

# Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

## «Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана

(национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ	Фундаментальные науки	
КАФЕДРА	Прикладная математика	

## Отчёт по лабораторной работе №1

## Прямые методы решения систем линейных алгебраических уравнений

Студент:	$\Phi$ Н2- $52Б$		А. А. Токарев	
	(Группа)	(Подпись, дата)	(И.О. Фамилия)	
			Ю. А. Сафронов	
		(Подпись, дата)	(И. О. Фамилия)	
Проверил:				
		(Подпись, дата)	(И. О. Фамилия)	

## Оглавление

1.	Краткое описание алгоритмов		3
	1.1. Метод Гаусса		3
	1.2. Метод $QR$ -разложения		4
2.	Исходные данные	•	6
3.	Результаты расчетов		7
4.	Анализ результатов		9
5.	Контрольные вопросы	•	10

### 1. Краткое описание алгоритмов

Дана система линейных алгебраических уравнений:

$$\sum_{i=1}^{n} a_{ij} x_i = f_i, \quad i = \overline{1, n}. \tag{1}$$

#### 1.1. Метод Гаусса

Сначала система (1) приводится прямым ходом к верхнетреугольному виду:

$$\begin{cases} a_{11}^{(0)}x_1 + a_{12}^{(0)}x_2 + a_{13}^{(0)}x_3 + \dots + a_{1n}^{(0)}x_n = f_1^{(0)}, \\ a_{22}^{(1)}x_2 + a_{23}^{(1)}x_3 + \dots + a_{2n}^{(1)}x_n = f_2^{(1)}, \\ \dots & \dots & \dots \\ a_{n-1,n-1}^{(n-2)}x_{n-1} + a_{n-1,n}^{(n-2)}x_n = f_{n-1}^{(n-2)}, \\ a_{nn}^{(n-1)}x_n = f_n^{(n-1)}. \end{cases}$$

Коэффициенты  $a_{ij}^{(k)}$  и  $f_i^{(k)}$  вычисляются следующим образом

$$a_{ij}^{(k)} = a_{ij}^{(k-1)} - c_{ik} a_{kj}^{(k-1)}, \quad f_i^{(k)} = f_i^{(k-1)} - c_{ik} f_k^{(k-1)},$$

где

$$c_{ik} = \frac{a_{ik}^{(k-1)}}{a_{kk}^{(k-1)}}, \quad a_{ij}^{(0)} = a_{ij}, \quad f_i^{(0)} = f_i, \quad k = \overline{1, n-1}, \quad j = \overline{k, n}, \quad i = \overline{k+1, n}.$$

Далее производится обратный ход метода, во время которого определяются неизвестные  $x_i$ , начиная с i=n:

$$x_i = \left(f_i^{(i-1)} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij}^{(i-1)} x_j\right) / a_{ii}^{(i-1)}, \quad i = \overline{n, 1}.$$

Общее количество делений и умножений в методе Гаусса:  $\frac{1}{3}n(n^2+3n-1)\sim \frac{n^3}{3}$ .

#### 1.2. Метод $\it{QR}$ -разложения

Метод QR-разложения основан на представлении матрицы системы в виде произведения ортогональной матрицы Q и верхней треугольной матрицы R. Один из способов получения такого разложения — метод вращений.

Сначала неизвестное  $x_1$  исключается из всех уравнений, кроме первого. Это производится при помощи следующего алгоритма. Для исключения  $x_1$  из второго уравнения вычисляются коэффициенты

$$c_{12} = \frac{a_{11}}{\sqrt{a_{11}^2 + a_{21}^2}}, \quad s_{12} = \frac{a_{21}}{\sqrt{a_{11}^2 + a_{21}^2}},$$

затем первое уравнение системы заменяется линейной комбинацией первого и второго уравнений с коэффициентами  $c_{12}$  и  $s_{12}$ , а второе уравнение — линейной комбинацией тех же уравнений, но уже с коэффициентами  $(-s_{12})$  и  $c_{12}$ . Так как  $-s_{12}a_{11}+c_{12}a_{21}=0$ , коэффициент во втором уравнении при  $x_1$  обратится в нуль.

