Численные методы линейной алгебры.

Тема 2

К численным методам линейной алгебры

относятся численные методы решения <u>четырех</u> <u>основных задач ЛА</u>:

- решение систем линейных алгебраических уравнений (СЛАУ);
- » вычисление <u>определителей</u> квадратных матриц;
- **нахождение** <u>обратной матрицы</u>;
- нахождение <u>собственных значений</u> и <u>векторов</u> матриц (решение спектральной задачи линейной алгебры).

Исследование ряда научно-технических, экономических и прочих проблем приводит к математическим моделям непосредственно в форме систем линейных алгебраических уравнений.

Однако гораздо чаще они появляются в процессе математического моделирования как промежуточный этап при решении более сложной задачи, например, после дискретизации (и, если необходимо, линеаризации) интегральных, дифференциальных, интегро-дифференциальных уравнений или систем уравнений такого сорта.

В силу этого задачи линейной алгебры являются наиболее часто решаемыми математическими задачами в процессе математического моделирования.

Прямые методы решения систем линейных алгебраических уравнений (СЛАУ). Исследование погрешностей решения СЛАУ прямыми методами.

- Постановка задачи решения СЛАУ. Классификация систем линейных уравнений. Прямые и итерационные методы решения.
- Нормы векторов и матриц. Обусловленность задачи решения СЛАУ. Число обусловленности.
- Метод Гаусса: основная идея и схемы реализации (схема единственного деления и с выбором главных элементов). Алгоритмизация метода Гаусса. LU-разложение матрицы и его использование.
- Метод прогонки. Алгоритм и трудоемкость метода.
- Вычисление определителя и обратной матрицы.

Решение СЛАУ — одна из классических задач линейной алгебры, во многом определившая её объекты и методы.

Система линейных алгебраических уравнений (линейная система, также потребляются аббревиатуры **СЛАУ**, **СЛУ**) — система уравнений, каждое уравнение в котором является <u>линейным</u> — алгебраическим уравнением первой степени.

В классическом варианте коэффициенты при переменных, свободные члены и неизвестные считаются вещественными числами, но все методы и результаты сохраняются (либо естественным образом обобщаются) на случай комплексных чисел.

Пример 1

Система из двух уравнений с двумя неизвестными имеет вид:

$$\Longrightarrow \begin{cases} 2x_1 + 3x_2 = 6, \\ 4x_1 + 9x_2 = 15. \end{cases}$$

Чтобы найти неизвестные x_1, x_2 нужно

1. Решить первое (верхнее) уравнение относительно x_i :

$$x_1 = 3 - \frac{3}{2}x_2$$

Затем подставить полученное решение во второе (нижнее) уравнение и получить уравнение только с x_2 :

$$4\left(3-\frac{3}{2}x_2\right)+9x_2=15.$$

Найти x_2 , решив это уравнение. Потом подставить x, в выражение для \mathbf{x}_{i} .

жение для
$$\mathbf{x}_{_{1}}$$
.
Решение получено: $\mathbf{x}_{1}=\frac{3}{2}$ י $\mathbf{x}_{2}=1$

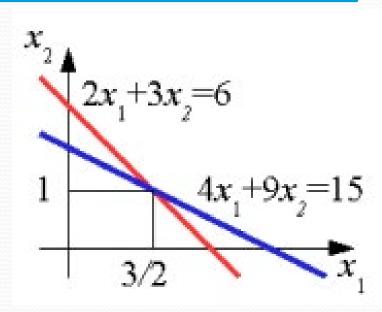
Пример 1

Данную систему можно наглядно изобразить на графике в виде двух прямых :

$$y = -2/3x + 2$$
 и $y = -4/9x + 5/3$

Точка их пересечения является решением

$$\begin{cases} 2x_1 + 3x_2 = 6, \\ 4x_1 + 9x_2 = 15. \end{cases}$$



Швейная фабрика в течении трех дней производила костюмы, плащи и куртки.

Известны: объемы выпуска продукции за три дня и денежные затраты на производство за эти три дня. Найти себестоимость единицы продукции каждого вида.

