低秩矩阵完整化问题的几种高效解法

林陈冉

2016年12月18日

1 简介

1.1 什么是低秩矩阵完整化(low-rank matrix completion)

简单来说, 低秩矩阵完整化问题, 就是在仅仅知道矩阵的少部分元素的情况下, 恢复出这个矩阵的 所有元素. 这个问题在统计, 图像处理, 计算几何, 机器学习, 信号处理, 模型控制等方面有广泛应用, 比如著名的NetFlix大奖赛问题.

1.2 数学模型

显而易见,补全一个完全随机的矩阵几乎是不可能的,也是意义不大的.一般情况下,我们认为所需要补全的矩阵是有一定规律的,也就是说,这个矩阵的秩比较小.通常我们最感兴趣的是这样的一个最优化问题:

$$\min \quad rank(X)$$
 s.t. $X_{ij} = M_{ij}, \forall (i, j) \in \Omega$ (1.1)

其中 $X, M \in \mathbb{R}^{p \times q}$, Ω 是已知元素的下标 (i, j) 构成的集合, $|\Omega| = m$.

在一些情况下, (1.1)等价于线性约束问题:

min
$$rank(X)$$

s.t. $\mathcal{A}(X) = b$ (1.2)

其中 $b = (b_1, \dots, b_m) \in \mathbb{R}^m$, $\mathcal{A} : \mathbb{R}^{p \times q} \to \mathbb{R}^m$ 是线性算子, $\mathcal{A}(X) = (\langle A_1, X \rangle, \dots, \langle A_m, X \rangle)$, $A_i \in \mathbb{R}^{p \times q}$, $\forall i = 1, \dots, m$, $\langle A, X \rangle$ 是矩阵内积,

在此给出线性算子 \mathcal{A} 的共轭算子的定义: $\mathcal{A}^*: \mathbb{R}^m \to \mathbb{R}^{p \times q}$, $\mathcal{A}^*(y) = \sum_{i=1}^m y_i A_i, \forall y = (y_1, \cdots, y_m) \in \mathbb{R}^m$. 容易验证 \mathcal{A} 和 \mathcal{A}^* 是well-defined, 即

$$\langle \mathcal{A}(X), y \rangle = \langle (\langle A_i, X \rangle), (y_i) \rangle = \sum_{i=1}^m y_i \langle A_i, X \rangle = \langle \sum_{i=1}^m y_i A_i, X \rangle = \langle \mathcal{A}^*(y), X \rangle = \langle X, \mathcal{A}^*(y) \rangle$$

但是(1.1), (1.2)都是"**NP-难**"的, 因此需要一定的转化. 这里我们用核范数来近似矩阵的秩, 把(1.1)与(1.2)转化为以下形式:

$$\min ||X||_*
\text{s.t.} \quad \mathcal{A}(X) = b$$
(1.3)

$$\min \quad ||X||_*$$
s.t. $X_{ij} = M_{ij}, \forall (i, j) \in \Omega$ (1.4)

很自然的,一个重要的问题是: (1.1)与(1.3), 或者(1.2)与(1.4)什么时候等价? 略过证明, 直接描述以下重要的结论:

对于(1.3), Candes和陶哲轩等给出了一个证明. 当在某些条件下, 若已知元素个数 $|\Omega|=m=O(nr\cdot polylog(n))$, 其中 n=max(p,q), polylog 是多重对数函数, 则矩阵有很高概率可以通过(1.3)恢复.

对于(1.4), Recht等给出了一个证明. 将线性映射 A 的矩阵形式记作 A, 即 $A(X) = A \operatorname{vec}(X)$, 其中 $\operatorname{vec}(X) \in \mathbb{R}^{pq}$ 为矩阵 X 的向量化. 当 A 是一个随机高斯矩阵, 若向量 b 的维数 $m \geq C(r(p+q)log(pq)$, 其中 C 是一个正的常数, 则矩阵有很高概率可以通过(1.4)恢复.

实际上,由线性代数知识容易知道, (1.4)要求的线性约束条件并不总能成立, 因此有时需要适当松弛. 考虑(1.4)的罚函数:

$$\min \|X\|_* + \frac{1}{2\mu} \|\mathcal{A}(X) - b\|_2^2$$
 (1.5)

其中 μ 是某个给定常数.

下面, 将对(1.3), (1.4), (1.5)分别给出一种高效的解法.

2 交替方向增广Lagrange法

2.1 问题转化

对于问题(1.3), 我们考虑它的对偶问题

$$\max_{y \in \mathbb{R}^m} \quad b^\top y$$
s.t. $\|\mathcal{A}^*(y)\|_2 \le 1$ (2.1)

引入一个形式上的变量 S,将(2.6)变为如下的等价形式

$$\min_{y \in \mathbb{R}^m} - b^\top y$$
s.t. $\mathcal{A}^*(y) - S = 0$ (2.2)
$$||S||_2 \le 1$$

可以考虑(2.7)的增广Lagrange函数

$$L(y, S, X, \mu) = -b^{\top} y + \langle X, A^*(y) - S \rangle + \frac{1}{2\mu} ||A^*(y) - S||_F^2$$
 (2.3)

其中 $X \in \mathbb{R}^{p \times q}$ 是某个给定的矩阵(不同于原问题中的 X), $\|\cdot\|_F$ 是矩阵的 F—范数.

