

# Лабораторная работа №1 по курсу "Методы вычислений"

## "Прямые методы решения систем линейных алгебраических уравнений"

Выполнили: студенты группы ФН2-52Б Пащенко Николай и Попов Артем.

Варианты 15 и 17.

### Контрольные вопросы

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

Выбор главного элемента при решении СЛАУ методом Гаусса означает, что на  $k$ -ом шаге выбирается максимальный элемент в текущем столбце (частичный выбор) или и в текущем столбце и в текущей строке (полный выбор).

Условие применимости метода Гаусса с выбором главного элемента – это невырожденность исходной матрицы  $A$ , т.к. всегда найдется элемент в текущем столбце, не равный 0 (иначе определитель матрицы равен 0, что противоречит условию). Условием применимости метода Гаусса без выбора главного элемента является то, что на  $k$ -ом шаге элемент  $a_{kk}$  не равняется 0. Однако это не следует из условия  $\det A \neq 0$ .

Для того, чтобы на  $k$ -ом шаге прямого хода метода Гаусса без выбора главного значения все элементы  $a_{ii}, i = 1, \dots, k$  матрицы  $A^{(k)}$  не равнялись 0 необходимо и достаточно, чтобы все главные угловые миноры исходной матрицы  $A$  были ненулевыми.

◀ (Необходимость)

Рассмотрим матрицу  $A^{(k)}$  на  $k$ -ом шаге:

$$A^{(k)} = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1k} & \dots & a_{1n} \\ 0 & a_{22} & \dots & a_{2k} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & a_{kk} & \dots & a_{kn} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & a_{nn} \end{pmatrix}$$

Рассмотрим угловые миноры этой матрицы:

$$\begin{aligned}\Delta_1 &= a_{11} \\ \Delta_2 &= a_{11} \cdot a_{12} \\ &\dots \\ \Delta_k &= a_{11} \cdot a_{12} \cdot \dots \cdot a_{kk} \\ &\dots\end{aligned}$$

По условию, ни один из них не равен 0. В основе метода Гаусса лежит сложение и вычитание строк, умноженных на число. Но по свойству определителя матрицы, эти действия не меняют его величину. Следовательно, главные угловые миноры исходной матрицы  $A$  также не равны 0.

(Достаточность)

Пусть все угловые миноры исходной матрицы  $A$  ненулевые. Приводя матрицу к верхнетреугольному виду, будем производить сложение и вычитание строк, умноженных на число. По свойству определителя, эти действия не изменят его значение. Следовательно, все угловые миноры матрицы  $A^{(k)}$  на  $k$ -ом шаге, равные произведению элементов на главной дигонали, также будут не равны 0. Следовательно, ни один элемент  $a_{ii}, i = 1, \dots, k$  не равен 0, что и требовалось доказать. ►

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.

◄ Доказательство будем проводить "от противного". Допустим, что на  $k$ -ом шаге прямого хода метода Гаусса с выбором главного элемента в  $k + 1$ -ом столбце все элементы не выше главной диагонали равны нулю:

$$A^{(k)} = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1k} & a_{1k+1} & \dots & a_{1n} \\ 0 & a_{22} & \dots & a_{2k} & a_{2k+1} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & a_{kk} & a_{kk+1} & \dots & a_{kn} \\ \dots & 0 & 0 & 0 & 0 & \dots & \dots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

Элементарные преобразования строк (сложение и вычитание строк, умноженных на число) не меняют величину определителя. Следовательно, определитель матрицы  $A^{(k)}$  и определитель исходной матрицы  $A$  равны. Разложим определитель матрицы  $A^{(k)}$  последовательно по столбцам, начиная с 1-го:

$$\Delta_A = \Delta_{A^{(k)}} = a_{11} \cdot a_{22} \cdot \dots \cdot a_{kk} \cdot \begin{vmatrix} 0 & \dots & \dots \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}$$

Получили определитель с нулевым столбцом, по свойству определителя матрицы, он равен 0. Получили противоречие, следовательно, наше предположение неверно и при выборе главного элемента в столбце среди элементов, лежащих не выше главной диагонали, всегда найдется хотя бы один элемент, отличный от нуля. ►

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.

