

# Методы оптимизации, ФКН ВШЭ, зима 2017

Семинар 1: скорости сходимости и матричные вычисления.

10 января 2017 г.

## 1 Скорости сходимости

В теории оптимизации мы хотим решить следующую задачу:

$$f^* = \min_{x \in E} f(x). \quad (1)$$

Функция  $f : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$  предполагается непрерывной и достаточно гладкой (для поиска оптимума мы будем использовать её производные),  $E$  — некоторое подмножество в  $\mathbb{R}^n$ .

Решить задачу (1) — значит найти оптимальное значение функции  $f^*$  и точку  $x^*$ , в которой это значение достигается:

$$x^* = \operatorname{argmin}_{x \in E} f(x), \quad f^* = f(x^*).$$

Но, к сожалению, довольно часто мы не можем решить задачу (1) точно, поэтому приходится довольствоваться *приближённым решением*, которое близко к оптимальному.

Наши методы обычно будут стартовать с некоторой начальной точки  $x_0$  и итерационно строить последовательности:

$$\begin{aligned} x_0, & \quad x_1, & \quad x_2, & \quad \dots, & \quad x_k, & \quad \dots \\ f(x_0), & \quad f(x_1), & \quad f(x_2), & \quad \dots, & \quad f(x_k), & \quad \dots \end{aligned}$$

От любого хорошего метода мы хотим, чтобы последовательность  $f(x_k)$  хотя бы сходилась к оптимуму  $f^*$  при стремлении числа итераций к бесконечности:

$$r_k \stackrel{\text{def}}{=} f(x_k) - f^*, \quad \lim_{k \rightarrow +\infty} r_k = 0.$$

Но для того, чтобы сравнивать методы между собой, этого недостаточно. Введём понятие скорости сходимости.

**Определение 1** Последовательность  $\{r_k \geq 0\}_{k \geq 0}$  называется *линейно сходящейся* с параметром  $q \in (0, 1)$ , если найдётся  $C > 0$ , что для всех  $k \geq 0$  выполнено:

$$r_k \leq Cq^k. \quad (2)$$

Нижняя граница тех  $q$ , для которых последовательность является линейно сходящейся с параметром  $q$ , называется *константой линейной сходимости*.

**Определение 2** Последовательность  $\{r_k \geq 0\}_{k \geq 0}$  называется *сверхлинейно (суперлинейно) сходящейся*, если она является линейно сходящейся с любым параметром  $q \in (0, 1)$ .

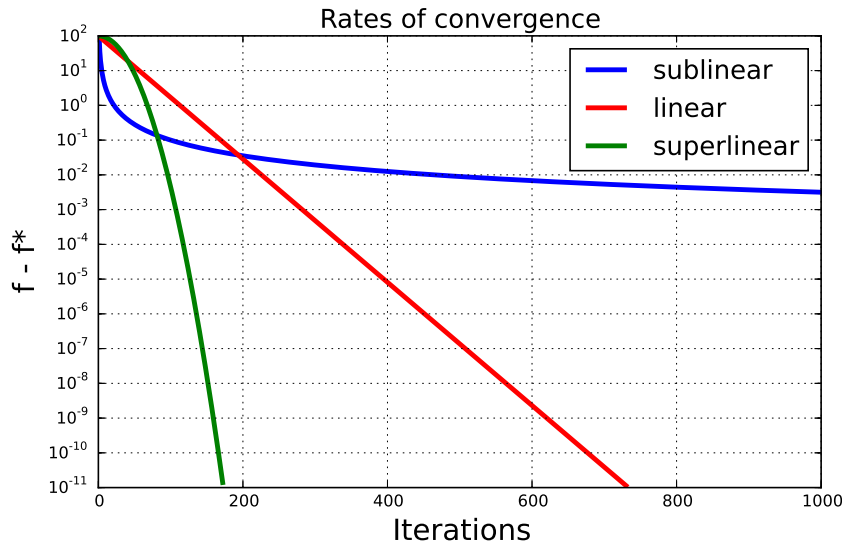
Замечание: Для сверхлинейно сходящейся последовательности константа линейной сходимости равна нулю.