由此我们得到(2.6)的一个等价问题

$$\begin{aligned} & \min_{y,S} & & L(y,S,X,\mu) \\ & \text{s.t.} & & \|S\|_2 \leq 1 \end{aligned} \tag{2.4}$$

通过选取最佳的 μ 和 X 可以求出(2.9)的最优解.

采用如下的迭代过程以求解问题(2.9)

$$\mu^{k+1} \in [\alpha \mu^k, \mu^k], \quad \alpha \in (0, 1)$$

$$X^{k+1} = X^k + \frac{\mathcal{A}^*(y^{k+1}) - S^{k+1}}{\mu^k}$$

$$(y^{k+1}, S^{k+1}) = \arg\min_{y, S} L(y, S, X^k, \mu^k)$$

$$(2.5)$$

2.2 交替方向求解

但实际上, (2.10)并不容易解, 因此我们考虑使用交替方向法来求解这个方程, 即

$$y^{k+1} = \arg\min_{y,S} L(y, S^k, X^k, \mu^k)$$
 (2.6)

$$S^{k+1} = \arg\min_{y,S} L(y^{k+1}, S, X^k, \mu^k)$$
 (2.7)

 μ^{k+1} 和 X^{k+1} 的求法不变.

首先来求解(2.11), 当固定 S^k

$$L(y, S^k, X^k, \mu^k) = -b^{\top} y + \mathcal{A}(X^k)^{\top} y - \langle X, S^k \rangle + \frac{1}{2\mu^k} \|\mathcal{A}^*(y) - S^k\|_F^2$$
 (2.8)

记 $T = \mathcal{A}^*(y) - S^k$, $\mathcal{A}_{ij} = (A_{1_{ij}}, \cdots, A_{m_{ij}}) \in \mathbb{R}^m$,考虑 $||T||_F^2$

$$||T||_F^2 = \sum_{i,j} ((\sum_{k=1}^m y_k A_{k_{ij}}) - S_{ij}^k)^2 = \sum_{i,j} (\mathcal{A}_{ij}^\top y - S_{ij}^k)^2$$

则它对y的梯度

$$\frac{\partial ||T||_F^2}{\partial y}$$

$$= \frac{\partial \sum_{i,j} (\mathcal{A}_{ij}^\top y - S_{ij}^k)^2}{\partial y}$$

$$= \sum_{i,j} \frac{\partial (\mathcal{A}_{ij}^\top y - S_{ij}^k)^2}{\partial y}$$

$$= 2 \sum_{i,j} (\mathcal{A}_{ij}^\top y - S_{ij}^k) \mathcal{A}_{ij}$$

$$= 2(\sum_{i,j} T_{ij} A_{k_{ij}})$$

$$= 2(\langle A_i, T \rangle)$$

$$= 2\mathcal{A}(\mathcal{A}^*(y) - S^k)$$
(2.9)

由此可以给出(2.13)的梯度

$$\frac{\partial L(y, S^k, X^k, \mu^k)}{\partial y} = -b + \mathcal{A}(X^k) + \frac{1}{\mu^k} \mathcal{A}(\mathcal{A}^*(y) - S^k)$$
(2.10)

令(2.15)式等于0, 可得

$$y^{k+1} = \mu^k (b - \mathcal{A}(X^k)) + \mathcal{A}(S^k)$$
 (2.11)

再考虑(2.12). 当固定 y^k

$$L(y^{k+1}, S, X^{k}, \mu^{k})$$

$$= -b^{\top}y^{k+1} + \mathcal{A}(X^{k})^{\top}y^{k+1} - \langle X, S \rangle + \frac{1}{2\mu^{k}} \|\mathcal{A}^{*}(y^{k+1}\|) - S_{F}^{2}$$

$$= \frac{1}{2\mu^{k}} (\|S\|_{F}^{2} - 2\langle Y, S \rangle + \|\mathcal{A}^{*}(y^{k+1}\|)_{F}^{2}) - b^{\top}y^{k+1} + \mathcal{A}(X^{k})^{\top}y^{k+1}$$
(2.12)

其中 $Y = \mathcal{A}^*(y^{k+1}) + \mu^k X^k$.

$$\frac{\partial L(y^{k+1}, S, X^k, \mu^k)}{\partial S} = \frac{1}{2\mu^k} \left(\frac{\partial ||S||_F^2}{\partial S} - 2 \frac{\partial \langle Y, S \rangle}{\partial S} \right) = \frac{S - Y}{\mu^k}$$
 (2.13)

令(2.18)式等于0,则可得 $S^{k+1} = Y$,但由约束条件 $||S||_2 \le 1$,需对 Y 进行修正,即

$$S^{k+1} = U \operatorname{Diag}(\min\{\sigma, 1\}) V^{\top}$$
(2.14)

其中 $Y = U \text{Diag}(\sigma) V^{\top}$. 根据 Y 的定义, 可以简化 X^{k+1} 的计算方法

$$X^{k+1} = \frac{\mu^k X^k + \mathcal{A}^*(y^{k+1}) - S^{k+1}}{\mu^k} = \frac{Y - S^{k+1}}{\mu^k}$$
 (2.15)

重复进行上述迭代,到目标精度停止,下面给出相应算法

算法 1.