В итоге исходная система будет приведена к виду:

$$\begin{cases} a_{11}^{(1)}x_1 + a_{12}^{(1)}x_2 + a_{13}^{(1)}x_3 + \dots + a_{1n}^{(1)}x_n = b_1^{(1)}, \\ a_{22}^{(1)}x_2 + a_{23}^{(1)}x_3 + \dots + a_{2n}^{(1)}x_n = b_2^{(1)}, \\ a_{31}^{(1)}x_1 + a_{32}^{(1)}x_2 + a_{33}^{(1)}x_3 + \dots + a_{3n}^{(1)}x_n = b_3^{(1)}, \\ \dots & \dots & \dots \\ a_{n1}^{(1)}x_1 + a_{n2}^{(1)}x_2 + a_{n3}^{(1)}x_3 + \dots + a_{nn}^{(1)}x_n = b_n^{(1)}. \end{cases}$$

Это преобразование эквивалентно умножению матрицы системы уравнений и вектора правой части слева на ортогональную матрицу  $T_{12}$ , имеющую вид

$$T_{12} = \begin{pmatrix} c_{12} & s_{12} & 0 & 0 & \dots & 0 \\ -s_{12} & c_{12} & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & \dots & 1 \end{pmatrix}$$

Так как коэффициенты  $c_{12}$  и  $s_{12}$  подобраны таким образом, что  $c_{12}^2+s_{12}^2=1$ , то можно считать, что

$$c_{12} = \cos \varphi$$
 и  $s_{12} = \sin \varphi$ .

Следовательно, матрица  $T_{12}$ — это матрица поворота на угол  $\varphi$  по часовой стрелке в плоскости  $(x_1, x_2)$ .

Для исключения  $x_1$  из третьего уравнения, используются коэффициенты  $c_{13}$  и  $s_{13}$ :

$$c_{13} = \frac{a_{11}^{(1)}}{\sqrt{(a_{11}^{(1)})^2 + a_{31}^{(1)})^2}}, \ s_{13} = \frac{a_{31}^{(1)}}{\sqrt{(a_{11}^{(1)})^2 + a_{31}^{(1)})^2}},$$

Далее первое и третье уравнение заменяются своими линейными комбинациями. Эта операция равносильна умножению слева матрицы  $A^{(1)}=T_{12}A$  и вектора правой части  $b^{(1)}=T_{12}b$  на ортогональную матрицу, имеющую вид

$$T_{13} = \begin{pmatrix} c_{13} & 0 & s_{13} & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ -s_{13} & 0 & c_{13} & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & \dots & 1 \end{pmatrix}$$

Аналогично неизвестная  $x_1$  исключается из остальных уравнений, затем  $x_2$  – из всех уравнений, кроме первого и второго, при этом используются матрицы  $T_{23}, T_{24}, \ldots, T_{2n}$  и так далее. Процесс продолжается, пока система не будет приведена к верхней треугольной форме. То есть  $T = T_{n-1,n} \cdot T_{24} \cdot T_{23} \cdot T_{1n} \cdot \ldots \cdot T_{13} \cdot T_{12}$ . Причём, R = TA, где R – полученная верхнетреугольная матрица и  $Q = T^{-1} = T^T$ .

