

МИНОБРНАУКИ РОССИИ
ФГБОУ ВО «СГУ ИМЕНИ Н. Г. ЧЕРНЫШЕВСКОГО»

РЕШЕНИЕ СИСТЕМ ЛИНЕЙНЫХ УРАВНЕНИЙ МЕТОДОМ ГАУССА
ЛАБОРАТОРНАЯ РАБОТА

студента 3 курса 331 группы
направления 10.05.01 — Компьютерная безопасность
факультета КНиИТ
Токарева Никиты Сергеевича

Проверил
доцент

А. Н. Гамова

СОДЕРЖАНИЕ

1	Описание алгоритма	3
1.1	Последовательное исключение	3
1.2	Обратная подстановка	4
2	Код программы, реализующий алгоритм	6
3	Анализ алгоритма	10
ЗАКЛЮЧЕНИЕ		11
СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ		12

1 Описание алгоритма

Метод Гаусса — классический метод решения системы линейных алгебраических уравнений (СЛАУ). Рассмотрим систему линейных уравнений с действительными постоянными коэффициентами:

$$\begin{cases} a_{11} \cdot x_1 + a_{12} \cdot x_2 + \dots + a_{1n} \cdot x_n = y_1 \\ a_{21} \cdot x_1 + a_{22} \cdot x_2 + \dots + a_{2n} \cdot x_n = y_2 \\ \dots \\ a_{n1} \cdot x_1 + a_{n2} \cdot x_2 + \dots + a_{nn} \cdot x_n = y_n \end{cases}$$

Метод Гаусса решения системы линейных уравнений включает в себя 2 стадии:

- последовательное (прямое) исключение;
- обратная подстановка.

1.1 Последовательное исключение

Последовательное исключение Исключения Гаусса основаны на идее последовательного исключения переменных по одной до тех пор, пока не останется только одно уравнение с одной переменной в левой части. Затем это уравнение решается относительно единственной переменной. Таким образом, систему уравнений приводят к треугольной (ступенчатой) форме. Для этого среди элементов первого столбца матрицы выбирают ненулевой (а чаще максимальный) элемент и перемещают его на крайнее верхнее положение перестановкой строк. Затем нормируют все уравнения, разделив его на коэффициент a_{i1} , где i — номер строки.

$$\begin{cases} x_1 + \frac{a_{12}}{a_{11}} \cdot x_2 + \dots + \frac{a_{1n}}{a_{11}} \cdot x_n = \frac{y_1}{a_{11}} \\ x_1 + \frac{a_{22}}{a_{21}} \cdot x_2 + \dots + \frac{a_{2n}}{a_{21}} \cdot x_n = \frac{y_2}{a_{21}} \\ \dots \\ x_1 + \frac{a_{n2}}{a_{n1}} \cdot x_2 + \dots + \frac{a_{nn}}{a_{n1}} \cdot x_n = \frac{y_n}{a_{n1}} \end{cases}$$

Затем вычитают получившуюся после перестановки первую строку из остальных строк:

$$\begin{cases} x_1 + \frac{a_{12}}{a_{11}} \cdot x_2 + \dots + \frac{a_{1n}}{a_{11}} \cdot x_n = \frac{y_1}{a_{11}} \\ 0 + \left(\frac{a_{22}}{a_{21}} - \frac{a_{12}}{a_{11}}\right) \cdot x_2 + \dots + \left(\frac{a_{2n}}{a_{21}} - \frac{a_{1n}}{a_{11}}\right) \cdot x_n = \left(\frac{y_2}{a_{21}} - \frac{y_1}{a_{11}}\right) \\ \dots \\ 0 + \left(\frac{a_{n2}}{a_{n1}} - \frac{a_{12}}{a_{11}}\right) \cdot x_2 + \dots + \left(\frac{a_{nn}}{a_{n1}} - \frac{a_{1n}}{a_{11}}\right) \cdot x_n = \left(\frac{y_n}{a_{n1}} - \frac{y_1}{a_{11}}\right) \end{cases}$$

Получают новую систему уравнений, в которой заменены соответствующие коэффициенты.

$$\begin{cases} x_1 + a'_{12} \cdot x_2 + \dots + a'_{1n} \cdot x_n = y'_1 \\ 0 + a'_{22} \cdot x_2 + \dots + a'_{2n} \cdot x_n = y'_2 \\ \dots \\ 0 + a'_{n2} \cdot x_2 + \dots + a'_{nn} \cdot x_n = y'_n \end{cases}$$