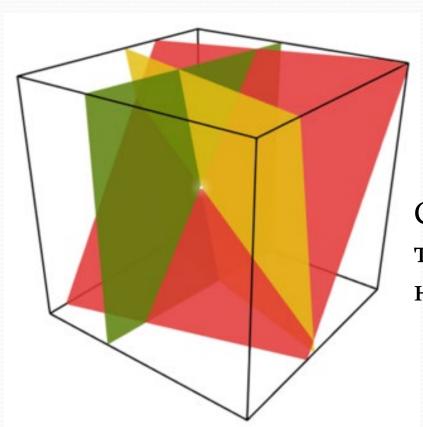
| День | Объем выпуска продукции(| | | Затраты |
|------|--------------------------|-------|--------|-----------|
| | единиц) | | | (тыс.усл. |
| | Костюмы | Плащи | Куртки | ед) |
| I | 50 | 10 | 30 | 176 |
| II | 35 | 25 | 20 | 168 |
| III | 40 | 20 | 30 | 184 |

Зная затраты на каждый день и количество произведенной продукции за день, составим систему линейных уравнений:

$$50x + 10y + 30z = 176;$$

 $35x + 25y + 20z = 168;$
 $40x + 20y + 30z = 184.$

Решим систему и найдем себестоимость производства одного костюма - 1,8 тыс.усл.ед, производства одного плаща - 2,6 тыс.усл.ед и производства одной куртки - 2 тысячи усл.ед.



Система линейных уравнений от трёх переменных определяет набор *плоскостей*:

$$Ax + By + Cz + D = 0$$
.

Точка их пересечения является решением

Общий вид системы линейных алгебраических уравнений:

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1, \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2, \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n = b_m. \end{cases}$$

Здесь m — количество уравнений, а n — количество переменных x_1 , x_2 , ..., x_n (неизвестных, которые надо определить), коэффициенты a_{11} , a_{12} ,..., a_{mn} и свободные члены b_1 , b_2 , ..., b_m предполагаются известными. Индексы коэффициентов: первый индекс (i) обозначает номер уравнения, второй (j) — номер переменной, при

которой стоит этот коэффициент.

В матричной форме система линейных алгебраических уравнений может быть представлена в виде:

Здесь A — это матрица системы, x — столбец неизвестных, а b — столбец свободных членов.

Если к матрице **A** приписать справа столбец свободных членов, то получившаяся матрица называется **расширенной**

$$\overline{A} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & \dots & a_{1n} & a_{1(n+1)} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & \dots & a_{2n} & a_{2(n+1)} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{m1} & a_{m2} & a_{m3} & \dots & a_{mn} & a_{m(n+1)} \end{bmatrix}$$

С этой матрицей можно обращаться так же, как и с системой - переставлять строки, прибавлять кратное одной строки к другой, исключая неизвестные и приводя матрицу к треугольному или диагональному виду.

Система называется **однородной**, если все её свободные члены равны нулю ($\boldsymbol{b_1}$, $\boldsymbol{b_2}$, ..., $\boldsymbol{b_m}$ = \boldsymbol{o}), иначе — **неоднородной**.

Квадратная система линейных уравнений — система, у которой количество уравнений совпадает с числом неизвестных (m=n).

Система, у которой число неизвестных больше числа уравнений является (n>m) недоопределённой, если уравнений больше, чем неизвестных (m>n), то система является переопределённой.

Такие системы линейных алгебраических уравнений также называются *прямоугольными*.

Решение системы линейных алгебраических уравнений — совокупность n чисел c_1 , c_2 , ..., c_n , таких что их соответствующая подстановка вместо x_1 , x_2 ,..., x_n в систему обращает все её уравнения в moxcdecmba.

Система называется совместной, если она имеет хотя бы одно решение, и несовместной, если у неё нет ни одного решения. Решения считаются различными, если хотя бы одно из значений переменных не совпадает. Совместная система с единственным решением называется определённой, при наличии более одного решения — недоопределённой.

Теорема Кронекера-Капелли (критерий совместности системы линейных уравнений)

Для того чтобы система линейных уравнений

$$\left\{egin{array}{l} a_{11}x_1+a_{12}x_2+\ldots +a_{1n}x_n=b_1, \ a_{21}x_1+a_{22}x_2+\ldots +a_{2n}x_n=b_2, \ \ldots \ldots \ldots \ldots \ a_{m1}x_1+a_{m2}x_2+\ldots +a_{mn}x_n=b_m \end{array}
ight.$$

была совместной, необходимо и достаточно, чтобы ранг матрицы A системы был равен рангу ее расширенной матрицы $ilde{A}=\ (A|B)$: $\operatorname{rk}\ A=\operatorname{rk}\ (A|B)$, т.е.

$$\operatorname{rk} \, egin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \ \dots & \dots & \dots & \dots \ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix} = \operatorname{rk} \, egin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & b_1 \ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} & b_2 \ \dots & \dots & \dots & \dots \ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} & b_m \end{pmatrix}.$$

Метод Крамера. Решение системы может быть записано по формулам Крамера: $x_i = \frac{\Delta_i}{\Lambda}, \qquad i = 1,...,n$

где $\Delta = det(A)$, а Δi — определитель, получающийся из определителя матрицы A заменой i-го столбца столбцом свободных членов b.

