科学计算(Scientific Computing)

第三章 数据拟合法

任课老师: Xiao-liang Cheng(程晓良)

Department of Mathematics, Zhejiang University, Hangzhou 310027, P.R. China.

2023. 3 .27



1 问题的提出及最小二乘原理

- 1 问题的提出及最小二乘原理
- 2 多变量的数据拟合

- ① 问题的提出及最小二乘原理
- ② 多变量的数据拟合
- ③ 非线性曲线的数据拟合

- ❶ 问题的提出及最小二乘原理
- ② 多变量的数据拟合
- ③ 非线性曲线的数据拟合
- 4 正交多项式拟合

数据拟合

测定一组数据 (x_i, y_i) , $i = 1, 2, \dots, n$,求一个近似简单的解析表达式

$$y = \phi(x),$$

使得数据在此曲线附近.

插值的区别: 不要求曲线经过所有点 (x_i, y_i) , 反映给定数据的一般趋势.

为什么叫最小二乘?

已知点 (x_i, y_i) ,求 $y = \phi(x) = a + bx$ 使得这些点尽量靠近这条直线? 即

$$\delta_i = y_i - \phi(x_i) = y_i - a - bx_i,$$

最小二乘法: 求(a,b)使得

$$\sum_{i=1}^{n} \delta_i^2 \to min!$$

如果这样提问题: 求(a,b)使得

$$\sum_{i=1}^{n} |\delta_i|^p \to min!$$

求(a,b)使得

$$\max_{1 \le i \le n} |\delta_i| \to \min!$$

最小二乘: 求(a,b)使得

$$F(a,b) = \sum_{i=1}^{n} \delta_i^2 = \sum_{i=1}^{n} (y_i - a - bx_i)^2 \to min!$$

则求得解

$$a = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} (y_i - bx_i)$$

$$b = \frac{\sum_{i=1}^{n} x_i y_i - \frac{1}{n} (\sum_{i=1}^{n} x_i) (\sum_{i=1}^{n} y_i)}{\sum_{i=1}^{n} x_i^2 - \frac{1}{n} (\sum_{i=1}^{n} x_i)^2}$$

记

$$\mathbf{x}_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix}, \ \mathbf{x}_2 = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}, \ \mathbf{y} = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}.$$

将向量y表示成 x_1, x_2 的线性组合

$$a\mathbf{x}_1 + b\mathbf{x}_2 \approx \mathbf{y}.$$

几何意义: 残量 $\mathbf{r} = \mathbf{y} - a\mathbf{x}_1 - b\mathbf{x}_2$ 和由向量 $\mathbf{x}_1, \mathbf{x}_2$ 张成的平面垂直,

$$\mathbf{x}_1^T \mathbf{r} = 0, \ \mathbf{x}_2^T \mathbf{r} = 0.$$

$$\mathbf{X} = (\mathbf{x}_1, \, \mathbf{x}_2), \quad \alpha = (a, b)^T$$

$$\mathbf{X}\alpha = \mathbf{y}, \quad \mathbf{X}^T \mathbf{X}\alpha = \mathbf{X}^T \mathbf{y}.$$

解的存在唯一性: $\mathbf{x}_1, \mathbf{x}_2$ 线性无关. 最后一个方程称为正规方程!

例: 用最小二乘法求下列超定方程组的解:

$$\begin{cases} 2x_1 - x_2 = 1\\ 8x_1 + 4x_2 = 0\\ 2x_1 + x_2 = 1\\ 7x_1 - x_2 = 8\\ 4x_1 = 3 \end{cases}$$

解析. 用最小二乘求极小值.

$$f(x_1, x_2) = (2x_1 - x_2 - 1)^2 + (8x_1 + 4x_2)^2 + (2x_1 + x_2 - 1)^2 + (7x_1 - x_2 - 8)^2 + (4x_1 - 3)^2.$$

或记

$$\mathbf{z}_1 = \left(\begin{array}{c} 2 \\ 8 \\ 2 \\ 7 \\ 4 \end{array} \right), \ \mathbf{z}_2 = \left(\begin{array}{c} -1 \\ 4 \\ 1 \\ -1 \\ 0 \end{array} \right), \ \mathbf{y} = \left(\begin{array}{c} 1 \\ 0 \\ 1 \\ 8 \\ 3 \end{array} \right).$$

则求 x_1, x_2 满足(残量和 $\mathbf{z}_1, \mathbf{z}_2$ 正交)

$$x_1\mathbf{z}_1 + x_2\mathbf{z}_2 \approx \mathbf{y}.$$

已知数据 $(x_{1,i}, x_{2,i}, \dots, x_{k,i}, y_i)$, $i = 1, 2, \dots, n$.