После того, как указанные преобразования были совершены, первую строку и первый столбец мысленно вычёркивают и продолжают указанный процесс для всех последующих уравнений пока не останется уравнение с одной неизвестной:

$$\begin{cases} x_1 + a'_{12} \cdot x_2 + a'_{13} \cdot x_3 + \dots + a'_{1n} \cdot x_n = y'_1 \\ 0 + x_2 + a''_{23} \cdot x_3 + \dots + a''_{2n} \cdot x_n = y''_2 \\ 0 + 0 + x_3 + \dots + a'''_{3n} \cdot x_n = y'''_3 \\ \dots \\ 0 + 0 + 0 + \dots + x_n = y_n^{n'} \end{cases}$$

1.2 Обратная подстановка

Обратная подстановка предполагает подстановку полученного на предыдущем шаге значения переменной x_n в предыдущие уравнения:

$$\begin{aligned} x_{n-1} &= y_{n-1}^{(n-1)'} - a_{(n-1)n}^{(n-1)'} \cdot x_n \\ x_{n-2} + a_{(n-2)(n-1)}^{(n-2)'} \cdot x_{n-1} &= y_{n-2}^{(n-2)'} - a_{(n-2)n}^{(n-2)'} \cdot x_n \\ &\dots \\ x_2 + a_{23}'' \cdot x_3 + \dots + a_{2(n-1)}'' \cdot x_{n-1} &= y_2'' - a_{2n}'' \cdot x_n \end{aligned}$$

$$x_1 + a'_{12} \cdot x_2 + a'_{13} \cdot x_3 + \dots + a'_{1(n-1)} \cdot x_{n-1} = y'_1 - a'_{1n} \cdot x_n$$

Эта процедура повторяется для всех оставшихся решений:

$$\begin{aligned} x_{n-2} &= (y_{n-2}^{(n-2)'} - a_{(n-2)n}^{(n-2)'} \cdot x_n) - a_{(n-2)(n-1)}^{(n-2)'} \cdot x_{n-1} \\ &\quad \dots \\ x_2 + a''_{23} \cdot x_3 + \dots &= (y''_2 - a''_{2n} \cdot x_n) - a''_{2(n-1)} \cdot x_{n-1} \\ x_1 + a'_{12} \cdot x_2 + a'_{13} \cdot x_3 + \dots &= (y'_1 - a'_{1n} \cdot x_n) - a'_{1(n-1)} \cdot x_{n-1} \end{aligned}$$

2 Код программы, реализующий алгоритм

Далее представлена реализация алгоритма решения системы линейных уравнений методом Гаусса, написанная на языке $C++$.

```
#include <iostream>
```

```
#include <vector>
```

```
using namespace std;
```

```
void print_system(vector<vector<double>>& a, vector<double>& y, int n)
{
```

```
    for (int i = 0; i < n; i++)
```

```
    {
```

```
        for (int j = 0; j < n; j++)
```

```
        {
```

```
            cout << a[i][j] << "x" << j + 1;
```

```
            if (j < n - 1)
```

```
                cout << " + ";
```

```
        }
```

```
        cout << " = " << y[i] << endl;
```

```
    }
```

```
    return;
```

```
}
```

```
pair<vector<double>, bool> gauss(vector<vector<double>>& a, vector<double>& y, int n)
{
```

```
    vector<double> x(n);
```

```
    double max, tmp;
```

```
    int k, index;
```

```
    const double eps = 10e-6;
```

```
    k = 0;
```

```
    while (k < n) {
```

```
        // Поиск строки с максимальным  $a[i][k]$ 
```

```
        max = abs(a[k][k]);
```

```
        index = k;
```

```
        for (int i = k + 1; i < n; i++) {
```

```
            tmp = abs(a[i][k]);
```

```
            if (tmp > max) {
```

```
                max = tmp;
```

```
                index = i;
```

```

    }
}

if (max < eps) {
    // нет ненулевых диагональных элементов
    cout << "Решение получить невозможно из-за нулевого столбца ";
    cout << index << " матрицы A" << endl;
    return make_pair(x, false);
}

// Перестановка строк
for (int j = 0; j < n; j++) {
    swap(a[k][j], a[index][j]);
}

swap(y[k], y[index]);
// Нормализация уравнений
for (int i = k; i < n; i++) {
    tmp = a[i][k];
    if (abs(tmp) < eps) continue; // для нулевого коэффициента пропустить
    for (int j = 0; j < n; j++)
        a[i][j] = a[i][j] / tmp;
    y[i] = y[i] / tmp;
    if (i == k) continue; // уравнение не вычитать само из себя
    for (int j = 0; j < n; j++)
        a[i][j] = a[i][j] - a[k][j];
    y[i] = y[i] - y[k];
}
k++;
}

// обратная подстановка
for (k = n - 1; k >= 0; k--) {
    x[k] = y[k];
    for (int i = 0; i < k; i++)
        y[i] = y[i] - a[i][k] * x[k];
}
return make_pair(x, true);
}

int main() {
    int n;

