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

其中  $X, M \in \mathbb{R}^{p \times q}$ ,  $\Omega$  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:

$$\min_{X \in \mathbb{R}^*} \|X\|_*$$
s.t.  $\mathcal{A}(X) = b$  (1.3)

$$\min \quad ||X||_* 
\text{s.t.} \quad X_{ij} = M_{ij}, \forall (i, j) \in \Omega$$
(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  $\mathcal{A}$  的矩阵形式记作 A, 即  $\mathcal{A}(X) = A \operatorname{vec}(X)$ , 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:

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

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 预备知识

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.

#### 2.1 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.

2.2 罚函数 2 预备知识

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  $\sigma_i$  都是非负的, 称为矩阵的**奇异值**, 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,T=rank(X).

#### 2.2 罚函数

对于约束优化问题:

$$\min_{x} f(x) 
\text{s.t.} c_{i}(x) = 0, \quad i = 1, \dots, m_{e}; 
c_{i}(x) \ge 0, \quad i = m_{e} + 1, \dots, m$$
(2.1)

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

$$P(x,\mu) = f(x) + \mu \|\bar{c}(x)\|_2^2 \tag{2.2}$$

其中 
$$\bar{c}(x) = (\bar{c}_1(x), \dots, \bar{c}_m(x)) \in \mathbb{R}^m$$
 ,  $\bar{c}_i(x)$ 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  $\mu \to \infty$ , (2.3)和原问题(2.1)等价.

$$\min_{x} \quad P(x,\mu) \tag{2.3}$$

但在实际中,  $\mu$  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  $m_e = m$ ):

$$P(x, \lambda, \mu) = f(x) - \lambda^{\top} c(x) + \frac{1}{2} \mu \|c(x)\|_{2}^{2}$$
(2.4)

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

(2.4)等价于以下的Powell罚函数:

$$P(x,\theta,\mu) = f(x) + \frac{1}{2}\mu \|c(x) - \theta\|_2^2$$
(2.5)

其中  $c(x), \theta \in \mathbb{R}^m$ .

(2.3)与(2.5)只相差一个与 x 无关的常数  $\frac{1}{2}\sigma ||\theta||_2^2$  .

2.3 对偶问题 2 预备知识

#### 2.3 对偶问题

对于约束优化问题(2.1),它的Langrange函数为:

$$L(x, \mu, \lambda) = f(x) + \sum_{i=1}^{m_e} \mu_i c_i(x) + \sum_{i=m_e+1}^{m} \lambda_i c_i(x)$$
 (2.6)

定义  $g(\mu, \lambda) = \inf_x L(x, \mu, \lambda)$ , 通过这个函数我们可以把(2.1)转化为它的对偶问题:

$$\max_{\mu,\lambda} \quad g(\mu,\lambda)$$
s.t.  $\mu \succeq 0$  (2.7)

当满足一定条件(KKT条件)时, (2.7)和(2.1)是等价的.

### 2.4 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

$$f(y) - f(x) \ge u(y - x), \quad \forall y \in E$$
 (2.8)

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

$$\partial f(x) = \{ u \in \mathbb{R}^m | f(y) - f(x) > u(y - x), \quad \forall y \in E \}$$
 (2.9)

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 **2.1.**  $x^*$  是(2.1)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.

#### 2.5 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.

#### 2.5.1 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.

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

2.5 矩阵范数 2 预备知识

常见的有2-范数:

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

1-范数, 又称列范数:

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

 $\infty$ -范数, 又称行范数:

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

#### 2.5.2 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  $\|A\|_F = \langle A, A \rangle^{\frac{1}{2}}$ .

#### 2.5.3 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:

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

#### 2.5.4 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

$$\partial ||X||_* = \{UV^\top + W|U^\top W = 0, WV = 0, ||W||_2 \le 1\}$$
(2.10)