步 1 给出 μ^0 , X^0 , y^0 , S^0 , ϵ , α , 设置计数器 k=0 ; 步 2 若 $\frac{\|X^{k+1}-X^k\|_F}{\max\{1,\|X^k\|_F\}} \leq \epsilon$, 则停止; 步 3 计算 $y^{k+1}=\mu^k(b-\mathcal{A}(X^k))+\mathcal{A}(S^k)$;

步4 计算 $Y = \mathcal{A}^*(y^{k+1}) + \mu^k X^k$,并计算其 $SVD: Y = UDiag(\sigma)V^{\top}$;

步5 计算 $S^{k+1} = UDiag(min\{\sigma,1\})V^{\top}$;

步6 计算 $X^{k+1} = \frac{Y - S^{k+1}}{\mu^k}$;

步7 计算 $\mu^{k+1} = \alpha \mu^{k}$, k = k+1,转步2.

RBR法 3

SDP问题与Schur补 3.1

对于问题(1.4), 我们可以考虑把它转化为一个半定规划(SDP)问题.

一个标准的半定规划问题是

$$\min_{X \in S^n} \langle C, X \rangle
\text{s.t.} \quad \mathcal{A}(X) = b, X \succ 0$$
(3.1)

3.2 SOCP问题 3 RBR法

其中 $b \in \mathbb{R}^m$, $\mathcal{A}(X) = (\langle A_1, X \rangle, \dots, \langle A_m, X \rangle)$, $C, A_i \in S^n$, S^n 是全体对称矩阵.

对于一个对称正定矩阵 $X \in S^n$, 我们可以把它写成分块矩阵的形式

$$X = \begin{pmatrix} \xi & y^{\top} \\ y & B \end{pmatrix} \tag{3.2}$$

其中 $\xi\in\mathbb{R}$, $y\in\mathbb{R}^{n-1}$, $B\in S^{n-1}$.

容易验证的, X 可以表示为以下形式

$$X = \begin{pmatrix} 1 & y^{\mathsf{T}}B^{-1} \\ 0 & I \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \xi - y^{\mathsf{T}}B^{-1}y & 0 \\ 0 & B \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ B^{-1}y & I \end{pmatrix}$$
(3.3)

记 $(X/B) = \xi - y^{\top}B^{-1}y$, 称为X对于B的Schur补.

显然的

$$X \succeq 0 \Leftrightarrow B \succeq 0, (X/B) \ge 0 \tag{3.4}$$

3.2 SOCP问题

约定以下记号

$$X_{\alpha,\beta} = \begin{cases} x_{\alpha\beta} & \alpha, \beta \in \mathbb{R} \\ (x_{\alpha\beta_1}, \cdots, x_{\alpha\beta_n}) & \alpha \in \mathbb{R}, \beta = \{\beta_1, \cdots, \beta_n\} \\ (x_{\alpha_1\beta}, \cdots, x_{\alpha_m\beta})^\top & \alpha = \{\alpha_1, \cdots, \alpha_m\}, \beta \in \mathbb{R} \\ \begin{pmatrix} x_{\alpha_1\beta_1} & \cdots & x_{\alpha_1\beta_n} \\ \cdots & \cdots & \cdots \\ x_{\alpha_m\beta_1} & \cdots & x_{\alpha_m\beta_n} \end{pmatrix} & \alpha = \{\alpha_1, \cdots, \alpha_m\}, \beta = \{\beta_1, \cdots, \beta_n\} \end{cases}$$

$$(3.5)$$

$$i^c = \{1, \dots, n\} \setminus \{i\} = \{1, \dots, i-1, i+1, \dots, n\}$$
 (3.6)

令 $X=\begin{pmatrix}\xi&y^\top\\y&B\end{pmatrix}=\begin{pmatrix}X_{i,i}&X_{i,i^c}\\X_{i^c,i}&X_{i^c,i^c}\end{pmatrix}$,等号在相差一个初等变化下成立. 基于(3.24),令 i 取遍 $\{1,\cdots,n\}$,逐行解如下的SOCP问题来解决SDP问题(3.21)

3.3 Powell罚函数 3 RBR法

$$\min_{\substack{[\xi;y] \in \mathbb{R}^n \\ [\xi;y] \in \mathbb{R}^n}} \bar{c}^{\top} \begin{pmatrix} \xi \\ y \end{pmatrix}
\text{s.t.} \quad \bar{X} \begin{pmatrix} \xi \\ y \end{pmatrix} = \bar{b}
(X/B) \ge \delta$$
(3.7)

其中

$$\bar{c} = \begin{pmatrix} C_{i,i} \\ 2Ci^c, i \end{pmatrix}, \quad \bar{X} = \begin{pmatrix} X^{(1)}_{i,i} & 2X^{(1)}_{i,i^c} \\ \cdots & \cdots \\ X^{(m)}_{i,i} & X^{(m)}_{i,i^c} \end{pmatrix}, \quad \bar{b} = \begin{pmatrix} b_1 - \langle X^{(1)}_{i^c,i^c}, B \rangle \\ \cdots \\ b_m - \langle X^{(m)}_{i^c,i^c}, B \rangle \end{pmatrix}$$
(3.8)

若 X 是半正定的, 即 $X \succeq 0$, 取 $\delta = 0$;

若 X 是正定的, 即 $X \succ 0$, 用大于零的数来限制Schur补, 取 $\delta > 0$.