Казалось бы, формулы Крамера полностью решают задачу построения решения системы линейных уравнений. Однако, <u>на практике они не используются.</u>

Это объясняется тем, что **непосредственное вычисление определителя** требует более **n!** арифметических операций что уже при **n** = **30** недоступно даже для самых мощных ЭВМ.

Матричный метод решения. Решение системы с невырожденной матрицей может быть получено по формуле:

$$A \cdot \vec{x} = \vec{b} \implies \vec{x} = A^{-1} \cdot \vec{b}$$

Для нахождения обратной матрицы A^{-1} наиболее распространённым методом – методом алгебраических дополнений – потребуется вычислить определитель матрицы A и n^2 алгебраических дополнений (каждое из которых - определитель (n-1)-го порядка!).

На сегодняшний день есть необходимость в методах решении *систем большего порядка* – в приложениях приходится иметь дело с системами уравнений, размерности которых могут достигать значений $10^6 - 10^7$!

Системы такой размерности трудно себе представить! Еще труднее себе представить как такие системы решаются. В самом деле, если хранить матрицу А в памяти ЭВМ, то на это потребуется $Q = 8n^2$ байт памяти, если для хранения одного числа отводится 8 байт (как для чисел типа double).

При $n = 10^6$ получаем Q = 8 Терабайт.

Можно предположить, что для решения СЛАУ очень большой размерности нужны суперкомпьютеры. Однако, это не так по нескольким причинам:

- Заполненность матриц (наличием большого числа нулевых коэффициентов в СЛАУ).
- Типы численных методов решения СЛАУ (существуют итерационные методы решения СЛАУ).
- Точность решения (в практических ситуациях не всегда нужна высокая точность решения).

Заполненность матриц. В приложениях приходится иметь дело с двумя типами матриц: с плотными и разреженными матрицами.

Матрицы, наличием нулевых элементов в которых можно пренебречь, называют *плотными* матрицами. Они хранятся в ЭВМ в виде двумерного массива и обращение к элементу этой матрицы требует небольших накладных расходов.

Матрицы, содержащие относительно небольшое число ненулевых элементов называют разреженными матрицами.

СЛАУ с разреженными матрицами коэффициентов часто возникают при решении дифференциальное уравнение в частных производных.

Разреженные матрицы хранятся в памяти ЭВМ в специальном формате, причем хранятся только ненулевые элементы.

Примером такой матрицы является матрица достаточно большого размера n, на каждой строке которой имеется лишь небольшое число m ненулевых элементов. При n = 106, $m \approx 10$ для их хранения требуется ≈ 100 Мегабайт памяти.

Обращение к произвольному элементу *аіј* такой матрицы требует больших накладных расходов, но, в зависимости от формата хранения, требует небольших расходов для доступа ко всем ненулевым элементам строки или столбца.

Помимо того, что для большинства вычислительных задач, встречающихся в настоящее время на практике, характерным является большой порядок n матрицы A, следует отметить еще одну особенность - серийность задачи.

Обычно требуется решить не одну, а целую серию СЛАУ с одной и той же или близкими матрицами и с разными правыми частями.

В связи с этим важное значение для сравнительного анализа численных методов решения задач линейной алгебры имеют оценки трудоемкости описываемых методов для решения подобных задач.

Методы решения СЛАУ делят на *прямые* (точные) методы и *итерационные* методы решения

К прямым методам относятся алгоритмы, которые в предположении, что вычисления ведутся без округлений, позволяют получить точное решение системы за конечное число арифметических действий. Т.е. метод называется прямым, если для нахождения решения требуется конечное число операций + , - , * , / (и извлечений квадратного корня).

Например, *матричный метод* и *метод Крамера* являются прямыми методами.

Прямые методы только теоретически позволяют найти точное решение задачи.

При расчетах на ЭВМ из-за представления чисел конечным числом разрядов и большого числа операций (для плотных матриц прямые методы требуют порядка $O(n^3)$ операций) происходит накоплению погрешностей округления, иногда настолько значительное, что приводит к бессмысленному результату.

Некоторые прямые методы:

- **Метод Гаусса и его модификации:** Метод *LU* разложения, метод Гаусса Жордана, метод оптимального исключения неизвестных
- Метод прогонки

Итерационные методы позволяют за конечное число операций отыскать лишь приближенное решение, но зато позволяют получить его с заданной точностью (!)).

Они реализуются, чаше всего, как одношаговые или двухшаговые рекуррентные формулы и генерируют последовательность векторов-приближений, сходящуюся к решению. Итерационные методы не требуют обязательного хранения матрицы A - требуется уметь вычислять лишь произведение A на заданный вектор и не редки случаи, когда это можно сделать без хранения A.

