



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

## Отчет по лабораторной работе №1

на тему:

*"Прямые методы решения систем линейных  
алгебраических уравнений"*

Студент \_\_\_\_\_ ФН2-51Б \_\_\_\_\_ М. А. Каган  
(Группа) (Подпись, дата) (И. О. Фамилия)

Студент \_\_\_\_\_ ФН2-51Б \_\_\_\_\_ И. А. Яковлев  
(Группа) (Подпись, дата) (И. О. Фамилия)

Проверил \_\_\_\_\_  
(Подпись, дата) (И. О. Фамилия)

2024 г.

## Оглавление

<b>1. Исходные данные . . . . .</b>	<b>3</b>
<b>2. Краткие сведения . . . . .</b>	<b>3</b>
2.1. Алгоритм Гаусса . . . . .	3
2.2. Метод QR-разложения . . . . .	3
<b>Контрольные вопросы . . . . .</b>	<b>4</b>
<b>Дополнительные вопросы . . . . .</b>	<b>10</b>

## 1. Исходные данные

Система линейных уравнений №1:

$$\begin{cases} 0.2910x_1 + 1.8100x_2 + 9.3110x_3 + 9.1100x_4 = 4.2280 \\ 1.4500x_1 + 8.5790x_2 + 44.1950x_3 + 42.9950x_4 = 20.4290 \\ -0.2900x_1 - 1.7980x_2 - 9.2500x_3 - 9.0500x_4 = -4.2080 \\ 0.0000x_1 + 0.0820x_2 + 0.4100x_3 + 0.4500x_4 = 0.1220 \end{cases}$$

Система линейных уравнений №2:

$$\begin{cases} -106.4000x_1 - 7.0000x_2 - 4.9900x_3 + 0.2600x_4 = 1040.8100 \\ 3.6100x_1 + 22.2000x_2 - 8.5900x_3 - 8.9200x_4 = 615.4100 \\ 2.2800x_1 + 7.7500x_2 + 52.2000x_3 + 9.6500x_4 = 427.5400 \\ -9.0000x_1 + 5.8100x_2 - 0.0900x_3 + 136.8000x_4 = -265.3500 \end{cases}$$

## 2. Краткие сведения

Пусть  $A$  — невырожденная матрица  $n \times n$ ,  $b$  — ненулевой  $n$ -мерный вектор. Необходимо найти такой  $n$ -мерный вектор  $x$ , чтобы он удовлетворял уравнению

$$Ax = b. \quad (1)$$

### 2.1. Алгоритм Гаусса

Метод Гаусса заключается в последовательном обнулении элементов, находящихся под главной диагональю матрицы  $A$  (приведение системы к верхнетреугольному виду), и последовательное вычисление элементов неизвестного вектора  $x$  решением линейных уравнений. Вычисление элементов матрицы происходит по формуле  $a_{ij}^{(k)} = a_{ij}^{(k-1)} - c_{ik}a_{kj}^{(k-1)}$ , где  $k$  - номер итерации,  $c_{ik} = a_{ik}^{(k)} / a_{kk}^{(k)}$ .

### 2.2. Метод QR-разложения

Метод QR-разложения заключается в том, чтобы матрицу  $A$  представить как произведение ортогональной матрицы  $Q$  и верхней треугольной матрицы  $R$ .

Рассмотрим алгоритм метод вращений, для нахождения матрицы  $T = Q^T$ : пусть

$T_{ij}$  — матрица  $n \times n$  вида :

$$T_{ij}(A) = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & \dots & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & \dots & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & c & \dots & s & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & -s & \dots & c & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & 1 \end{pmatrix}, \quad \text{где } 1 \leq i < j \leq n.$$

Коэффициенты  $c$  и  $s$  вычисляются по следующим формулам:

$$c = \frac{a_{ii}}{\sqrt{a_{ii}^2 + a_{ji}^2}}, \quad s = \frac{a_{ij}}{\sqrt{a_{ii}^2 + a_{ji}^2}},$$

