

ПРОЕКТИРОВАНИЕ СИММЕТРИЧНОЙ МАТРИЦЫ НА КОНУС НЕОТРИЦАТЕЛЬНО ОПРЕДЕЛЁННЫХ МАТРИЦ И БЛИЗКИЕ ВОПРОСЫ*

В. Н. Малозёмов
v.malozemov@spbu.ru

С. Е. Михеев
him2@mail.ru

18 декабря 2014 г.

1°. В линейном пространстве $\mathbb{R}^{n \times n}$ квадратных вещественных матриц порядка n введём скалярное произведение

$$\langle A, B \rangle = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n A[i, j] \times B[i, j]$$

и норму $\|A\| = \sqrt{\langle A, A \rangle}$. Напомним, что матрица $D \in \mathbb{R}^{n \times n}$ называется *симметричной*, если $D[i, j] = D[j, i]$ при всех $i, j \in 1 : n$, и *неотрицательно определённой*, если $\langle Dx, x \rangle \geq 0$ при всех $x \in \mathbb{R}^n$. Множество симметричных неотрицательно определённых матриц порядка n обозначим \mathcal{K}^n . Очевидно, что \mathcal{K}^n — выпуклый конус.

Возьмём симметричную матрицу $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ и рассмотрим задачу ортогонального проектирования матрицы A на конус \mathcal{K}^n в следующей постановке:

$$F(X) := \|A - X\|^2 \rightarrow \inf_{X \in \mathcal{K}^n}. \quad (1)$$

В докладе приводится решение задачи (1), а также ближайших её обобщений.

2°. Нам потребуются некоторые свойства скалярного произведения и нормы матриц.

Из определений непосредственно следует, что

$$\|A + B\|^2 = \|A\|^2 + \|B\|^2 + 2\langle A, B \rangle. \quad (2)$$

*Семинар по конструктивному негладкому анализу и недифференцируемой оптимизации «CNSA & NDO»: <http://www.apmath.spbu.ru/cnsa/>

Напомним, что *следом* квадратной матрицы $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ называется величина

$$\text{Sp}(A) = \sum_{i=1}^n A[i, i].$$

ЛЕММА 1. *Справедлива формула*

$$\langle A, B \rangle = \text{Sp}(AB^T). \quad (3)$$

Доказательство. При действиях с матрицами мы будем использовать индексную технику, описанную в [1].

Обозначим $N = 1 : n$. Имеем

$$\begin{aligned} \text{Sp}(AB^T) &= \sum_{i=1}^n A[i, N] \times B^T[N, i] = \\ &= \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n A[i, j] \times B[i, j] = \langle A, B \rangle. \quad \square \end{aligned}$$

Очевидно, что $\text{Sp}(C^T) = \text{Sp}(C)$. Часто используется ещё одно свойство.

ЛЕММА 2. *Справедливо равенство*

$$\text{Sp}(AB) = \text{Sp}(BA). \quad (4)$$

Доказательство. Имеем

$$\begin{aligned} \text{Sp}(AB) &= \sum_{i=1}^n A[i, N] \times B[N, i] = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n A[i, j] \times B[j, i]; \\ \text{Sp}(BA) &= \sum_{j=1}^n B[j, N] \times A[N, j] = \sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^n B[j, i] \times A[i, j]. \end{aligned}$$

Отсюда очевидным образом следует (4). □

Матрица $P \in \mathbb{R}^{n \times n}$ называется *ортогональной*, если

$$P^T P = P P^T = E.$$

ЛЕММА 3. *Если P и Q — ортогональные матрицы, то*

$$\|PCQ\| = \|C\|. \quad (5)$$

Доказательство. Согласно (3) и (4) имеем

$$\begin{aligned} \|PCQ\|^2 &= \langle PCQ, PCQ \rangle = \text{Sp}(PC(QQ^T)C^T P^T) = \\ &= \text{Sp}(P(CC^T P^T)) = \text{Sp}((CC^T P^T)P) = \text{Sp}(CC^T) = \|C\|^2. \end{aligned}$$

Остаётся извлечь квадратный корень. □

3°. Переходим к решению задачи (1). Как известно, для симметричной матрицы $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ существует ортогональная матрица P , такая, что

$$AP = P\Lambda, \quad (6)$$

где Λ — диагональная матрица, $\Lambda = \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n)$, на диагонали которой стоят вещественные собственные числа матрицы A . Введём диагональную матрицу

$$\Lambda^+ = \text{diag}(\lambda_1^+, \dots, \lambda_n^+),$$

где $\lambda_i^+ = \max\{0, \lambda_i\}$.