其中  $X = UDV^{\top}$ 

# 3 交替方向增广Lagrange法

#### 3.1 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.  $\|\mathcal{A}^*(y)\|_2 \le 1$  (3.1)

引入一个形式上的变量 S,将(3.1)变为如下的等价形式

$$\min_{y \in \mathbb{R}^m} - b^\top y$$
s.t.  $\mathcal{A}^*(y) - S = 0$  (3.2)
$$\|S\|_2 \le 1$$

可以考虑(3.2)的增广Lagrange函数

$$L(y, S, X, \mu) = -b^{\top} y + \langle X, \mathcal{A}^*(y) - S \rangle + \frac{1}{2\mu} \|\mathcal{A}^*(y) - S\|_F^2$$
(3.3)

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(3.1)的一个等价问题

$$\begin{aligned} & \min_{y,S} \quad L(y,S,X,\mu) \\ & \text{s.t.} \quad \|S\|_2 \leq 1 \end{aligned} \tag{3.4}$$

通过选取最佳的  $\mu$  和 X 可以求出(3.4)的最优解.

采用如下的迭代过程以求解问题(3.4)

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

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

$$(y^{k+1}, S^{k+1}) = \arg\min_{y, S} L(y, S, X^k, \mu^k)$$
(3.5)

## 3.2 交替方向求解

但实际上, (3.5)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

$$y^{k+1} = \arg\min_{y,S} L(y, S^k, X^k, \mu^k)$$
(3.6)

$$S^{k+1} = \arg\min_{y,S} L(y^{k+1}, S, X^k, \mu^k)$$
(3.7)

 $\mu^{k+1}$  和  $X^{k+1}$  的求法不变.

首先来求解(3.6), 当固定  $S^k$ 

$$L(y, S^k, X^k, \mu^k) = -b^{\top} y + \mathcal{A}(X^k)^{\top} y - \langle X, S^k \rangle + \frac{1}{2\mu^k} \|\mathcal{A}^*(y) - S^k\|_F^2$$
(3.8)

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

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

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

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

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

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

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

$$= 2\mathcal{A}(\mathcal{A}^*(y) - S^k)$$
(3.9)

由此可以给出(3.8)的梯度

$$\frac{\partial L(y, S^k, X^k, \mu^k)}{\partial y} = -b + \mathcal{A}(X^k) + \frac{1}{\mu^k} \mathcal{A}(\mathcal{A}^*(y) - S^k)$$
(3.10)

令(3.10)式等于0, 可得

$$y^{k+1} = \mu^k (b - \mathcal{A}(X^k)) + \mathcal{A}(S^k)$$
(3.11)

再考虑(3.7). 当固定  $y^k$ 

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

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

$$= \frac{1}{2\mu^{k}} (\|S\|_{F}^{2} - 2\langle Y, S \rangle + \|\mathcal{A}^{*}(y^{k+1}\|)_{F}^{2}) - b^{\top}y^{k+1} + \mathcal{A}(X^{k})^{\top}y^{k+1}$$
(3.12)

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

$$\frac{\partial L(y^{k+1}, S, X^k, \mu^k)}{\partial S} = \frac{1}{2\mu^k} \left( \frac{\partial ||S||_F^2}{\partial S} - 2 \frac{\partial \langle Y, S \rangle}{\partial S} \right) = \frac{S - Y}{\mu^k}$$
(3.13)

令(3.13)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

$$S^{k+1} = U \operatorname{Diag}(\min\{\sigma, 1\}) V^{\top}$$
(3.14)

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

$$X^{k+1} = \frac{\mu^k X^k + \mathcal{A}^*(y^{k+1}) - S^{k+1}}{\mu^k} = \frac{Y - S^{k+1}}{\mu^k}$$
 (3.15)

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  $\mu^0$  ,  $X^0$  ,  $y^0$  ,  $S^0$  ,  $\epsilon$  ,  $\alpha$  , 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  $Y = A^*(y^{k+1}) + \mu^k X^k$ ,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 4

#### SDP问题与Schur补 4.1

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

$$\min_{X \in S^n} \langle C, X \rangle 
\text{s.t.} \quad \mathcal{A}(X) = b, X \succ 0$$
(4.1)

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.

