第六章 函数逼近

殷东生

dyin@math.tsinghua.edu.cn

清华大学数学科学系

2018年秋季学期

设X是区间[a,b]某类函数组成的线性空间,M为X的子集。函数逼近问题可以叙述如下:

定义(函数逼近)

设 $f \in X$, 求 $p \in M$ 使得

$$||p-f|| = \min_{s \in M} ||f-s||$$

通常取 C[a,b], M为便于计算的函数集合。一般取M为代数多项式、三角多项式或有理多项式组。

- 代数多项式: $M = \mathcal{P}_n([a,b])$;
- 三角函数: e^{ikx} , sinkx, coskx, $k = 0, 1, \cdots$;
- 有理多项式:

$$\frac{p_m(x)}{q_n(x)}$$
, $p_m \in \mathcal{P}_m([a,b])$, $p_n \in \mathcal{P}_n([a,b])$.

常用的度量有:

• 极大范数逼近为 一致逼近-uniform approximation:

$$||f - p||_{\infty} = \max_{a \le x \le b} |f(x) - p(x)|$$

• 平方范数逼近 称为平方逼近-least-squares approximation:

$$||f - p||_2 = \left[\int_a^b |f(x) - p(x)|^2 dx \right]^{\frac{1}{2}}$$

• 1-范数逼近

$$||f - p||_1 = \int_a^b |f(x) - p(x)| dx.$$

设 ρ 是 [a,b]上的权函数, 定义

$$L_{\rho}^{2}[a,b] = \left\{ f : ||f||_{2} = \sqrt{\int_{a}^{b} \rho(x)[f(x)]^{2} dx} \right\}$$

 $L^2_{
ho}[a,b]$ 是 \mathbb{R} 上的线性空间, 若 $ho(x)\equiv 1$, 则为 $L^2[a,b]$ 。

定义(函数系的线性无关)

设 $\varphi_0, \varphi_1, \cdots, \varphi_n \in L^2_{\rho}[a,b]$,若没有n+1个不全为零的数 $c_j, j=0,1,\cdots,n$ 使得

$$||c_0\varphi_0 + c_1\varphi_1 + \dots + c_n\varphi_n||_2 = 0,$$

则称函数系 $\{\varphi_j, j=0,1\cdots,n\}$ 在 $L^2_o[a,b]$ 上线性无关。

设 $\varphi_0, \varphi_1, \cdots, \varphi_n$ 是 $L^2_{\rho}[a,b]$ 上线性无关的函数, 则

$$\Phi = \operatorname{span}\{\varphi_0, \varphi_1, \cdots, \varphi_n\}$$

是这些函数张成的线性空间。 $\forall s \in \Phi$ 可以写成

$$s(x) = \sum_{j=0}^{n} a_j \varphi_j(x).$$

定义(最佳平方逼近)

设 $f \in L_o^2[a,b]$,若 $\exists s^* \in \Phi$ 使得

$$||f - s^*||_2 = \min_{s \in \Phi} ||f - s||_2,$$

则称 s*为 f在 Φ 中的最佳平方逼近函数。

求最佳平方逼近s*等价于求下面的多元函数

$$F(a_0, a_1, \dots, a_n) = \int_a^b \rho(x) [f(x) - \sum_{j=0}^n a_j \varphi_j(x)]^2 dx$$

的极小值,则由多元函数函数取极值的必要条件有

$$\frac{\partial F(a_0, a_1, \dots, a_n)}{\partial a_k}$$

$$= 2 \int_a^b \rho(x) [f(x) - \sum_{i=0}^n a_i \varphi_i(x)] \varphi_k(x) dx = 0, \quad 0 \le k \le n$$

由此可得

$$\sum_{i=0}^{n} (\varphi_j, \varphi_k) a_j = (f, \varphi_k), k = 0, 1, \cdots, n.$$

$$(0.1)$$

(0.1)称为法方程-normal equation。

ロト 4個 ト 4 重 ト 4 重 ト 9 年 の 9 (で

法方程

写成矩阵形式有:

$$\begin{bmatrix} (\varphi_0, \varphi_0) & (\varphi_0, \varphi_1) & \cdots & (\varphi_0, \varphi_n) \\ (\varphi_1, \varphi_0) & (\varphi_1, \varphi_1) & \cdots & (\varphi_1, \varphi_n) \\ \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ (\varphi_n, \varphi_0) & (\varphi_n, \varphi_1) & \cdots & (\varphi_n, \varphi_n) \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} d_0 \\ d_1 \\ \vdots \\ d_n \end{bmatrix}$$

其中内积定义为

$$(\varphi_k, \varphi_j) = \int_a^b \rho(x) \varphi_k(x) \varphi_j(x) dx,$$

$$(f, \varphi_k) = \int_a^b \rho(x) f(x) \varphi_k(x) dx = d_k.$$

定理

设 \mathbb{X} 是内积空间, (\cdot,\cdot) 是其上的内积, 对于 $x_1,x_2,\cdots,x_n\in\mathbb{X}$, 若

$$G_n = \left(G_{ij} = (x_i, x_j)\right)_{n \times n},$$

则 $\det G_n \neq 0 \iff x_1, x_2, \cdots, x_n$ 线性无关。

法方程 (0.1)存在唯一解

$$a_k = a_k^*, \ k = 0, 1, \cdots, n \Longrightarrow s^* = \sum_{j=0}^n a_j^* \varphi_k(x).$$

定理

 $s^*(x)$ 是f(x)在 Φ 中的最佳平方逼近,即

$$||f - s^*||_2 \le ||f - s||_2, \ \forall s \in \Phi.$$

定理

 $s^*(x)$ 是f(x)在 Φ 中的最佳平方逼近当且仅当 $s^*(x)$ 是f(x)在 Φ 中的正交投影,即

$$(f(x) - s^*(x), s(x)) = 0, \quad \forall s(x) \in \Phi.$$

今

$$\delta(x) = f(x) - s^*(x),$$

则 $||\delta||_2$ 称为最佳平方逼近的误差,

$$\|\delta\|_2^2 = \|f\|_2^2 - \sum_{j=0}^n a_j^*(\varphi_j, f).$$

有限元方法

考虑一维Poisson方程:

$$-u''(x) = f(x), \quad 0 < x < 1,$$

$$u(0) = u(1) = 0.$$

设v(x)是定义在[0,1]上满足v(0)=v(1)=0的函数,在Poisson方程两边同乘于v(x)并分部积分:

$$-\int_{0}^{1} u''vdx = -\int_{0}^{1} vdu' = -u'v\Big|_{0}^{1} + \int_{0}^{1} u'v'dx$$
$$= \int_{0}^{1} u'v'dx = \int_{0}^{1} fvdx$$

令

$$a(u, v) = \int_0^1 u'v'dx, \quad (f, v) = \int_0^1 fvdx$$

定义空间

$$V = \left\{ v \in L^2([0,1]), \ a(v,v) < +\infty, \ v(0) = v(1) = 0 \right\},$$

则Poisson方程等价的转化为如下的变分问题:

求
$$u(x) \in V$$
,
使得 $a(u,v) = (f,v)$, $\forall v(x) \in V$

此处V是无穷维空间,无法直接求解,必须考虑其有限维子空间 V_h 中的近似问题:

求
$$u_h(x) \in V_h$$
,
使得 $a(u_h, v_h) = (f, v_h)$, $\forall v_h(x) \in V_h$ (0.2)

有Galerkin正交关系

$$a(u - u_h, v_h) = 0, \quad \forall v_h \in V_h.$$

◆ロト ◆団 ト ◆ 恵 ト ◆ 恵 ・ からで

有限元空间

有限元方法就是选取 V_h 为有限元空间,考虑[0,1]的一个剖分

$$0 = x_0 < x_1 < x_2 < \dots < x_{i-1} < x_i < \dots < x_n = 1$$

其中 x_i 称为网格节点, $h_i=x_i-x_{i-1}, 1\leq i\leq n$,而 $h=\max_{1\leq i\leq n}h_i$ 。定义线性有限元空间

$$V_h = \left\{ v \in C([0,1]), v(0) = v(1) = 0, \ v \big|_{[x_{i-1}, x_i]} \in \mathcal{P}_1 \right\}$$

此空间其实是分片线性函数空间,其基函数即为分片线性插值的节点基函数 $\phi_i, 1 \leq i \leq n-1$ 。

$$\phi_i(x) = \begin{cases} \frac{x - x_{i-1}}{h_i}, & x \in [x_{i-1}, x_i], \\ \frac{x_{i+1} - x}{h_{i+1}}, & x \in [x_i, x_{i+1}], \end{cases} \qquad \phi_i(x) = 0, \ x \notin [x_{i-1}, x_{i+1}]$$

◆□▶ ◆□▶ ◆□▶ ◆□▶ □ ● ◆○○○

对 $\forall v_h \in V_h$, 令

$$v_i = v_h(x_i), \quad 1 \le i \le n - 1,$$

则

$$v_h(x) = v_1\phi_1(x) + v_2\phi_2(x) + \dots + v_{n-1}\phi_{n-1}(x)$$

同理有

$$u_h(x) = \sum_{i=1}^{n-1} u_i \phi_i(x), \quad \sharp \, \Psi \quad u_i = u_h(x_i)$$

(0.2)对任意的 $v_h \in V_h$ 成立,只需对 V_h 的基底 $\phi_i(x), 1 \leq i \leq n-1$ 成立:

$$a(u_h, \phi_i) = (f, \phi_i), \quad 1 \le i \le n - 1.$$

亦即

$$a(\phi_1, \phi_i)u_1 + a(\phi_2, \phi_i)u_2 + \dots + a(\phi_{n-1}, \phi_i)u_{n-1} = (f, \phi_i),$$

 $1 < i < n-1.$

令

$$k_{ij} = a(\phi_j, \phi_i) = \int_0^1 \phi'_j \phi'_i dx,$$

 $f_i = (f, \phi_i) = \int_0^1 f \phi_i dx$

和

$$K = (k_{ij}) \in \mathbb{R}^{(n-1)\times(n-1)}, \quad F = (f_i) \in \mathbb{R}^{n-1}, \quad U = (u_i) \in \mathbb{R}^{n-1}$$

