# 低秩矩阵完整化问题的几种高效解法

林陈冉

2016年12月10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:

$$\min \quad rank(X)$$
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 
$$||X||_*$$
  
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 $|\Omega|=m=O(nr\cdot\operatorname{polylog}(n))$ ,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:

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

对于问题(1.3),我们考虑它的对偶问题

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

引入一个形式上的变量S,将(2.1)变为如下的等价形式

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

可以考虑(2.2)的增广Lagrange函数

$$L(y, S, X, \mu) = -b^{\top} y + \langle X, \mathcal{A}^*(y) - S \rangle + \frac{1}{2\mu} \|\mathcal{A}^*(y) - S\|_F^2$$
 (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,定义为矩阵所有元素的平方和的平方根.

由此我们得到(2.1)的一个等价问题

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

通过选取最佳的 $\mu$ 和X可以求出(2.4)的最优解.

采用如下的迭代过程以求解问题(2.4)

$$(y^{k+1}, S^{k+1}) = \arg\min_{y, S} L(y, S, X^k, \mu^k)$$
 (2.5)

$$\mu^{k+1} \in [\alpha \mu^k, \mu^k], \alpha \in (0,1)$$
 (2.6)

$$X^{k+1} = X^k + \frac{\mathcal{A}^*(y^{k+1}) - S^{k+1}}{\mu^k}$$
 (2.7)

但(2.5)并不容易解得,因此我们考虑使用交替方向法来求解这个方程,即

$$y^{k+1} = \arg\min_{y,S} L(y, S^k, X^k, \mu^k)$$
 (2.8)

$$S^{k+1} = \arg\min_{u,S} L(y^{k+1}, S, X^k, \mu^k)$$
(2.9)

 $\mu^{k+1}$ 和 $X^{k+1}$ 的求法不变.

首先来求解(2.8)

$$L(y, S^k, X^k, \mu^k) = -b^{\top} y + \mathcal{A}(X^k)^{\top} y - \langle X, S^k \rangle + \frac{1}{2\mu^k} \|\mathcal{A}^*(y) - S^k\|_F^2$$
 (2.10)

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

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

则

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

$$= 2 \sum_{i,j} (\mathcal{A}_{ij}^\top y - S_{ij}^k) \mathcal{A}_{ij} = 2 (\sum_{i,j} T_{ij} A_{k_{ij}}) = 2 (\langle A_i, T \rangle)$$

$$= 2 \mathcal{A} (\mathcal{A}^*(y) - S^k)$$
(2.11)

由(2.11)可以给出梯度

$$\frac{\partial L(y, S^k, X^k, \mu^k)}{\partial y} = -b + \mathcal{A}(X^k) + \frac{1}{\mu^k} \mathcal{A}(\mathcal{A}^*(y) - S^k)$$
(2.12)

令(2.12)式等于0,可得

$$y^{k+1} = \mu^k (b - \mathcal{A}(X^k)) + \mathcal{A}(S^k)$$
(2.13)

3 RBR法 4

再考虑(2.9).将(2.10)如下变形

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

$$= \frac{1}{2\mu^k} (\|S\|_F^2 - 2\langle Y, S \rangle + \|\mathcal{A}^*(y^{k+1})\|_F^2) - b^{\top} y^{k+1} + \mathcal{A}(X^k)^{\top} y^{k+1}$$
(2.14)

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

$$\frac{\partial L(y^{k+1}, S, X^k, \mu^k)}{\partial S} = \frac{1}{2\mu^k} \left( \frac{\partial ||S||_F^2}{\partial S} - 2 \frac{\partial \langle Y, S \rangle}{\partial S} \right) = \frac{S - Y}{\mu^k} \tag{2.15}$$

令(2.15)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

$$S^{k+1} = UDiag(min\{\sigma, 1\})V^{\top}$$
(2.16)

其中 $Y = UDiag(\sigma)V^{\mathsf{T}}$ .根据Y的定义,可以简化 $X^{K+1}$ 的计算方法

$$X^{K+1} = \frac{\mu^k X^k + \mathcal{A}^*(y^{k+1}) - S^{k+1}}{\mu^k} = \frac{Y - S^{k+1}}{\mu^k}$$
 (2.17)

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 $\frac{\|X^{k+1}-X^k\|_F}{\max\{1,\|X^k\|_F\}} \le \epsilon$ ,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

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)

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

3 RBR法 5

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)

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

显然的,

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

约定以下记号

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

$$(3.5)$$

$$i^{c} = \{1, \dots, n\} \setminus \{i\} = \{1, \dots, i-1, i+1, \dots, n\}$$
(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(3.4),令i取遍 $\{1, \dots, n\}$ ,逐

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

$$(X/B) \ge \delta$$
(3.7)