4.2 SOCP问题 4 RBR法

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

$$X = \begin{pmatrix} \xi & y^{\top} \\ y & B \end{pmatrix} \tag{4.2}$$

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

$$X = \begin{pmatrix} 1 & y^{\mathsf{T}} B^{-1} \\ 0 & I \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \xi - y^{\mathsf{T}} B^{-1} y & 0 \\ 0 & B \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ B^{-1} y & I \end{pmatrix}$$
(4.3)

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

显然的

$$X \succeq 0 \Leftrightarrow B \succeq 0, (X/B) \ge 0 \tag{4.4}$$

### 4.2 SOCP问题

约定以下记号

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

$$(4.5)$$

$$i^c = \{1, \dots, n\} \setminus \{i\} = \{1, \dots, i-1, i+1, \dots, n\}$$
 (4.6)

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(4.4),令 i 取遍  $\{1,\cdots,n\}$ ,逐行解如下的SOCP问题来解决SDP问题(4.1)

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

$$(X/B) \ge \delta$$

$$(4.7)$$

4.3 Powell罚函数 4 RBR法

其中

$$\bar{c} = \begin{pmatrix} C_{i,i} \\ 2Ci^c, i \end{pmatrix}, \quad \bar{X} = \begin{pmatrix} X^{(1)}_{i,i} & 2X^{(1)}_{i,i^c} \\ \cdots & \cdots \\ X^{(m)}_{i,i} & X^{(m)}_{i,i^c} \end{pmatrix}, \quad \bar{b} = \begin{pmatrix} b_1 - \langle X^{(1)}_{i^c,i^c}, B \rangle \\ \cdots \\ b_m - \langle X^{(m)}_{i^c,i^c}, B \rangle \end{pmatrix}$$
(4.8)

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 $\delta > 0$ .

#### 4.3 Powell罚函数

考虑(3.7)的Powell罚函数

$$F(X, \theta, \mu) = \bar{c}^{\top} \begin{pmatrix} \xi \\ y \end{pmatrix} + \frac{1}{2\mu} \|\bar{X}[\xi; y] - \bar{b} - \theta\|_{2}^{2}$$
(4.9)

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

(4.7)等价于以下问题

$$\min_{X} F(X, \lambda, \mu) = \bar{c}^{\top} \begin{pmatrix} \xi \\ y \end{pmatrix} + \frac{1}{2\mu} \|\bar{X}[\xi; y] - \lambda\|_{2}^{2}$$
s.t.  $X \succeq 0$  (4.10)

### 4.4 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

$$\min_{X} tr(X) = \langle E, X \rangle 
\text{s.t.} X_{ij} = M_{ij}, \forall (i, j) \in \Omega$$
(4.11)

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.  $X = \begin{pmatrix} X_1 & W \\ W^{\top} & X_2 \end{pmatrix} \succ 0$ 

$$W_{ij} = M_{ij}, \quad \forall (i,j) \in \Omega$$
(4.12)

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(4.12). 采用RBR法,对于某个 i ,我们把向量 y 分为两个部分,即

$$y = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \end{pmatrix}, \quad y_1 = X_{\alpha_i, i}, \quad y_2 = X_{\beta_i, i}$$
 (4.13)

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、 $y_2$  是 X 第 i 列除去第 i 行后所有未知元素构成的列向量、 $y_3$  是  $y_4$  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  $\bar{X} \begin{pmatrix} \xi \\ y \end{pmatrix}$ ,  $\lambda$  和  $\bar{c}$  的显式表达 
$$\lambda = \begin{cases} (M_{i,\alpha_i-p})^\top, & i \leq p \\ M_{\alpha_i,i-p}, & p < i \leq n \end{cases}$$
,  $\bar{X} \begin{pmatrix} \xi \\ y \end{pmatrix} = y_1$ ,  $\bar{c} = (1, \overbrace{0, \cdots, 0}^{n-1})$  (4.14)

min 
$$\xi + \frac{1}{2\mu} \|y_1 - \lambda\|_2^2$$
  
s.t.  $\xi - y^{\top} B^{-1} y \ge \delta$  (4.15)