Пусть требуется реализовать метод Гаусса с полным выбором ведущего элемента для решения СЛАУ с матрицей  $A$ , при котором на  $k$ -ом шаге прямого хода выбирается максимальный элемент среди  $a_{ij}$ ,  $i, j = k, k + 1, \dots, n$  и становится на позицию  $(k, k)$ . Для того, чтобы восстановить первоначальный порядок неизвестных, создадим два целочисленных массива  $N_{line}$  и  $N_{column}$ , в которых изначально хранится порядок следования строк и столбцов исходной матрицы соответственно. Т.е. изначально там хранятся числа по порядку от 0 до  $N - 1$ .

Теперь, меняя местами  $i$  и  $j$  строки (столбцы) матрицы  $A$ , нужно просто поменять местами  $i$  и  $j$  элемент массива  $N_{line}$  ( $N_{column}$ ). Изменение вектора  $b$  правой части осуществляется перестановкой элементов в массиве  $N_{line}$ . После изменения порядка следования строк и/или столбцов матрицы  $A$ , обращение к элементу  $a_{ij}$  производится через элементы массивов  $N_{line}$  и/или  $N_{column}$  следующим образом:  $A[N_{line}[i]][N_{column}[j]]$ .

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

В методе  $QR$ -разложения ортогональную матрицу вращений  $T$  можно посчитать с помощью коэффициентов  $c_{ij} = \frac{a_{ii}}{\sqrt{a_{ii}^2 + a_{ji}^2}}$  и  $s_{ij} = \frac{a_{ji}}{\sqrt{a_{ii}^2 + a_{ji}^2}}$ , преобразовав в циклах единичную матрицу. И с помощью  $c_{ij}$  и  $s_{ji}$  можно получить верхнетреугольную матрицу  $R$ .

Для того, чтобы оценить количество арифметических операций необходимо все циклы заменить суммированием, а каждую строку заменить количеством операций в ней: умножения, деления, возведения в квадрат и извлечения квадратного корня.

Весь метод  $QR$ -разложения требует внешнего цикла по  $i = 0, \dots, N - 1$ . Далее в цикле от  $j = i + 1$  до  $N - 1$  для вычисления коэффициентов  $c_{ij}$  и  $s_{ji}$  необходимо выполнить 5 операций (2 раза возведение в квадрат, 1 раз извлечение корня, 2 раза деление). При вычислении матрицы  $T$  требуется 4 арифметических операции в цикле уже от  $k = 0$  до  $N - 1$ , а для изменения матрицы  $R$  также нужно 4

операции, но цикл проходит от  $k = i$  до  $N - 1$ , так как нет необходимости считать вычисленные ранее элементы матрицы. В итоге получаем:

$$\sum_{i=0}^{N-1} (N - i - 1) + \sum_{i=0}^{N-1} \sum_{j=i+1}^{N-1} 4(N - j - 1) + \sum_{i=0}^{N-1} \sum_{j=i+1}^{N-1} 4(N - j) = \frac{4N^3}{3}$$

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?

Число  $M_A = \|A\| \cdot \|A^{-1}\|$  называется числом обусловленности матрицы  $A$ . Умножение или деление матрицы на число не меняет ее число обусловленности. Обусловленность матрицы – это устойчивость ее решения к малым погрешностям входных данных. Матрица называется хорошо обусловленной, если малым погрешностям входных данных отвечают малые погрешности решения, и плохо обусловленной, если возможны сильные изменения решения при малых возмущениях входных данных.

Величина определителя не влияет на число обусловленности. Это становится понятно, если рассмотреть следующие матрицы:

$$A = \begin{pmatrix} \varepsilon & 0 \\ 0 & \varepsilon \end{pmatrix}, \quad B = \begin{pmatrix} \frac{1}{\varepsilon} & 0 \\ 0 & \frac{1}{\varepsilon} \end{pmatrix}, \quad \varepsilon \rightarrow 0.$$

Тогда определитель матрицы  $A$  будет стремиться к 0, а определитель матрицы  $B$  будет стремиться к бесконечности. Однако, если домножить матрицу  $A$  на  $\frac{1}{\varepsilon}$ , а матрицу  $B$  на  $\varepsilon$ , то получим, что число обусловленности матриц  $A$  и  $B$  одинаковы и равны 1.