## 2. Исходные данные

Даны 2 СЛАУ, которые имеют вид:

$$A = \begin{pmatrix} 28.8590 & -0.0080 & 2.4060 & 19.2400 \\ 14.4360 & -0.0010 & 1.2030 & 9.6240 \\ 120.2040 & -0.0320 & 10.0240 & 80.1440 \\ -57.7140 & 0.0160 & -4.8120 & -38.4780 \end{pmatrix}, \quad f_A = \begin{pmatrix} 30.4590 \\ 18.2480 \\ 128.1560 \\ -60.9080 \end{pmatrix},$$

$$B = \begin{pmatrix} 117.2000 & 1.0500 & -8.9700 & 0.7500 \\ 4.2600 & 185.8000 & 0.1300 & -8.8600 \\ -3.8100 & 5.2300 & -189.0000 & -4.8800 \\ 5.8200 & 3.8700 & -2.4700 & 81.4000 \end{pmatrix}, \quad f_B = \begin{pmatrix} 455.3400 \\ -924.0400 \\ -1554.4600 \\ 59.7500 \end{pmatrix}$$

### 3. Результаты расчетов

Результаты для А:

- 1. Точность double
  - а) Метод Гаусса

$$x^* = (1, 1000, -20, 3)^T, \quad ||Ax^* - b|| = 5.75 \cdot 10^{-14}.$$

б) Метод QR

$$x^* = (1, 1000, -20, 3)^T, \quad ||Ax^* - b|| = 9.11 \cdot 10^{-14}.$$

- 2. Точность float
  - а) Метод Гаусса

$$x^* = (1.487, 1000.238, -18.078, 2.029)^T, \quad ||Ax^* - b|| = 3.303 \cdot 10^{-5}.$$

б) Метод QR

$$x^* = (1.313, 1000.154, -18.766, 2.377)^T, \quad ||Ax^* - b|| = 7.864 \cdot 10^{-6}.$$

Изменим вектор b на величину  $\delta = 0.01$ . Тогда для точности double методом Гаусса

$$b^* = (30.4690, 18.2580, 128.1660, -60.9180)^T,$$

$$x^* = (-1279, 378.4, -5020, 2548), \quad ||Ax^* - b^*|| = 5.15 \cdot 10^{-11}.$$

Для точности float методом Гаусса

$$b^* = (30.4690, 18.2580, 128.1660, -60.9180)^T,$$

$$x^* = (-1006.303, 513.317, -3939.908, 2003.767), \quad ||Ax^* - b^*|| = 0.016.$$

Малое изменение правой части ведет к большому изменению решения, следовательно, матрица плохо обусловлена. Точный расчет числа обусловленности:

$$cond_1A = 1.22 \cdot 10^8$$
,  $cond_{\infty}A = 1.09 \cdot 10^8$ ,  $cond_{max}A = 5.63 \cdot 10^8$ .

Оценка числа обусловленности снизу:

$$cond_A = 42319.177.$$

Результаты для В:

1. Точность double

а) Метод Гаусса

$$x^* = (3, -5, 8, 1)^T$$
,  $||Ax^* - b|| = 2.163 \cdot 10^{-12}$ .

б) Метод QR

$$x^* = (2.999, -5.000, 8.000, 0.999)^T, \quad ||Ax^* - b|| = 3.019 \cdot 10^{-11}.$$

- 2. Точность float
  - а) Метод Гаусса

$$x^* = (3.000, -4.999, 8.000, 1.000)^T, \quad ||Ax^* - b|| = 0.001.$$

б) Метод QR

$$x^* = (3.000, -5.000, 8.000, 0.999)^T, \quad ||Ax^* - b|| = 0.010.$$

Изменим вектор b на величину  $\delta = 0.01$ . Тогда для точности double методом Гаусса

$$b^* = (455.3500, -924.0500, -1554.4700, 59.7500)^T,$$

$$x^* = (2.999, -5.000, 8.000, 0.999), \quad ||Ax^* - b^*|| = 2.24 \cdot 10^{-12}.$$

Для точности float методом Гаусса

$$b^* = (455.3500, -924.0500, -1554.4700, 59.7500)^T,$$

$$x^* = (2.999, -5.000, 8.000, 0.999), \quad ||Ax^* - b^*|| = 0.001.$$

Малое изменение правой части ведет к малому изменению решения, следовательно, матрица хорошо обусловлена. Точный расчет числа обусловленности:

$$cond_1 A = 2.64$$
,  $cond_{\infty} A = 2.64$ ,  $cond_{max} A = 37.05$ .