可得法方程

$$KU = F \tag{0.3}$$

此处K称为刚度矩阵,F为荷载向量。

当xi和xi不相邻时

$$a(\phi_i, \phi_i) = 0,$$

所以K是稀疏矩阵。

◆ロト ◆個 → ◆ 恵 ト ◆ 恵 ・ り へ ○

刚度矩阵的计算

经过简单的计算有

$$\int_{x_{i-1}}^{x_i} \phi_i' \phi_i' dx = \int_{x_{i-1}}^{x_i} \frac{1}{h_i^2} dx = \frac{1}{h_i},$$

$$\int_{x_{i-1}}^{x_i} \phi_{i-1}' \phi_{i-1}' dx = \int_{x_{i-1}}^{x_i} \frac{1}{h_i^2} dx = \frac{1}{h_i},$$

$$\int_{x_{i-1}}^{x_i} \phi_i' \phi_{i-1}' dx = \int_{x_{i-1}}^{x_i} -\frac{1}{h_i^2} dx = -\frac{1}{h_i}.$$

则

$$\int_{0}^{1} \phi'_{i} \phi'_{i} dx = \int_{x_{i-1}}^{x_{i}} \phi'_{i} \phi'_{i} dx + \int_{x_{i}}^{x_{i+1}} \phi'_{i} \phi'_{i} dx = \frac{1}{h_{i}} + \frac{1}{h_{i+1}},$$

$$\int_{0}^{1} \phi'_{i} \phi'_{i-1} dx = \int_{x_{i-1}}^{x_{i}} \phi'_{i} \phi'_{i-1} dx = -\frac{1}{h_{i}}.$$

刚度矩阵

$$a(\phi_i, \phi_i) = \int_0^1 \phi_i' \phi_i' dx = \frac{1}{h_i} + \frac{1}{h_{i+1}},$$

$$a(\phi_i, \phi_{i-1}) = \int_0^1 \phi_i' \phi_{i-1}' dx = -\frac{1}{h_i}.$$

刚度矩阵

$$K = \begin{pmatrix} \frac{1}{h_1} + \frac{1}{h_2} & -\frac{1}{h_2} \\ -\frac{1}{h_1} & \frac{1}{h_2} + \frac{1}{h_3} & -\frac{1}{h_3} \\ & \ddots & \ddots & \ddots \\ & & -\frac{1}{h_i} & \frac{1}{h_i} + \frac{1}{h_{i+1}} & -\frac{1}{h_{i+1}} \\ & & \ddots & \ddots & \ddots \\ & & & & -\frac{1}{h_{n-2}} & \frac{1}{h_{n-2}} + \frac{1}{h_{n-1}} \end{pmatrix}$$

考虑[0,1]上连续函数f(x)的最佳平方逼近,取 $\rho(x)=1$,

$$\varphi_k(x) = x^k, k = 0, 1 \cdots, n,$$

求f在 $\mathcal{P}_n[0,1]$ 中的最佳平方逼近多项式。

计算法方程的系数矩阵和右端, 有

$$(\varphi_j, \varphi_k) = \int_0^1 x^{j+k} dx = \frac{1}{j+k+1}, \ k, j = 0, 1 \cdots, n,$$

 $(f, \varphi_k) = \int_0^1 f(x) x^k dx = d_k, k = 0, 1, \cdots, n.$

则法方程的系数矩阵为

$$H_{n+1}(0,1) = \begin{bmatrix} 1 & \frac{1}{2} & \cdots & \frac{1}{n+1} \\ \frac{1}{2} & \frac{1}{3} & \cdots & \frac{1}{n+2} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{1}{n+1} & \frac{1}{n+2} & \cdots & \frac{1}{2n+1} \end{bmatrix}$$

 H_{n+1} 被称为Hilbert矩阵。

求解法方程可得最佳平方逼近函数:

$$P_n^*(x) = a_0^* + a_1^* x + \dots + a_n^* x^n.$$

Hilbert矩阵是病态的,因此直接从法方程求

$$a_j^*, \quad j=0,1\cdots,n$$

是相当困难的。

< ロト < 個 > < 巨 > < 巨 > 三 の < @

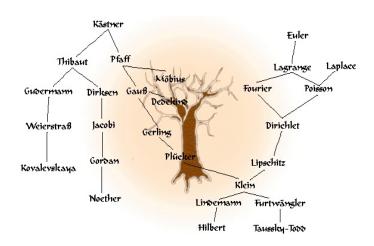
数学家简介 (Hilbert)

希尔伯特(1862-1943),德国数学家,於代数不变量、代数数 论、几何基础、变分法、Hilbert 空间等方面都有了不起的贡献. 堪称他那时代最伟大的数学家。他提倡数学公理化, 还有提出 「Hilbert 23问题 | . 对於二十世纪的数学发展影响甚大。 希尔伯 特去世时, 德国《自然》杂志发表过这样的观点: 现在世界上难 得有一位数学家的工作不是以某种途径导源干希尔伯特的工作。 他像是数学世界的亚历山大, 在整个数学版图上, 留下了他那显 赫的名字。1900年,希尔伯特在巴黎数学家大会上提出了23个最 重要的问题供二十世纪的数学家们去研究,这就是著名的"希尔伯 特23个问题"。1976年, 在美国数学家评选的自1940年以来美国 数学的十大成就中,有三项就是希尔伯特第1、第5、第10问题的 解决。由此可见, 能解决希尔伯特问题, 是当代数学家的无上光 荣。



他的学生 有: Hermann Weyl, Richard Courant等。

Mathematics Genealogy



正交多项式逼近

设

$$f(x) \in L^2_{\rho}[a,b], \Phi = \operatorname{span}\{\varphi_0(x), \varphi_1(x), \cdots, \varphi_n(x)\},$$
其中 $\varphi_0(x), \varphi_1(x), \cdots, \varphi_n(x)$ 是以 $\rho(x)$ 为权的正交多项式族。

$$(\varphi_i, \varphi_j) = \int_a^b \varphi_1(x)\varphi_j(x)\rho(x)dx = \begin{cases} 0 & i \neq j \\ A_j > 0 & i = j \end{cases}$$

所以法方程(0.1)的系数矩阵为

$$G_n = \begin{bmatrix} (\varphi_0, \varphi_0) & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & (\varphi_1, \varphi_1) & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & (\varphi_n, \varphi_n) \end{bmatrix}$$

直接求解可得

$$a_k^* = \frac{(f, \varphi_k)}{(\varphi_k, \varphi_k)}, k = 0, 1, \cdots, n.$$

因此f在 Φ中的最佳平方逼近函数为

$$s_n^*(x) = \sum_{i=0}^n \frac{(f, \varphi_i)}{\|\varphi_i\|_2^2} \varphi_i(x). \tag{0.4}$$

例

在[0,1]上用权 $\rho(x)=1$ 的正交多项式对 $f(x)=\sin\pi x, x\in[0,1]$ 做二次最佳逼近。

解:用Gram-Schmidt正交化构造正交多项式 $\varphi_0, \varphi_1, \varphi_2$,

$$\varphi_0(x) = 1,$$
 $(\varphi_0, \varphi_0) = 1, (x, \varphi_0) = \frac{1}{2}, \varphi_1(x) = x - \frac{1}{2}$

◆ロト ◆昼 ト ◆ 豊 ト ◆ 豊 ・ 夕 Q ②

$$(\varphi_{1}, \varphi_{1}) = \frac{1}{12},$$

$$(x^{2}, \varphi_{1}) = \frac{1}{12},$$

$$(x^{2}, \varphi_{0}) = \frac{1}{3},$$

$$\varphi_{2}(x) = x^{2} - \frac{(x^{2}, \varphi_{1})}{(\varphi_{1}, \varphi_{1})} \varphi_{1} - \frac{(x^{2}, \varphi_{0})}{(\varphi_{0}, \varphi_{0})} \varphi_{0} = x^{2} - x + \frac{1}{6},$$

$$(f, \varphi_{0}) = \int_{0}^{1} \sin \pi x dx = \frac{2}{\pi},$$

$$(f, \varphi_{1}) = \int_{0}^{1} (x - \frac{1}{2} \sin \pi x) dx = 0,$$

$$(f, \varphi_{2}) = \int_{0}^{1} (x^{2} - x + \frac{1}{6}) \sin \pi x dx = -\frac{4}{\pi^{3}} + \frac{1}{3\pi},$$

$$(\varphi_{2}, \varphi_{2}) = \int_{0}^{1} (x^{2} - x + \frac{1}{6})^{2} dx = \frac{1}{180}$$

4 D > 4 A > 4 B > 4 B > B 9 Q Q

所以

$$a_0^* = \frac{(f, \varphi_0)}{\|\varphi_0\|_2^2} = \frac{2}{\pi}$$

$$a_1^* = \frac{(f, \varphi_1)}{\|\varphi_1\|_2^2} = 0,$$

$$a_2^* = \frac{(f, \varphi_2)}{(\varphi_2, \varphi_2)} = 180\left(\frac{1}{3\pi} - \frac{4}{\pi^3}\right)$$

$$s_2^* = a_0^* \varphi_0(x) + a_1^* \varphi_1(x) + a_2^* \varphi_2(x)$$

$$= \frac{2}{\pi} + 180\left(\frac{1}{3\pi} - \frac{4}{\pi^3}\right) \left(x^2 - x + \frac{1}{6}\right)$$

$$= 180\left(\frac{1}{3\pi} - \frac{4}{\pi^3}\right) x^2 - 180\left(\frac{1}{3\pi} - \frac{4}{\pi^3}\right) x$$

$$+ \frac{2}{\pi} + 30\left(\frac{1}{3\pi} - \frac{4}{\pi^3}\right)$$

定义

设 $f \in L^2_{\rho}[a,b], \varphi_j \in L^2_{\rho}[a,b], j=0,1,\cdots$ 是正交函数组,称

$$a_j = (f, \varphi_j) = \int_a^b \rho(x)f(x)\varphi_j(x)dx, j = 0, 1, \cdots,$$

为 f的广义 Fourier 系数,相应的级数 $\sum_{i=0}^{\infty} a_i \varphi_j(x)$ 为 f 的 广义 Fourier 级数。

由(0.4)知f的最佳平方逼近 s_n^* 是f的广义Fourier展开的部分和。而

$$||f - s_n^*||_2^2 = ||f||_2^2 - \sum_{j=0}^n \left(\frac{(f, \varphi_j)}{||\varphi_j||_2}\right)^2.$$