一般来说,n >> k, 如果选择近似方程组为

$$y^* = a_0 + a_1 x_1 + a_2 x_2 + \dots + a_k x_k.$$

要求

$$\phi(a_0, a_1, \cdots, a_k) = \sum_{i=1}^{N} (y_i - y_i^*)^2$$

达到最小.

记

$$\mathbf{x}_0 = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix}, \ \mathbf{x}_1 = \begin{pmatrix} x_{1,1} \\ x_{1,2} \\ \vdots \\ x_{1,n} \end{pmatrix}, \ \cdots, \mathbf{x}_k = \begin{pmatrix} x_{k,1} \\ x_{k,2} \\ \vdots \\ x_{k,n} \end{pmatrix}, \mathbf{y} = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}.$$

求超定方程组

$$a_0\mathbf{x}_0 + a_1\mathbf{x}_1 + \dots + a_k\mathbf{x}_k \approx \mathbf{y}.$$

残量 $\mathbf{r} = \mathbf{y} - a_0 \mathbf{x}_0 - \dots - a_k \mathbf{x}_k$ 和由向量 $\mathbf{x}_0, \mathbf{x}_1, \dots, \mathbf{x}_k$ 张成的平面垂直,

$$\mathbf{x}_0^T \mathbf{r} = 0, \ \mathbf{x}_1^T \mathbf{r} = 0, \dots, \ \mathbf{x}_k^T \mathbf{r} = 0.$$

$$\mathbf{X} = (\mathbf{x}_0, \mathbf{x}_1, \dots, \mathbf{x}_k), \quad \alpha = (a_0, \dots, a_k)^T$$

$$\mathbf{X}\alpha = \mathbf{y}, \quad \mathbf{X}^T \mathbf{X}\alpha = \mathbf{X}^T \mathbf{y}.$$

最后一个为正规方程!

高次多项式

特别地,如果选择近似方程组

$$y^* = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots + a_k x^k,$$

则为*k*次多项式数据拟合. 记

$$\mathbf{z}_0 = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix}, \ \mathbf{z}_1 = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}, \ \cdots, \mathbf{z}_k = \begin{pmatrix} x_1^k \\ x_2^k \\ \vdots \\ x_n^k \end{pmatrix}, \mathbf{y} = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}.$$

求超定方程组

$$a_0\mathbf{z}_0 + a_1\mathbf{z}_1 + \dots + a_k\mathbf{z}_k \approx \mathbf{y}.$$

非线性曲线的数据拟合

原来的函数关系是

$$f(y') = a + bg(x').$$

令y = f(y'), x = g(x'), 则经过变换后即得

$$y = a + bx$$

的形式. 于是许多非线性的问题就转化成线性问题而得到解决.

♠ 比如数据 (x_i, y_i) , 求拟合

$$\frac{1}{y} = a + b\frac{1}{x}$$

令 $y' = \frac{1}{y}, x' = \frac{1}{x}$, 则由数据 $(x'_i, y'_i) = (1/x_i, 1/y_i)$ 拟合

$$y' = a + bx'$$

♠ 又比如数据 (x_i, y_i) , 求拟合

$$y = a e^{bx}.$$

令
$$y' = ln(y), x' = x$$
, 则由数据 $(x'_i, y'_i) = (x_i, ln(y_i))$ 拟合
$$y' = A + bx', A = ln(a).$$

♠ 又比如数据 (x_i, y_i) , 求拟合

$$y = \frac{1+x}{a+bx}.$$

令
$$y' = \frac{1}{y}, x' = \frac{1}{x+1}$$
,则由数据 $(x'_i, y'_i) = (\frac{1}{x_i+1}, \frac{1}{y_i})$ 拟合
$$y' = b + (a-b)x'.$$

用多项式拟合

$$P(x) = \sum_{j=0}^{m} a_j x^j,$$

正规方程可得唯一解,但多项式次数较高时出现病态.

考虑更一般的情形, 即用

$$y^* = \psi_m(x) = \alpha_0 P_0(x) + \alpha_1 P_1(x) + \dots + \alpha_m P_m(x) = \sum_{k=0}^m \alpha_k P_k(x).$$

最小二乘,加上权重.则

$$\phi(\alpha_0, \alpha_1, \dots, \alpha_m) = \sum_{i=1}^{N} w_i \delta_i^2 = \sum_{i=1}^{N} w_i (y_i - \sum_{k=0}^{m} \alpha_k P_k(x_i))^2$$

达到最小.

可得正规方程组

$$\sum_{k=0}^{m} c_{jk} \alpha_k - c_j = 0, \ j = 0, 1, \dots, m.$$

如果能找到多项式 $P_k(x)$ $(k = 0, 1, \dots, m)$ 满足下面关系:

$$\begin{cases} c_{jk} = (P_k, P_j) = \sum_{i=1}^{N} w_i P_j(x_i) P_k(x_i) = 0, \ j \neq k \\ c_{jj} = (P_j, P_j) = \sum_{i=1}^{N} w_i P_j^2(x_i) > 0, \ j, k = 0, 1, \dots, m. \end{cases}$$

则正规方程是一个对角矩阵,直接写出解.