3.3 Powell罚函数

考虑(3.7)的Powell罚函数

$$F(X, \theta, \mu) = \bar{c}^{\top} \begin{pmatrix} \xi \\ y \end{pmatrix} + \frac{1}{2\mu} \|\bar{X}[\xi; y] - \bar{b} - \theta\|_{2}^{2}$$
(3.9)

其中 $\theta \in \mathbb{R}^m$, $\mu > 0$ 都是是给定的. 记 $\lambda = \theta + \bar{b}$

(3.27)等价于以下问题

$$\min_{X} F(X, \lambda, \mu) = \bar{c}^{\mathsf{T}} \begin{pmatrix} \xi \\ y \end{pmatrix} + \frac{1}{2\mu} \|\bar{X}[\xi; y] - \lambda\|_{2}^{2}$$
s.t. $X \succeq 0$ (3.10)

3.4 用SDP和RBR法补全矩阵

回头考虑(1.4). 当 $X \in S^n$ 对称正定, 有 $||X||_* = tr(X)$, (1.4)等价于下面的SDP问题

$$\min_{X} tr(X) = \langle E, X \rangle$$
s.t. $X_{ij} = M_{ij}, \forall (i, j) \in \Omega$ (3.11)

当 $X \in \mathbb{R}^{p \times q}$ 不是对称正定的,可以考虑一个更大的对称正定矩阵 W. 当补全了 W,则 X 自然被补全了(当然,当 X 是对称正定矩阵时,我们也可以这么做)

$$\min_{X} tr(X)$$
s.t.
$$X = \begin{pmatrix} X_1 & W \\ W^{\top} & X_2 \end{pmatrix} \succ 0$$

$$W_{ij} = M_{ij}, \quad \forall (i,j) \in \Omega$$

$$(3.12)$$

其中 $X \in S^n$, n = p + q , $W_1 \in S^p$, $W_2 \in S^q$, $X, W_1, W_2 \succ \delta$.

我们主要讨论一般的情况,即问题(3.32). 采用RBR法, 对于某个 i , 我们把向量 y 分为两个部分,即

$$y = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \end{pmatrix}, \quad y_1 = X_{\alpha_i, i}, \quad y_2 = X_{\beta_i, i}$$
 (3.13)

其中 $\alpha_i = \begin{cases} \{j+p|(i,j\in\Omega)\}, i\leq p \\ \{j|(j,i-p)\in\Omega\}, p< i\leq n \end{cases}$, $\beta_i = \{1,\cdots,p\}\setminus(\alpha_i\cup\{i\}), \ y_1$ 是 X 第 i 列除去第 i 行后所有已知元素构成的列向量 y_0 是 X 第 i 列除去第 i 行后所有未知元素构成的列向量

相应的,
$$B = \begin{pmatrix} X_{\alpha_i,\alpha_i} & X_{\alpha_i,\beta_i} \\ X_{\beta_i,\alpha_i} & X_{\beta_i,\beta_i} \end{pmatrix}$$
, $\xi = X_{i,i}$. 同时,可以给出 $\bar{X} \begin{pmatrix} \xi \\ y \end{pmatrix}$, λ 和 \bar{c} 的显式表达
$$\lambda = \begin{cases} (M_{i,\alpha_i-p})^\top, & i \leq p \\ M_{\alpha_i,i-p}, & p < i \leq n \end{cases}$$
, $\bar{X} \begin{pmatrix} \xi \\ y \end{pmatrix} = y_1$, $\bar{c} = (1, \overbrace{0, \cdots, 0}^{n-1})$ (3.14)

故(3.30)化为以下形式

min
$$\xi + \frac{1}{2\mu} \|y_1 - \lambda\|_2^2$$

s.t. $\xi - y^{\top} B^{-1} y \ge \delta$ (3.15)

定理 3.1. 问题 (3.35)的最优解为

$$y_1 = (2\mu I + X_{\alpha,\alpha})^{-1} X_{\alpha,\alpha} \tilde{b}$$

$$y_2 = \frac{1}{2\mu} X_{\beta,\alpha} (\lambda - y_1)$$

$$\xi = \frac{1}{2\mu} y_1^{\top} (\lambda - y_1) + \delta$$
(3.16)

证明. 容易发现, 当 $\xi = y^{\mathsf{T}}B^{-1}y + \delta$ 时, 才可能取到最小值, 则(3.35)等价于

$$\min_{y} y^{\top} B^{-1} y + \frac{1}{2\mu} \|y_1 - \lambda\|_2^2 \tag{3.17}$$

令其梯度为0

$$\begin{pmatrix} X_{\alpha,\alpha} & X_{\alpha,\beta} \\ X_{\beta,\alpha} & X_{\beta,\beta} \end{pmatrix}^{-1} \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \end{pmatrix} + \frac{1}{2\mu} \begin{pmatrix} y_1 - \lambda \\ 0 \end{pmatrix} = 0$$
 (3.18)