ТЕОРЕМА 1. *Единственным решением задачи (1) является матрица*

$$X_* = P\Lambda^+P^T. \quad (7)$$

При этом

$$F(X_*) = \sum_{\{i|\lambda_i < 0\}} \lambda_i^2. \quad (8)$$

Для доказательства нам потребуется следующее вспомогательное утверждение.

ЛЕММА 4. *Пусть D и X — симметричные неотрицательно определённые матрицы порядка n . Тогда*

$$\langle D, X \rangle \geq 0.$$

Доказательство. Воспользуемся разложением $D = QVQ^T$, где V — диагональная матрица с неотрицательными диагональными элементами и Q — ортогональная матрица. Согласно леммам 1 и 2 имеем

$$\begin{aligned} \langle D, X \rangle &= \text{Sp}(Q(VQ^T X)) = \text{Sp}(V(Q^T X Q)) = \\ &= \sum_{i=1}^n V[i, N] \times (Q^T X Q)[N, i] = \sum_{i=1}^n V[i, i] \times (Q^T X Q)[i, i]. \end{aligned}$$

У матрицы $Y = Q^T X Q$ диагональные элементы неотрицательны. Действительно,

$$Y[i, i] = \langle Q^T X Q e_i, e_i \rangle = \langle X Q e_i, Q e_i \rangle \geq 0.$$

Значит,

$$\langle D, X \rangle = \sum_{i=1}^n V[i, i] \times Y[i, i] \geq 0. \quad \square$$

Доказательство теоремы 1. Возьмём произвольную матрицу $X \in \mathcal{K}^n$. В силу (2) имеем

$$F(X) = \|(A - X_*) + (X_* - X)\|^2 = F(X_*) + \|X_* - X\|^2 + 2\langle A - X_*, X_* - X \rangle.$$

Согласно (6), $A = P\Lambda P^T$. Учитывая формулу (7), получаем

$$\begin{aligned} \langle A - X_*, X_* \rangle &= \text{Sp}(P(\Lambda - \Lambda^+)(P^T P)\Lambda^+ P^T) = \\ &= \text{Sp}((\Lambda - \Lambda^+)\Lambda^+) = \sum_{i=1}^n (\lambda_i - \lambda_i^+) \lambda_i^+ = 0. \end{aligned}$$

Значит,

$$F(X) = F(X_*) + \|X_* - X\|^2 + 2\langle X_* - A, X \rangle.$$

Матрица $X_* - A = P(\Lambda^+ - \Lambda)P^T$ симметрична и неотрицательно определена. По лемме 4, $\langle X_* - A, X \rangle \geq 0$. Приходим к неравенству

$$F(X) \geq F(X_*) + \|X_* - X\|^2. \quad (9)$$

Отсюда следует как оптимальность матрицы X_* , так и её единственность.

Формула (8) проверяется непосредственно:

$$\begin{aligned} F(X_*) &= \|A - X_*\|^2 = \|P(\Lambda - \Lambda^+)P^T\|^2 = \\ &= \|\Lambda - \Lambda^+\|^2 = \sum_{i=1}^n (\lambda_i - \lambda_i^+)^2 = \sum_{\{i|\lambda_i < 0\}} \lambda_i^2. \end{aligned}$$

Теорема доказана. \square

З а м е ч а н и е. Неравенство (9) характеризует решение X_* задачи (1) как *слабо единственное*.

4°. В задаче (1) добавим ограничение $\text{Sp}(X) \leq T$, где $T > 0$. Получим новую экстремальную задачу:

$$\begin{aligned} F(X) &:= \|A - X\|^2 \rightarrow \inf, \\ \text{Sp}(X) &\leq T, \quad X \in \mathcal{K}^n. \end{aligned} \quad (10)$$

Найдём её решение.