**Определение 3** Последовательность  $\{r_k \geq 0\}_{k \geq 0}$ , сходящаяся к нулю, но не являющаяся линейно сходящейся (ни для одного  $q \in (0, 1)$ ) называется *сублинейно сходящейся*.

Таким образом мы определили три вида сходимости:

- сублинейная сходимость

- линейная сходимость
- сверхлинейная сходимость



Удобно устанавливать скорость сходимости с помощью следующего теста:

**Утверждение 1** Пусть  $r_k > 0$  для любого  $k$  и  $r_k \rightarrow 0$ .

1. Если  $\limsup_{k \rightarrow \infty} \frac{r_{k+1}}{r_k} = q < 1$ , то  $\{r_k\}$  имеет линейную сходимость с константой  $q$ .
2. Если  $\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{r_{k+1}}{r_k} = 0$ , то  $\{r_k\}$  имеет сверхлинейную сходимость.
3. Если  $\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{r_{k+1}}{r_k} = 1$ , то  $\{r_k\}$  имеет сублинейную сходимость.
4. В остальных случаях данный тест ничего не говорит о скорости сходимости  $\{r_k\}$ .

Важно: скорость сходимости — асимптотическое понятие, константа  $C$  в определении может быть очень большой (и зависеть от выбранного  $q$ ). Сходимость последовательности, начинающаяся с некоторого номера, влечёт ту же скорость сходимости и с самого начала, нужно лишь увеличить  $C$  должным образом.

Особый случай сверхлинейной сходимости — последовательность  $r_k$ , удовлетворяющая условию:

$$r_{k+1} \leq C r_k^2 \quad \text{для любого } k \geq 0.$$

Такая сходимость называется *квадратичной*.

## 2 Матричные вычисления

Под вектором  $x \in \mathbb{R}^m$  мы будем понимать обычно вектор-столбец. Матрицу  $A \in \mathbb{R}^{n \times m}$  можно умножить на такой вектор слева:

$$y = Ax, \quad y \in \mathbb{R}^n.$$

Операция транспонирования матрицы:

$$A \in \mathbb{R}^{n \times m} \Rightarrow A^T \in \mathbb{R}^{m \times n}, A_{ij}^T = A_{ji}.$$

Если мы хотим умножить матрицу на вектор справа, то вектор необходимо транспонировать:

$$u = v^T A, \quad v \in \mathbb{R}^n, u \in \mathbb{R}^{1 \times m}.$$

Также заметим, что для двух векторов одинакового размера  $a, b \in \mathbb{R}^n$ :

$$a^T b = \sum_{i=1}^n a_i b_i \in \mathbb{R} \quad \text{— число,}$$

$$ab^T = \left( a_i b_j \right)_{i,j=1}^{n,n} \in \mathbb{R}^{n \times n} \quad \text{— матрица.}$$

Для квадратной матрицы  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  определена операция взятия следа:

$$\text{Tr}(A) = \sum_{i=1}^n A_{ii},$$

спектральная норма и норма Фробениуса:

$$\|A\| = \max_{x \in \mathbb{R}^n, x \neq 0} \frac{x^T A x}{x^T x}, \quad \|A\|_F^2 = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n A_{ij}^2 = \text{Tr}(A^T A).$$

Некоторые свойства:

- $(AB)^{-1} = B^{-1}A^{-1}$ ;
- $(AB)^T = B^T A^T$ ;
- $(A^{-1})^T = (A^T)^{-1} = A^{-T}$ ;
- $\text{Tr}(ABC) = \text{Tr}(CAB)$ ;
- $\text{Tr}(A^T) = \text{Tr}(A)$ ;
- Если  $x \in \mathbb{R}$ , то  $\text{Tr}(x) = x$ .

## 2.1 Собственные числа, спектральное разложение

$A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  — квадратная матрица.

Ненулевой вектор  $u \in \mathbb{R}^n$  называется *собственным вектором* матрицы  $A$ , отвечающим *собственному значению*  $\lambda \in \mathbb{C}$ , если:

$$Au = \lambda u.$$

**Утверждение 2** Любая матрица имеет  $n$  собственных значений, с учётом кратности.

**Утверждение 3** Если матрица симметричная:  $A = A^T$ , то все её собственные значения вещественны:  $\lambda_i(A) \in \mathbb{R}$ .