变形可得

$$\begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \end{pmatrix} + \frac{1}{2\mu} \begin{pmatrix} X_{\alpha,\alpha} \\ X_{\beta,\alpha} \end{pmatrix} (y_1 - \lambda) = 0 \tag{3.19}$$

则

$$y_{1} = (2\mu I + X_{\alpha,\alpha})^{-1} X_{\alpha,\alpha}$$

$$y_{2} = \frac{1}{2\mu} X_{\beta,\alpha} (y_{1} - \lambda)$$
(3.20)

那么由(3.38)和(3.40),有

$$\xi = y^{\top} B^{-1} y + \delta = -\frac{1}{2\mu} \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \end{pmatrix}^{\top} \begin{pmatrix} y_1 - \lambda \\ 0 \end{pmatrix} + \delta = \frac{1}{2\mu} y_1^{\top} (\lambda - y_1) + \delta$$
 (3.21)

即 (3.35)的最优解为(3.36)

我们可以让 i 循环取遍 $\{1, \dots, n\}$, 逐行求解(3.35), 最终解决问题(1.4). 给出算法

算法 2.

步 1 给出 $\delta \geq 0$, $X^1 \succ 0$, $F^0 = tr(X^1)$, $F^1 = +\infty$, $\epsilon > 0$, 设置计数器 k = 1 , i = 1 ;

步2 若 $\frac{|F^{k-1}-F^k|}{\max\{1,|F^{k-1}|\}} \le \epsilon$,则停止;

步 3 若 i>n ,则 令 i=1 , $X^{k+1}=X^k$, k=k+1 , $F^k=tr(X^k)$, 转 步 2;

步4 求出 i 对应的 α_i , β_i ;

步5 若 $|\alpha_i|=0$, 令 $X_{\alpha,\alpha}^k=x_{\alpha,\beta}^l=X_{\beta,\alpha}^k=0$, $X_{\beta,\beta}^k=X^k$, 否则按通常定义求出以上几个量.

步6 按(3.36), 计算当前最优解 ξ , y_1 , y_2 , 以及 $y = [y_1, y_2]$;

步8 i = i + 1,转步3;

4 FPCA法

4.1 FPC法

FPC法是一种基于不动点定理的算法, 可以解决问题(1.5).

4.1 FPC法 4 FPCA法

 $\|X\|_* + \frac{1}{2\mu} \|A(X) - b\|_2^2$ 是一个凸函数, 求最优解只要求梯度为0的点. 但 $\|X\|_*$ 是不可微的, 故考虑次梯度, 即

$$0 \in \mu \partial \|X\|_* + g(X) \tag{4.1}$$

其中 $g(X) = \mathcal{A}^*(\mathcal{A}(X) - b)$

设 $Y = X - \psi g(X)$, $\psi > 0$ 是给定常数, 则(4.42)等价于

$$0 \in \psi \mu \partial \|X\|_* + X - (X - \psi g(X)) = \psi \mu \partial \|X\|_* + X - Y \tag{4.2}$$

(4.43)恰好是 $||X||_* + \frac{1}{2}||X - Y||_F^2$ 的次梯度, 即(1.4)等价于

$$\min \psi \mu \|X\|_* + \frac{1}{2} \|X - Y\|_F^2 \tag{4.3}$$

引入矩阵的Shinkage算子, 定义如下

定义 4.1 (Shinkage算子). 对 $X \in \mathbb{R}^{m \times n}$ 做奇异值分解, $X = UDiag(\sigma)V^{\top}$, r = rank(X), $U \in \mathbb{R}^{m \times r}$, $V \in \mathbb{R}^{n \times r}$, 对 $\forall \nu > 0$, 定义向量 $\bar{\sigma} = (\bar{\sigma}_1, \cdots, \bar{\sigma}_r)$, 其中 $\bar{\sigma}_i = \max\{\sigma_i - \nu, 0\}$, 那么Shinkage算子定义为 $S_{\nu}(X) = UDiag(\bar{\sigma})V^{\top}$

当认为(4.44)中的 Y 是给定的情况下, 有如下定理

定理 4.1. (4.44)的最优解为 $S_{\psi\mu}(Y)$, 其中 $S_{\psi\mu}(\cdot)$ 是Shinkage算子

证明. 不失一般性, 设 $m \le n$, 记 $\nu = \psi \mu$, $X = U \mathrm{Diag}(\sigma) V^\top$, $Y = U_Y \mathrm{Diag}(\gamma) V_Y^\top$ 是 X , Y 的SVD, $\mathrm{rank} X = r$, $\mathrm{rank} Y = t$.

因为 $\partial \|X\|_* = \{UV^\top + W|U^\top W = 0, WV = 0, \|W\|_2 \le 1\}$, 找到矩阵 $\bar{U} \in \mathbb{R}^{m \times (m-r)}$, $\bar{V} \in \mathbb{R}^{n \times (n-r)}$, 使得 $\tilde{U} = [U, \bar{U}]$, $\tilde{V} = [V, \bar{V}]$ 分别是 m , n 阶正交矩阵. 那么易验证, 当 $\bar{\sigma} \in \mathbb{R}^{m-r}_+$, $\|\sigma\|_{\infty} \le 1$, 形如 $W = \bar{U}[\mathrm{Diag}(\bar{\sigma}), 0]\bar{V}^\top$ 的矩阵 $W \in \partial \|X\|_*$.