定理

设 $f \in C[a,b], s_n^* \not= f$ 的最佳平方逼近多项式,而 $\{\varphi_j\}_{j \geq 0}$ 是正交多项式组,则有

$$\lim_{n\to\infty} \|f - s_n^*\|_2 = 0.$$

对于 $f \in C[a,b]$ 由Parseval等式

$$||f||_2^2 = \sum_{j=0}^{\infty} \left(\frac{(f, \varphi_j)}{\|\varphi_j\|_2}\right)^2.$$

对于首项系数为1的Legendre多项式 \tilde{P}_n 有

定理

在所有首项系数为1的n次多项式中,Legendre多项式在[-1,1]上与零的平方误差最小。

用Legendre多项式展开求 $f(x) = e^x A[-1, 1]$ 上的最佳平方逼近多项式($\mathbb{R}n = 1, 3$)。

解:

$$P_0(x) = 1, P_1(x) = x,$$

 $P_2(x) = \frac{3}{2}x^2 - \frac{1}{2}, P_3(x) = \frac{5}{2}x^3 - \frac{3}{2}x.$

则

$$(f, P_0) = \int_{-1}^{1} e^x dx \approx 2.3504, (f, P_1) = \int_{-1}^{1} x e^x dx \approx 0.7358,$$

$$(f, P_2) = \int_{-1}^{1} (\frac{3}{2}x^2 - \frac{1}{2})e^x dx \approx 0.1432$$

$$(f, P_3) = \int_{-1}^{1} (\frac{5}{2}x^3 - \frac{3}{2}x)e^x dx \approx 0.02013.$$

$$\int_{-1}^{1} [P_j(x)]^2 dx = \frac{2}{2j+1}, \ j = 0, 1, 2, \cdots,$$

则

$$a_0^* = 1.1752, \ a_1^* = 1.1036,$$

 $a_2^* = 0.3578, \ a_3^* = 0.07046.$

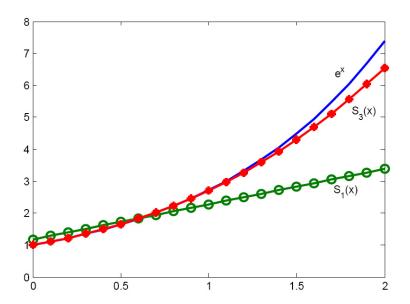
所以

$$S_1^*(x) = 1.1752 + 1.1036x,$$

$$S_3^*(x) = 1.1752 + 1.1036x + 0.3578(\frac{3}{2}x^2 - \frac{1}{2})$$

$$+0.07046(\frac{5}{2}x^3 - \frac{3}{2}x)$$

$$\approx 0.9963 + 0.9979x + 0.5367x^2 + 0.1761x^3$$



最小二乘法

已知函数f(x)在一些离散点上的值

$$(x_k,f(x_k)), \quad k=0,1,\cdots,n,$$

来构造f(x)的逼近多项式除了前面的插值法外还有最小二乘多项式拟合法。这种方法对 具有下列特点的数据非常有效:

- 数据本身就有误差(如物理试验中的观测数据就不可避免的会有误差)。
- ② 数据量很大。
- ③ 数据的采样分布能基本反映函数的变化趋势。

对于这样的数据,插值法是不合适的,亦即放弃让所构造的逼近函数P(x)满足插值条件 $P(x_i) = f(x_i)$ 的要求。

设 $\varphi_0, \varphi_1, \cdots, \varphi_n$ 是 $L^2_{\rho}[a,b]$ 上的线性无关函数组。 令

$$\Phi = \operatorname{span}\{\varphi_0, \varphi_1, \cdots, \varphi_n\},\$$

而 f 为在m+1个 节点 $a=x_0 < x_1 < \cdots < x_m = b$ 给定的离散函数,亦即 f 有函数表

$$(x_k,f(x_k)), k=0,1,\cdots,m$$

定义(最小二乘法-least square method)

设f为在m+1个节点上给定的离散函数,最小二乘法为求 $s^* \in \Phi$ 使得

$$\sum_{j=0}^{m} \rho(x_j)[f(x_j) - s^*(x_j)]^2 = \min_{s \in \Phi} \sum_{j=0}^{m} \rho(x_j)[f(x_j) - s(x_j)]^2$$

s**称为f在m+1个节点上的最小二乘解,也称为最小二乘曲线拟合。

◆ロト ◆部 ト ◆ 恵 ト ◆ 恵 ・ 夕 Q ○

上述定义中

$$s(x) = \sum_{k=0}^{n} a_k \varphi_k(x), x \in [a, b],$$

是待求的 a_0, a_1, \cdot, a_n 的线性函数,因而亦称上述问题为线性最小二乘问题。

$$s \in \Phi$$
, 所以 $s(x) = \sum_{i=0}^{n} a_i \varphi_i(x)$,相应的最小二乘问题为

$$\min_{s \in \Phi} \sum_{j=0}^{m} \rho(x_j) [f(x_j) - s(x_j)]^2 = \min_{s \in \Phi} \sum_{j=0}^{m} \rho(x_j) [f(x_j) - \sum_{i=0}^{n} a_i \varphi_i(x_j)]^2$$

求上式的极小值相当于求下面的多元函数的极小值

$$F(a_0, a_1, \dots, a_n) = \sum_{i=0}^{m} \rho(x_i) [f(x_i) - \sum_{i=0}^{n} a_i \varphi_i(x_i)]^2$$

定义离散函数f,g的内积和范数为

$$(f,g) = \sum_{j=0}^{m} \rho(x_j) f(x_j) g(x_j), \|f\|_2 = \sqrt{\sum_{j=0}^{m} \rho(x_j) [f(x_j)]^2}.$$

 a_0, a_1, \cdots, a_n 满足的法方程为

$$\sum_{i=0}^{n} (\varphi_k, \varphi_i) a_i = d_k, \ k = 0, 1, \dots, n.$$
 (0.5)

其中
$$d_k = (f, \varphi_k) = \sum_{j=0}^{m} \rho(x_j) f(x_j) \varphi_k(x_j)$$
, 具体写成方程组的形式为

$$\begin{bmatrix} (\varphi_0, \varphi_0) & (\varphi_0, \varphi_1) & \cdots & (\varphi_0, \varphi_n) \\ (\varphi_1, \varphi_0) & (\varphi_1, \varphi_1) & \cdots & (\varphi_1, \varphi_n) \\ \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ (\varphi_n, \varphi_0) & (\varphi_n, \varphi_1) & \cdots & (\varphi_n, \varphi_n) \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} d_0 \\ d_1 \\ \vdots \\ d_n \end{bmatrix}$$

这个方程组为法方程。

若法方程中的系数矩阵非奇异, 则可得唯一的解

$$a^* = (a_0^*, a_1^*, \cdots, a_n^*)^T \in \mathbb{R}^{n+1},$$

相应的最小二乘解为

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

类似于正交平方逼近可得

$$||s^* - f||_2 \le ||f - s||_2, \ \forall x \in \Phi.$$

相应的最小二乘拟合的误差为

$$\|\delta^*\|_2^2 = \|s^* - f\|_2 = \|f\|_2^2 - (f, s^*) = \|f\|_2^2 - \sum_{i=0}^n a_i^*(f, \varphi_i).$$

取 $\Phi = \text{span}(1, x, x^2, \dots, x^n)$, 此时称为多项式曲线拟合.

定理

多项式拟合中, 法方程有唯一解。

例

假设系统有一输入参数V和输出参数U,通过试验得到相关数据,可以 判断U和V之间存在某种线性关系,用最小二乘法得到

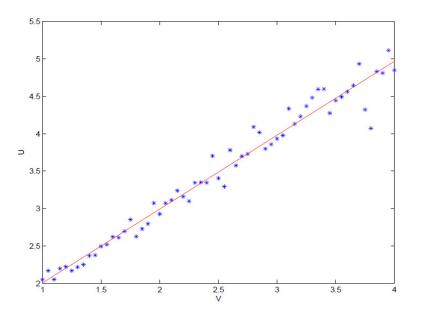
$$U = 0.9875V + 1.018$$

如果令 $\rho = \frac{1}{V^2}$ 可得

$$U = 0.9915V + 1.008$$

实际数据产生为

$$U = V + 1 + \text{randn}(0, 0.005)V$$



例

由下列数据,试用一次、二次、三次和四次多项式进行曲线拟合,并给出相应的误差

j	0	1	2	3	4
x_j	0.00	0.25	0.50	0.75	1.00
$f(x_j)$	1.0000	1.2840	1.6487	2.1170	2.7183

先考虑二次多项式逼近,此时n=2, m=4,法方程为

$$\begin{bmatrix} 5 & 2.5 & 1.875 \\ 2.5 & 1.875 & 1.562 \\ 1.875 & 1.562 & 1.382 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_0 \\ a_1 \\ a_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 8.7680 \\ 5.4514 \\ 4.4015 \end{bmatrix}$$

解得 $a_0 = 1.0051, a_1 = 0.86468, a_2 = 0.84316$ 。则二次拟合多项式为

$$s^* = P_2^* = 1.0051 + 0.86468x + 0.84316x^2$$

其误差为

$$\delta_2^* = \sqrt{\sum_{j=0}^4 [f(x_j) - P_2^*(x_j)]^2} = 1.66 \times 10^{-2}$$

用一次多项式进行拟合, n=1, m=4, 可得

$$P_1^*(x) = 0.8997 + 1.7078x$$

类似的n=3, m=4有

$$P_3^*(x) = 1.0000 + 1.0141x + 0.4253x^2 + 0.2789x^3$$

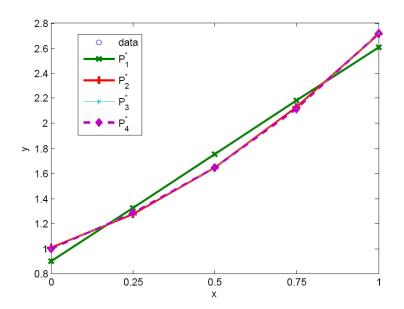
同样地n=4, m=4有

$$P_4^* = 1.0000 + 0.99868x + 0.5101x^2 + 0.1403x^3 + 0.0693x^4$$

相应的误差为

$$\delta_1^* = 0.916$$

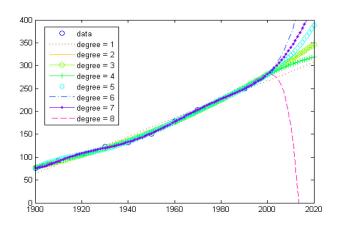
 $\delta_3^* = 7.769 \times 10^{-3}$.



