第三章 最小二乘问题的解法

一理论, 正交变换

杜磊 dulei@dlut.edu.cn

大连理工大学 数学科学学院 创新园大厦 B1207

2019年10月8日

内容提要

- ① 最小二乘问题
- ② 初等正交变换
- ③ 正交变换法

- ① 最小二乘问题
- 2 初等正交变换
- ③ 正交变换法

定理 (多项式插值)

假设 $x_1,x_2,\ldots,x_m\in\mathbb{R}$ 互不相等, $y_1,y_2,\ldots,y_m\in\mathbb{R}$ 为对应的函数值. 则存在满足 $p(x_i)=y_i\,(i=1,\ldots,m)$ 的 m-1 次多项式

$$p(x) = c_{m-1}x^{m-1} + \dots + c_1x + c_0.$$

定理 (多项式插值)

假设 $x_1,x_2,\ldots,x_m\in\mathbb{R}$ 互不相等, $y_1,y_2,\ldots,y_m\in\mathbb{R}$ 为对应的函数值. 则存在满足 $p(x_i)=y_i\,(i=1,\ldots,m)$ 的 m-1 次多项式

$$p(x) = c_{m-1}x^{m-1} + \dots + c_1x + c_0.$$

$$\begin{bmatrix} 1 & x_1 & x_1^2 & \cdots & x_1^{m-1} \\ 1 & x_2 & x_2^2 & \cdots & x_2^{m-1} \\ 1 & x_3 & x_3^2 & \cdots & x_3^{m-1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \cdots & \vdots \\ 1 & x_m & x_m^2 & \cdots & x_m^{m-1} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} c_0 \\ c_1 \\ c_2 \\ \vdots \\ c_{m-1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ \vdots \\ y_m \end{bmatrix}.$$

例 (龙格 (Runge) 函数)

$$f(x) = \frac{1}{1 + 25x^2}, \ x \in [-1, 1].$$

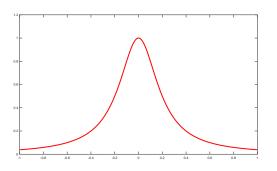
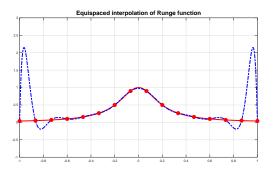


Fig: Runge function

|例 (龙格 (Runge) 函数)

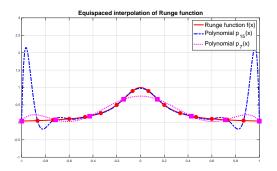
$$f(x) = \frac{1}{1 + 25x^2}, \ x \in [-1, 1].$$



Equispaced interpolation of Runge function with 16 points

例 (龙格 (Runge) 函数)

$$f(x) = \frac{1}{1 + 25x^2}, \ x \in [-1, 1].$$



Equispaced interpolation of Runge function with 16 and 8 points

拟合多项式

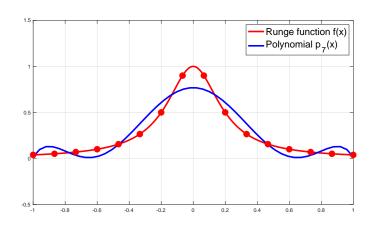


图: 使用 16 个等距点构造 7 次多项式拟合龙格函数.

定义

给定矩阵 $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ 及向量 $b \in \mathbb{R}^m$, 确定 $x \in \mathbb{R}^n$, 使得

$$\|b-Ax\|_2 = \|r(x)\|_2 = \min_{y \in \mathbb{R}^n} \|r(y)\|_2 = \min_{y \in \mathbb{R}^n} \|b-Ay\|_2 \,.$$

这就是所谓的最小二乘问题, 简称 LS (Least Squares) 问题, 其中的 r(x) 常常被称为残向量.

定义

给定矩阵 $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ 及向量 $b \in \mathbb{R}^m$, 确定 $x \in \mathbb{R}^n$, 使得

$$\|b-Ax\|_2 = \|r(x)\|_2 = \min_{y \in \mathbb{R}^n} \|r(y)\|_2 = \min_{y \in \mathbb{R}^n} \|b-Ay\|_2 \,.$$

这就是所谓的最小二乘问题, 简称 LS (Least Squares) 问题, 其中的 r(x) 常常被称为残向量.