Для симметричной матрицы будем нумеровать собственные значения в отсортированном порядке:

$$\lambda_1(A) \geq \lambda_2(A) \geq \dots \geq \lambda_n(A).$$

$\lambda(A) = [\lambda_1(A), \lambda_2(A), \dots, \lambda_n(A)] \in \mathbb{R}^n$  — вектор из всех собственных значений матрицы  $A$  с учётом кратности.

Множество всех симметричных матриц размера  $n$  будем обозначать  $\mathbb{S}^n = \{A \in \mathbb{R}^{n \times n} \mid A = A^T\}$ .

**Утверждение 4** Если матрица симметричная, то существует ортонормированный базис из её собственных векторов:  $u_1, \dots, u_n \in \mathbb{R}^n$ :

$$\langle u_i, u_j \rangle = u_i^T u_j = [i = j], \quad Au_i = \lambda_i(A) u_i.$$

Соберём вектора  $u_1, \dots, u_n$  в матрицу  $U$  по столбцам.

Ортонормированность базиса означает, что  $UU^T = U^T U = I$  — матрица  $U$  ортогональная,  $U^{-1} = U^T$ .

Получаем *спектральное разложение* матрицы,  $\Lambda = \text{Diag}(\lambda_1(A), \dots, \lambda_n(A))$ :

$$AU = U\Lambda \quad \Rightarrow \quad A = U\Lambda U^T.$$

## 2.2 Положительно определённые матрицы

Одним из важных классов симметричных матриц являются положительно определённые матрицы:

**Определение 4** Матрица  $A \in \mathbb{S}^n$  называется положительно определённой ( $A \succ 0$ ), если для любого  $x \in \mathbb{R}^n, x \neq 0$  выполнено:

$$x^T Ax > 0.$$

Если для любого  $x \in \mathbb{R}^n$  выполнено  $x^T Ax \geq 0$ , то матрица называется *положительно полуопределённой* (или *неотрицательно определённой*):  $A \succeq 0$ .

Обозначим:

$\mathbb{S}_+^n = \{A \in \mathbb{S}^n \mid A \succeq 0\}$  — множество всех положительное полуопределённых матриц,

$\mathbb{S}_{++}^n = \{A \in \mathbb{S}^n \mid A \succ 0\}$  — множество всех положительно определённых матриц.

Ясно, что  $\mathbb{S}_{++}^n \subset \mathbb{S}_+^n \subset \mathbb{S}^n$ .

## 2.3 Линейные уравнения

Для произвольной матрицы размерность линейной оболочки её строк равна размерности линейной оболочки её столбцов.

Это число называется *рангом матрицы*:  $\text{rank}(A)$ .

**Утверждение 5** Для матрицы  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  существует обратная  $\Leftrightarrow \text{rank}(A) = n \Leftrightarrow \Leftrightarrow \det(A) = \prod_{i=1}^n \lambda_i(A) \neq 0$ .

Для положительно определённой матрицы  $A \succ 0$  всегда существует обратная  $A^{-1}$ .

Как соотносятся собственные значения  $A$  и  $A^{-1}$ ?

**Утверждение 6**  $\text{rank}(uv^T) = 1$ .

**Утверждение 7** Ранг матрицы равен минимальному числу одноранговых матриц, в представлении матрицы через их сумму:

$$A = \sum_{i=1}^{\text{rank}(A)} u_i v_i^T.$$

Если мы решаем систему  $Ax = b$ , то либо  $\text{rank}(A) = n$  и тогда  $x = A^{-1}b$ , либо  $\text{rank}(A) < n$  и мы либо не имеем решений (если  $b$  не лежит в образе  $A$ ), либо имеем целое пространство решений размерности  $n - \text{rank}(A)$ .

Если решение существует, то всё множество решений представимо в виде  $x + \ker(A)$ , где  $x$  — произвольное решение,  $\ker(A) = \{x \in \mathbb{R}^n \mid Ax = 0\}$ .