模型与参数的选取

- 线性最小二乘拟合的成功与否,与所选取的模型有很大的关系。
 - 模型所含的参数越多, 平方误差会越小。
 - 若参数个数等于数据点个数,平方误差为零,但这并不意味模型很准,因为数据有噪音。
- ② 完全吻合数据的模型亦代表此模型受噪音的影响最大, 预测的准确 度也会很差。
- ⑤ 「模型复杂度」(即可变参数的个数)和「预测准确度」是相互抗 衡的两个因素。

美国人口预测



从上图可以看出, 当多项式的次数越來越高时, 「外插」(预测)常会出现不可信的结果。 这说明选用的模型参数太多, 虽然误差的平方和变小了, 但是预测的可靠度也下降了

合适的模型

从上面的推导和例子看出,对于给定的数据 $(x_k,f(x_k))$, $k=0,1,\cdots,m$,选择合适的模型,亦即合适的函数空间 Φ 以及参数的个数至关重要。 如果对给定的数据分布有一个大致的了解,对选用合适的模型有很大的帮助。

如果数据呈指数分布,即

$$s(x) = be^{ax},$$

这是一个非线性的模型。如果直接用曲线拟合的最小二乘法确定a,b:

$$F(a,b) = \sum_{j=0}^{m} \rho(x_j) [f(x_j) - be^{ax_j}]^2$$

极值的必要条件

$$\frac{\partial F}{\partial b} = 2\sum_{j=0}^{m} \rho(x_j)[f(x_j) - be^{ax_j}](-e^{ax_j}) = 0$$

$$\frac{\partial F}{\partial a} = 2\sum_{j=0}^{m} \rho(x_j)[f(x_j) - be^{ax_j}](-bx_je^{ax_j}) = 0$$

得到一个非线性方程组

$$\begin{cases} \sum_{j=0}^{m} \rho(x_j)[f(x_j) - be^{ax_j}]e^{ax_j} = 0\\ \sum_{j=0}^{m} \rho(x_j)[f(x_j) - be^{ax_j}]bx_je^{ax_j} = 0 \end{cases}$$

若数据呈指数分布的情况, 可两边取对数

$$ln s(x) = ln b + ax$$

求出a和 $\ln b$ 是一个线性问题,取 $\Phi = \text{span}(1,x)$,用线性最小二乘拟合得 到 $\ln s^*(x)$, 变换回去得到

$$s^*(x) = e^{\ln s^*(x)}$$

注记

非线性的模型形式多样,在很多情况下可以通过变换变成线性模型,以 及数据线性化,然后对线性化的数据有线性的最小二乘拟合。教 材P263表7.4 给出了一些常用的可线性化的模型。

用 $1, x, \cdots, x^n$ 来作最小二乘得到的法方程的系数矩阵一般是病态的,实际计算很困难。 如果 $\varphi_0, \varphi_1, \cdots, \varphi_n$ 在 $\mathbb{X} = \{x_0, \cdots, x_m\}$ 上是正交的,即

$$(\varphi_k, \varphi_l) = \sum_{j=0}^m \rho(x_j) \varphi_k(x_j) \varphi_l(x_j) = \begin{cases} 0, & l \neq k, \\ A_k, & l = k. \end{cases}$$

其中 $A_k = \sum_{i=0}^m \rho(x_i) [\varphi_k(x_i)]^2$ 。由法方程可得

$$a_k^* = \frac{(f, \varphi_k)}{(\varphi_k, \varphi_k)} = \frac{\sum_{j=0}^m \rho(x_j) f(x_j) \varphi_k(x_j)}{A_k}.$$

而在 \mathbb{X} 上可以用Gram-Schmidt方法来构造两两正交的函数。 设 x_0, x_1, \cdots, x_n 为给定节点, ρ 为权函数,设 $\rho(x_j) > 0$, $j = 0, 1, \cdots, m$ 。 可以用递推关系来得到关于 $\rho(x_j), 0 \leq j \leq m$ 正交的多项式序 列 $\{\varphi_k, k = 0, 1, \cdots, n\}$ 。

今

$$arphi_0(x)=1,$$
 $arphi_1(x)=(x-lpha_1)arphi_0(x),$ $arphi_{k+1}(x)=(x-lpha_{k+1})arphi_k-eta_karphi_{k-1}(x), k=1,2,\cdots,n-1$ 其中 $arphi_k$ 为 k 次多项式,其最高系数为1。

$$\alpha_{k+1} = \frac{(x\varphi_k, \varphi_k)}{(\varphi_k, \varphi_k)} = \frac{\sum_{j=0}^m \rho(x_j) x_j \varphi_k^2(x_j)}{\sum_{j=0}^m \rho(x_j) \varphi_k^2(x_j)}, k = 0, 1, \dots, n-1,$$

$$\beta_k = \frac{(\varphi_k, \varphi_k)}{(\varphi_{k-1}, \varphi_{k-1})} = \frac{\sum_{j=0}^m \rho(x_j) \varphi_k^2(x_j)}{\sum_{j=0}^m \rho(x_j) \varphi_{k-1}^2(x_j)}, k = 1, 2, \dots, n-1.$$

对下面的数据用正交多项式来作最小二乘拟合

j	0	1	2	3	4
x_j	0.00	0.25	0.50	0.75	1.00
$f(x_j)$	1.0000	1.2840	1.6487	2.1170	2.7183

解:用递推公式求出在点集 $\{0.00,0.25,0.50,0.75,1.00\}$ 上关于 $\rho(x_j)=1,j=0,1,2,3,4$ 的正交多项式 $\varphi_0,\varphi_1,\varphi_2$:

$$\varphi_0(x) = 1, \alpha_1 = \frac{1}{2} \Rightarrow \varphi_1(x) = x - \frac{1}{2};$$

$$\alpha_2 = \frac{1}{2}, \beta_1 = \frac{1}{8} \Rightarrow \varphi_2(x) = (x - \frac{1}{2})(x - \frac{1}{2}) - \frac{1}{8}.$$

计算可得

$$(\varphi_0, \varphi_0) = 5, (f, \varphi_0) = 8.7680; (\varphi_1, \varphi_1) = 0.625,$$

 $(f, \varphi_1) = 1.0674, (\varphi_2, \varphi_2) = 0.0547, (f, \varphi_2) = 0.0461;$

直接有

$$a_0^* = 1.7536, a_1^* = 1.7079, a_2^* = 0.8437. \Rightarrow$$

 $s^*(x) = 1.0051 + 0.8642x + 0.8437x^2$

数据拟合

为讨论一般的线性最小二乘问题, 可把数据拟合叙述如下:

设给定m个节点 $t_1, t_2, \cdots, t_m \in [a, b]$ 以及在m个节点上的函数值 b_1, b_2, \cdots, b_m 。又设 $\psi_i \in L^2_\rho[a, b], i = 1, 2, \cdots, n$ 为线性无关函数组。它们的线性组合

$$\psi(x,t) = x_1\psi_1(t) + x_2\psi_2(t) + \cdots + x_n\psi_n(t),$$

希望在 t_1, t_2, \cdots, t_m 上 $\psi(x, t)$ 能"最佳的"逼近 b_1, b_2, \cdots, b_m 。

理想情况 $\psi(x,t_i)=b_i, i=1,\cdots,m$, 亦即Ax=b, 其中

$$A = \begin{bmatrix} \psi_1(t_1) & \psi_2(t_1) & \cdots & \psi_n(t_1) \\ \psi_1(t_2) & \psi_2(t_2) & \cdots & \psi_n(t_2) \\ \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ \psi_1(t_m) & \psi_2(t_m) & \cdots & \psi_n(t_m) \end{bmatrix} \in \mathbb{R}^{m \times n},$$

$$m{x} = egin{bmatrix} x_1 \ x_2 \ dots \ x_n \end{bmatrix} \in \mathbb{R}^n, \quad m{b} = egin{bmatrix} b_1 \ b_2 \ dots \ b_m \end{bmatrix} \in \mathbb{R}^m$$

一般m > n,上述方程是超定的方程,不会有解存在。

所以一般情况下 $Ax \neq b$,定义残量

$$r_i(x) = b_i - \sum_{j=1}^n x_j \psi_j(t_i), i = 1, 2, \dots, m,$$
 (0.6)

因而退而求其次:估计参数 x_1, x_2, \cdots, x_n 使得残量尽可能小。(0.6)表示成向量形式

$$\mathbf{r}(\mathbf{x}) = \mathbf{b} - A\mathbf{x}, \mathbf{r}(\mathbf{x}) = (r_1(\mathbf{x}), r_2(\mathbf{x}), \cdots, r_m(\mathbf{x}))^T \in \mathbb{R}^m$$

定义(线性最小二乘)

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

$$\|\boldsymbol{b} - A\boldsymbol{x}\|_2 = \|\boldsymbol{r}(x)\|_2 = \min_{\boldsymbol{y} \in \mathbb{R}^n} \|\boldsymbol{r}(\boldsymbol{y})\|_2 = \min_{\boldsymbol{y} \in \mathbb{R}^n} \|A\boldsymbol{y} - \boldsymbol{b}\|_2$$

称该问题为线性最小二乘问题。

4 D > 4 A > 4 B > 4 B > B 9 9 0

定理

设 $A \in \mathbb{R}^{m \times n}, m \ge n$,假定A为列满秩的,则 $\forall x \in \mathbb{R}^n$ 有

$$||A\mathbf{x}^* - \mathbf{b}||_2 \le ||A\mathbf{x} - \mathbf{b}||_2 \Longleftrightarrow A^T A \mathbf{x}^* = A^T \mathbf{b},$$

注记

前面的数据拟合中的法方程就是

$$A^T A \boldsymbol{x} = A^T \boldsymbol{b}$$

当A为列满秩的假设下, A^TA 为对称正定矩阵,因此可以用Cholesky方法求解。

- **①** 计算 $C = A^T A, d = A^T b;$
- ② 作Cholesky分解 $C = LL^T$;
- ③ 求解三角方程组 $Ly = dnL^Tx = y$ 。 计算量为 $n^2m + \frac{1}{3}n^3$,一般 $m \gg n$,所以主要的计