在所讨论的最小二乘问题中,

- 若 r 线性地依赖于 x, 则称其为<mark>线性最小二乘</mark>问题;
- 若 r 非线性地依赖于 x, 则称其为非线性最小二乘问题.

最小二乘解

最小二乘问题的解 x 又可称做线性方程组

$$Ax = b, \ A \in \mathbb{R}^{m \times n} \tag{1}$$

的最小二乘解, 即 x 在残向量 r(x) = b - Ax 的 2-范数最小的意义下满足方程组 (1).

线性方程组 (1) 分类:

- ◆ 若 m > n, 称 (1) 为超定方程组或矛盾方程组;
- 若 m < n, 称 (1) 为欠定方程组.

学习内容

主要讨论情况: m > n, rank(A) = n 的最小二乘问题的性质与求解.

基本概念

记 $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, \overline{A} 的值域定义为

$$\mathcal{R}(A) = \{ y \in \mathbb{R}^m : y = Ax, x \in \mathbb{R}^n \}.$$

记 $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, A 的零空间定义为

$$\mathcal{N}(A) = \{ x \in \mathbb{R}^n : Ax = 0 \}.$$

一个子空间 $S \subset \mathbb{R}^n$ 的正交补定义为

$$\mathcal{S}^{\perp} = \{ y \in \mathbb{R}^n : y^{\mathrm{T}} x = 0, \forall x \in \mathcal{S} \}.$$

线性方程组解的存在性

定理

方程组 $Ax = b, A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ 的解存在的充分必要条件是

$$rank(A) = rank([A, b]).$$

定理

假定方程组 $Ax = b, A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ 的解存在,并且假定 x 是其任一给定的解, 则方程组的全部解的集合是

$$x + \mathcal{N}(A)$$
.

推论

方程组 $Ax = b, A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ 的解唯一的充分必要条件是

$$\mathcal{N}(A) = 0.$$



最小二乘问题解的存在性、唯一性

定理

线性最小二乘问题 $\|b-Ax\|_2=r(x)=\min_{y\in\mathbb{R}^n}\|b-Ay\|_2$ 的解总是存在的, 而且其解唯一的充分必要条件是 $\mathcal{N}(A)=0.$

记最小二乘问题的解集为 \mathcal{X}_{LS} , 即

$$\mathcal{X}_{\mathrm{LS}} = \{x \in \mathbb{R}^n, \left\lVert b - Ax \right\rVert_2 = \min_{y \in \mathbb{R}^n} \left\lVert b - Ay \right\rVert_2\}.$$

最小 2-范数解

解集 \mathcal{X}_{LS} 中有且仅有一个解其 2-范数最小.

定理

 $x \in \mathcal{X}_{LS}$ 的充分必要条件是

$$A^{\mathrm{T}}Ax = A^{\mathrm{T}}b.$$

正则化方程组 (法方程组)、Moore-Penrose 广义逆

称 $A^{\mathrm{T}}Ax = A^{\mathrm{T}}b$ 为最小二乘问题的正则化方程组或法方程组.

Algorithm 1 正则化方法

- 1: 计算 $C = A^{T}A$, $d = A^{T}b$;
- 2: Cholesky 分解: $C = L^{T}L$;
- 3: 解方程组: $Ly = d, L^{T}x = y$.

定义

若 $X \in \mathbb{R}^{m \times n}$ 满足 AXA = A, XAX = X, $(AX)^{\mathrm{T}} = AX$, $(XA)^{\mathrm{T}} = XA$, 则称 X 是 A 的 Moore-Penrose 广义逆, 通常记做 A^{\dagger} .

最小二乘问题的解 x 可表示为 $x = (A^T A)^{-1} A^T b$, 可验证 $(A^T A)^{-1} A^T$ 为 A 的 Moore-Penrose 广义逆.