若 $0 \in \nu \partial \|X\|_* + X - Y$,则说明 $\exists W \in \partial \|X\|_*$ 使 $\nu(UV^\top + W) + X - Y = 0$.那么可以看到当 $W = \bar{U}[\mathrm{Diag}(\bar{\sigma}), 0]\bar{V}^\top$,则要求

$$\nu(UV^{\top} + W) + X - Y$$

 $=(\nu U I V^{\top} + \bar{U}[\operatorname{Diag}(\bar{\sigma}), 0]\bar{V}^{\top} + U \operatorname{Diag}(\sigma) V^{\top}) - Y$

$$= \begin{pmatrix} U \\ \bar{U} \end{pmatrix} \begin{bmatrix} \begin{pmatrix} \nu I & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & \nu \operatorname{Diag}(\bar{\sigma}) & 0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} \operatorname{Diag}(\sigma) & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \end{bmatrix} \begin{pmatrix} V \\ \bar{V} \end{pmatrix}^{\top} - U_{Y} \operatorname{Diag}(\gamma) V_{Y}^{\top}$$

$$= \begin{pmatrix} U \\ \bar{U} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \nu I + \operatorname{Diag}(\sigma) & 0 & 0 \\ 0 & \nu \operatorname{Diag}(\bar{\sigma}) & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} V \\ \bar{V} \end{pmatrix}^{\top} - U_{Y} \operatorname{Diag}(\gamma) V_{Y}^{\top} = 0$$

$$(4.4)$$

4.2 FPC法的收敛性 4 FPCA法

当 $\gamma_1 \geq \cdots \geq \gamma_t \geq \nu$, 那我们令 $X = S_{\nu}(Y)$, 则 r = t, $U = U_Y$, $V = V_Y$, $\sigma = (\gamma_1 - \nu, \cdots, \gamma_t - \nu)$, 对于这样的 X, 取 $\bar{\sigma} = 0$ 即 W = 0, (4.45)成立.

当 $\gamma_1 \geq \cdots \geq \gamma_k \geq \nu \geq \gamma_{k+1} \geq \cdots \geq \gamma_t$,那我们令 $X = S_{\nu}(Y)$,则 r = k, $\sigma = (\gamma_1 - \nu, \cdots, \gamma_k - \nu, 0, \cdots, 0)$,对这样的 X,取 $\bar{\sigma} = (\gamma_{k+1}/\nu, \cdots, \gamma_t/\nu, 0, \cdots, 0)$,同时令 \bar{U} 的前 t - k 行依次为 U_Y 的 k + 1 至 t 行, \bar{V} 的前 t - k 行依次为 V_Y 的 k + 1 至 t 行,即 $\begin{pmatrix} U \\ \bar{U} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} U_Y \\ \bar{U}' \end{pmatrix}$, $\begin{pmatrix} V \\ \bar{V} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} V_Y \\ \bar{V}' \end{pmatrix}$,其中 \bar{U}' 是 \bar{U} 的后 m - t 行, \bar{V}' 是 \bar{V} 的后 n - t 行,此时(4.45)也成立.

故
$$S_{\psi\mu}(Y)$$
 是(4.44)的解.

4.2 FPC法的收敛性

也就是说, 我们只需要求出合适的 Y , $S_{\psi\mu}(Y)$ 就是(1.5)的解. 由 X 与 Y 的关系可以看出, 若 X^* 是(1.5)的解, 则

$$X^* = S_{\psi\mu}(X^* - \mu g(X^*)) = S_{\psi\mu}(X^* - \mu \mathcal{A}^*(\mathcal{A}(X^*) - b))$$
(4.5)

即 X^* 是映射 $S_{\psi\mu} \circ h$ 的不动点, 其中 $h(X) = X - \mu g(X)$.

我们有如下的结论

定理 **4.2.** Shinkage算子 $S_{\nu}(\cdot)$ 是非扩张的, 即

$$||S_{\nu}(Y_1) - S_{\nu}(Y_2)||_F \le ||Y_1 - Y_2||_F \tag{4.6}$$

定理 **4.3.** 当 $\mu \in (0, 2/\lambda_{max}(A^{T}A))$, 其中 A 满足 $\mathcal{A}(X) = Avec(X)$, h 是非扩张的, 即

$$||h(X_1) - h(X_2)||_F \le ||X_1 - X_2||_F \tag{4.7}$$

那么很自然的推论是, 当 $\mu \in (0, 2/\lambda_{max}(A^{T}A))$

$$||S_{\psi\mu}(h(X_1)) - S_{\psi\mu}(h(X_2))||_F \le ||h(X_1) - h(X_2)||_F \le ||X_1 - X_2||_F \tag{4.8}$$

即 $S_{\psi\mu} \circ h$ 是一个非扩张的映射,由Brouwer不动点定理可知,由任意 X 开始进行迭代,都能收敛到某个不动点.

4.3 奇异值计算的近似算法FPCA

实际计算中,上述迭代过程中,每步都要求做奇异值分解,这并不是一件容易的事.我们认为问题(1.5)中的原矩阵 X 是一个低秩矩阵,那么其奇异值大多都是 0 ,故可以考虑只求很少的几个奇异值.