```

```

cout << "Введите количество уравнений: ";
cin >> n;
vector<vector<double>> a(n);
vector<double> y(n);
pair<vector<double>, bool> ans;
double tmp;
for (int i = 0; i < n; i++) {
    for (int j = 0; j < n; j++) {
        cout << "a[" << i + 1 << "]" << j + 1 << "] = ";
        cin >> tmp;
        a[i].push_back(tmp);
    }
}
for (int i = 0; i < n; i++) {
    cout << "y[" << i + 1 << "] = ";
    cin >> y[i];
}
print_system(a, y, n);
ans = gauss(a, y, n);
if (ans.second) {
    for (int i = 0; i < n; i++)
        cout << "x[" << i + 1 << "] = " << ans.first[i] << endl;
}
return 0;
}

```

Далее приведем пример, подав в качестве входных данных коэффициенты системы линейных уравнений (СЛУ), чтобы проверить корректность, написанного кода.

Решим следующую СЛУ:

$$\begin{cases} 3 \cdot x_1 + 2 \cdot x_2 - 5 \cdot x_3 = -1 \\ 2 \cdot x_1 - 1 \cdot x_2 + 3 \cdot x_3 = 13 \\ 1 \cdot x_1 + 2 \cdot x_2 - 1 \cdot x_3 = 9 \end{cases}$$

На рисунке 1 показан ввод значений коэффициентов, и вывод решения СЛУ.


```
Введите количество уравнений: 3
a[1][1]= 3
a[1][2]= 2
a[1][3]= -5
a[2][1]= 2
a[2][2]= -1
a[2][3]= 3
a[3][1]= 1
a[3][2]= 2
a[3][3]= -1
y[1]= -1
y[2]= 13
y[3]= 9
3*x1 + 2*x2 + -5*x3 = -1
2*x1 + -1*x2 + 3*x3 = 13
1*x1 + 2*x2 + -1*x3 = 9
x[1]=3
x[2]=5
x[3]=4
```

Рисунок 1 – Результат работы алгоритма

Проверим полученные выходные данные, подставив эти значения в СЛУ. Как видно из данной подстановки, значения x_1, x_2, x_3 были найдены корректно.

$$\begin{cases} 3 \cdot 3 + 2 \cdot 5 - 5 \cdot 4 = -1 \\ 2 \cdot 3 - 1 \cdot 5 + 3 \cdot 4 = 13 \\ 1 \cdot 3 + 2 \cdot 5 - 1 \cdot 4 = 9 \end{cases}$$

3 Анализ алгоритма

Для того, чтобы алгоритм работал корректно, необходимо пройти по всем n уравнениям ($O(n)$). С учетом оценки сложности поиска максимального элемента и перестановки строки, содержащей этот опорный элемент, равной $O(n + n) = O(n)$. и оценки сложности нормализации уравнений, равной $O(n^2)$, итоговая оценка сложности равна $O(n \cdot (n^2 + n)) = O(n^3)$.

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

В данной лабораторной работе был рассмотрен алгоритм решения систем линейных уравнений методом Гаусса и был проведен анализ оценки его сложности. Это послужило созданием её программной реализации, написанной на языке $C++$.

СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ

- 1 Статья "Решение систем линейных уравнений методом Гаусса"/ [Электронный ресурс] URL: https://function-x.ru/systems_gauss.html (дата обращения 27.02.2022), Яз. рус
- 2 Книга Маховенко Е.Б. "Теоретико-числовые методы в криптографии Москва, "Гелиос АРВ 2006 г., Яз. рус.