增广方程组

求解最小二乘问题等价于求如下增广方程组

$$\left[\begin{array}{cc} I & A \\ A^{\mathrm{T}} & 0 \end{array}\right] \left[\begin{array}{c} r \\ x \end{array}\right] = \left[\begin{array}{c} b \\ 0 \end{array}\right].$$

相对误差分析

定理

设 b_1 和 \tilde{b}_1 分别是 b 和 \tilde{b} 在 $\mathcal{R}(A)$ 上的正交投影. 若 $b_1 \neq 0$, 则

$$\frac{\|\delta x\|_2}{\|x\|_2} \le \kappa_2(A) \frac{\|b_1 - \tilde{b}_1\|_2}{\|b_1\|_2},$$

其中 $\kappa_2(A) = \|A\|_2 \|A^{\dagger}\|_2$.

称 $\kappa_2(A)$ 为最小二乘问题的条件数. 若 $\kappa(A)$ 很大, 则称最小二乘问题是<mark>病态</mark>的; 反之, 若 $\kappa(A)$ 很小, 则称最小二乘问题是<mark>良态</mark>的.

定理

设 A 的列向量线性无关, 则 $\kappa_2(A)^2 = \kappa_2(A^TA)$.

例子

考虑解 Ax = b, 其中

$$A = \left[\begin{array}{ccc} 1 & 1 & 1 \\ \epsilon & & \\ & \epsilon & \\ & & \epsilon \end{array} \right], \ b = \left[\begin{array}{c} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{array} \right].$$

15 / 28

例子

考虑解 Ax = b, 其中

$$A = \left[\begin{array}{ccc} 1 & 1 & 1 \\ \epsilon & & \\ & \epsilon & \\ & & \epsilon \end{array} \right], \ b = \left[\begin{array}{c} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{array} \right].$$

计算得

$$A^{\mathrm{T}}A = \begin{bmatrix} 1 + \epsilon^2 & 1 & 1 \\ 1 & 1 + \epsilon^2 & 1 \\ 1 & 1 & 1 + \epsilon^2 \end{bmatrix}, A^{\mathrm{T}}b = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix}.$$

例子

考虑解 Ax = b, 其中

$$A = \left[\begin{array}{ccc} 1 & 1 & 1 \\ \epsilon & & \\ & \epsilon & \\ & & \epsilon \end{array} \right], \ b = \left[\begin{array}{c} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{array} \right].$$

计算得

$$A^{T}A = \begin{bmatrix} 1 + \epsilon^{2} & 1 & 1 \\ 1 & 1 + \epsilon^{2} & 1 \\ 1 & 1 & 1 + \epsilon^{2} \end{bmatrix}, A^{T}b = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix}.$$

解得

$$x = \frac{1}{3 + \epsilon^2} \begin{bmatrix} 1\\1\\1 \end{bmatrix}, \ r = \frac{1}{3 + \epsilon^2} \begin{bmatrix} \epsilon^2\\-1\\-1\\-1 \end{bmatrix}.$$

- 1 最小二乘问题
- ② 初等正交变换
- ③ 正交变换法

Householder Symposium

Previously called the Gatlinburg Symposia, now named in honor of its founder, Alston Householder, a pioneer of numerical linear algebra.



⊠: Jim Wilkinson, Wallace Givens, George Forsythe, Alston Householder, Peter Henrici, and Fritz Bauer. (Matlab: load gatlin, image(X), colormap(map))

定义

设 $w \in \mathbb{R}^{n \times n}$ 满足 $\|w\|_2 = 1$ 定义 H 为

$$H = I - 2ww^{\mathrm{T}},$$

则称 H 为 Householder 变换 (也称初等反射矩阵或镜像变换).

定义

设 $w \in \mathbb{R}^{n \times n}$ 满足 $||w||_2 = 1$ 定义 H 为

$$H = I - 2ww^{\mathrm{T}},$$

则称 H 为 Householder 变换 (也称初等反射矩阵或镜像变换).