Итерационные методы оказываются выгодными, если:

- нужна невысокая точность решения;
- при решении больших и сверхбольших систем;
- при решении СЛАУ со специальными матрицами.

Некоторые итерационные методы:

- Метод Якоби (метод простой итерации)
- Метод Зейделя
- Метод релаксации
- Многосеточный метод

Согласно теореме Кронекера-Капелли система линейных алгебраических уравнений с квадратной матрицей коэффициентов A имеет единственное решение, если определитель $\det(A)$ не равен нулю.

Такая матрица имеет обратную и называются **невырожденной.** Матрица, не имеющая обратной, называется соответственно **вырожденной**, у такой матрицы определитель равен нулю.

На практике встречаются матрицы (и соответствующие системы уравнений), «близкие» к вырожденным. Рассмотрим особенности решения таких систем на примере.

Пример 3
$$\begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 2 & 3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 4 \\ 7 \end{bmatrix}. \qquad (2) \qquad \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 \\ 1 \end{bmatrix}.$$
$$\begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 2 & 3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 4,001 \\ 7,001 \end{bmatrix}, \qquad \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1,999 \\ 1,001 \end{bmatrix}.$$
$$\begin{bmatrix} 1,001 & 2,001 \\ 2,001 & 3,001 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 4 \\ 7 \end{bmatrix}, \qquad \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2,003 \\ 0,997 \end{bmatrix}.$$

Система уравнений считается хорошо обусловленной, если малые изменения в коэффициентах матрицы или в правой части вызывают малые изменения в решении.

Пример 3

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 2 & 3,999 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 4 \\ 7,999 \end{bmatrix}. \quad (1) \quad \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 \\ 1 \end{bmatrix}.$$

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 2 & 3,999 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 4.001 \\ 7,998 \end{bmatrix}. \quad \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -3,999 \\ 4,000 \end{bmatrix}.$$

$$\begin{bmatrix} 1,001 & 2,001 \\ 2,001 & 3,998 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 4 \\ 7,999 \end{bmatrix}, \quad \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 3,994 \\ 0,001388 \end{bmatrix}.$$

Система уравнений считается <u>плохо обусловленной</u>, если малые изменения в коэффициентах матрицы или в правой части вызывают большие изменения в решении.

Ошибки округления, совершенные в процессе вычислений, почти всегда приводят к тому, что вычисленное решение x^* в определенной степени отличается от теоретического решения $X = A^{-1} \cdot B$.

Для анализа реакции решения на «возмущение» системы используют два вектора

- вектор ошибки : $\Delta X = X^* - X$

 $r = AX^* - B$ вектор невязки :

Из теории матриц известно, что если одна из этих величин равна нулю, то и другая также должна быть равна нулю.

Но они не обязаны <u>одновременно</u> быть "малыми". Поэтому, к сожалению, если мала невязка, нельзя сделать вывод, что и ошибка мала.

Если значение определителя матрицы *A* не слишком близко к нулю, то и невязка, и погрешность полученного решения будут достаточно малы.

В противном случае по значению невязки нельзя судить о величине погрешности.

Для матрицы, определитель которой не равен нулю, обратная матрица называется устойчивой, если малым изменениям элементов матрицы отвечают малые изменения элементов обратной матрицы, иначе обратная матрица называется неустойчивой.

Матрица называется **хорошо обусловленной**, если обратная матрица устойчива, в противном случае матрица называется **плохо обусловленной**.

Для большинства алгоритмов решения систем влияние ошибок округления можно учесть, используя принцип эквивалентных возмущений: считают, что

процесс решения исходной системы

с учетом погрешностей округления

эквивалентен

точному решению некоторой возмущенной

системы:
$$(A + \delta A)(\vec{x} + \delta \vec{x}) = (\vec{b} + \delta \vec{b})$$

Каждому вычислительному алгоритму соответствует своя матрица эквивалентных возмущений.

Если матрица линейной системы уравнений *плохо* обусловлена, то незначительные изменения ее коэффициентов могут приводить к большим изменениям решения.

Связь между величиной невязки и величиной ошибки определяется ислом обусловленности матрицы A - характеристикой, не связанной с какимлибо численным алгоритмом и отражающей только свойства системы.

Это число обозначают $cond(A) = \nu(A) = \mu(A)$.

Свойства числа обусловленности:

- $Cond(A) \ge 1$;
- Cond(A) = 1 для единичной матрицы;
- Cond(kA) = kCond(A).