При умножении  $T_{ij}(A) \cdot A = A^{(1)}$  элемент  $a_{ji}^{(1)}$  равняется нулю, следовательно

$$T = T_{n-1n} \cdot \dots \cdot T_{24}T_{23}T_{1n} \dots \cdot T_{13}T_{12}.$$

где  $T_{ij} = T_{ij}(A^{(l)})$ ,  $l = (i-1)n + j - i$ , а верхняя треугольная матрица  $R = TA$ . Таким образом, уравнение (1) сводится к двум более простым уравнениям:

$$\begin{cases} Rx = b^*, \\ Qb^* = b. \end{cases}$$

## Контрольные вопросы

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

**Ответ:**

Метод Гаусса без выбора ведущего элемента может быть применен только в том случае, если в процессе преобразования невырожденной матрицы, на главной диагонали не возникает нулевых элементов, поскольку данный алгоритм предполагает деление на элементы  $a_{ii}^{(i-1)}$ , где  $i = 1, \dots, n-1$ . Таким образом, чтобы расширить класс матриц, над которым применим метод Гаусса, достаточно предварительно «выбирать» неизвестное с ненулевым коэффициентом. Выбор происходит посредством перестановок строк и столбцов матрицы.

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.

*Ответ:*

Пусть при выборе главного элемента в одном из столбцов среди элементов, лежащих не выше главной диагонали нет ни одного отличного от нуля элемента. Тогда, после приведения матрицы к верхнетреугольному виду, определитель матрицы  $\det A$  будет равен произведению элементов на главной диагонали; так как один из элементов равен нулю,  $\det A = 0$ , что противоречит исходному предположению.

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.

*Ответ:*

Чтобы восстановить изначальный порядок неизвестных, можно хранить их индексы в отдельном массиве, каждый раз меняя их местами вместе со столбцами. При окончании работы алгоритма необходимо отсортировать решение по переставленным индексам.

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

*Ответ:*

Для вычисления констант  $c$  и  $s$  необходимо произвести минимум две операции умножения и две операции деления. Для умножения матрицы  $A$  на матрицу  $T_{ij}$  достаточно заменить строки  $i$  и  $j$  на их линейные комбинации, для чего требуется умножить каждый элемент  $i$ -й и  $j$ -й строки сначала на  $c$  и  $s$ , затем на  $-s$  и  $c$  соответственно: в сумме получается  $4n$  операций. Для приведения матрицы  $A$  к верхнему треугольному виду необходимо обнулить  $\frac{1}{2}n(n-1)$  элементов, а для обнуления одного элемента необходимо произвести  $4n + 4$  операций, следовательно в сумме получается  $2n(n+1)(n-1)$  операций. Для решения полученной системы необходимо произвести еще приблизительно  $n(n-1)$  операций. В конечном итоге получаем:  $2n^3 + n^2 - 3n \sim 2n^3$ .

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?

*Ответ:*

- (а) Рассмотрим линейную систему уравнений заданных с погрешностью:

$$A(x + \Delta x) = b + \Delta b.$$

Оценим погрешности  $\Delta x$  и  $\Delta b$ :

$$\|\Delta x\| \leq \|A^{-1}\| \|\Delta b\| \quad (2)$$

Теперь поделим на  $\|x\|$  и  $\frac{\|b\|}{\|A\|}$  левую и правую часть соответственно:

$$\begin{aligned} \frac{\|\Delta x\|}{\|x\|} &\leq \|A\| \|A^{-1}\| \frac{\|\Delta b\|}{\|b\|}, \\ \frac{\|\Delta x\|}{\|x\|} &\leq \frac{\|\Delta b\|}{\|b\|} \operatorname{cond} A, \end{aligned} \quad (3)$$

образом была получена связь между относительными погрешностями правой и левой части. Значение  $\|A\| \|A^{-1}\|$  будем называть числом обусловленности матрицы  $A$ , которое характеризует насколько ошибки входных данных влияют на ошибку результата и наоборот.

- (b) Между числом обусловленности и определителем матрицы нет прямой связи: с одной стороны, чем меньше  $\det A$ , тем больше  $\det A^{-1}$ , из-за чего  $\|A^{-1}\|$  также становится больше, следовательно, из оценки (2) следует большее влияние погрешностей левой части на правую. С другой стороны, если собственные значения матрицы не сильно различаются, то и значение  $\operatorname{cond} A$  не будет слишком велико, например, пусть матрица:
- (с) Выбор нормы матрицы на прямую влияет на оценку числа обусловленности — это следует из оценки (3). Приведем пример: рассмотрим матрицу

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 100 & 0 \\ 34 & 34 & 34 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}, \quad A^{-1} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 \\ \frac{1}{100} & 0 & 0 \\ \frac{1}{100} & \frac{1}{34} & -1 \end{pmatrix}.$$

Тогда число обусловленности посчитанное по кубической норме будет равно  $\operatorname{cond}_{\infty} A \approx 106$ , а по октаэдрической норме будет равно  $\operatorname{cond}_1 A \approx 268$ , т.е. разница больше чем в два раза.