定理

Householder 变换 H 满足以下性质:

- 对称性: H^T = H;
- ② 正交性: $H^TH = I$;
- 对合性: H² = I;
- **⑤** 反射性: 设 $x = u + \alpha w, u \in \text{span}\{w\}^{\perp}, \alpha \in \mathbb{R}$, 则 $Hx = u \alpha w$;
- ⑤ 特征值: n-1 个为 1,1 个为 -1.

定理

设 $0 \neq x \in \mathbb{R}^n$, 则可构造单位向量 $w \in \mathbb{R}^n$, 使得 Householder 变换 H 满足

$$Hx = \alpha e_1,$$

其中
$$\alpha = \pm \|x\|_2$$
.

定理

设 $0 \neq x \in \mathbb{R}^n$, 则可构造单位向量 $w \in \mathbb{R}^n$, 使得 Householder 变换 H 满足

$$Hx = \alpha e_1,$$

其中 $\alpha = \pm \|x\|_2$.

证明.

由于

$$Hx = (I - 2ww^{T})x = x - 2(w^{T}x)w,$$

故欲使 $Hx = \alpha e_1$, 则 w 应为

$$w = \frac{x - \alpha e_1}{\|x - \alpha e_1\|_2}.$$

实际应用:

- 为避免误差抵消 (cancellation), 可取 $\alpha = -\text{sign}(x_1) \|x\|_2$.
- Householder 变换可表示为 $H=I-\frac{2}{v^{\mathrm{T}}v}vv^{\mathrm{T}}=I-\beta vv^{\mathrm{T}}$, 使得 v 的第一个分量为 1.
- 为避免计算 $v^{\mathrm{T}}v$ 出现上溢或下溢, 可选取适当正数 α , 令 $v=\alpha v$.
- 通常不显示计算矩阵 H, 而仅存储 β 和 v. 例如计算 $HA = (I \beta v v^{\mathrm{T}})A = A \beta v (A^{\mathrm{T}} v)^{\mathrm{T}}$.

$$G(i, k, \theta) = I + s(e_i e_k^{\mathrm{T}} - e_k e_i^{\mathrm{T}}) + (c - 1)(e_i e_i^{\mathrm{T}} + e_k e_k^{\mathrm{T}})$$

$$= \begin{bmatrix} 1 & & & & \\ & \ddots & & & \\ & & \ddots & & \\ & & -s & c & \\ & & & \ddots & \\ & & & & 1 \end{bmatrix},$$

其中 $c = \cos(\theta), s = \sin(\theta)$.

设 $x \in \mathbb{R}^n$. 令 $y = G(i, k, \theta)x$, 则有

$$y_i = cx_i + sx_k,$$

$$y_k = -sx_i + cx_k,$$

$$y_j = x_j, j \neq i, k.$$

设 $x \in \mathbb{R}^n$. 令 $y = G(i, k, \theta)x$, 则有

$$y_i = cx_i + sx_k,$$

$$y_k = -sx_i + cx_k,$$

$$y_j = x_j, j \neq i, k.$$

若要 $y_k = 0$, 可取

$$c = \frac{x_i}{\sqrt{x_i^2 + x_k^2}}, \ s = \frac{x_k}{\sqrt{x_i^2 + x_k^2}},$$

便有

$$y_i = \sqrt{x_i^2 + x_k^2}, \ y_k = 0.$$

$$\left[\begin{array}{cc} c & s \\ -s & c \end{array}\right] \left[\begin{array}{c} a \\ b \end{array}\right] = \left[\begin{array}{c} r \\ 0 \end{array}\right]$$

Algorithm 2 计算 Givens 变换

```
1: function: [c,s] = \mathbf{Givens}(a,b)

2: if b = 0 then

3: c = 1; s = 0;

4: else

5: if |\mathbf{b}| > |\mathbf{a}| then

6: \tau = a/b; s = 1/\sqrt{1+\tau^2}; c = s\tau;

7: else

8: \tau = b/a; c = 1/\sqrt{1+\tau^2}; s = c\tau;

9: end if

10: end if
```