Число обусловленности Cond(A) оценивает близость матрицы коэффициентов A к вырожденной.

Если $Cond(A) \ge 1000$ – матрица A *плохо обусловлена*.

Если $1 \leq Cond(A) \leq 100$ – матрица A считается хорошо обусловленной.

Для оценки величины погрешностей и обусловленности систем используют нормы векторов и согласованные с ним нормы матриц.

Наиболее употребительными на практике являются следующие векторные нормы:

• абсолютная векторная норма или 1-норма -

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

• максимальная векторная норма или ∞-норма -

$$\|x\|_{\infty} = \max_{1 \le i \le n} |x_i|$$

Согласованные с векторными соответствующие матричные нормы:

• столбцовая матричная норма или 1-норма - максимальная сумма модулей элементов каждого из столбцов матрицы $\|A\|_1 = \max_{1 \le j \le n} \sum_{i=1}^n |a_{ij}|$

• строчная матричная норма или ∞-норма -

максимальная сумма модулей элементов каждой из

строк матрицы

$$||A||_{\infty} = \max_{1 \le i \le n} \sum_{j=1}^{n} |a_{ij}|$$

Число обусловленности обозначают cond(A) и определяют по формуле:

 $cond(A) = ||A|| \cdot ||A^{-1}||$.

Установлено, что *относительная невязка* и *относительные эквивалентные возмущения системы* имеют величину, сравнимую с ошибкой округления, независимо от того, насколько плохо обусловлена матрица:

 $\frac{\left\|b - Ax^*\right\|}{\left\|Ax\right\|} = O(\beta^{-t}), \quad \frac{\left\|\delta A\right\|}{\left\|A\right\|} = O(n \cdot \beta^{-t})$

Здесь β — основание системы представления чисел с плавающей точкой, а t — число цифр мантиссы.

Для относительной погрешности решения

системы

$$A \cdot (\vec{x} + \delta \vec{x}) = (\vec{b} + \delta \vec{b})$$

справедливы неравенства:

$$\frac{\|\delta x\|}{\|x\|} = O(cond(A) \cdot \beta^{-t})$$

Для относительной погрешности решения

системы

$$(A + \delta A) \cdot (\vec{x} + \delta \vec{x}) = (\vec{b} + \delta \vec{b})$$

справедливы неравенства:

$$\frac{\left\|\delta x\right\|}{\left\|x\right\|} \le \frac{cond(A)}{1 - cond(A) \cdot \frac{\left\|\delta A\right\|}{\left\|A\right\|}} \cdot \left(\frac{\left\|\delta A\right\|}{\left\|A\right\|} + \frac{\left\|\delta b\right\|}{\left\|b\right\|}\right)$$

Отсюда видно, что на точность решения влияют два фактора: число обусловленности матрицы и эквивалентые возмущения. Относительная ошибка будет мала, если мало число cond(A), но она может быть очень велика, если матрица почти вырождена.

При решении *плохо обусловленных систем* традиционные вычислительные методы могут приводить к большим ошибкам при незначительной погрешности коэффициентов. Для решения таких систем требуются специальные алгоритмы.

Пример 3 (продолжение)
$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 2 & 3.999 \end{bmatrix}$$
, $\det A = -0.001$, $||A|| = 5.999$

$$A^{-1} = \frac{1}{-0.001} \begin{bmatrix} 3.999 & -2 \\ -2 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -3999 & 2000 \\ 2000 & -1000 \end{bmatrix}, \quad ||A^{-1}|| = 5999$$

$$condA = 5.999 * 5999 = 35988$$

$$\frac{\left\|\Delta X\right\|_{\infty}}{\left\|X^*\right\|_{\infty}} \le cond(A) \cdot \frac{\left\|\Delta B\right\|_{\infty}}{\left\|B\right\|_{\infty}} \qquad \frac{\left\|\Delta X\right\|_{\infty}}{\left\|X\right\|_{\infty}} \le 35988 \cdot \frac{\left\|\Delta B\right\|_{\infty}}{\left\|B\right\|_{\infty}}$$

$$\frac{\left\|\Delta X\right\|_{\infty}}{\left\|X\right\|_{\infty}} \le 35988 \cdot \frac{\left\|\Delta B\right\|_{\infty}}{\left\|B\right\|_{\infty}}$$

$$\frac{5.999}{2} \le 35988 \cdot \frac{0.001}{2}$$

$$2.999 \le 17.9$$

Пример 4. Матрица Гильберта — хороший пример плохо обусловленной матрицы:

$$H_n = \left(\frac{1}{i+j-1}\right), \qquad i.j = 1,...,n$$

$$\det(H_n) \approx 0.6 \, n^{-1/4} \, (2\pi)^n 4^{-n^2}, \quad \operatorname{cond}_2(H_n) = O(2.2^{4n} / \sqrt{n}).$$

| n | 4 | 8 | 10 | 12 | 15 |
|----------|----------|-------------|------------|------------|-------------|
| $cond_2$ | 1.6e + 5 | $1.5e{+10}$ | 1.60e + 13 | 1.7e + 016 | $2.5e{+17}$ |
| err_2 | 1.9e-13 | 1.0e-7 | 2.7e-4 | 0.08 | 1.3 |