计算量为 $n^2m + \frac{1}{3}n^3$, 一般 $m \gg n$, 所以主要的计算量为 n^2m 。 算法的精度比较差,

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ \epsilon & 0 & 0 \\ 0 & \epsilon & 0 \\ 0 & 0 & \epsilon \end{bmatrix} \Rightarrow A^{T}A = \begin{bmatrix} 1 + \epsilon^{2} & 1 & 1 \\ 1 & 1 + \epsilon^{2} & 1 \\ 1 & 1 & 1 + \epsilon^{2} \end{bmatrix}$$

从条件数的角度考虑

$$\operatorname{cond}_2(A^T A) = [\operatorname{cond}(A)]^2$$

一般来说最小二乘问题条件数不会很好! 很多时候借助于QR分解来求解最小二乘问题。

定理

设 $A \in \mathbb{R}^{m \times n}, m \geq n$ 是列满秩的,则存在一个唯一的正交阵 $Q \in \mathbb{R}^{m \times n}(Q^TQ = I \in I^{n \times n})$ 和唯一的具有正对角元 $r_{ii} > 0$ 的上三角阵 $R \in \mathbb{R}^{n \times n}$ 使得

$$A = QR$$

设 $A \in \mathbb{R}^{m \times n}, m \ge n$ 列满秩,A = QR,将 $Q \in \mathbb{R}^{m \times n}$ 加上m - n个相互正交的列得到

$$[\underbrace{Q}_n, \underbrace{\tilde{Q}}_{m-n}]$$

则

$$\|A\mathbf{x} - \mathbf{b}\|_{2}^{2} = \|[Q, \tilde{Q}]^{T} (A\mathbf{x} - \mathbf{b})\|_{2}^{2}$$

$$= \|\begin{bmatrix} Q^{T} \\ \tilde{Q}^{T} \end{bmatrix} (QR\mathbf{x} - \mathbf{b}) \|_{2}^{2}$$

$$= \|\begin{bmatrix} I^{n \times n} \\ O^{(m-n) \times n} \end{bmatrix} R\mathbf{x} - \begin{bmatrix} Q^{T} \mathbf{b} \\ \tilde{Q}^{T} \mathbf{b} \end{bmatrix} \|_{2}^{2}$$

$$= \|\begin{bmatrix} R\mathbf{x} - Q^{T} \mathbf{b} \\ \tilde{Q}^{T} \mathbf{b} \end{bmatrix} \|_{2}^{2}$$

$$= \|R\mathbf{x} - Q^{T} \mathbf{b}\|_{2}^{2} + \|\tilde{Q}^{T} \mathbf{b}\|_{2}^{2}$$

$$\geq \|\tilde{O}^{T} \mathbf{b}\|_{2}^{2}$$

因而x*是原来最小二乘问题的解当且仅当x*是下面问题的解

$$Rx = c_1 = Q^T b.$$

利用法方程也可以导出最小二乘解

$$\mathbf{x} = (A^T A)^{-1} A^T \mathbf{b}$$

$$= (R^T Q^T Q R)^{-1} R^T Q^T \mathbf{b}$$

$$= (R^T R)^{-1} R^T Q^T \mathbf{b}$$

$$= R^{-1} R^{-T} R^T Q^T \mathbf{b}$$

$$= R^{-1} Q^T \mathbf{b}$$

基于QR分解的最小二乘法

从上面的推导得到利用QR分解求解最小二乘法的算法 用QR分解求解线性最小二乘问题

- ① 计算A的QR分解A = QR;
- ② 计算 $c_1 = Q^T b$;
- ③ 求解上三角方程 $Rx = c_1$ 来得到线性最小二乘解。 OR分解求解线性最小二乘问题的计算量为

$$2n^2m-\frac{2}{3}n^3$$

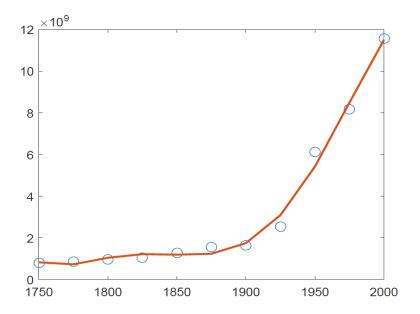
如果 $m \gg n$,其计算量为法方程的2倍; 若m = n则计算量相同。

Matlab多项式拟合

```
Matlab中作多项式曲线拟合的命令是polyfit
year = (1750:25:2000)';
pop = 1e6*[791 856 978 1050 1262 1544 1650 2532 6122 8170 11560]';
T = table(year, pop);
plot(year,pop,'o')
[p, ,mu] = polyfit(T.year, T.pop, 5);
f = polyval(p,year,[],mu);
hold on
plot(year,f)
hold off
```

注记

Matlab 还有曲线拟合工具箱 Curve Fitting Toolbox。在Matlab中输入cftool即可。



Matlab中的fit命令

统计学中更一般的是fit命令:

load census;

f=fit(cdate,pop,'poly2')

plot(f,cdate,pop)

f = Linear model Poly2:

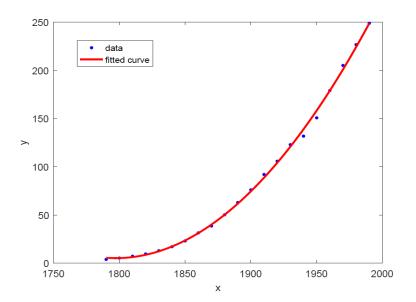
$$f(x) = p1 * x^2 + p2 * x + p3$$

Coefficients (with 95% confidence bounds):

$$p1 = 0.006541(0.006124, 0.006958)$$

$$p2 = -23.51(-25.09, -21.93)$$

$$p3 = 2.113e + 04(1.964e + 04, 2.262e + 04)$$



fit命令可以拟合二维曲面:

load franke

$$sf = fit([x, y], z, 'poly23')$$

plot(sf,[x,y],z)

Linear model Poly23:

$$sf(x,y) = p00 + p10 * x + p01 * y + p20 * x^2 + p11 * x * y + p02 * y^2 + p21 * x^2 * y + p12 * x * y^2 + p03 * y^3$$

Coefficients (with 95% confidence bounds):

$$p00 = 1.118 (0.9149, 1.321)$$

$$p10 = -0.0002941 (-0.000502, -8.623e-05)$$

$$p01 = 1.533 (0.7032, 2.364)$$

$$p20 = -1.966e-08 (-7.084e-08, 3.152e-08)$$

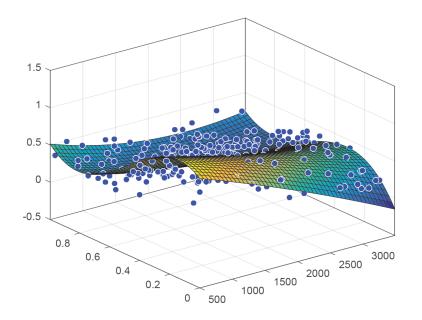
$$p11 = 0.0003427 (-0.0001009, 0.0007863)$$

$$p02 = -6.951 (-8.421, -5.481)$$

$$p21 = 9.563e-08 (6.276e-09, 1.85e-07)$$

$$p12 = -0.0004401 (-0.0007082, -0.0001721)$$

$$p03 = 4.999 (4.082, 5.917)$$



对线性的最小二乘问题, 有

定理

设 $A \in \mathbb{R}^{m \times n}, m \ge n$,假定A为列满秩的,则 $\forall x \in \mathbb{R}^n$ 有

$$||A\mathbf{x}^* - \mathbf{b}||_2 \le ||A\mathbf{x} - \mathbf{b}||_2 \Longleftrightarrow A^T A \mathbf{x}^* = A^T \mathbf{b},$$

若A不是列满秩的,法方程的解不唯一。此时则转而求解下面的极小化 问题

given
$$A \in \mathbb{R}^{m \times n}, \boldsymbol{b} \in \mathbb{R}^m,$$
 $\min_{\boldsymbol{x} \in \mathbb{R}^m} \|\boldsymbol{x}\|_2$ 使得 $\|A\boldsymbol{x} - \boldsymbol{b}\|_2 \le \|A\hat{\boldsymbol{x}} - \boldsymbol{b}\|_2, \forall \hat{\boldsymbol{x}} \in \mathbb{R}^m$

这个问题可以用奇异值分解(SVD, singular value decomposition)来求解。

定理(奇异值分解)

任意矩阵 $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$,令 r = rank(A),则存在正交矩阵 $U \in \mathbb{R}^{m \times r}$ 和 $V \in \mathbb{R}^{n \times r}$ 使得

$$A = U\Sigma V^T,$$

这里 Σ ∈ $\mathbb{R}^{r \times r}$ 是对角阵, 其对角元

$$\sigma_1 \geq \sigma_2 \geq \cdots \geq \sigma_r > 0,$$

此处

- 相应的分解称为奇异值分解;
- U的列向量称为左奇异向量;
- V的列向量称为右奇异向量。

证明概要:

• 令

$$\sigma_1 = ||A||_2 = \max_{||\boldsymbol{x}||_2 = 1} ||A\boldsymbol{x}||_2,$$

则存在一对单位向量 (v_1, u_1) 满足: $Av_1 = \sigma_1 u_1$ 。

• 令

$$\sigma_2 = \max_{\|x\|_2 = 1, x \perp \nu_1} \|Ax\|_2.$$

同理有 $Av_2 = \sigma_2 \mathbf{u}_2$ 。

• 直到找到向量 $\nu_1, \nu_2, \cdots, \nu_r$ 和奇异值 $\sigma_1, \sigma_2, \cdots, \sigma_r$ 使得

$$\max_{\mathbf{x} \perp \{v_1, v_2, \dots, v_r\}, \|\mathbf{x}\|_2 = 1} \|A\mathbf{x}\|_2 = 0$$

时停止。

• 通过验证

$$A\mathbf{v} = \left(\sum_{i=1}^r \sigma_i \mathbf{u}_i \mathbf{v}_i^T\right) \mathbf{v}, \quad \forall \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n.$$

