

Тема VI: Евклидовы и унитарные пространства

3. Метод наименьших квадратов

М.В.Волков

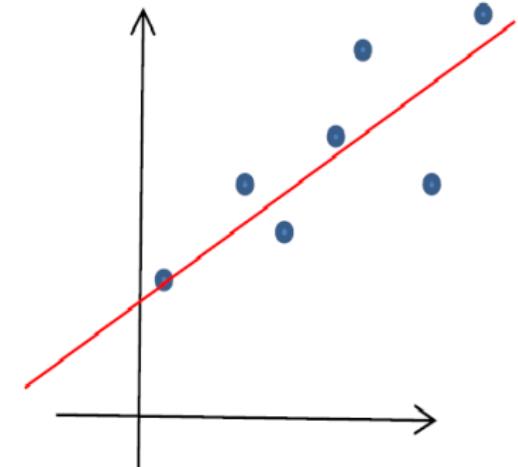
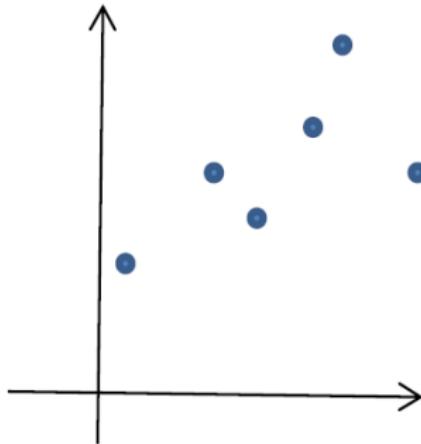
Уральский федеральный университет
Институт естественных наук и математики
кафедра алгебры и фундаментальной информатики

2024/2025 учебный год

Снова о решении несовместных систем

Обсудим решение несовместных систем линейных уравнений подробнее.

Типичный источник таких систем — обработка экспериментальных данных.



Число неизвестных мало (в данном примере ищется прямая $y = ax + b$, и неизвестные — это коэффициенты a и b), а число уравнений велико (в данном примере каждая точка (x_i, y_i) задает уравнение $y_i = ax_i + b$).

Псевдорешение системы линейных уравнений $Ax = b$ — это вектор x_0 , минимизирующий расстояние между векторами Ax и b .

В прошлой лекции был намечен такой план поиска псевдорешений:

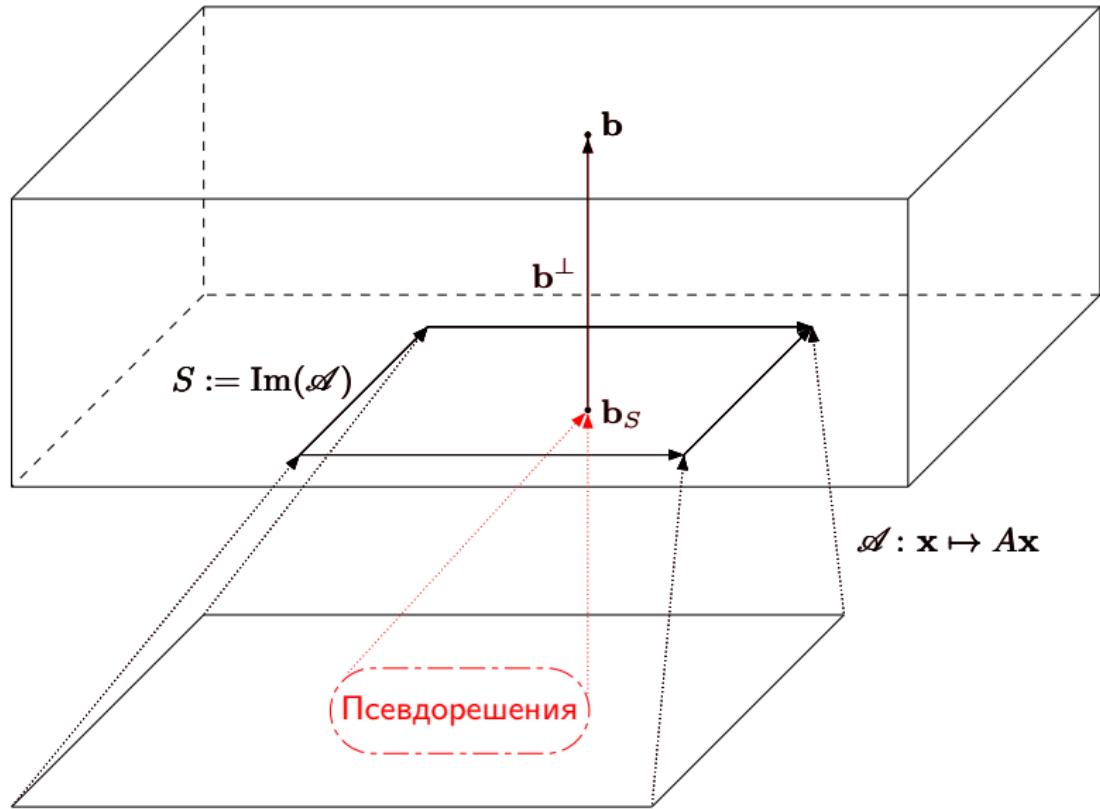
- найти ортогональную проекцию b_S вектора b на образ S линейного отображения $x \mapsto Ax$ (т.е. на подпространство, порожденное столбцами матрицы A);
- решить совместную систему $Ax = b_S$.