定理 4.1. 问题(4.15)的最优解为

故(4.10)化为以下形式

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

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

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

$$(4.16)$$

**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(4.15)等价于

$$\min_{y} y^{\top} B^{-1} y + \frac{1}{2\mu} \|y_1 - \lambda\|_2^2 \tag{4.17}$$

令其梯度为0

$$\begin{pmatrix} X_{\alpha,\alpha} & X_{\alpha,\beta} \\ X_{\beta,\alpha} & X_{\beta,\beta} \end{pmatrix}^{-1} \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \end{pmatrix} + \frac{1}{2\mu} \begin{pmatrix} y_1 - \lambda \\ 0 \end{pmatrix} = 0$$
 (4.18)

变形可得

$$\begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \end{pmatrix} + \frac{1}{2\mu} \begin{pmatrix} X_{\alpha,\alpha} \\ X_{\beta,\alpha} \end{pmatrix} (y_1 - \lambda) = 0 \tag{4.19}$$

则

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

$$y_{2} = \frac{1}{2\mu} X_{\beta,\alpha} (y_{1} - \lambda)$$
(4.20)

那么由(4.18)和(4.20),有

$$\xi = y^{\top} B^{-1} y + \delta = -\frac{1}{2\mu} \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \end{pmatrix}^{\top} \begin{pmatrix} y_1 - \lambda \\ 0 \end{pmatrix} + \delta = \frac{1}{2\mu} y_1^{\top} (\lambda - y_1) + \delta \tag{4.21}$$

即 (4.15)的最优解为(4.16)

我们可以让 i 循环取遍  $\{1, \dots, n\}$ , 逐行求解(4.15), 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  $\alpha_i$  ,  $\beta_i$ ;

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

步6 按(4.16), 计算当前最优解 $\xi$ ,  $y_1$ ,  $y_2$ , 以及 $y = [y_1, y_2]$ ;

步8 i = i + 1, 转步3;

# 5 FPCA法

#### 5.1 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).

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

$$0 \in \mu \partial \|X\|_* + g(X) \tag{5.1}$$

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

设  $Y = X - \psi q(X)$ ,  $\psi > 0$  是给定常数, 则(5.1)等价于

$$0 \in \psi \mu \partial \|X\|_* + X - (X - \psi g(X)) = \psi \mu \partial \|X\|_* + X - Y \tag{5.2}$$

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

$$\min \psi \mu \|X\|_* + \frac{1}{2} \|X - Y\|_F^2 \tag{5.3}$$

5.1 FPC法 5 FPCA法

引入矩阵的Shinkage算子, 定义如下

定义 5.1 (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  $\Delta Shinkage$ 算子定义为  $S_{\nu}(X) = UDiag(\bar{\sigma})V^{\top}$ 

当认为(5.3)中的 Y 是给定的情况下, 有如下定理

定理 5.1. (5.3)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  $\nu = \psi \mu$  , $X = U \text{Diag}(\sigma) V^{\top}$  , $Y = U_Y \text{Diag}(\gamma) V_Y^{\top}$  是 X ,Y 的SVD,rank X = r ,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