Прямые методы решения СЛАУ. Метод Гаусса

Наиболее распространенным методом решения систем линейных алгебраических уравнений является метод Гаусса.

Это метод последовательного исключения переменных, которым с помощью элементарных преобразований система уравнений приводится к равносильной системе треугольного вида, из которой последовательно, начиная с последних (по номеру), находятся все переменные системы.

Хотя в настоящее время данный метод повсеместно называется методом Гаусса, он был известен и до К. Ф. Гаусса. Первое известное описание данного метода — в китайском трактате «Математика в девяти книгах» (написанных в X век до н. э. — II век до н. э.)

Алгоритм метода Гаусса состоит из двух этапов:

Первый этап называется прямым ходом метода и заключается в последовательном исключении неизвестных из уравнений, т.е. в приведении матрицы A к верхнему треугольному виду $U_{n(n+1)}^{(n)}$ (ниже главной диагонали все нули).

Для этого на первом шаге разделим первое уравнение системы на a_{11} (предположим, что коэффициент $a_{11} \neq 0$, в противном случае осуществляем перестановку уравнений системы).

Элементы, на которые осуществляется деление, называются ведущими элементами метода Гаусса.

Прямой ход метода Гаусса заканчивается после *n* шагов определением верхней треугольной матрицы:

<u>Второй этап</u> - *обратный ход* метода Гаусса -заключается в <u>последовательном определении</u> компонент решения, начиная с x_n и заканчивая x_i , по следующим формулам:

$$x_n = U_{n(n+1)}^{(n)}, x_k = U_{k(n+1)}^{(k)} - \sum_{i=k+1}^n U_{ki}^{(k)} x_i, k = n-1,...,1.$$

```
for k = 1:n-1
    for i = k+1:n
        a(i,k) = a(i,k)/a(k,k);
    for j = k+1:n
        a(i,j) = a(i,j) - a(i,k)*a(k,j);
    end
end
end

Этот алгоритм называется kij алгоритмом:
```

Описанный выше метод может быть реализован лишь в том случае, когда *все ведущие элементы* метода Гаусса *отличны от нуля*.

Условия применимости метода Гаусса

Теорема Для того, чтобы <u>все ведущие элементы</u> метода Гаусса <u>были отличны от нуля</u> необходимо и достаточно, чтобы *все главные миноры матрицы А* были ненулевыми.

Если же на k-м шаге коэффициент ведущий элемент $a_{kk}^{(k)}=0$, то среди преобразованных уравнений системы с номерами i=(k+1),...,n существует хотя бы одно, у которого коэффициент $a_{ik}^{(k)}\neq 0$, и его можно поменять местами с k-м .

Для СЛАУ с невырожденной матрицей это всегда осуществимо.

Метод Гаусса с выбором главного элемента заключается в том, что при прямом ходе на каждом шаге производится выбор наибольшего по модулю элемента в качестве ведущего. Это достигается перестановкой строк и/или столбцов матрицы коэффициентов. Наиболее распространённой в вычислительной практике является стратегия выбора главного элемента столбца нахождение максимального по модулю элемента k-го столбца матрицы и использование его в качестве ведущего элемента на k-м шаге исключения.

В этом случае уменьшается погрешность при делении и последующем вычитании при преобразованиях.

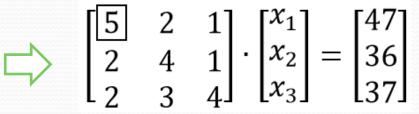
Пример 5

Дана система уравнений:
$$\begin{cases} 2 \cdot x_1 + 4 \cdot x_2 + 1 \cdot x_3 = 36 \\ 5 \cdot x_1 + 2 \cdot x_2 + 1 \cdot x_3 = 47 \\ 2 \cdot x_1 + 3 \cdot x_2 + 4 \cdot x_3 = 37 \end{cases}$$

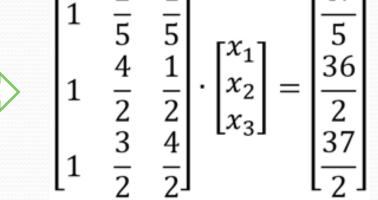
В матричной форме

 $\begin{vmatrix} 2 & 4 & 1 \\ 5 & 2 & 1 \\ 2 & 3 & 4 \end{vmatrix} \cdot \begin{vmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} 36 \\ 47 \\ 37 \end{vmatrix}$

Выбираем строку с максимальным коэффициентом a_{ij} и меняем ее с первой.



