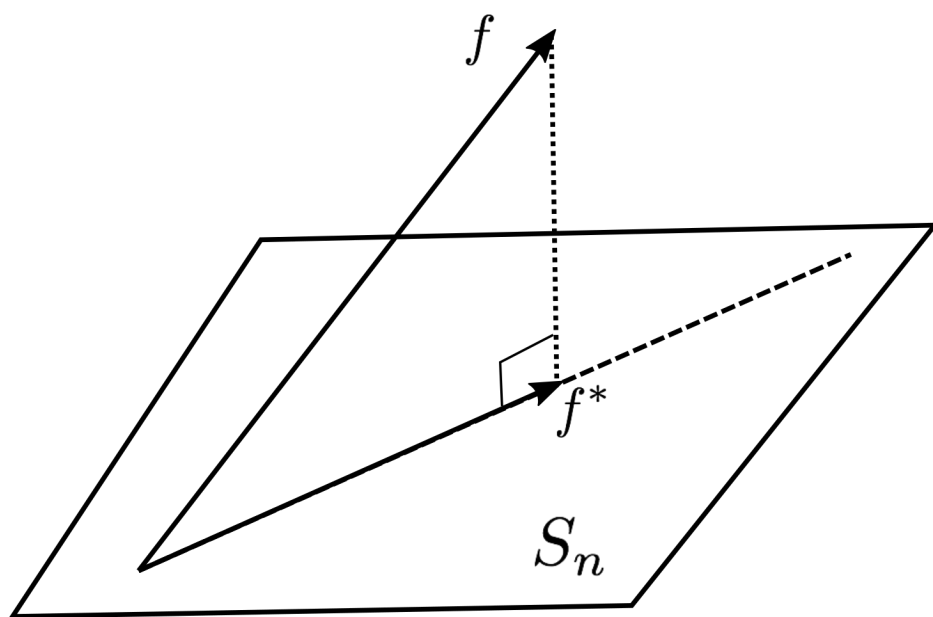


图 1: 最佳平方逼近几何含义

3.3 正交多项式 · 绪论

47 定义 (正交) 设函数 $f, g \in \mathcal{C}[a, b]$, ρ 为 $[a, b]$ 上的权函数且满足

$$(f, g) = \int_a^b \rho f g dx = 0,$$

则称 f 和 g 在 $[a, b]$ 上带权 ρ 正交. 若函数组 $\{\varphi_k\}_{k=0}^\infty$ 满足

$$(\varphi_i, \varphi_j) = \begin{cases} 0, & i \neq j \\ A_k > 0, & i = j \end{cases}$$

则称 $\{\varphi_k\}$ 为 $[a, b]$ 上的带权 ρ 的正交函数组. 若 $A_k = 1$, 则称为标准正交函数组.

48 定义 (正交多项式) 设 $\{\varphi_k\}_{k=0}^\infty$ 是首项系数 $a_n \neq 0$ 的 n 次多项式序列. 若它们正交, 则称它们为正交多项式序列.

49 算法 (Gram-Schmidt 正交化) 设 $\{\varphi_k\}$ 是内积空间 V 的一组基, 定义

$$\begin{aligned} \psi_0 &= \varphi_0, \\ \psi_n &= \varphi_n - \sum_{i=0}^{n-1} (\varphi_i, \eta_i) \eta_i \end{aligned}$$

其中 $\eta_i = \psi_i / \|\psi_i\|$. 则 $\{\psi_k\}$ 为 V 的一组正交基.

评注 要求 n 次正交多项式组, 只需另 $\varphi_k = x^k$, 再进行 Gram-Schmidt 正交化即可.

50 定理 设 $\{\varphi_n\}_{n=0}^\infty$ 是一列正交多项式, 根据正交性 (从而线性无关) 可以得到正交多项式的如下性质,

1. $P_n \subset \text{span}\{\varphi_0, \dots, \varphi_n\}$,
2. 设 $P \in P_{n-1}$, 则 φ_n 与 P 正交.