$$\nu(UV^{\top} + W) + X - Y 
= (\nu U I V^{\top} + \bar{U}[\operatorname{Diag}(\bar{\sigma}), 0]\bar{V}^{\top} + U \operatorname{Diag}(\sigma)V^{\top}) - Y 
= \begin{pmatrix} U \\ \bar{U} \end{pmatrix} \begin{bmatrix} \begin{pmatrix} \nu I & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & \nu \operatorname{Diag}(\bar{\sigma}) & 0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} \operatorname{Diag}(\sigma) & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \end{bmatrix} \begin{pmatrix} V \\ \bar{V} \end{pmatrix}^{\top} - U_{Y} \operatorname{Diag}(\gamma)V_{Y}^{\top} 
= \begin{pmatrix} U \\ \bar{U} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \nu I + \operatorname{Diag}(\sigma) & 0 & 0 \\ 0 & \nu \operatorname{Diag}(\bar{\sigma}) & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} V \\ \bar{V} \end{pmatrix}^{\top} - U_{Y} \operatorname{Diag}(\gamma)V_{Y}^{\top} = 0$$
(5.4)

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, (5.4)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  $\begin{pmatrix} U \\ \bar{U} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} U_Y \\ \bar{U}' \end{pmatrix}$  , 其中  $\bar{U}'$  是  $\bar{U}$  的后 m - t 行,  $\bar{V}'$  是  $\bar{V}$  的后 n - t 行, 此时(5.4)也成立.

故 
$$S_{\psi\mu}(Y)$$
 是(5.3)的解.

5.2 FPC法的收敛性 5 FPCA法

#### 5.2 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

$$X^* = S_{\psi\mu}(X^* - \mu g(X^*)) = S_{\psi\mu}(X^* - \mu \mathcal{A}^*(\mathcal{A}(X^*) - b))$$
(5.5)

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

$$||S_{\nu}(Y_1) - S_{\nu}(Y_2)||_F \le ||Y_1 - Y_2||_F \tag{5.6}$$

定理 5.3. 当  $\mu \in (0, 2/\lambda_{max}(A^{T}A))$ , 其中 A 满足 A(X) = Avec(X), h 是非扩张的, 即

$$||h(X_1) - h(X_2)||_F \le ||X_1 - X_2||_F \tag{5.7}$$

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

$$||S_{\psi\mu}(h(X_1)) - S_{\psi\mu}(h(X_2))||_F \le ||h(X_1) - h(X_2)||_F \le ||X_1 - X_2||_F$$
(5.8)

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.

#### 5.3 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 ,  $1 \le d \le c \le q$  ,  $(P_1, \dots, P_q)$  ,  $P_i \ge 0$  ,  $\sum_{i=1}^q P_i = 1$  . 构造随机向量  $(i_1, \dots, i_c)$  ,  $P(i_t = j) = P_j$  ,  $t \in \{1, \dots, c\}$  ,  $j \in \{1, \dots, q\}$  . 再令随机矩阵

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

$$(5.9)$$

求  $C^{\mathsf{T}}C$  的特征值分解

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

$$(5.10)$$

其中  $\sigma_i(C) \geq 0$ , 为 C 的奇异值, 再构造矩阵

$$H = \begin{pmatrix} H^{(1)} \\ \cdots \\ H^{(d)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} Cy_1/\sigma_1(C) \\ \cdots \\ Cy_d/\sigma_d(C) \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{p \times d}$$
 (5.11)

令

$$A_d = H \operatorname{Diag}(\sigma(C)) \left( A^{\top} H \operatorname{Diag}(1/\sigma(C)) \right)^{\top}$$
(5.12)

可以证明  $A_d$  是 A 的一个比较好的近似

$$||A - A_d||_{\xi}^2 \le \min_{\text{rank}(D) \le d} ||A - D||_{\xi}^2 + ploylog(d, 1/c)||A||_{\xi}^2$$
(5.13)

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  $\mu^k = \mu^{k-1}\theta \le \epsilon$  , 则停止;

步3 选取合适的  $\psi > 0$ ;

步4 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(5.9)至(5.12), 计算近似的奇异值分解  $Y_d = HDiag(\sigma(C)) \left(Y^{\top}HDiag(1/\sigma(C))\right)^{\top}$ 

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

步7 k = k + 1, 转步2;