这样的多项式 $P_k(x)$ 称为对某组 x_i 值和与之对应的权数 w_i 值的正交多项式. 怎样得到 $P_k(x)$?

等距节点

设已给定一组n+1个等距节点 ξ_i ($i=0,1,\dots,n$), 它们的步长为h, 令权函数 $w_i=1$, 引进变换

$$x = \frac{\xi - \xi_0}{h}$$

则以上各点将变为 $x = 0, 1, 2, \dots, n$ 的n + 1个整数点. 可以证明

$$P_{m,n}(x) = \sum_{k=0}^{m} (-1)^k C_m^k C_{m+k}^k \frac{x^{(k)}}{n^{(k)}}$$

是满足正交条件,

$$\sum_{x=0}^{n} (x+k)^{(k)} P_{m,n}(x) = 0, \quad k = 0, 1, \dots, m-1$$

这里
$$x^{(m)} = x(x-1)\cdots(x-m+1)$$
.

它的前几项多项式如下:

$$P_{0,n}(x) = 1$$

$$P_{1,n}(x) = 1 - 2\frac{x}{n}$$

$$P_{2,n}(x) = 1 - 6\frac{x}{n} + 6\frac{x(x-1)}{n(n-1)}$$

$$P_{3,n}(x) = 1 - 12\frac{x}{n} + 30\frac{x(x-1)}{n(n-1)} - 20\frac{x(x-1)(x-2)}{n(n-1)(n-2)}$$

最佳平方逼近问题

设 $\mathbb{P}_n(x)$ 表示n次多项式空间,定义内积及范数

$$(f,g) = \int_a^b \rho(x)f(x) g(x) dx, \qquad ||f|| = (f,f)^{\frac{1}{2}}.$$

函数的最佳平方逼近问题: 求 $p_n(x) \in \mathbb{P}_n(x)$ 满足

$$||f - p_n|| = \inf_{q_n \in \mathbb{P}_n} ||f - q_n||.$$

则 $p_n(x) = a_0 + a_1 x + \cdots + a_n x^n$ 满足线性方程组

$$\sum_{j=0}^{n} h_{i,j} a_j = f_i, \ i = 0, 1, \cdots, n.$$

$$h_{i,j} = \int_a^b \rho(x)x^ix^j dx, \qquad f_i = \int_a^b \rho(x)f(x)x^i.$$

特别的, 若
$$\rho(x) = 1, a = 0, b = 1$$
, 则

$$h_{i,j} = \frac{1}{i+j+1}, \ i,j = 0, 1, 2, \dots, n.$$

记矩阵 $H = (h_{i,j})_{n \times n}$, (上式中 $i, j \leftarrow i + 1, j + 1, n$ 阶), 则

$$h_{i,j} = \frac{1}{i+j-1}, \ i,j = 1, 2, \cdots, n.$$

这是Hilbert矩阵,是一个高度病态的矩阵. 在解线性方程组时作为试验问题的例子.

如果

$$p_n(x) = a_0 P_0(x) + a_1 P_1(x) + \dots + a_n P_n(x)$$

是最佳逼近的解,则

$$\sum_{j=0}^{n} \widetilde{h}_{i,j} a_j = \widetilde{f}_i, \ i = 0, 1, \cdots, n.$$

$$\widetilde{h}_{i,j} = \int_a^b \rho(x) P_i(x) P_j(x) dx, \qquad \widetilde{f}_i = \int_a^b f(x) P_i(x).$$

如何选取 $P_k(x)$ 使得

$$(P_i, P_j) = \delta_{i,j} = \begin{cases} 0, & i \neq j \\ 1, & i = j. \end{cases}$$

正交多项式系

如果存在多项式 $P_k(x)$, $k=0,1,2,\cdots$ 使得

$$(P_i, P_j) = \delta_{i,j} = \begin{cases} 0, & i \neq j \\ 1, & i = j \end{cases}$$

则称为[a,b]上关于权函数 $\rho(x)$ 的规格化正交多项式系.

例. Legendre多项式

$$P_n(x) = \frac{1}{2^n n!} \frac{d^n}{dx^n} (x^2 - 1)^n, \ n = 0, 1, 2, \dots$$

它是区间[-1,1]关于权函数1的正交多项式系.

例. Chebyshev多项式

$$T_n(x) = \cos(n \theta), \quad x = \cos(\theta).$$

它是区间[-1,1]关于权函数 $\frac{1}{\sqrt{1-x^2}}$ 的正交多项式系.



一般问题,如何求正交多项式?即给定权重函数,给定内积,如何求?