Было показано, что любое решение системы $Ax = b_S$ действительно является псевдорешением исходной системы $Ax = b$, так как наименьшее расстояние от вектора b до подпространства S есть расстояние от b до b_S .

В реальных задачах ранг матрицы A равен числу неизвестных. (Например, в задаче проведения прямой $y = ax + b$ через набор точек $\{(x_i, y_i)\}$ ранг равен 1 только, если все эти точки лежат на одной вертикальной прямой.) При таком условии система $Ax = b_S$ имеет единственное решение, а значит, имеется *единственное* псевдорешение исходной системы $Ax = b$.

Если псевдорешение неединственно, то обычно интересуются псевдорешением наименьшей длины (*нормальное* псевдорешение). К вопросу о нормальных псевдорешениях мы вернемся позже.

Иллюстрация



Концептуально подход, описанный и проиллюстрированный выше, прост. Однако вычисление ортогональной проекции с помощью процесса Грама–Шмидта приводит к громоздким и *неустойчивым* вычислениям.

Опишем простое соображение, которое позволяет находить псевдорешения без вычисления ортогональной проекции. Его называют *методом наименьших квадратов*, поскольку речь идет о минимизации длины вектора $Ax - b$, т.е. минимизации скалярного квадрата этого вектора.

Для определенности ограничимся случаем евклидова пространства; именно этот случай важен для практики.

Теорема (обоснование метода наименьших квадратов)

Пусть A — $k \times n$ -матрица над \mathbb{R} , а S — образ линейного отображения $\mathbf{x} \mapsto Ax$ пространства \mathbb{R}^n в пространство \mathbb{R}^k . Для произвольного вектора $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^k$ системы линейных уравнений $Ax = \mathbf{b}_S$ и $A^T Ax = A^T \mathbf{b}$ равносильны.

Таким образом, вектор $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$ будет псевдорешением системы $Ax = \mathbf{b}$ тогда и только тогда, когда \mathbf{x} является решением системы $A^T Ax = A^T \mathbf{b}$.

Метод наименьших квадратов (2)

Доказательство. Подпространство S порождается образами базисных векторов пространства \mathbb{R}^n , т.е. столбцами матрицы A . Столбцы матрицы A — это строки матрицы A^T . Из ортогонального разложения пространства \mathbb{R}^k относительно подпространства S имеем $\mathbf{b} = \mathbf{b}_S + \mathbf{b}^\perp$. Умножая это равенство слева на матрицу A^T и вспоминая формулу, выражающую скалярное произведение в евклидовом пространстве через координаты в ортонормированном базисе (т.е. формулу $\mathbf{u}\mathbf{v} = [\mathbf{u}]^T[\mathbf{v}]$), получаем:

$$A^T \mathbf{b} = A^T(\mathbf{b}_S + \mathbf{b}^\perp) = A^T \mathbf{b}_S + A^T \mathbf{b}^\perp = A^T \mathbf{b}_S, \quad (*)$$

поскольку вектор \mathbf{b}^\perp ортогонален всем векторам из S .