Оценка числа обусловленности снизу:

$$cond_A = 1.40$$

## 4. Анализ результатов

Использование типа double позволяет получить более точные решения, нежели использование float. Если матрица плохо обусловлена, то решение сильно зависит от ошибки в правой части: любое отклонение приводит к сильному изменению решения. Метод Гаусса считает точнее, чем QR, так как требуется меньшее число арифметических операций для его реализации.

## 5. Контрольные вопросы

1. Каковы условия применимости метода Гаусса без выбора и с выбором ведущего элемента?

Метод Гаусса применим тогда и только тогда, когда все угловые миноры матрицы  $\mathcal{A}$  ненулевые, что равносильно условию  $a_{ii}^{(i-1)} \neq 0$  для всех i=1,2,...,n, где  $a_{ii}^{(i-1)}$  - элементы матрицы на главной диагонали после приведения ее к ступенчатому виду. Соотвественно, в противном случае метод Гаусса без выбора главного элемента в ходе работы может привести к делению на ноль, при этом матрица может быть и невырождена. Метод Гаусса с выбором главного элемента можно применять для любой невырожденной матрицы. Если матрица будет вырожденной, то в какой-то момент главный элемент будет равен нулю, что недопустимо.

2. Докажите, что если  $\det A \neq 0$ , то при выборе главного элемента в столбце среди элементов, лежащих не выше главной диагонали, всегда найдется хотя бы один элемент, отличный от нуля.

Докажем от противного. Допустим, что возможна такая ситуация, когда при условии  $\det \mathcal{A} \neq 0$ , существует такой шаг k, для которого, соотвественно, в k-ом столбце все элементы не выше главной диагонали нулевые (на примере матрицы  $n \times n$ ):

$$\mathcal{A} = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1,k-1} & a_{1k} & \dots & a_{1,n-1} & a_{1n} \\ 0 & a_{22} & \dots & a_{2,k-1} & a_{2k} & \dots & a_{2,n-1} & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & a_{k-1,k-1} & a_{k-1,k} & \dots & a_{k,n-1} & a_{kn} \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & a_{k+1,n-1} & a_{k+1,n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & a_{n-1,n-1} & a_{n-1,n} \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & 0 & a_{nn} \end{pmatrix}.$$

Определитель ступенчатой матрицы равен произведению элементов ее главной диагонали:

$$\det \mathcal{A} = a_{11} * a_{22} * \dots * a_{k-1,k-1} * 0 * a_{k+1,k+1} * \dots * a_{nn}, \quad a_{kk} = 0.$$

Противречие. Следовательно, либо матрица вырождена, либо существует ненулевой элемент не выше главной диагонали.

3. В методе Гаусса с полным выбором ведущего элемента приходится не только переставлять уравнения, но и менять нумерацию неизвестных. Предложите алгоритм, позволяющий восстановить первоначальный порядок неизвестных.

Данную проблему можно решить вводом косвенной индексации. Вместо  $\mathcal{A}[i][j]$  использовать  $\mathcal{A}[row(i)][col(j)]$ , где row и col — массивы (по сути своей являющиеся подстановками), в которых, например, для перемены местами двух строк или столбцов нужно поменять местами соотвествующие индексы.

4. Оцените количество арифметических операций, требуемых для QRразложения произвольной матрицы A размера  $n \times n$ .