51 定理 设 $\{\varphi_n\}_{n=0}^\infty$ 是 $[a, b]$ 上带权 ρ 的正交多项式, 则成立

$$\varphi_{n+1} = (x - \alpha_n)\varphi_n - \beta_n\varphi_{n-1}, \quad n = 0, 1, \dots,$$

其中

$$\begin{aligned} \varphi_0 &= 1, \quad \varphi_{-1} = 0, \\ \alpha_n &= (x\varphi_n, \varphi_n) / (\varphi_n, \varphi_n), \\ \beta_n &= (\varphi_n, \varphi_n) / (\varphi_{n-1}, \varphi_{n-1}). \end{aligned}$$

证明 由于齐次性, 不妨设 φ_n 首项系数为 1. 所以成立

$$\varphi_{n+1} - x\varphi_n = \sum_{k=0}^n \gamma_k \varphi_k,$$

对于系数 γ_k , 成立⁸

$$\gamma_k = \frac{(\varphi_{n+1} - x\varphi_n, \varphi_k)}{(\varphi_k, \varphi_k)} = \frac{(\varphi_{n+1}, \varphi_k) - (\varphi_n, x\varphi_k)}{(\varphi_k, \varphi_k)}.$$

由于 $\{\varphi_n\}$ 正交, 所以当 $k < n-1$ 时, 成立 $\gamma_k = 0$. 所以有

$$\varphi_{n+1} - x\varphi_n = \gamma_n \varphi_n + \gamma_{n-1} \varphi_{n-1}.$$

再进行一些代换, 即可以得到原递推式. ■

52 定理 设 $\{\varphi_n\}_{n=0}^{\infty}$ 为 $[a, b]$ 上带权 ρ 的正交多项式, 则 φ_n 在区间 (a, b) 上有 n 个不同的零点。

证明 首先利用权函数的定义, 证明零点不可能都是偶数重的。再假设 x_1, \dots, x_l 是 φ_n 的奇数重零点, 则

$$(\varphi_n, (x - x_1) \cdots (x - x_l)) \neq 0,$$

再利用正交性可得 $l = n$. ■

⁸ 设 B 是内积空间 V 的一组正交基, 则对于任意 $x \in V$, 成立

$$x = \sum_{\beta \in B} \frac{(x, \beta)}{(\beta, \beta)} \beta$$

另外, 根据这里内积的定义, 成立 $(\varphi_i, \varphi_j) = (\varphi_i/x, x\varphi_j)$.

3.4 Legendre 多项式

53 定义 (Legendre 多项式) 取区间 $[-1, 1]$, $\rho(x) \equiv 1$, 称由 $\{1, x, \dots, x^n, \dots\}$ 正交化而得的多项式为 Legendre 多项式。其表达式为

$$P_0(x) = 1, \quad P_n(x) = \frac{1}{2^n n!} \frac{d^n}{dx^n} (x^2 - 1)^n, \quad n = 1, 2, \dots$$

首项系数为 1 的 Legendre 多项式为

$$\tilde{P}_n(x) = \frac{n!}{(2n)!} \frac{d^n}{dx^n} (x^2 - 1)^n.$$

54 定理 (Legendre 多项式的性质) Legendre 多项式有如下性质,

1. 正交性:

$$\int_{-1}^1 P_n(x) P_m(x) dx = \begin{cases} 0, & m \neq n, \\ \frac{2}{2n+1}, & m = n. \end{cases}$$

2. 奇偶性:

$$P_n(x) = (-1)^n P_n(-x)$$

3. 递推关系:

$$(n+1)P_{n+1} = (2n+1)xP_n - nP_{n-1}, \quad n = 1, 2, \dots$$

证明 todo

55 定理 (Legendre 多项式的逼近性质) 在区间 $[-1, 1]$ 上, 设 \tilde{L}_n 是首项系数为 1 的 Legendre 多项式, 则

$$\|\tilde{L}_n\|_2 = \min_{P \in P_n} \|P(x)\|_2.$$

3.5 Chebyshev 多项式

56 定义 (Chebyshev 多项式) 取区间 $[-1, 1]$, $\rho(x) = (1-x^2)^{-1/2}$, 称由 $\{1, x, \dots, x^n, \dots\}$ 正交化而得的多项式为 Chebyshev 多项式。其表达式为

$$T_n(x) = \cos(n \arccos x), \quad |x| \leq 1$$

57 定理 (Chebyshev 多项式的性质) Chebyshev 多项式有如下性质,

1. 递推关系:

$$\begin{aligned} T_0(x) &= 1, \quad T_1(x) = x, \\ T_{n+1}(x) &= 2xT_n(x) - T_{n-1}(x), \quad n = 1, 2, \dots \end{aligned}$$