其中

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

若X是半正定的,即X ≥ 0,取δ = 0;若X是正定的,即X > 0,用大于零的数来限制Schur补,取δ > 0

这种逐行求解的方法就是RBR方法、给出算法

### 算法 2

步 1 给出  $\delta \geq 0, X^1 \succeq 0, F^0 = \langle C, X^1 \rangle, F^1 = +\infty, \epsilon > 0$ ,设置计数器 k = 1, i = 1; 步 2 若  $\frac{|F^{k-1} - F^k|}{\max\{1, |F^{k-1}|\}} \leq \epsilon$ ,则停止; 步 3 若 i > n,则令  $i = 1, X^{k+1} = X^k, k = k+1$ ,转步 2;

步4 依照定义,给出 $X^{k+1}$ 的 $B, \bar{c}, \bar{A}, \bar{b};$ 

3 RBR法 6

步 5 求解问题 (3.5),最优解为  $(\xi, y)$ ; 步 6 令  $X_{i,i}^k = \xi, X_{i,i^c}^k = y, X_{i^c,i}^k = y^\top;$  步 7 i = i + 1,转步 3;

考虑(3.7)的Powell罚函数

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

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

(3.7)等价于以下问题

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

回头考虑(1.4).当 $X \in S^n$ 对称正定,有 $\|X\|_* = tr(X)$ ,(1.4)d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)

 $\exists X \in \mathbb{R}^{p \times q}$ 不是对称正定的,可以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. 
$$X = \begin{pmatrix} X_1 & W \\ W^{\top} & X_2 \end{pmatrix} \succ 0$$

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

$$(3.12)$$

其中 $X \in S^n, n = p + q, W_1 \in S^p, W_2 \in S^q, X, W_1, W_2 \succ 0.$ 

我们主要讨论一般的情况,即问题(3.12).采用RBR法,对于某个i,我们把向量y分为两个部分,即

$$y = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \end{pmatrix}, \quad y_1 = X_{\alpha_i,i}, y_2 = X_{\beta_i,i}$$
 (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 $y_2$ 是 $y_3$ 是 $y_4$ 是 $y_5$ 的除去第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 $\bar{A} \begin{pmatrix} \xi \\ y \end{pmatrix}$ , $\bar{b}$ 和 $\bar{c}$ 的显式表达
$$\bar{b} = \begin{cases} (M_{i,\alpha_i-p})^\top, & i \leq p \\ M_{\alpha_i,i-p}, & p < i \leq n \end{cases}$$
,  $\bar{A} \begin{pmatrix} \xi \\ y \end{pmatrix} = y_1, \bar{c} = (1, \overbrace{0, \cdots, 0}^{n-1})$  (3.14)

4 FPCA法 7

故(3.10)化为以下形式

min 
$$\xi + \frac{1}{2\mu} \|y_1 - \lambda\|_2^2$$
  
s.t.  $\xi - y^\top B^{-1} y \ge 0$  (3.15)

## 4 FPCA法

# 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

 $\forall X \in \mathbb{R}^{p \times q}, X = UDV^{\top},$ 其中 $U \in \mathbb{R}^{p \times p}, V \in \mathbb{R}^{q \times q}$  是正交矩阵,  $D = Diag(\sigma) \in \mathbb{R}^{p \times q}$  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 $\sigma_i$ 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, r=rank(X).

### 5.2 罚函数

对于约束优化问题:

$$\min_{x} f(x),$$
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 $\mu$ , 再加到目标函数上,转化为**罚函数**:

$$P(x,\mu) = f(x) + \mu \|\bar{c}(x)\|_2^2$$
(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 $\mu \to \infty$ ,(5.3)和原问题(5.1)等价.

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

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 $m_e=m$ ):

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

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

5 补充知识 8

(5.4)等价于以下的Powell罚函数:

$$P(x,\theta,\mu) = f(x) + \frac{1}{2}\mu \|c(x) - \theta\|_2^2$$
(5.5)

其中c(x),  $\theta \in \mathbb{R}^m$ , (5.4)与(5.5)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(5.1),它的Langrange函数为:

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

定义 $g(\mu, \lambda) = \inf_{x} L(x, \mu, \lambda)$ , 通过这个函数我们可以把(5.1)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,(5.7)和(5.1)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

$$f(y) - f(x) \ge u(y - x), \forall y \in E \tag{5.8}$$

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

$$\partial f(x) = \{ u \in \mathbb{R}^m | f(y) - f(x) \ge u(y - x), \forall y \in E \}$$
(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(5.1)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.

### 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.

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

5 补充知识 9

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:

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

#### 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:

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

矩阵的**核范数**,又称**迹范数**,是在p=1时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 $A = \sqrt{AA^{T}}$ ,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 $X = UDV^{\top} X = UDV^{\top}$