- 1 最小二乘问题
- ② 初等正交变换
- ③ 正交变换法

正交变换法

设 $A \in \mathbb{R}^{m \times n}, b \in \mathbb{R}^m$. 由于2 范数具有正交不变性, 故对任意的正交矩阵 $Q \in \mathbb{R}^{m \times m}$, 有

$$||Ax - b||_2 = ||Q^{T}(Ax - b)||_2.$$

正交变换法

设 $A \in \mathbb{R}^{m \times n}, b \in \mathbb{R}^m$. 由于2 范数具有正交不变性, 故对任意的正交矩阵 $Q \in \mathbb{R}^{m \times m}$, 有

$$||Ax - b||_2 = ||Q^{T}(Ax - b)||_2.$$

若 A 列满秩, 并假定 A 的 QR 分解为

则有

$$\left\|Ax-b\right\|_{2}^{2}=\left\|Q^{\mathrm{T}}Ax-Q^{\mathrm{T}}b\right\|_{2}^{2}=\left\|Rx-Q_{1}^{\mathrm{T}}b\right\|_{2}^{2}+\left\|Q_{2}^{\mathrm{T}}b\right\|_{2}^{2}.$$

正交变换法

设 $A \in \mathbb{R}^{m \times n}, b \in \mathbb{R}^m$. 由于2 范数具有正交不变性, 故对任意的正交矩阵 $Q \in \mathbb{R}^{m \times m}$, 有

$$||Ax - b||_2 = ||Q^{T}(Ax - b)||_2.$$

若 A 列满秩, 并假定 A 的 QR 分解为

$$A = [Q_1, Q_2] \begin{bmatrix} R \\ 0 \end{bmatrix}$$
,其中 $Q_1 \in \mathbb{R}^{n \times m}, R \in \mathbb{R}^{n \times n}$,

则有

$$||Ax - b||_2^2 = ||Q^T Ax - Q^T b||_2^2 = ||Rx - Q_1^T b||_2^2 + ||Q_2^T b||_2^2.$$

因此, x 是最小二乘问题解当且仅当 x 是方程组 $Rx = Q_1^{\mathrm{T}}b$ 的解.

QR 分解定理

定理

设 $A \in \mathbb{C}^{m \times n} (m \ge n)$, 则 A 有 QR 分解

$$A = Q \left[\begin{array}{c} R \\ 0 \end{array} \right],$$

其中 $Q \in \mathbb{C}^{m \times m}$ 是正交矩阵, $R \in \mathbb{C}^{n \times n}$ 是具有非负对角元的上三角矩阵; 而且 当 m=n 且 A 非奇异时, 上述的分解还是唯一的.

QR 分解定理

定理

设 $A \in \mathbb{C}^{m \times n} (m \ge n)$, 则 A 有 QR 分解

$$A = Q \left[\begin{array}{c} R \\ 0 \end{array} \right],$$

其中 $Q \in \mathbb{C}^{m \times m}$ 是正交矩阵, $R \in \mathbb{C}^{n \times n}$ 是具有非负对角元的上三角矩阵; 而且 当 m = n 且 A 非奇异时, 上述的分解还是唯一的.

- Householder 变换
- Givens 变换
- (Modified) Gram-Schmidt 正交化过程

QR 分解: Householder 法

```
1: for j=1:n do
2: if j < m then
3: [v,\beta] = \mathbf{house}(A(j:m,j))
4: A(j:m,j:n) = (I_{m-j+1} - \beta vv^T)A(j:m,j:n)
5: d(j) = \beta
6: A(j+1:m,j) = v(2:m-j+1)
7: end if
8: end for
```

QR 分解: Householder 法

```
1: for j = 1 : n do
2: if j < m then
3: [v, \beta] = \mathbf{house}(A(j : m, j))
4: A(j : m, j : n) = (I_{m-j+1} - \beta vv^{\mathrm{T}})A(j : m, j : n)
5: d(j) = \beta
6: A(j+1 : m, j) = v(2 : m-j+1)
7: end if
8: end for
```

注:

- 运算量为 2n²(m n/3)
- 数值精度高
- 通常 Givens 变换需要更多运算量, 大约是 Householder 法的两倍

作业 p. 97, 1, 3, 4, 5, 11 QQ 答疑群: 737278793