Нормируем уравнения относительно коэффициента при X,





Выбираем строку с наибольшим коэффициентом при a_i (уравнение 1 не рассматривается) и перемещаем \Box $\begin{bmatrix} 1 & 0.4 & 0.2 \\ 0 & 1.6 & 0.3 \\ 0 & 1.1 & 1.8 \end{bmatrix}$ $\cdot \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 9.4 \\ 8.6 \\ 9.1 \end{bmatrix}$ ее на место 2.

$$\begin{bmatrix} 1 & 0.4 & 0.2 \\ 0 & \boxed{1.6} & 0.3 \\ 0 & 1.1 & 1.8 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 9.4 \\ 8.6 \\ 9.1 \end{bmatrix}$$

Нормируем 2 и 3 уравнения относительно коэффициента $при X_2$

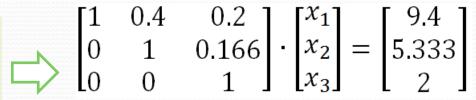
$$\begin{bmatrix} 1 & 0.4 & 0.2 \\ 0 & 1 & 0.1875 \\ 0 & 1 & 1.636 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 9.4 \\ 5.375 \\ 8.272 \end{bmatrix}$$

Вычитаем 2 уравнение из 3

$$\Rightarrow$$

$$\begin{bmatrix} 1 & 0.4 & 0.2 \\ 0 & 1 & 0.1875 \\ 0 & 0 & 1.4489 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 9.4 \\ 5.375 \\ 2.897 \end{bmatrix}$$

Нормируем уравнение 3 относительно коэффициента при x_3



Прямой ход завершен.

$$x_3 = 2$$

$$666 \cdot 2 = 5.333 - 0.333 = 5$$

Подставляем полученное значение x₃ в уравнения 2 и 1 получаем

$$x_2 = 5.333 - 0.1666 \cdot 2 = 5.333 - 0.333 = 5$$

 $x_1 + 0.4 \cdot x_2 = 9.4 - 0.2 \cdot 2 = 9.4 - 0.4 = 9$

Подставляя полученное значение $x_2=5$ в уравнение 1, найдем

$$x_1 = 9 - 0.4 \cdot 5 = 9 - 2 = 7$$

Таким образом, решением системы уравнений является вектор:

$$X = [7 \quad 5 \quad 2]^T$$

Модификация метода Гаусса

Метод оптимального исключения. В данном методе операции *прямого* и *обратного* хода метода Гаусса выполняются попеременно.

В результате прямого хода матрица системы приводится к диагональному виду с единицами на главной диагонали и столбец правой части является вектором решения.

Модификация метода Гаусса

Метод Гаусса-Жордана. Эта модификация метода Гаусса незначительно отличается от метода оптимального исключения:

| 1 | ••• | 0 | $a_{1(k+1)}^{(k)}$ | ••• | $a_{1n}^{(k)}$ | $a_{1(n+1)}^{(k)}$ |
|-----|-----|-------|------------------------|-----|--------------------|------------------------|
| ••• | ••• | • • • | ••• | ••• | ••• | ••• |
| 0 | ••• | 1 | $a_{k(k+1)}^{(k)}$ | ••• | $a_{kn}^{(k)}$ | $a_{k(n+1)}^{(k)}$ |
| 0 | ••• | 0 | $a_{(k+1)(k+1)}^{(k)}$ | ••• | $a_{(k+1)n}^{(k)}$ | $a_{(k+1)(n+1)}^{(k)}$ |
| ••• | ••• | ••• | ••• | ••• | ••• | ••• |
| 0 | ••• | 0 | $a_{n(k+1)}^{(k)}$ | ••• | $a_{nn}^{(k)}$ | $a_{n(n+1)}^{(k)}$ |

Как и в методе оптимального исключения, матрица системы приводится к диагональному виду.

Компактная схема метода Гаусса (Метод *LU* – разложения)

LU - разложение. Матрицу A можно представить в виде произведения <u>нижней треугольной матрицы</u> (включая диагональ) L (lower)

и верхней треугольной матрицы U (upper),

T.e.
$$A=LU$$
.