Обозначим через \mathcal{G}^n множество планов задачи (10). Возьмём $X \in \mathcal{G}^n$. На основании формулы (6) и леммы 3 запишем

$$F(X) = \|P^T(A - X)P\|^2 = \|\Lambda - P^T X P\|^2.$$

Матрица $Y = P^T X P$ принадлежит конусу \mathcal{K}^n . Кроме того,

$$\text{Sp}(Y) = \text{Sp}(P^T(XP)) = \text{Sp}(X(PP^T)) = \text{Sp}(X) \leq T.$$

Обозначим $y_i = Y[i, i]$. Тогда

$$F(X) = \|\Lambda - Y\|^2 \geq \sum_{i=1}^n (\lambda_i - y_i)^2, \quad (11)$$

причём

$$\sum_{i=1}^n y_i \leq T; \quad y_i \geq 0, \quad i \in 1 : n. \quad (12)$$

Рассмотрим вспомогательную задачу: минимизировать функцию

$$f(y) = \sum_{i=1}^n (\lambda_i - y_i)^2$$

при ограничениях (12). Решение этой задачи существует и единственно. Обозначим его $\hat{y} = (\hat{y}_1, \dots, \hat{y}_n)$. На основании (11) получаем

$$F(X) \geq f(\hat{y}) \quad \forall X \in \mathcal{G}^n. \quad (13)$$

Введём матрицу

$$\hat{X} = P\hat{Y}P^T, \quad (14)$$

где $\hat{Y} = \text{diag}(\hat{y}_1, \dots, \hat{y}_n)$.

ТЕОРЕМА 2. Матрица \hat{X} вида (14) является единственным решением задачи (10).

Доказательство. Очевидно, что матрица \hat{X} принадлежит множеству \mathcal{G}^n . При этом

$$F(\hat{X}) = \|P^T(A - \hat{X})P\|^2 = \|\Lambda - \hat{Y}\|^2 = \sum_{i=1}^n (\lambda_i - \hat{y}_i)^2 = f(\hat{y}).$$

Согласно (13)

$$F(X) \geq F(\hat{X}) \quad \forall X \in \mathcal{G}^n.$$

Оптимальность матрицы \hat{X} установлена.

Равенство $F(X) = F(\hat{X})$ выполняется только тогда, когда $P^T X P = \hat{Y}$, то есть, когда $X = P\hat{Y}P^T = \hat{X}$. Это доказывает единственность решения задачи (10). \square

З а м е ч а н и е. Для решения вспомогательной задачи минимизации функции $f(y)$ при ограничениях (12) разработан быстрый алгоритм [2].

5°. Обозначим через $\mathcal{M}_{\alpha,\beta}^n$ множество симметричных матриц порядка n , все собственные числа которых принадлежат отрезку $[\alpha, \beta]$. Рассмотрим ещё один вариант задачи (1):

$$F(X) := \|A - X\|^2 \rightarrow \inf_{X \in \mathcal{M}_{\alpha,\beta}^n}. \quad (15)$$

Укажем явное решение и этой задачи.

Возьмём спектральное разложение симметричной матрицы A : $A = P\Lambda P^T$, где $\Lambda = \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n)$ и P — ортогональная матрица. Введём диагональную матрицу

$$\check{\Lambda} = \text{diag}(\check{\lambda}_1, \dots, \check{\lambda}_n)$$

с диагональными элементами

$$\check{\lambda}_i = \begin{cases} \lambda_i, & \text{если } \lambda_i \in [\alpha, \beta]; \\ \alpha, & \text{если } \lambda_i < \alpha; \\ \beta, & \text{если } \lambda_i > \beta. \end{cases}$$

ТЕОРЕМА 3. Матрица

$$\check{X} = P\check{\Lambda}P^T$$

является единственным решением задачи (15).

Доказательство теоремы основано на следующем вспомогательном утверждении.