来证明分解

$$A = \sum_{i=1}^r \sigma_i \boldsymbol{u}_i \boldsymbol{v}_i^T.$$

• 验证ui的正交性:

$$(\boldsymbol{u}_{i}, \boldsymbol{u}_{j}) = (\frac{A\boldsymbol{v}_{i}}{\sigma_{i}}, \frac{A\boldsymbol{v}_{j}}{\sigma_{j}})$$

$$= \frac{1}{\sigma_{i}\sigma_{j}}(A^{T}A\boldsymbol{v}_{i}, \boldsymbol{v}_{j})$$

$$= \frac{1}{\sigma_{i}\sigma_{j}}(\sum_{l=1}^{r} \sigma_{l}^{2}\boldsymbol{v}_{l}\boldsymbol{v}_{l}^{T}\boldsymbol{v}_{i}, \boldsymbol{v}_{j})$$

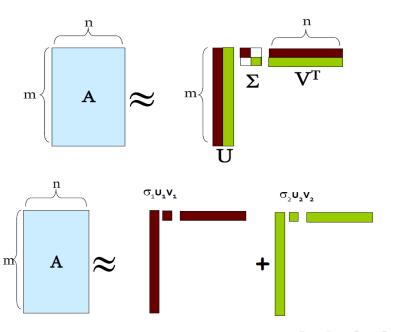
$$= \delta_{ii}$$

SVD的性质

- rank(A) = r, r是非零奇异值的个数。
- 矩阵A有奇异值展开

$$A = \sum_{i=1}^{r} \sigma_i \mathbf{u}_i \mathbf{v}_i^T.$$

- $||A||_2 = \sigma_1 = \mathbb{R}$ 大的奇异值。
- $\bullet \ \|A\|_F = (\sum_{i=1}^r \sigma_i^2)^{1/2} .$
- 若 $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ 非奇异,则 $||A^{-1}||_2 = 1/\sigma_r$ 。



奇异向量

左奇异向量和右奇异向量分别满足

$$A\mathbf{v}_i = \sigma_i \mathbf{u}_i, A^T \mathbf{u}_j = \sigma_j \mathbf{v}_j.$$

则有

$$A^{T}Av_{i} = V\Sigma U^{T}U\Sigma V^{T}v_{i} = \sigma_{i}^{2}v_{i},$$

$$AA^{T}u_{i} = U\Sigma V^{T}V\Sigma U^{T}u_{i} = \sigma_{i}^{2}u_{i}.$$

- 右奇异向量 ν_i 是 A^TA 的特征向量。
- 左奇异向量 u_i 是 AA^T 的特征向量。
- ullet 可以通过求解 A^TA 和 AA^T 的特征值问题来得到奇异值分解。但是?

最小二乘问题中, 若A是秩亏损的有下面的结论

推论

假定 $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $m \ge n$, 而 rank(A) = r < n。 则存在一个n - r维的向量x的集合极小化 $||Ax - b||_2$ 。

证明: 因为满足方程Az = 0的解空间为n - r维,如果x极小化 $||Ax - b||_2$ 则

$$||A(x+z)-b||_2 = ||Ax-b||_2$$

同样也是极小解。

注记

这说明当A不满秩时,最小二乘解不唯一。

若A秩亏损, 即 $A = U \Sigma V^T$ 的秩r < n, 则A可表示为

$$A = \begin{bmatrix} U, U_1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \Sigma & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} V, V_1 \end{bmatrix}^T = U \Sigma V^T$$

这里

$$[U, U_1] \in \mathbb{R}^{m \times m}, \quad [V, V_1] \in \mathbb{R}^{n \times n}$$

是正交矩阵。

$$||A\mathbf{x} - \mathbf{b}||_{2}^{2} = \left\| \begin{bmatrix} U^{T} \\ U_{1}^{T} \end{bmatrix} (A\mathbf{x} - \mathbf{b}) \right\|_{2}^{2}$$

$$= \left\| \begin{bmatrix} U^{T} \\ U_{1}^{T} \end{bmatrix} (U\Sigma V^{T}\mathbf{x} - \mathbf{b}) \right\|_{2}^{2}$$

$$= \left\| \begin{bmatrix} \Sigma V^{T}\mathbf{x} - U^{T}\mathbf{b} \\ U_{1}^{T}\mathbf{b} \end{bmatrix} \right\|_{2}^{2}$$

$$= \left\| \Sigma V^{T}\mathbf{x} - U^{T}\mathbf{b} \right\|_{2}^{2} + \left\| U_{1}^{T}\mathbf{b} \right\|_{2}^{2}$$

从上面的式子可知当

$$\Sigma V^T \boldsymbol{x} = U^T \boldsymbol{b}, \quad \text{\&} \exists \quad \boldsymbol{x} = V \Sigma^{-1} U^T \boldsymbol{b} + V_1 \boldsymbol{z}$$

时 $||Ax - b||_2$ 达到极小,这里用到了

$$V^T V_1 z = 0, \forall z.$$

因为V和V₁相互正交,所以

$$\|\mathbf{x}\|_{2}^{2} = \|V\Sigma^{-1}U^{T}\mathbf{b}\|_{2}^{2} + \|V_{1}\mathbf{z}\|_{2}^{2}$$

则

$$\min_{\mathbf{x}} \|\mathbf{x}\|_{2}^{2} = \min_{\mathbf{x}} \left\{ \|V\Sigma^{-1}U^{T}\boldsymbol{b}\|_{2}^{2} + \|V_{1}\mathbf{z}\|_{2}^{2} \right\}
= \|V\Sigma^{-1}U^{T}\boldsymbol{b}\|_{2}^{2}$$

亦即当z = 0时 $||x||_2$ 达到极小。

最小二乘问题的极小模解为

$$\boldsymbol{x} = V \Sigma^{-1} U^T \boldsymbol{b} = A^+ \boldsymbol{b}.$$

此处

定义 (Moore-Penrose 逆 (pseudo-inverse 伪逆, 广义逆))

假设 $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ 有奇异值分解 $A = U \Sigma V^T$,则A的伪逆定义为

$$A^+ = V \Sigma^{-1} U^T,$$

易验证

$$A^{+}A = V\Sigma^{-1}\Sigma V^{T} = VI_{r}V^{T} = \sum_{i=1}^{r} v_{i}v_{i}^{T}$$

$$AA^{+} = U\Sigma\Sigma^{-1}U^{T} = UI_{r}U^{T} = \sum_{i=1}^{r} u_{i}u_{i}^{T}$$

$$A = \sum_{i=1}^{r} \sigma_i \mathbf{u}_i \mathbf{v}_i^T,$$

$$AA^{+}A = A,$$

$$A^{+} = \sum_{i=1}^{r} \frac{1}{\sigma_i} \mathbf{v}_i \mathbf{u}_i^T,$$

$$A^{+} A A^{+} = A^{+}$$

且AA+和A+A是对称矩阵。 当A列满秩时,最小二乘解为

$$x = (A^{T}A)^{-1}A^{T}b$$

$$= (V\Sigma^{2}V^{T})^{-1}A^{T}b$$

$$= V\Sigma^{-2}V^{T}V\Sigma U^{T}b$$

$$= V\Sigma^{-1}U^{T}b$$

$$= A^{+}b$$

最小二乘问题的条件数

假定测量数据有误差,亦即实际计算的是 $b+\delta b$,则对最小二乘解有什么影响?

因为

$$(\boldsymbol{x} + \boldsymbol{\delta} \boldsymbol{x}) = V \Sigma^{-1} U^{T} (\boldsymbol{b} + \boldsymbol{\delta} \boldsymbol{b}),$$

所以有

$$\delta x = V \Sigma^{-1} U \delta b$$

而

$$||V\Sigma^{-1}U\delta\boldsymbol{b}||_{2} \leq ||\Sigma^{-1}||_{2}||\delta\boldsymbol{b}||_{2}$$
$$= \delta\boldsymbol{b}/\sigma_{r}$$

其中σ,是最小奇异值。

O: 最小二乘问题是否是病态问题?

求矩阵
$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \\ 10 & 11 & 12 \end{bmatrix}$$
的奇异值分解

在Matlab 中输入命令[U, S, V] = svd(A)可得

$$U = \begin{bmatrix} -0.1409 & 0.8247 & 0.5473 & -0.0221 \\ -0.3439 & 0.4263 & -0.7133 & 0.4373 \\ -0.5470 & 0.0278 & -0.2153 & -0.8085 \\ -0.7501 & -0.3706 & 0.3813 & 0.3932 \end{bmatrix}$$

$$S = \begin{bmatrix} 25.4624 & 0 & 0 \\ 0 & 1.2907 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$V = \begin{bmatrix} -0.5045 & -0.7608 & -0.4082 \\ -0.5745 & -0.0571 & 0.8165 \\ -0.6445 & 0.6465 & -0.4082 \end{bmatrix}$$

因此

$$\sigma_1 = 25.4624, \sigma_2 = 1.2907, \sigma_3 = 0.$$

这说明矩阵是秩亏损的。

在Matlab中输入X=pinv(A)求得A的广义逆

$$X = \begin{bmatrix} -0.4833 & -0.2444 & -0.0056 & 0.2333 \\ -0.0333 & -0.0111 & 0.0111 & 0.0333 \\ 0.4167 & 0.2222 & 0.0278 & -0.1667 \end{bmatrix}$$

假定观测数据为b=1,2,3,则其欧氏范数极小的最小二乘解为

$$\mathbf{x} = A^{+}\mathbf{b} = X\mathbf{b} = \begin{bmatrix} 3.0000 \\ 1.9167 \\ 1.4333 \end{bmatrix}$$

当然也可以求出A的QR分解,在Matlab中输入[Q,R]=qr(A)可得

$$Q = \begin{bmatrix} -0.0776 & -0.8331 & 0.5473 & -0.0221 \\ -0.3105 & -0.4512 & -0.7133 & 0.4373 \\ -0.5433 & -0.0694 & -0.2153 & -0.8085 \\ -0.7762 & 0.3124 & 0.3813 & 0.3932 \end{bmatrix}$$
$$\begin{bmatrix} -12.8841 & -14.5916 & -16.2992 \\ 0 & -1.0413 & -2.0826 \end{bmatrix}$$

$$R = \begin{bmatrix} -12.8841 & -14.5916 & -16.2992 \\ 0 & -1.0413 & -2.0826 \\ 0 & 0 & -0.0000 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

HITS(Hyperlink-Induced Topic Search)算法

Hub页面(枢纽页面)和Authority页面(权威页面)是HITS算法最基本的两个定义。

- 所谓"Authority"页面,是指与某个领域或者某个话题相关的高质量网页,比如搜索引擎领域,Google和百度首页即该领域的高质量网页,比如视频领域,优酷和土豆首页即该领域的高质量网页。
- 所谓"Hub"页面,指的是包含了很多指向高质量"Authority"页面链接的网页,比如hao123首页可以认为是一个典型的高质量"Hub"网页。