Это равенство равносильно n^2 числовым равенствам

$$a_{ij} = \sum_{k=1}^{\min(i,j)} l_{ik} \times U_{kj} (i = 1,...,n \quad j = 1,...,n)$$

Компактная схема метода Гаусса

Разложение матрицы A на множители обычно получают посредством алгоритма, который называется компактной схемой метода Гаусса. Элементы l_{im} и U_{mi} могут быть вычислены по формулам:

$$l_{i1} = a_{i1}, \qquad U_{1j} = a_{1j} / l_{11}, \quad i = 1,...,n, \quad j = 2,...,n,$$

$$l_{im} = a_{im} - \sum_{k=1}^{m-1} l_{ik} \times U_{km}, \qquad m = 2,...,n, \quad i = m,...,n,$$

$$U_{mj} = (a_{mj} - \sum_{k=1}^{m-1} l_{mk} \times U_{kj}) / l_{mm}, \qquad j = m+1,...,n.$$

Компактная схема метода Гаусса

Если матрица A является положительно определенной, то ее всегда можно разложить в произведение нижней треугольной матрицы L, на главной диагонали которой стоят единицы, и верхней треугольной матрицы U с неравными нулю

диагональными элементами.

Тогда решение системы Ax=b сводится к последовательному решению двух систем -

$$Ly=b$$
 и $Ux=y$.

Рассмотренный метод можно применять к решению серии систем с одной и той же матрицей.

Матрица коэффициентов линейной системы называется *трехдиагональной*, если *отличные от нуля* коэффициенты она имеет только на главной и двух примыкающих к ней диагоналях:

$$egin{pmatrix} b_1 & c_1 & 0 & ... & 0 & 0 & 0 \ a_2 & b_2 & c_2 & ... & 0 & 0 & 0 \ 0 & a_3 & b_3 & ... & 0 & 0 & 0 \ ... & ... & ... & ... & ... & ... \ 0 & 0 & 0 & ... & a_{n-1} & b_{n-1} & c_{n-1} \ 0 & 0 & 0 & ... & 0 & a_n & b_n \end{pmatrix}$$

Для решения СЛАУ с трехдиагональными матрицами применяется модификация метода Гаусса, называемая методом прогонки.

Произвольную систему с такой матрицей можно записать в следующем виде:

$$\begin{cases} b_{1}x_{1} + c_{1}x_{2} = d_{1}, \\ a_{2}x_{1} + b_{2}x_{2} + c_{2}x_{3} = d_{2}, \\ a_{3}x_{2} + b_{3}x_{3} + c_{3}x_{4} = d_{3}, \\ \\ \vdots \\ a_{n-1}x_{n-2} + b_{n-1}x_{n-1} + c_{n-1}x_{n} = d_{n-1}, \\ a_{n}x_{n-1} + b_{n}x_{n} = d_{n}. \end{cases}$$

Метод прогонки состоит из двух этапов:

первый – прямая прогонка, второй – обратная прогонка.

Система может быть записана в краткой форме:

$$\begin{cases} a_i x_{i-1} + b_i x_i + c_i x_{i+1} = d_i, & i = \overline{1, n}, \\ a_1 = 0, & c_n = 0. \end{cases}$$

На первом этапе систему преобразуют так, чтобы ее ненулевые коэффициенты оставались только на главной диагонали и над ней, а именно, к виду

$$\begin{cases} x_i = L_i x_{i+1} + M_i, & i = \overline{1, n-1}, \\ x_n = M_n. \end{cases}$$

Числа *Li* и *Mi* называются *прогоночными коэффициентами* и вычисляются по рекуррентным формулам:

$$\begin{split} L_{1} &= -\frac{c_{1}}{b_{1}}, \quad M_{1} = \frac{d_{1}}{b_{1}}, \\ L_{i} &= -\frac{c_{i}}{b_{i} + a_{i}L_{i-1}}, \quad M_{i} = \frac{d_{i} - a_{i}M_{i-1}}{b_{i} + a_{i}L_{i-1}}, \quad i = \overline{2, n}. \end{split}$$

На втором этапе (обратная прогонка) последовательно находят неизвестные, начиная с χ_n , по формулам:

$$x_n = M_n$$
, $x_i = L_i x_{i+1} + M_i$, $i = \overline{1, n-1}$.

Если выполняются неравенства $|b_i| \ge |a_i| + |c_i|$, i = 1,...,n, причем хотя бы для одного значения i неравенство $a_i \ne 0, |c_i| \ne 0$ является строгим, то знаменатели всех прогоночных коэффициентов не обращаются в нуль и система линейных уравнений имеет единственное решение.

Количество арифметических операций, которое нужно выполнить для получения решения системы n уравнений методом прогонки, пропорционально O(n).