 $A \in \mathbb{R}^{p \times q}$,取整数 c ,d , $1 \le d \le c \le q$, (P_1, \cdots, P_q) , $P_i \ge 0$, $\sum_{i=1}^q P_i = 1$. 构造随机向量 (i_1, \cdots, i_c) , $P(i_t = j) = P_j$, $t \in \{1, \cdots, c\}$, $j \in \{1, \cdots, q\}$. 再令随机矩阵

$$C = \begin{pmatrix} C^{(1)} \\ \cdots \\ C^{(c)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} A^{(i_i)} / \sqrt{cP_{i_1}} \\ \cdots \\ A^{(i_c)} / \sqrt{cP_{i_c}} \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{p \times c}$$

$$(4.9)$$

求 $C^{\mathsf{T}}C$ 的特征值分解

$$C^{\top}C = \sum_{i=1}^{c} \sigma_i^2(C) y_i y_i^{\top}$$
 (4.10)

其中 $\sigma_i(C) \geq 0$,为 C的奇异值,再构造矩阵

$$H = \begin{pmatrix} H^{(1)} \\ \cdots \\ H^{(d)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} Cy_1/\sigma_1(C) \\ \cdots \\ Cy_d/\sigma_d(C) \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{p \times d}$$

$$(4.11)$$

令

$$A_d = H \operatorname{Diag}(\sigma(C)) \left(A^{\mathsf{T}} H \operatorname{Diag}(1/\sigma(C)) \right)^{\mathsf{T}}$$
(4.12)

可以证明 A_d 是 A 的一个比较好的近似

$$||A - A_d||_{\xi}^2 \le \min_{\text{rank}(D) \le d} ||A - D||_{\xi}^2 + ploylog(d, 1/c)||A||_{\xi}^2$$
(4.13)

其中 $\xi = 2$ 或 F, polylog 是多重对数函数.

用这种近似的方法改进的FPC算法就是FPCA法、给出算法

算法 3.

步1 给出 X^1 , $\mu^0 > 0$, $1 > \theta > 0$, $\epsilon > 0$, 设置计数器 k = 1;

步2 若 $\mu^k = \mu^{k-1}\theta < \epsilon$,则停止;

步3 选取合适的 $\psi > 0$:

步 λ 计算 $Y^k = X^k - \psi \mathcal{A}^* (\mathcal{A}(X^k) - b));$

步5 选取合适的 d, $\{P_i\}$, 按(4.50)至(4.53), 计算近似的奇异值分解 $Y_d = HDiag(\sigma(C))(Y^\top HDiag(1/\sigma(C)))^\top$

步6 计算 $X^{k+1} = S_{\psi \mu^k}(Y_d)$;

步7 k = k + 1. 转步2:

5 补充知识

此部分会给出一些阅读本文必备的结论,许多结论将略过证明.

5.1 奇异值分解 5 补充知识

5.1 奇异值分解

 $\forall X \in \mathbb{R}^{p \times q}$, $X = UDV^{\top}$, 其中 $U \in \mathbb{R}^{p \times p}$, $V \in \mathbb{R}^{q \times q}$ 是正交矩阵, $D = \text{Diag}(\sigma) \in \mathbb{R}^{p \times q}$ 对角线上为非负实数,其他位置为0的矩阵.

这个分解称为**奇异值分解(SVD)**, 对角矩阵 $Diag(\sigma)$ 的每个对角元素 σ_i 都是非负的, 称为矩阵的**奇异位**, 正交矩阵 U 的列向量称为矩阵的**左奇异向量**, 正交矩阵 V 的列向量称为矩阵的**右奇异向量**.

有时也认为 $X=UDV^{\top}$,其中 $U\in\mathbb{R}^{p\times r}$, $V\in\mathbb{R}^{q\times r}$ 是列正交矩阵, $D\in\mathbb{R}^{r\times r}$ 是非负实对角矩阵,r=rank(X).

5.2 罚函数

对于约束优化问题:

$$\min_{x} f(x)
\text{s.t.} c_{i}(x) = 0, \quad i = 1, \dots, m_{e};
c_{i}(x) \ge 0, \quad i = m_{e} + 1, \dots, m$$
(5.1)

我们可以通过把约束条件平方后, 乘上一个很大的常数 μ , 再加到目标函数上, 转化为**罚函数**:

$$P(x,\mu) = f(x) + \mu \|\bar{c}(x)\|_2^2$$
(5.2)

其中
$$\bar{c}(x) = (\bar{c}_1(x), \cdots, \bar{c}_m(x)) \in \mathbb{R}^m$$
 , $\bar{c}_i(x)$ 如下定义: $\bar{c}_i(x) = \begin{cases} c_i(x), & i \leq m_e \\ \max\{0, c_i(x)\}, & i > m_e \end{cases}$.

当 $\mu \to \infty$, (5.57)和原问题(5.55)等价.

$$\min_{x} \quad P(x, \mu) \tag{5.3}$$

但在实际中, μ 无法取到无穷大, 为了克服这一缺点, 可以定义**增广Lagrange函数**(以下叙述仅考虑等值约束的情况, 即 $m_e=m$):

$$P(x, \lambda, \mu) = f(x) - \lambda^{\top} c(x) + \frac{1}{2} \mu \|c(x)\|_{2}^{2}$$
(5.4)

其中 λ , λ , μ , $c(x) \in \mathbb{R}^m$ 给定.