Выбор нормы не влияет на оценку числа обусловленности, так как нормы матриц эквивалентны.

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

- а) диагональной;
- б) симметричной;
- в) ортогональной;
- г) положительно определенной;
- д) треугольной?

а) У диагональной матрицы на главной диагонали стоят собственные значения. Следовательно, число обусловленности будет больше либо равно отношению модуля максимального числа на главной диагонали к минимальному числу на главной диагонали., т.е.  $M_A \geq \frac{|\lambda_{max}|}{|\lambda_{min}|}$ .

б) Обратная к симметричной матрице также симметрична. Облегчает поиск обратной матрицы, т.е. можно найти только диагональные элементы и элементы,

лежащие ниже (выше) главной диагонали. Для симметричной матрицы кубическая и октаэдрическая нормы совпадают.

в) Для ортогональной матрицы верно равенство  $A^{-1} = A^T$ , поэтому достаточно транспонировать исходную матрицу, чтобы найти обратную.

г) Матрица  $A$  положительно определена, тогда существует матрица  $B$  такая, что  $A = B \cdot B$ . Следовательно, число обусловленности матрицы  $A$ ,  $M_A \leq M_B \cdot M_B$ . Т.е. число обусловленности положительно определенной матрицы ограничено сверху.

д) Собственные значения треугольной матрицы, так же как и в случае диагональной, равны элементам на главной диагонали. Поэтому оценку можно провести аналогично пункту (а).

7\*) Применимо ли понятие числа обусловленности к вырожденным матрицам? Обратная матрица по определению существует только для невырожденной матрицы. Следовательно, число обусловленности не определено для вырожденных матриц.

8\*) В каких случаях целесообразно использовать метод Гаусса, а в каких методы, основанные на факторизации матрицы?

Метод Гаусса целесообразно использовать, когда матрица  $A$  и столбец  $b$  изменяются. Так как в данном случае количество арифметических операций для произвольной матрицы  $A$  размера  $n \times n$  будет порядка  $\frac{n^3}{3}$ . А в методе  $QR$ -разложения требуется больше вычислительных затрат. Метод  $QR$ -разложения целесообразно использовать, когда матрица  $A$  остается неизменной, а столбец правой части меняется. С помощью метода вращений можно один раз вычислить ортогональную матрицу  $Q$  и верхнетреугольную матрицу  $R$ , а далее использовать только обратный ход метода Гаусса для различных векторов правой части.

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

Объединить прямой и обратный ход метода Гаусса можно следующим образом: организовать цикл таким способом, чтобы "обнулялись" не только диагональные элементы, но и элементы над главной диагональю. Т.е. привести матрицу к диагональному виду. Тогда столбец правой части и будет решением.

Недостаток объединения в одну процедуру заключается в том, что в таком случае не получится использовать обратный ход метода Гаусса для решения СЛАУ с помощью  $QR$ -разложения.

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

Распишем подробнее каждую норму в отдельности для вектора  $x$ .

$$\|x\|_1 = \sum_{i=1}^n |x_i|$$

В пространстве векторов  $R^3$  множество  $\|x\|_1 \leq 1$  представляет собой октаэдр. Т.е.

сумма векторов по трем направлениям не превышает единицы, следовательно, от осей "отсекается" треугольник.

$$\|x\|_2 =$$

В пространстве векторов  $\mathbb{R}^3$  множество  $\|x\| \leq 1$  представляет собой шар радиуса 1.

$$\|x\|_\infty = \max_i |x_i|$$

В пространстве векторов  $\mathbb{R}^3$  множество  $\|x\|_\infty \leq 1$  представляет собой куб со стороной 2.