ЛЕММА 5. Для диагональных элементов матрицы $D \in \mathcal{M}_{\alpha,\beta}^n$ выполняются неравенства

$$\alpha \leq D[i, i] \leq \beta, \quad i \in 1 : n. \quad (16)$$

Доказательство. Воспользуемся спектральным разложением симметричной матрицы D : $D = QVQ^T$, где Q — ортогональная матрица и $V = \text{diag}(v_1, \dots, v_n)$, причём по условию все v_i принадлежат отрезку $[\alpha, \beta]$. Запишем

$$\begin{aligned} D[i, i] &= (QV)[i, N] \times Q^T[N, i] = \\ &= \sum_{j=1}^n \left(\sum_{k=1}^n Q[i, k] \times V[k, j] \right) \times Q[i, j] = \sum_{j=1}^n v_j (Q[i, j])^2. \end{aligned} \quad (17)$$

Вместе с тем, из условия $QQ^T = E$ следует, что

$$1 = (QQ^T)[i, i] = Q[i, N] \times Q^T[N, i] = \sum_{j=1}^n (Q[i, j])^2,$$

то есть

$$\sum_{j=1}^n (Q[i, j])^2 = 1 \quad \text{при всех } i \in 1 : n. \quad (18)$$

На основании (17), (18) и неравенств $\alpha \leq v_i \leq \beta$, $i \in 1 : n$, приходим к (16). \square

Доказательство теоремы 3. Возьмём план X задачи (15). Как и раньше, имеем

$$F(X) = \|\Lambda - Y\|^2, \quad (19)$$

где $Y = P^T X P$. Покажем, что матрицы Y и X имеют одни и те же собственные числа. Действительно, пусть $XQ = QV$. Тогда

$$P^T X Q = P^T Q V. \quad (20)$$

Обозначим $U = P^T Q$. Очевидно, что U — ортогональная матрица. При этом $Q = P U$. Перепишем равенство (20) в виде

$$(P^T X P) U = U V.$$

Это и означает, что спектры матриц X и $Y = P^T X P$ совпадают. По лемме 5 для величин $y_i = Y[i, i]$ выполняются неравенства

$$\alpha \leq y_i \leq \beta, \quad i \in 1 : n.$$

В силу (19)

$$F(X) \geq \sum_{i=1}^n (\lambda_i - y_i)^2. \quad (21)$$

Рассмотрим вспомогательную задачу

$$f(y) := \sum_{i=1}^n (\lambda_i - y_i)^2 \rightarrow \inf$$

$$\alpha \leq y_i \leq \beta, \quad i \in 1 : n.$$

Эта задача имеет единственное решение $\check{y} = (\check{y}_1, \dots, \check{y}_n)$, где $\check{y}_i = \check{\lambda}_i$. Учитывая (21), получаем

$$F(X) \geq f(\check{y}) \quad \forall X \in \mathcal{M}_{\alpha, \beta}^n. \quad (22)$$

Матрица $\check{X} = P \check{\Lambda} P^T$, указанная в формулировке теоремы 3, принадлежит множеству $\mathcal{M}_{\alpha, \beta}^n$. При этом

$$F(\check{X}) = \|P^T (A - \check{X}) P\|^2 = \|\Lambda - \check{\Lambda}\|^2 = \sum_{i=1}^n (\lambda_i - \check{\lambda}_i)^2 = f(\check{y}).$$

Согласно (22),

$$F(X) \geq F(\check{X}) \quad \forall X \in \mathcal{M}_{\alpha, \beta}^n.$$

Оптимальность матрицы \check{X} установлена.

Равенство $F(X) = F(\check{X})$ выполняется только тогда, когда $P^T X P = \check{\Lambda}$, то есть, когда $X = P \check{\Lambda} P^T = \check{X}$. Это доказывает единственность решения задачи (15). \square

6°. Близкие экстремальные задачи на множестве матриц рассматривались в работе [3].

ЛИТЕРАТУРА

1. Малозёмов В. Н. *Линейная алгебра без определителей. Квадратичная функция*. СПб.: Изд-во СПбГУ, 1997. 80 с.
2. Малозёмов В. Н., Тамасян Г. Ш. *Проектирование точки на телесный симплекс* // Семинар «DHA & CAGD». Избранные доклады. 11 октября 2013 г. (<http://dha.spb.ru/reps13.shtml#1011>)
3. Coope I. D., Renaud P. F. *Trace inequalities with applications to orthogonal regression and matrix nearness problems* // J. Inequalities in Pure and Applied Math., 2009. Vol. 10, No. 4 (Article 92. 7 pp.). (<http://jipam.vu.edu.au>)