# Основы матричных вычислений, Экзамен (Теория)

## Версия от 27.06.2021 12:36

## Содержание

Связь прямой и обратной ошибок через число обусловленности.	2
Критерий сходимости ряда Неймана.	3
Существование и единственность LU и LDL. разложений.	4
Теорема о сходимости градиентного спуска для линейной системы с симметричной положительно определенной матрицей.	5
Оценка сходимости метода сопряженных градиентов для линейной системы с произвольной симметричной положительно определенной матрицей. Случай $\lambda_1 >> \lambda_2$ .	6
Сходимость степенного метода для диагонализуемых матриц.	8
Вывод двух основных свойств QR алгоритма.	9
Теорема Леви-Деспланка и первая теорема Гершгорина.    Теорема Леви-Деспланка.	

Связь прямой	и обратной	ошибок	через	число	обусловл	енности.

Критерий сходимости ряда Неймана.

Существование и единственность LU и LDL. разложений.

Теорема о сходимости градиентного спуска для линейной системы с симметричной положительно определенной матрицей.

# Оценка сходимости метода сопряженных градиентов для линейной системы с произвольной симметричной положительно определенной матрицей. Случай $\lambda_1 >> \lambda_2$ .

**Предложение.** Для  $A = A^{\top} > 0$  и любого многочлена  $h(\lambda) : h(0) = 1$  степени k верно:

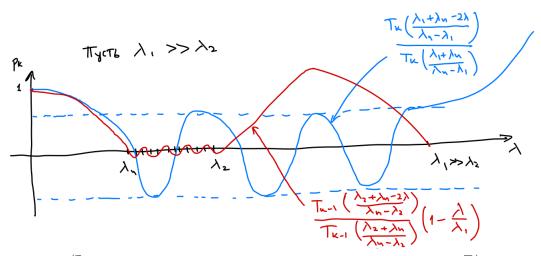
$$||e_k||_A \le \max_i |h(\lambda_i)|||e_0||_A$$

В общем случае мы использовали многочлен вида:

$$t_k(\lambda) = \frac{T_k \left(\frac{\lambda_1 + \lambda_n - 2\lambda}{\lambda_1 - \lambda_n}\right)}{T_k \left(\frac{\lambda_1 + \lambda_n}{\lambda_1 - \lambda_n}\right)}$$

Где  $T_k$  - многочлен Чебышева. Такой  $t_k$  меньше всего отклоняется от 0 на отрезке  $[\lambda_n, \lambda_1]$ , однако чем больше отрезок тем больше мы отклоняемся. Вообще говоря нас интересует отклонение только в точках  $\lambda \in \{\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n\}$ . Давайте рассмотрим другой многочлен:

$$p_k(\lambda) = \frac{T_{k-1} \left(\frac{\lambda_2 + \lambda_n - 2\lambda}{\lambda_2 - \lambda_n}\right)}{T_{k-1} \left(\frac{\lambda_2 + \lambda_n}{\lambda_2 - \lambda_n}\right)} \left(1 - \frac{\lambda}{\lambda_1}\right)$$



(Заметка: на лекции путаница с знаком знаменателя аргумента  $T_i$ )

Тоесть мы уменьшили отрезок, а также пожертвовав степенью многочлена Чебышева, мы добавили множитель который обращается в 0 при  $\lambda=\lambda_1$ 

Нам нужно оценить  $\max |p_k(\lambda_i)|$ , заметим, что:

$$\max_{i} |p_k(\lambda_i)| \le \max_{\lambda \in [\lambda_n, \lambda_2] \cup \{\lambda_1\}} |p_k(\lambda)| = \max_{\lambda \in [\lambda_n, \lambda_2]} |p_k(\lambda)|$$

Предложение. С лекции 14 нам известно:

$$\frac{T_k \left(\frac{a+b-2\lambda}{a-b}\right)}{T_k \left(\frac{a+b}{a-b}\right)} \le 2 \left(\frac{\sqrt{\frac{a}{b}}-1}{\sqrt{\frac{a}{b}}+1}\right)^k$$

Теперь оценим  $p_k$  на множестве  $[\lambda_n, \lambda_2]$ :

$$p_k(\lambda) = \frac{T_{k-1}\left(\frac{\lambda_2 + \lambda_n - 2\lambda}{\lambda_2 - \lambda_n}\right)}{T_{k-1}\left(\frac{\lambda_2 + \lambda_n}{\lambda_2 - \lambda_n}\right)} \left(1 - \frac{\lambda}{\lambda_1}\right) \le 2\left(1 - \frac{\lambda}{\lambda_1}\right) \left(\frac{\sqrt{\frac{\lambda_2}{\lambda_n}} - 1}{\sqrt{\frac{\lambda_2}{\lambda_n}} + 1}\right)^{k-1} \le 2\left(1 - \frac{\lambda_n}{\lambda_1}\right) \left(\frac{\sqrt{\frac{\lambda_2}{\lambda_n}} - 1}{\sqrt{\frac{\lambda_2}{\lambda_n}} + 1}\right)^{k-1}$$