Внешний цикл  $i=\overline{1,n-1}$ , внутренний цикл  $j=\overline{i+1,n}$ . Каждый виток цикла j считаются коэффициенты  $c_{ij},s_{ij}$  - 4 операции (так то их 6, но знаменатель мы считаем 1 раз). Далее для замены строк на линейные комбинации понадобится еще один цикл  $k=\overline{1,n}$  по 4 операции. Отсюда получение матрицы R занимает  $4n\cdot\frac{n(n-1)}{2}+4\frac{n(n-1)}{2}=2(n-1)n(n+1)$ . Далее для нахождения матрицы Q воспользуемся соотношением  $R\cdot Q=A$ , или  $Q=A\cdot R^{-1}$ . Найти обратную матрицу для верхнетреугольной можно за  $\frac{n(n-\frac{1}{2})(n-1)}{3}$  операций. Чтобы перемножить матрицы нужно  $n^3$  операций. В итоге  $2(n-1)n(n+1)+\frac{n(n-\frac{1}{2})(n-1)}{3}+n^3\sim\frac{10}{3}n^3$ .

5. Что такое число обусловленности и что оно характеризует? Имеется ли связь между обусловленностью и величиной определителя матрицы? Как влияет выбор нормы матрицы на оценку числа обусловленности?

Числом обусловленности называют величину  $condA = \|A^{-1}\| \cdot \|A\|$ . Стоит отметить, что  $condA = condA^{-1}$ . Эта величина характеризует влияние изменения значений правой части на решение системы; отклонение полученного решения от исходного.

Между числом обусловленности и определителем матрицы нет никакой связи, потому что умножение матрицы на число  $\lambda>0$  меняет определитель, но не меняет число обусловленности, так как  $\det A^{-1}=\frac{1}{\det A}.$ 

- 6. Как упрощается оценка обусловленности, если матрица является:
  - а) диагональной;
  - б) симметричной;
  - в)ортогональной;
  - г) положительно определённой;
  - д) треугольной?
  - а)  $condA=rac{a_{max}}{a_{min}},$  где  $a_{max},a_{min}$  максимальный и минимальный элементы мат-

рицы;

- б)  $condA = \frac{\lambda_{max}}{\lambda_{min}}$ , где  $\lambda_{max}, \lambda_{min}$  максимальный и минимальный собственные элементы матрицы;
- в) Для оценки нормы используют тот факт, что для ортогональной матрицы  $A^{-1} = A^T$ , тогда  $condA = ||A||^2$ . Кроме того, число обусловленности ортогональной матрицы равно единице:
- г) Собственные числа положительно определенной матрицы являются действительными положительными числами, поэтому в этом случае можно считать число обусловленности через собственные числа;
- д)  $condA = \frac{a_{max}}{a_{min}},$  где  $a_{max}, a_{min}$  максимальный и минимальный элементы на диагонали матрицы.
- 7. Применимо ли понятие числа обусловленности к вырожденным матрицам?

Обусловленность оценивает близость матрицы A к вырожденной. Чем больше число обусловленности, тем ближе матрица к вырожденной. Если матрица A — вырожденная, то её число обусловленности стремится к бесконечности.

8. В каких случаях целесообразно использовать метод Гаусса, а в каких — методы, основанные на факторизации матрицы?

Метод Гаусса считает точнее и быстрее, так как требует меньше арифметических операций, но он проигрывает «на длинной дистанции», когда нужно решать одну задачу с различными правыми частями. Для алгоритмов факторизации можно единожды посчитать разложение, в то время как для алгоритма Гаусса придется все начинать сначала.

- 9. Как можно объединить в одну процедуру прямой и обратный ход метода Гаусса? В чём достоинства и недостатки такого подхода? Можно обнулять не все элементы ниже главной диагонали, а все элементы, кроме элементов главной диагонали. Достоинство: один цикл. Недостаток: приходится выполнять лишние арифметические операции.
- 10. Объясните, почему, говоря о векторах, норму  $||x||_1$  часто называют октаэдрической, норму  $||x||_2$  шаровой, а норму  $||x||_\infty$  кубической. Потому что множестно  $X = \{x : ||x|| < 1\}$ , которое называют открытым единичным шаром (для замкнутого неравенство нестрогое), с соответствующей нормой приобретает форму соответствующей геометрической фигуры.