6. Как упрощается оценка числа обусловленности, если матрица является:

- (a) диагональной;
- (b) симметричной;
- (c) ортогональной;
- (d) положительно определенной;
- (e) треугольной;

*Ответ:*

- (a) У диагональной матрицы  $A$  собственные значения являются диагональными элементами этой матрицы  $a_{ii}, 1 \leq i \leq n$ . Обратная к диагональной матрице  $A^{-1}$  тоже является диагональной, причем её диагональными элементами будут  $\frac{1}{a_{ii}}, 1 \leq i \leq n$ ; тогда число обусловленности

$$\text{cond}A \geq \frac{\max_{1 \leq i \leq n} |a_{ii}|}{\min_{1 \leq i \leq n} |a_{ii}|}.$$

- (b) Для вычисления числа обусловленности необходимо вычислить нормы матрицы  $\|A\|$  и  $\|A^{-1}\|$ ; ввиду симметрии, требуемые для нахождения норм  $\|A\|_\infty = \max_i \sum_{j=1}^n |a_{ij}|$ ,  $\|A\|_1 = \max_j \sum_{i=1}^n |a_{ij}|$  и  $\|A\|_2 = \left( \sum_{i,j=1}^n a_{ij}^2 \right)^{1/2}$  вычисления будут в половину раз проще.
- (c) Ортогональная матрица  $A$  имеет следующее свойство:  $A^T A = E$ , где  $E$  – единичная матрица. Таким образом,  $A^{-1} = A^T$ , и её число обусловленности  $\text{cond}A \geq \|A\| \|A^{-1}\| = \|A\| \|A^T\|$ , что упрощает вычисления.
- (d) Положительно определенная матрица имеет все собственные значения положительные, что позволяет получить оценку для числа обусловленности через их соотношение:

$$\text{cond}A = \frac{\lambda_{\max}}{\lambda_{\min}}.$$

- (e) Для треугольной матрицы (верхней или нижней) оценку числа обусловленности также можно получить через её диагональные элементы, так как собственные значения треугольной матрицы находятся на её диагонали:

$$\text{cond}A = \frac{\max |\lambda_i|}{\min |\lambda_i|}.$$

7. Применимо ли понятие числа обусловленности к вырожденным матрицам?

*Ответ:*

Нет, поскольку по определению обусловленности:

$$\text{cond}A = \|A\| \|A^{-1}\|,$$

то есть обязана существовать обратная матрица.

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

*Ответ:*

Методы разложения требуют значительно больше операций, чем метод Гаусса, однако их удобно использовать, если требуется решить большое количество уравнений с одной и той же матрицей, более того, такие вычисления будут более устойчивы, то есть их можно использовать для плохо обусловленных матриц.

9. Как можно объединить в одну процедуру прямой и обратный ход метода Гаусса? В чем достоинства и недостатки такого подхода?

*Ответ:*

Прямой ход метода Гаусса находит верхнюю треугольную матрицу  $U$  для некоторой квадратной матрицы  $A$ . Следовательно, если использовать алгоритм над транспонированной матрицей  $A^T$ , то он найдет нижнюю треугольную матрицу  $L$  для матрицы  $A$ . Таким образом, для полноценной реализации метода Гаусса достаточно дважды запустить процедуру прямого хода: сначала для матрицы  $A$ , затем для матрицы  $U^T$ . При таком подходе в разы упрощается реализация метода Гаусса, при этом происходит повторный проход по нулевым элементам матрицы  $U^T$  и возникает необходимость в транспонировании  $U$ , что может существенно увеличить время исполнения алгоритма.

10. Объясните, почему, говоря о векторах, норму  $\|\cdot\|_1$  часто называют октаэдрической, норму  $\|\cdot\|_2$  – шаровой, а норму  $\|\cdot\|_\infty$  – кубической.