2. 正交性:

$$\int_{-1}^1 \frac{T_n(x)T_m(x)}{\sqrt{1-x^2}} dx = \begin{cases} 0, & n \neq m, \\ \pi/2, & n = m \neq 0, \\ \pi, & n = m = 0. \end{cases}$$

3. $T_{2k}(x)$ 只含 x 的偶次幂, $T_{2k+1}(x)$ 只含 x 的奇次幂。

4. T_n 在区间 $[-1, 1]$ 上的 n 个零点为

$$x_k = \cos \frac{2k-1}{2n} \pi, \quad k = 1, 2, \dots, n.$$

5. T_n 的首项系数为 2^{n-1} .

58 定理 (Chebyshev 多项式的逼近性质) 在区间 $[-1, 1]$ 上, 设 \tilde{T}_n 是首项系数为 1 的 Chebyshev 多项式, 则

$$\|\tilde{T}_n\|_\infty = \min_{P \in \tilde{P}_n} \|P(x)\|_\infty = \frac{1}{2^{n-1}}.$$

评注 这一定理意味着, 取区间 $[-1, 1]$, n 次 Chebyshev 多项式是所有次数小于等于 n 的首项为 1 的多项式中, 绝对值的最大值最小的一个。从而, 若想用 P_{n-1} 中的多项式来逼近 n 次多项式 f , 只需找 $f^* \in P_{n-1}$, 使得

$$f - f^* = a_n \tilde{T}_n.$$

其中 a_n 为 f 的 n 次项系数。对于一般的在区间 $[a, b]$ 上的情况, 只需利用平移和伸缩映射到 $[-1, 1]$ 上即可。

59 定理 (Chebyshev 零点插值) 设插值节点 x_0, \dots, x_n 为 Chebyshev 多项式 T_{n+1} 的零点, 被插值函数 $f \in \mathcal{C}^{n+1}[-1, 1]$, 则多项式插值的余项 R_n 满足

$$|R_n| \leq \frac{1}{2^n(n+1)!} \|f^{(n+1)}(x)\|_\infty.$$

证明 由于插值点是 Chebyshev 多项式的零点, 所以 $\omega_{n+1} = \tilde{T}_n$, 所以根据定理58, 成立

$$\omega_{n+1} \leq \frac{1}{2^n}. \quad \blacksquare$$

评注 这一定理保证了使用 Chebyshev 多项式的零点插值, 至少可以使得误差的最大值最小。

4 附录

4.1 不等式

60 引理 (排序不等式) 对于满足下述条件的 $\{a_n\}, \{b_n\}$,

$$0 \leq a_1 \leq a_2 \leq \cdots \leq a_n$$

$$0 \leq b_1 \leq b_2 \leq \cdots \leq b_n$$

则同序相乘求和值最大, 逆序最小, 即

$$\sum_{i=1}^n a_i b_i \geq \sum_{i=1}^n a_i b_{k_i} \geq \sum_{i=1}^n a_i b_{n-i+1}$$

61 引理 (算数-几何均值不等式)

$$(a_1 a_2 \cdots a_n)^{1/n} \leq \frac{a_1 + a_2 + \cdots + a_n}{n}$$

当且仅当 $a_1 = a_2 = \cdots = a_n$ 时等号成立.

证明 因为有齐次性, 所以不妨设 $\prod a_i = 1$, 并令

$$a_1 = \frac{\alpha_1}{\alpha_2}, \quad \dots, \quad a_{n-1} = \frac{\alpha_{n-1}}{\alpha_n}, \quad a_n = \frac{\alpha_n}{\alpha_1}$$

则只需证明下式即可.

$$\frac{\alpha_1}{\alpha_2} + \cdots + \frac{\alpha_n}{\alpha_1} \geq n$$

不妨设 $\alpha_1 \leq \alpha_2 \leq \cdots \leq \alpha_n$, 则根据排序不等式

$$\text{L.H.S} \geq \alpha_1 \frac{1}{\alpha_1} + \cdots + \alpha_n \frac{1}{\alpha_n} = n \quad \blacksquare$$