Gram-Schmit正交化过程!

给定基函数 $\phi_1, \phi_2, \phi_3, \cdots$,

$$\phi_1^* = \phi_1; \quad \widetilde{\phi}_1 = \frac{1}{(\phi_1^*, \phi_1^*)^{\frac{1}{2}}} \phi_1^*;$$

$$\phi_2^* = \phi_2 - (\widetilde{\phi}_1, \phi_2) \widetilde{\phi}_1; \quad \widetilde{\phi}_2 = \frac{1}{(\phi_2^*, \phi_2^*)^{\frac{1}{2}}} \phi_2^*;$$

$$\phi_3^* = \phi_3 - (\widetilde{\phi}_2, \phi_3) \widetilde{\phi}_2 - (\widetilde{\phi}_1, \phi_3) \widetilde{\phi}_1; \quad \widetilde{\phi}_3 = \frac{1}{(\phi_3^*, \phi_3^*)^{\frac{1}{2}}} \phi_3^*;$$

Legendre多项式性质

Legendre多项式

$$P_n(x) = \frac{1}{2^n n!} \frac{d^n}{dx^n} (x^2 - 1)^n, \ n = 0, 1, 2, \dots$$

它是区间[-1,1]关于权函数1的正交多项式系. 性质:

- (1) $\int_{-1}^{1} P_n(x) P_m(x) dx = 0, \ n \neq m;$ $\int_{-1}^{1} P_n(x) P_m(x) dx = \frac{2}{2n+1}, \ n = m;$
- (2) 递推关系:

$$\begin{cases}
P_0(x) = 1, & P_1(x) = x \\
P_{n+1}(x) = \frac{2n+1}{n+1} x P_n(x) - \frac{n}{n+1} P_{n-1}(x), & n = 1, 2, \dots
\end{cases}$$

(3) $P_n(x)$ 在(-1,1)中有n个互不相同的实根.

证明: (3) $P_n(x)$ 在(-1,1)中有n个互不相同的实根.

Rolle方法: 记 $h_n(x) = \frac{1}{2^n n!} (x^2 - 1)^n$,则-1,1是 $h_n(x)$ 的n重根,由Rolle定理,至少存在一个 $\xi_1 \in (-1,1)$ 是 $\frac{d}{dx} h_n(x) = 0$ 的根.

对于 $\frac{d}{dx}h_n(x) = 0$ 有三个不同的根 $-1, \xi_1, 1$, 至少存在 $\eta_1 \in (-1, \xi_1), \eta_2 \in (\xi_1, 1)$ 是 $\frac{d^2}{dx^2}h_n(x) = 0$ 的根,

再对于 $\frac{d^2}{dx^2}h_n(x) = 0$ 有四个不同的根 $-1, \eta_1, \eta_2, 1$,则至少存在 $\chi_1 \in (-1, \eta_1), \chi_2 \in (\eta_1, \eta_2), \chi_3 \in (\eta_2, 1)$ 是 $\frac{d^3}{dx^3}h_n(x) = 0$ 的根,

依次类推, $P_n(x) = \frac{d^n}{dx^n} h_n(x) = 0$ 在(-1,1)上至少有n个不同的实根,且只有n个不同的实根.

这个证明依赖于Legendre多项式特殊性,一般是如下利用正交性质的证明方法.

利用正交性质证明: $\int_{-1}^{1} P_n(x) Q(x) dx = 0$ 对所有 $\leq n - 1$ 次多项式Q(x)成立.

(1) 若 $P_n(x)$ 在(-1,1)内有s(< n)个根 x_1, \cdots, x_s (可以重根),则

$$P_n(x) = (x - x_1) \cdots (x - x_s)h(x)$$

这里h(x)是n-s次多项式且在(-1,1)内值不变号.

于是取 $Q(x) = (x - x_1) \cdots (x - x_s)$, 则

$$\int_{-1}^{1} P_n(x)Q(x) dx = \int_{-1}^{1} (x - x_1)^2 \cdots (x - x_s)^2 h(x) dx = 0$$

不成立. 矛盾.

(2) 若 $P_n(x)$ 在(-1,1)内有n个根 x_1, \dots, x_n 但存在重根,不妨设 $x_1 = x_2 = \dots = x_t$, $t \ge 2$,则

$$P_n(x) = c(x - x_1)^t (x - x_{t+1}) \cdots (x - x_n).$$

取 $Q(x) = (x - x_1)^{t-2}(x - x_{t+1}) \cdots (x - x_n)$ 是小于n次的多项式,但

$$\int_{-1}^{1} P_n(x)Q(x) dx = \int_{-1}^{1} c(x - x_1)^{2t - 2} (x - x_{t+1})^2 \cdots (x - x_n)^2 dx = 0$$

不成立. 矛盾.