*Ответ:*

Кубическая норма  $\|x\|_\infty = \max_k |x_k|$  называется так потому, что множество  $\|x\|_\infty \leq 1$  представляет собой куб со стороной длиной 2. Аналогично, для



---

октаэдрической нормы  $\|x\|_1 = \sum_{j=1}^n |x_j|$  множество  $\|x\|_1 \leq 1$  представляет собой октаэдр, а для евклидовой (шаровой) нормы  $\|x\|_2 = \left(\sum_{i=1}^n x_i^2\right)^{1/2}$  множество  $\|x\|_2 \leq 1$  – шар радиусом 1 в декартовых координатах.

## Дополнительные вопросы

1. Посчитать  $\det A$  при  $n = 4$  через миноры.

*Ответ:*

Пусть дана матрица  $A$ :

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{pmatrix}.$$

Вычислить определитель этой матрицы можно вычислить с помощью разложения по строке или столбцу. Запишем разложение по первой строке:

$$\begin{aligned} \det A = a_{11} \cdot \begin{vmatrix} a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ a_{32} & a_{33} & a_{34} \\ a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{vmatrix} - a_{12} \cdot \begin{vmatrix} a_{21} & a_{23} & a_{24} \\ a_{31} & a_{33} & a_{34} \\ a_{41} & a_{43} & a_{44} \end{vmatrix} + \\ + a_{13} \cdot \begin{vmatrix} a_{21} & a_{22} & a_{24} \\ a_{31} & a_{32} & a_{34} \\ a_{41} & a_{42} & a_{44} \end{vmatrix} - a_{14} \cdot \begin{vmatrix} a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} \end{vmatrix}. \end{aligned}$$

2. Расписать вопрос №3 более подробно: привести пример (небольшой порядок).

*Ответ:*

Пусть дана система уравнений (1):

$$\begin{cases} x_1 + 5x_2 + 3x_3 = 8; \\ 3x_1 + x_2 + 8x_3 = 3; \\ 6x_1 + 2x_2 + x_3 = 16. \end{cases} \quad (4)$$

Матрицы  $A$  и  $b$  соответственно:

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 5 & 3 \\ 3 & 1 & 8 \\ 6 & 2 & 1 \end{pmatrix}, \quad b = \begin{pmatrix} 8 \\ 3 \\ 16 \end{pmatrix}.$$

Создадим два массива перестановок, для строк и для столбцов:

$$\text{rows}_{str} = (1, 2, 3), \quad \text{rows}_{col} = (1, 2, 3).$$

Главным элементом для позиции  $(1, 1)$  будет элемент  $A_{23}$ . Сделаем соответствующую перестановку строк и столбцов:

$$A^{new} = \begin{pmatrix} 8 & 1 & 3 \\ 3 & 5 & 1 \\ 1 & 2 & 6 \end{pmatrix}, \quad b^{new} = \begin{pmatrix} 3 \\ 8 \\ 16 \end{pmatrix},$$

массивы перестановок при этом имеют вид:

$$rows_{str} = [3, 2, 1], \quad rows_{col} = [2, 1, 3].$$

При окончании работы алгоритма с помощью данных массивов можно восстановить исходный порядок переменных и строк в матрице  $A$ .

### 3. Число обусловленности $\text{cond}A = 100$ . Хорошо или плохо?

**Ответ:**

Число обусловленности  $\text{cond}A$  матрицы  $A$  связано с оценкой того, как ошибка в входных данных  $\delta b$  влияет на ошибку в решении  $\delta x$  системы уравнений  $Ax = b$ :

$$\frac{\|\delta x\|}{\|x\|} \leq \text{cond}A \cdot \frac{\|\delta b\|}{\|b\|}.$$

Скажем, если число обусловленности равна 100, то и ошибка может быть увеличена в 100 раз, и в различных задачах это будет иметь разную степень приемлемости, которая, в частности, будет зависеть от ошибки входных данных  $b$ . Например, если ошибка составляет 0.001, т.е.  $\frac{\|\delta b\|}{\|b\|} = 0.001$ , то верхняя оценка для ошибки в решении будет:

$$\frac{\|\delta x\|}{\|x\|} \leq 100 \cdot 0.001 = 0.1.$$

### 4. Посчитать число операций в методе Гаусса и сравнить с числом операций QR-алгоритма.

**Ответ:**

Деление вектора  $b$  на главный элемент строки –  $n$  операций, деление элементов строки на главный элемент строки –  $\frac{n(n-1)}{2}$  операций, вычитание из вектора  $b$  одной из предыдущих строк, умноженной на главный элемент текущей строки –  $\frac{n(n-1)}{2}$  операций, вычисление остальных коэффициентов матрицы – сумма квадратов от 1 до  $n-1$ ,  $\frac{1}{6}(n-1)n(2n-1)$  операций, обратный ход –  $\frac{n(n-1)}{2}$  операций. Итого:

$$n + 3\frac{n(n-1)}{2} + \frac{1}{6}(n-1)n(2n-1) = \frac{n}{3}(n^2 + 3n - 1) \sim \frac{n^3}{3}.$$

Таким образом, метод Гаусса в среднем работает приблизительно в 6 раз быстрее, чем метод QR-разложения.