5.3 对偶问题 5 补充知识

(5.58)等价于以下的Powell罚函数:

$$P(x, \theta, \mu) = f(x) + \frac{1}{2}\mu \|c(x) - \theta\|_{2}^{2}$$
(5.5)

其中 $c(x), \theta \in \mathbb{R}^m$.

(5.57)与(5.59)只相差一个与 x 无关的常数 $\frac{1}{2}\sigma \|\theta\|_2^2$.

5.3 对偶问题

对于约束优化问题(5.55),它的Langrange函数为:

$$L(x, \mu, \lambda) = f(x) + \sum_{i=1}^{m_e} \mu_i c_i(x) + \sum_{i=m_e+1}^{m} \lambda_i c_i(x)$$
 (5.6)

定义 $g(\mu, \lambda) = \inf_x L(x, \mu, \lambda)$, 通过这个函数我们可以把(5.55)转化为它的对偶问题:

$$\max_{\mu,\lambda} \quad g(\mu,\lambda)$$
 s.t. $\mu \succeq 0$ (5.7)

当满足一定条件(KKT条件)时, (5.61)和(5.55)是等价的.

5.4 次梯度

 $f: E \to \mathbb{R}$ 是一个定义在 \mathbb{R}^n 的凸子集 E 上的实值函数,则所有满足

$$f(y) - f(x) \ge u(y - x), \quad \forall y \in E$$
 (5.8)

的向量 u 称为 f 在 x 点的次梯度, 所有这样的 u 构成的集合称为 f 在 x 点的次梯度集.

次梯度集通常用 $\partial f(x)$ 表示

$$\partial f(x) = \{ u \in \mathbb{R}^m | f(y) - f(x) \ge u(y - x), \quad \forall y \in E \}$$
 (5.9)

当函数在 x 点可微, $\partial f(x) = \{f'(x)\}$; 当函数在 x 点不可微, $\partial f(x)$ 是一个非空的紧凸集.

对于不可微函数或者不可微点, 我们可以采用次梯度替代梯度进行分析. 众所周知, 一个点是最优解的必要条件是该点梯度为0. 相应的,有如下结论:

定理 **5.1.** x^* 是(5.55)问题的最优解的一个必要条件是: $0 \in \partial f(x^*)$. 特别的, 若 f 是凸函数, 则是充要条件.

5.5 矩阵范数 5 补充知识

5.5 矩阵范数

以下默认 $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $x \in \mathbb{R}^n$, $k = \max\{m, n\}$, $\lambda(A) = (\lambda_1(A), \dots, \lambda_k(A)) \in \mathbb{R}^k$ 是矩阵 A 的奇异值向量, $\lambda_i(A)$ 是矩阵 A 的第i个奇异值.

5.5.1 诱导-p范数

矩阵的诱导-p范数是将矩阵看作线性算子,由向量的p-范数诱导而来.

$$||A||_p = \sup_{||x||_p \le 1} ||Ax||_p$$

常见的有2-范数:

$$||A||_2 = \max_i \lambda_i(A)$$

1-范数, 又称列范数:

$$||A||_1 = \max_{1 \le j \le n} \sum_{i=1}^m |a_{ij}|$$

 ∞ -范数, 又称行范数:

$$||A||_{\infty} = \max_{1 \le i \le m} \sum_{i=1}^{n} |a_{ij}|$$

5.5.2 F-范数

矩阵的F-范数定义类似于向量的2-范数:

$$||A||_F = (\sum_{i,j} a_{ij}^2)^{\frac{1}{2}}$$

定义矩阵内积 $\langle A, X \rangle = tr(A^{\top}X)$, F-范数与矩阵内积是相容的, 可以看作内积诱导的范数, 即 $\|A\|_F = \langle A, A \rangle^{\frac{1}{2}}$.

5.5.3 Schaten-p范数

矩阵的Schaten-p范数是p-范数应用与矩阵奇异值向量所得的:

$$||A||_p = (\sum_{i=1}^k \lambda_i(A)^p)^{\frac{1}{p}} = ||\lambda(A)||_p$$

5.5 矩阵范数 5 补充知识

5.5.4 核范数

矩阵的**核范数**, 又称**迹范数**, 是在 p=1 时的Schaten-p范数:

$$||A||_* = \sum_{i=1}^k \lambda_i(X) = tr(\sqrt{AA^\top}) = ||A||_{tr}$$

特别的, 当 A 是对称正定的方阵, 则有 $A = \sqrt{AA^{\top}}$, 即

$$||A||_* = tr(A)$$

核范数 $\|A\|_* = \|\lambda(A)\|_1$,而矩阵的秩 $rank(A) = \|\lambda(A)\|_0$,由此可以看出,核范数与秩的关系就是1-范数与0-范数的关系,故采用核范数来近似秩.

核范数是非光滑函数的, 次梯度集如下

$$\partial ||X||_* = \{UV^\top + W|U^\top W = 0, WV = 0, ||W||_2 \le 1\}$$
(5.10)

其中 $X = UDV^{\mathsf{T}}$