Осталось заметить, что  $1 - \frac{\lambda_n}{\lambda_1} \le 1$ , тогда:

$$p_k(\lambda) \le 2\left(1 - \frac{\lambda_n}{\lambda_1}\right) \left(\frac{\sqrt{\frac{\lambda_2}{\lambda_n}} - 1}{\sqrt{\frac{\lambda_2}{\lambda_n}} + 1}\right)^{k-1} \le 2\left(\frac{\sqrt{\frac{\lambda_2}{\lambda_n}} - 1}{\sqrt{\frac{\lambda_2}{\lambda_n}} + 1}\right)^{k-1}$$

Используя первое предложение можно сделать вывод:

$$||e_k||_A \le 2 \left(\frac{\sqrt{\frac{\lambda_2}{\lambda_n}} - 1}{\sqrt{\frac{\lambda_2}{\lambda_n}} + 1}\right)^{k-1} ||e_0||_A$$

Сходимость	степенного	метода	для	диагонализуемых	матриц.

Вывод двух основных свойств QR алгоритма.

## Теорема Леви-Деспланка и первая теорема Гершгорина.

### Теорема Леви-Деспланка.

**Определение.** Матрица A обладает строгим строчным диагональным преобладанием, если  $\forall i \ |a_{ii}| > \sum_{j=1, i \neq j}^{n} |a_{ij}|$ .

**Определение.** Матрица A обладает строгим столбцовым диагональным преобладанием, если  $\forall j \ |a_{jj}| > \sum_{i=1,i\neq j}^n |a_{ij}|$ .

**Теорема** (Леви-Деспланка). Матрица, обладающая строгим строчным (столбцовым) диагональным преобладанием является невырожденной.

Доказательство.

Докажем для строгого строчного, для столбцового аналогично.

Представим A в следующем виде:  $A = diag(A)(I + diag(A)^{-1})(A - diag(A))$ , где матрица diag(A) – это диагональная матрица, у которой на диагонали стоят диагональные элементы матрицы A. Раскрыв скобки, можно проверить, что равенство действительно выполняется.

Вспомним немного из курса линала:

- Матрица A обратима  $\Leftrightarrow$  матрица A невырожденна
- Если A = BC, то  $det(A) = det(B) \cdot det(C)$

Таким образом, нам необходимо и достаточно доказать обратимость матриц diag(A) и  $(I + diag(A)^{-1})(A - diag(A))$ .

Обратимость первой почти очевидна: если бы на диагонали могли стоять нулевые элементы, то матрица A не обладала бы строгим строчным диагональным пребладанием.

Теперь заметим, что  $(I + diag(A)^{-1})(A - diag(A))$  обратима  $\Leftrightarrow \exists \sum_{k=0}^{\infty} (-diag(A)^{-1})(A - diag(A))^k$  (вспоминаем про ряды Неймана).

Осталось доказать, что такой ряд Неймана сходится. Не будем использовать критерий, а используем признак: докажем, что  $||diag(A)^{-1})(A - diag(A)|| < 1$  для некоторой нормы.

Рассмотрим бесконечную норму:  $||diag(A)^{-1})(A - diag(A)||_{\infty} < 1$ . Пусть это неравенство не выполняется, тогда:  $\max_i \frac{\sum_{j=1,j\neq i}^n |a_{ij}|}{|a_{ii}|} \geqslant 1$  (это я просто руками записала бесконечную норму для матрицы). Но тогда выходит, что A не обладает строгим строчным диагональным преобладанием – противоречие  $\Rightarrow ||diag(A)^{-1})(A - diag(A)||_{\infty} < 1 \Rightarrow \sum_{k=0}^{\infty} (-diag(A)^{-1})(A - diag(A))^k$  – сходится  $\Rightarrow (I + diag(A)^{-1})(A - diag(A))$  обратима.

Таким образом, A представляет собой произведение обратимых матриц  $\Rightarrow A$  и сама обратима, то есть, невырожденна.

#### Теорема Гершгорина.

**Теорема** (1-я теорема Гершгорина). Пусть  $A \in \mathbb{C}$ , тогда собственные значения матрицы A находятся внутри

$$D = D_1 \cup D_2 \cup \ldots \cup D_n$$

где

$$D_k = \{ z \in \mathbb{C} : |a_{kk} - z| \leqslant \sum_{i \neq k} |a_{ki}| \}$$

Доказательство.

Пусть  $\lambda \notin D \Rightarrow A - I\lambda$  обладает строгим строчным диагональным преобладанием (просто посмотрите на то как мы определяем  $D_k$ , на то, что условие в  $D_k$  для данной  $\lambda$  не выполняются, и на строение матрицы A)  $\Rightarrow$  (по предыдущей теореме)  $A - \lambda I$  — невырожденна, но тогда  $\lambda$  не может являться собственным значением A (вспоминаем курс линала: характеристический многочлен и его корни). Получили противоречние.

**Определение.** Матрица  $D_k$  – круги Гершгорина.

**Теорема** (2-я теорема Гершгорина без доказательства). Если есть m кругов Гершгорина, образующих область G, то в G находится ровно m собственных значений.