**5. Количество операций в методе Гаусса с полным выбором элемента.**

*Ответ:*

К прямому и обратному ходу в классическом методе Гаусса добавляется поиск максимального элемента и перестановка строк и столбцов на каждой итерации. Поиск максимального элемента: на каждом шаге поиск происходит по  $(n - k + 1) \times (n - k + 1)$  элементам,  $k = \overline{1, n - 1}$ . Количество операций – сумма квадратов от 1 до  $n - 1$ , равная  $\frac{1}{6} (n - 1) n (2n - 1)$ .

Перестановка строк и столбцов -  $O(n)$  операций на каждом шаге, то есть за  $n - 1$  шагов потребуется приблизительно  $n^2$  операций.

При добавлении данных операций к классическому методу Гаусса, общее количество операций оценивается как  $\frac{2n^3}{3}$ , что есть в два раза больше, чем в классическом методе.

**6. Нарисовать картинки к 10 вопросу, определение эквивалентных норм.**

*Ответ:*

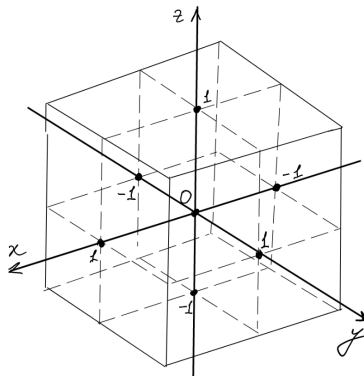


Рис. 1. Множество  $\|x\|_{\infty} \leq 1$

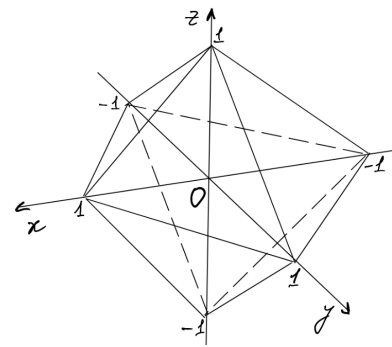


Рис. 2. Множество  $\|x\|_1 \leq 1$

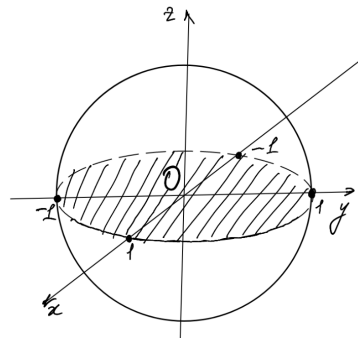


Рис. 3. Множество  $\|x\|_2 \leq 1$

**Определение.** Пусть  $\|\cdot\|_a$  и  $\|\cdot\|_b$  – нормы на векторном пространстве  $V$ , тогда они называются **эквивалентными**, если  $\exists$  положительные постоянные  $C_1 > 0$  и  $C_2 > 0$  такие, что для всех векторов  $v \in V$  выполнены неравенства:

$$C_1\|v\|_a \leq \|v\|_b \leq C_2\|v\|_a.$$

7. Привести пример системы, решить которую получится только методом Гаусса с выбором главного элемента:

$$A = \begin{pmatrix} 3 & 6 & 9 \\ 2 & 6 & 7 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

8. (а) Приведите пример матрицы, у которой число обусловленности велико, а определитель мал:

$$A = \begin{pmatrix} 853.55 & -500 & -146.45 \\ 0.14 & 0.5 & -0.85 \\ 0.0005 & 0.0007 & 0.0005 \end{pmatrix},$$

$$\text{cond}A \sim 1.06 \cdot 10^6, \det A \sim 0.99$$

- (б) число обусловленности мало, а определитель велик:

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 100 & 0 \\ 34 & 34 & 34 \\ 99 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\text{cond}A \sim 3.68, \det A = 336600$$