HITS算法的目的即是通过一定的技术手段,在海量网页中找到与用户查询主题相关的高质量 "Authority"页面和 "Hub"页面,尤其是 "Authority"页面,因为这些页面代表了能够满足用户查询的高质量内容,搜索引擎以此作为搜索结果返回给用户。

SVD和HITS

枢纽值,指的是页面上所有导出链接指向页面的权威值之和。权威值是 指所有导入链接所在的页面中枢纽之和。网页看成有向图的顶点,链接 关系定义为有向边,有如下假设:

- 一个好的"Authority"页面会被很多好的"Hub"页面指向;
- 一个好的"Hub"页面会指向很多好的"Authority"页面。

各网页的权威值和枢纽值组成权威向量a和h。L是有向图的链接矩阵,则有

$$h = La, \quad a = L^T h,$$

所以

$$\mathbf{h} = LL^T \mathbf{h}, \quad \mathbf{a} = L^T L \mathbf{a}.$$

所以h和a分别是链接矩阵L的第一个左奇异向量和右奇异向量。

低秩逼近-Low-Rank Approximation

令 $\mathcal{M}_{m,n}^{(r)}$ 是秩为r的 $m \times n$ 阶矩阵,设 $A \in \mathcal{M}_{m,n}^{(r)}$ 。想求 $B \in \mathcal{M}_{m,n}^{(k)}$,使得

$$||A - B||_F = \min_{rank(C) = k} ||A - C||_F, \quad \dot{\mathcal{R}} \quad ||A - B||_2 = \min_{rank(C) = k} ||A - C||_2.$$

定理

设k < r和

$$A_k = \sum_{i=1}^k \sigma_i \boldsymbol{u}_i \boldsymbol{v}_i^T,$$

则

$$\min_{rank(B)=k} ||A - B||_2 = ||A - A_k||_2 = \sigma_{k+1}.$$

$$||A - B||_F = \min_{rank(C)=k} ||A - C||_F,$$

考虑

$$A = U\Sigma V^T$$
, $A_k = U\Sigma_k V^T$

其中

所以

$$||A - A_k||_F^2 = ||U(\Sigma - \Sigma_k)V^T||_F^2 = ||\Sigma - \Sigma_k||_F^2$$

= $\sigma_{k+1}^2 + \dots + \sigma_r^2$

如果想找Ai使得

$$||A - A_k||_F^2 \le \epsilon^2$$
, rank $(A_k) = \min$

则 $A_k = U\Sigma_k V^T$ 有

$$||A - A_k||_F^2 = \sigma_{k+1}^2 + \dots + \sigma_r^2$$

若

$$\sigma_{k+1}^2 + \dots + \sigma_r^2 \le \epsilon^2, \quad \sigma_k^2 + \dots + \sigma_r^2 > \epsilon^2$$

则 A_k 是最优解,且

$$||A^{+} - A_{k}^{+}||_{F}^{2} = \left(\frac{1}{\sigma_{k+1}^{2}} + \dots + \frac{1}{\sigma_{r}^{2}}\right)$$

数据挖掘的主要工具:降维

降维的主要目标不仅仅是为了减小数据的数量(维度),而是

- 在进行下一步的数据分析[如人脸识别等]前,尽可能的去掉数据的噪音和冗余信息。
- 提取重要的"特征"和"参数"。

定义(数据降维)

对数据 $X = [x_1, \cdots, x_n] \in \mathbb{R}^{m \times n}$ 求其低维的表示 $Y = [y_1, \cdots, y_n] \in \mathbb{R}^{d \times n}$ 。

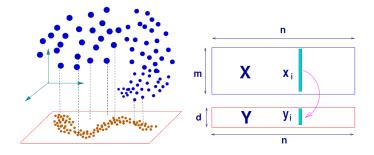
数据降维可通过构造映射:

$$\Phi: \mathbf{x} \in \mathbb{R}^m \longrightarrow \mathbf{y} \in \mathbb{R}^d.$$

使其满足

$$\Phi_i(\mathbf{x}_i) = \mathbf{y}_i, \quad i = 1, \cdots, n.$$

来实现。



- Φ 可能是线性的: $\mathbf{y}_i = \mathbf{W}^T \mathbf{x}_i$, $\mathbf{p} \mathbf{Y} = \mathbf{W}^T \mathbf{X}$;
- Φ也有可能是非线性的(隐式);
- Φ要求满足一定的要求:如距离最小,方差最大等。

主成分分析

主成分分析是求W使得投影数据的方差最大,即

$$\max_{W \in \mathbb{R}^{m \times d}, W^T W = I} \sum_{i=1}^n \left\| \mathbf{y}_i - \frac{1}{n} \sum_{j=1}^n \mathbf{y}_j \right\|_2^2, \quad \mathbf{y}_i = W^T \mathbf{x}_i.$$

此问题和求如下的极大值问题等价:

$$\mathbf{Tr}\left[W^T(X-\boldsymbol{\mu}\boldsymbol{e}^T)(X-\boldsymbol{\mu}\boldsymbol{e}^T)^TW\right], \quad \boldsymbol{\mu}=\frac{1}{n}\sum_{i=1}^n x_i.$$

而W是协方差矩阵的主特征向量,同时也是 $\overline{X}=X-\mu e^T$ 的左奇异向量。

主成分分析-Principal components analysis (PCA)

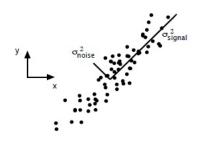
低秩逼近可以用来做主成分分析, 主成分分析是一种分析、简化数据集的技术。

定义(主成分分析)

PCA的数学定义是:一个正交变换,把数据变换到一个新的坐标系中,使得这一数据的任何投影的第一大方差在第一个坐标(称为第一主成分)上,第二大方差在第二个坐标(第二主成分)上,依次类推。

主成分分析经常用于减少数据集的维数,同时保持数据集中的对方差贡献最大的特征。其方法主要是通过对协方差矩阵进行特征分解,以得出数据的主成分(即特征向量)与它们的权值(即特征值或奇异值)。

如图所示, 通过正交变换将X-Y坐标映射到signal和noise上:



一般来说,方差大的方向是信号的方向,方差小的方向是噪声的方向,在数据挖掘中或者数字信号处理中,往往要提高信号与噪声的比例,也就是信噪比。 上图中通过坐标变换后,找出方差最大的方向为第一个坐标(signal),然后在其正交的平面上找出方差最大的方向为第二个坐标(noise)。这样就可以通过选取最大的 k个坐标方向来达到对维度(特征)的提炼。

数学上,m行n维的数据可用矩阵 $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ 表示,坐标变换为 $P \in \mathbb{R}^{n \times n}$:

$$A_{m\times n}P_{n\times n}=\widetilde{A}_{m\times n}.$$

PCA将上述中的维度n进行提炼,降维成k(k < n):

$$A_{m\times n}P_{n\times k}=\widetilde{A}_{m\times k}.$$

可以通过SVD实现降维

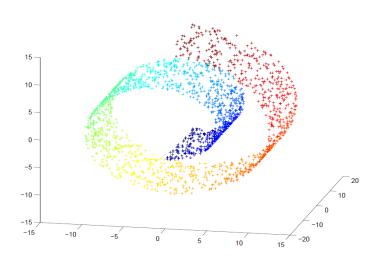
$$A_{m\times n}\approx U_{m\times k}\Sigma_{k\times k}V_{k\times n}^T$$

由于 $V_{n \times k}$ 为正交矩阵,所以

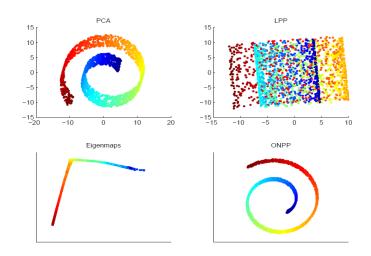
$$A_{m\times n}V_{n\times k}\approx U_{m\times k}\Sigma_{k\times k}\approx \widetilde{A}_{m\times k}.$$

这样通过SVD实现了PCA的坐标系变换和特征的提炼。

3D 数据



2D降维



此外, SVD还可以进行数据的压缩

$$U_{k \times m}^T A_{m \times n} \approx U_{k \times m}^T U_{m \times k} \Sigma_{k \times k} V_{k \times n}^T$$

同样由于 $U_{n\times k}$ 为正交矩阵, 所以

$$U_{k\times m}^T A_{m\times n} \approx \Sigma_{k\times k} V_{k\times n}^T \approx \widetilde{A}_{k\times n}$$

如此则将m行数据压缩成k行数据。行压缩可以理解为,将一些相似的数据采样合并在一起,或者将一些没有太大价值的采样去掉。可以看出,其实PCA几乎可以说是对SVD的一个包装,如果实现了SVD,那也就实现了PCA了,而且SVD可以得到两个方向的PCA,如果对 A^TA 进行特征值的分解,只能得到一个方向的PCA。

其中一个应用就是图像处理。

可以把 $n \times n$ 的灰度图视为灰度强度的 $n \times n$ 的矩阵。下面的命令先读入

一个图像, 把它转化成灰度图, 最后把图像转化为矩阵。

A = imread(' koala.jpg'); % read image from a file

A = rgb2gray(A); % convert from color to grayscale

A = im2double(A); % convert to double precision matrix

imshow(A); % display the image in a window

下面的命令计算A的SVD,用奇异值分解去计算其秩r的最佳逼近,并给出图像。

[U, S, V] = svd(A);

for $r = [1 \ 2 \ 5 \ 10 \ 25 \ 50 \ 100 \ 298]$

= U(:, 1:r) * S(1:r, 1:r) * V(:, 1:r)';

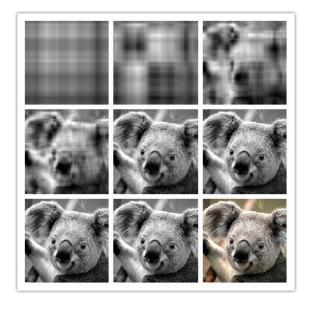
imshow(Ar);