Из $(*)$, если $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$ — решение системы $A\mathbf{x} = \mathbf{b}_S$, то

$$A^T A \mathbf{x} = A^T \mathbf{b}_S \stackrel{(*)}{=} A^T \mathbf{b}.$$

Обратно, пусть $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$ является решением системы $A^T A \mathbf{x} = A^T \mathbf{b}$.

Возьмем произвольный вектор $\mathbf{y} \in \mathbb{R}^n$ и перемножим вектора $A\mathbf{y}$ и $A\mathbf{x} - \mathbf{b}_S$. Имеем (снова используя формулу $\mathbf{u}\mathbf{v} = [\mathbf{u}]^T[\mathbf{v}]$)

$$(A\mathbf{y})^T(A\mathbf{x} - \mathbf{b}_S) = \mathbf{y}^T A^T(A\mathbf{x} - \mathbf{b}_S) = \mathbf{y}^T(A^T A \mathbf{x} - A^T \mathbf{b}_S) \stackrel{(*)}{=} \mathbf{y}^T(A^T A \mathbf{x} - A^T \mathbf{b}) = 0.$$

Итак, вектор $A\mathbf{x} - \mathbf{b}_S$ ортогонален любому вектору из S , в частности, самому себе. Отсюда $A\mathbf{x} - \mathbf{b}_S = \mathbf{0}$ и $A\mathbf{x} = \mathbf{b}_S$. □

Метод наименьших квадратов (3)

Отметим, что если ранг $k \times n$ -матрицы A равен n , то $n \times n$ -матрица $A^T A$ будет обратимой ([упражнение](#)). В этом случае при любой правой части $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^k$ система $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$ имеет единственное псевдорешение, для которого есть простая формула:

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

Метод наименьших квадратов изобрел (по его словам — в 1795 г.) и с большим успехом применял Карл Фридрих Гаусс (1777–1855).



1. Метод наименьших квадратов работает и для унитарных пространств, т.е. для систем с комплексными коэффициентами. Единственное отличие состоит в том, что для отыскания псевдорешений системы линейных уравнений $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$ надо решать систему $A^*A\mathbf{x} = A^*\mathbf{b}$, где A^* — [эрмитово сопряженная](#) матрица к матрице A . (Эрмитово сопряженная матрица получается, если исходную матрицу транспонировать и заменить каждый элемент его сопряженным: если $A = (a_{ij})_{k \times n}$, то $A^* := (\overline{a_{ji}})_{n \times k}$.)
2. Имеются и другие методы нахождения псевдорешений несовместных систем линейных уравнений, например, итерационный [метод Качмажа](#).

Решение упражнения

Утверждалось, что если ранг $k \times n$ -матрицы A равен n , то $n \times n$ -матрица $A^T A$ будет обратимой. На самом деле, справедлив более общий факт:

Предложение

Для любой матрицы A над \mathbb{R} ее ранг равен рангу матрицы $A^T A$.

Доказательство. Выше установлено, что системы линейных уравнений $Ax = b_S$ и $A^T Ax = A^T b$ равносильны для произвольного вектора b .

Полагая $b = 0$, заключаем, что у однородных систем $Ax = 0$ и $A^T Ax = 0$ одно и то же пространство решений; обозначим его через R . Применяя к каждой из этих систем теорему о размерности пространства решений линейной однородной системы, получаем, что размерность R равна разности между числом неизвестных и рангом матрицы A и в то же время равна разности между числом неизвестных и рангом матрицы $A^T A$.

Следовательно, эти ранги равны. □

Вопрос

Верен ли аналогичный факт для матриц над произвольными полями?