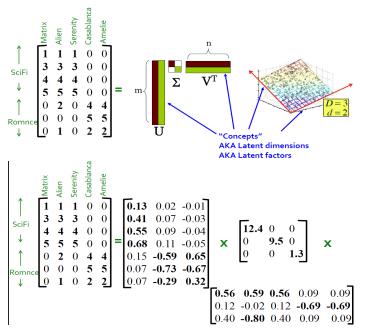
pause;

imwrite(Ar, sprintf(' koala-%d.jpg' , r));

end

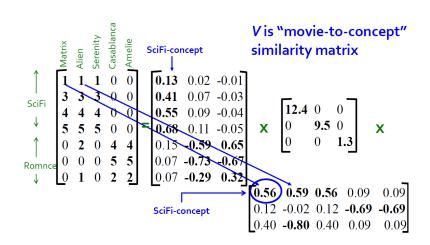
主成分分析在图像压缩和人脸识别等领域有重要的应用。





SciFi |
$$\frac{1}{1}$$
 | $\frac{1}{1}$ | $\frac{1}{1}$ | $\frac{1}{0}$ | $\frac{1}{0}$

Movie to Concept

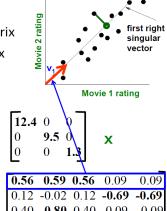


主成分分析的应用



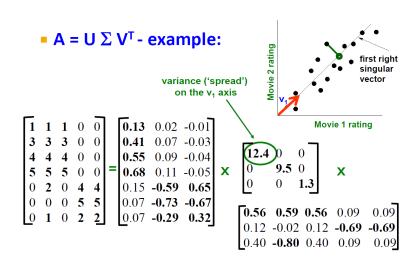
- V: "movie-to-concept" matrix
- U: "user-to-concept" matrix

$$\begin{bmatrix} \mathbf{1} & \mathbf{1} & \mathbf{1} & 0 & 0 \\ \mathbf{3} & \mathbf{3} & \mathbf{3} & 0 & 0 \\ \mathbf{4} & \mathbf{4} & \mathbf{4} & 0 & 0 \\ \mathbf{5} & \mathbf{5} & \mathbf{5} & 0 & 0 \\ 0 & \mathbf{2} & 0 & \mathbf{4} & \mathbf{4} \\ 0 & 0 & 0 & \mathbf{5} & \mathbf{5} \\ 0 & \mathbf{1} & 0 & \mathbf{2} & \mathbf{2} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \mathbf{0.13} & 0.02 & -0.01 \\ \mathbf{0.41} & 0.07 & -0.03 \\ \mathbf{0.41} & 0.07 & -0.04 \\ \mathbf{0.68} & 0.11 & -0.05 \\ 0.07 & -\mathbf{0.73} & -\mathbf{0.67} \\ 0.07 & -\mathbf{0.73} & -\mathbf{0.67} \\ 0.07 & -\mathbf{0.29} & \mathbf{0.32} \end{bmatrix} \times$$



				_
0.56	0.59	0.56	0.09	0.09
0.12	-0.02	0.12	-0.69	-0.69
0.40	-0.80	0.40	0.09	0.09

主成分分析的应用

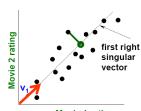


用户喜好

A = U Σ V^T - example:

 U Σ: Gives the coordinates of the points in the projection axis

Projection of users on the "Sci-Fi" axis $(U \Sigma)^T$:

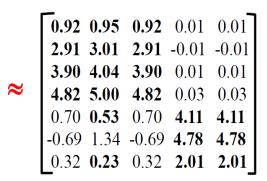


	1 ra	

		_
1.61	0.19	-0.01
5.08	0.66	-0.03
6.82	0.85	-0.05
8.43	1.04	-0.06
1.86	-5.60	0.84
0.86	-6.93	-0.87
0.86	-2.75	0.41

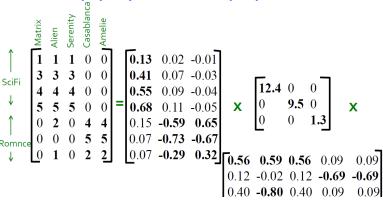
$$\begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 3 & 3 & 0 & 0 \\ 4 & 4 & 4 & 0 & 0 \\ 5 & 5 & 5 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 & 4 & 4 \\ 0 & 0 & 0 & 5 & 5 \\ 0 & 1 & 0 & 2 & 2 \end{bmatrix} \approx \begin{bmatrix} 0.13 & 0.02 & -0.01 \\ 0.41 & 0.07 & -0.03 \\ 0.55 & 0.09 & -0.04 \\ 0.68 & 0.11 & -0.05 \\ 0.07 & -0.73 & -0.67 \\ 0.07 & -0.29 & 0.32 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} 12.4 & 0 & 0 \\ 0 & 9.5 & 0 \\ 0 & 0 & 3 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} 0.56 & 0.59 & 0.56 & 0.09 & 0.09 \\ 0.12 & -0.02 & 0.12 & -0.69 & -0.69 \\ 0.41 & 0.07 & 0.55 & 0.09 \\ 0.44 & 4 & 4 & 0 & 0 \\ 5 & 5 & 5 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 & 4 & 4 \\ 0 & 0 & 0 & 5 & 5 \\ 0 & 1 & 0 & 2 & 2 \end{bmatrix} \approx \begin{bmatrix} 0.13 & 0.02 \\ 0.41 & 0.07 \\ 0.55 & 0.09 \\ 0.68 & 0.11 \\ 0.15 & -0.59 \\ 0.07 & -0.73 \\ 0.07 & -0.29 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} 12.4 & 0 & 0 \\ 0 & 9.5 & 0 \\ 0 & 4 & 4 & 0 \\ 0 & 9.5 & 0 \\ 0 & 9.5 & 0 \\ 0 & 9.5 & 0 \\ 0 & 9.5 & 0 \\ 0 & 9.5 & 0 \\ 0 & 9.5 & 0 \\ 0 & 9.5 & 0 \\ 0.07 & -0.02 & 0.12 & -0.69 & -0.69 \\ 0.12 & -0.02 & 0.12 & -0.69 & -0.69 \end{bmatrix}$$

1	1	1	0	0
3	3	3	0	0
4	4	4	0	0
5	5	5	0	0
0	2	0	4	4
0	0	0	5	5
0	1	0	2	2



Query

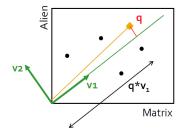
- Q: Find users that like 'Matrix'
- A: Map query into a 'concept space' how?



Query

- Q: Find users that like 'Matrix'
- A: Map query into a 'concept space' how?

Project into concept space: Inner product with each 'concept' vector v_i



$$q_{concept} = q V$$

E.g.:

$$\mathbf{q} = \begin{bmatrix} 5 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \mathbf{x} \begin{bmatrix} 0.56 & 0.12 \\ 0.59 & -0.02 \\ 0.09 & -0.69 \\ 0.09 & -0.69 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2.8 & 0.6 \end{bmatrix}$$

SciFi-concept
$$= \begin{bmatrix} 2.8 & 0.6 \end{bmatrix}$$

movie-to-concept similarities (V)

$d_{concept} = d V$

E.g.:

$$\mathbf{q} = \begin{bmatrix} 0 & 4 & 5 & 0 & 0 \end{bmatrix} \mathbf{X} \begin{bmatrix} 0.56 & 0.12 \\ 0.59 & -0.02 \\ 0.56 & 0.12 \\ 0.09 & -0.69 \\ 0.09 & -0.69 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 5.2 \end{bmatrix}$$

movie-to-concept similarities (V)

$$= \begin{bmatrix} 5.2 & 0.4 \end{bmatrix}$$

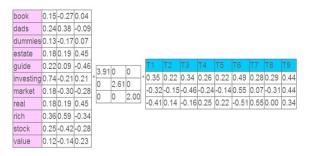
潜在语义索引LSI(Latent Semantic Indexing)

LSA潜在语义分析的目的,就是要找出词(terms)在文档和查询中真正的含义,也就是潜在语义。降维是LSA分析中最重要的一步,通过降维,去除了文档中的"噪音",也就是无关信息(比如词的误用或不相关的词偶尔出现在一起),语义结构逐渐呈现。

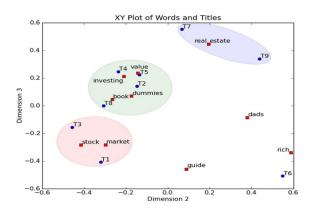
Index Words	Titles								
	T1	T2	ТЗ	T4	T5	Т6	T7	T8	Т9
book			1	1					
dads						1			1
dummies		1						1	
estate							1		1
guide	1					1			
investing	1	1	1	1	1	1	1	1	1
market	1		1		e 81				
real							1		1
rich						2			1
stock	1		1					1	
value				1	1				

潜在语义索引LSI

- 左奇异向量的第一列表示每一个词的出现频繁程度;
- 右奇异向量中第一行表示每一篇文档中的出现词的个数的近似;
- 中间的矩阵表示词的分类和文章的类之间的相关性,即左奇异向量的一行与右奇异向量的一列的相关性。



将左奇异向量和右奇异向量都取后2维(之前是3维的矩阵),投影到一个平面上,可以得到:



在图上,每一个红色的点,都表示一个词,每一个蓝色的点,都表示一篇文档,这样可以对这些词和文档进行聚类。

Matlab命令svds

- s = svds(A) returns a vector of the six largest singular values of matrix A.
- s = svds(A,k) returns the k largest singular values.
- s = svds(A,k,sigma) returns k singular values based on the value of sigma. For example, svds(A,k,'smallest') returns the k smallest singular values.
- s = svds(A,k,sigma,opts) additionally specifies options using a structure.
- $s = svds(Afun,n, ___)$ specifies a function handle Afun instead of a matrix A.
- [U,S,V] = svds(____) returns the left singular vectors U, diagonal matrix S of singular values, and right singular vectors V.
- [U,S,V,flag] = svds(___) also returns a convergence flag. If flag is 0, then all the singular values converged.

计算稀疏矩阵最大和最小奇异值

计算稀疏矩阵的最大奇异值	计算稀疏矩阵的最小奇异值
A = delsq(numgrid('C',15));	A = delsq(numgrid('C',15));
s = svds(A)	s =svds(A,5,'smallest')
s =	s =
7.8666	0.5520
7.7324	0.4787
7.6531	0.3469
7.5213	0.2676
7.4480	0.1334
7.3517	

具体可以在Matlab命令窗口敲: help svds 看帮助。