

全主元高斯消去法的实现

第七小组：任浩辰 刘阳

科目：数值分析

日期：2020 年 6 月 13 日

1 实验目的

通过编程实践，熟练掌握如何使用全主元高斯消去法求解线性方程组，并验证此方法对于奇异方程的求解作用，以及选择主元对于方程解的影响。

2 实验步骤

1. 验证奇异方程的求解问题
2. 验证选主元对方程解的影响

3 实验内容

3.1 顺序高斯消去法

基本思想：用逐次消去未知数的方法，把原方程组化为上三角形方程组进行求解。

求解过程分为两步：

1. 消元过程：用初等行变换将原方程的系数矩阵化为上三角矩阵。
2. 回代过程：对上三角形方程组的最后一个方程求解，将求得的解逐步往上一个方程代入求解。

顺序高斯消去法消元过程：依次从左到右、自上而下将主对角元下方的元素化为 0，不作行交换。

顺序高斯消元法实现简单，但有如下使用条件：方程组系数矩阵 A 为严格对角占优矩阵，即 A 的每个主对角元的绝对值大于同一行其他元素绝对值之和，即

$$|a_{ii}| > \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}|, i = 1, 2, \dots, n \quad (1)$$

3.2 全主元高斯消去法

由高斯消去法知道，在消元的过程中可能出现 $a_{kk}^{(k)} = 0$ 的情况，这是消去法将无法进行即使主元素 $a_{kk}^{(k)} \neq 0$ 但很小时，用其作除数，会导致其他元素数量级的严重增长和舍入误差的扩

散，最后也使得计算解不可靠。

此时，我们可以用全主元高斯消去来解决这样的问题。第 k 步消元时选 $A(k)$ 中绝对值最大的元素为主元，即

1. 先选取全主元： $|a_{i_k j_k}^{(k)}| = \max_{k \leq i, j \leq n} |a_{ij}^{(k)}| \neq 0$
2. 如果 $i_k \neq k$ ，则交换第 k 行和第 i_k 行；如果 $j_k \neq k$ ，则交换第 k 列和第 j_k 列
3. 消元

全主元高斯消去法具有很好的稳定性，但选全主元比较费时，故在实际计算中很少使用。

4 实验过程及主要代码

4.1 验证奇异方程组的求解问题

奇异方程组，即其系数矩阵行列式为 0。可以选用以下的方程组：

$$\begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 = 4 \\ 2x_1 + 2x_2 + 2x_3 = 8 \\ x_1 + 2x_2 + x_3 = 6 \end{cases} \quad (2)$$

将此方程组的数据输入程序中，并观察得到的结果。

4.2 验证选主元对方程解的影响

为了验证全主元高斯消去对方程解的影响，选用如下方程，并分别使用顺序高斯消去，与全主元高斯消去，并将两种方法得到的结果进行对比。

$$\begin{cases} 10^{-7}x_1 + 2x_2 + 3x_3 = 1 \\ -x_1 + 3.217x_2 + 4.623x_3 = 2 \\ -2x_1 + 1.072x_2 + 5.643x_3 = 3 \end{cases} \quad (3)$$

4.3 主要代码

全主元高斯消去法的计算函数如下：

```
1 void GaussElimination(){
2     int row; // 保存行数
3     int column; // 保存列数
4
5     for (int i = 0; i < order - 1; ++i) {
6         // 找到矩阵剩余部分中的绝对值最大者，并将其行数和列数记录下来
7         findMaxInAll(i, &row, &column);
8         // 将矩阵进行行列变换，使这个位置上的元素移动至 aii 处
9         change(i, row, column);
10    }
```

```

11     cout << "第" << i + 1 << "次主元" << endl;
12     print(); // 打印矩阵
13
14     // 将第i行的各个元素除以aii的值
15     for (int j = i + 1; j <= order; ++j)
16         matrix[i][j] = matrix[i][j] / matrix[i][i];
17     matrix[i][i] = 1;
18
19     // 将第i行下面的各行进行消元
20     for (int k = i + 1; k < order; ++k){
21         float temp = matrix[k][i];
22         for (int j = i; j <= order; ++j)
23             matrix[k][j] = matrix[k][j] - temp * matrix[i][j];
24     }
25     cout << "第" << i + 1 << "次消元" << endl;
26     print();
27 }
28 // 矩阵的最后一行进行消元
29 matrix[order - 1][order] /= matrix[order - 1][order - 1];
30 matrix[order - 1][order - 1] = 1;
31 cout << "高斯消元后的矩阵为" << endl;
32 print();
33
34 // 回代
35 for(int i = order - 1; i >= 0; i--){
36     ans[i] = matrix[i][order];
37     for(int j = i + 1; j < order; j++){
38         ans[i] -= matrix[i][j] * ans[j];
39     }
40 }
41 printf("方程组解如下: \n");
42 printf("-----\n");
43
44 // 依次打印方程组的解
45 for(int i = 1; i <= order; i++) {
46     for (int j = 0; j < order; ++j) {
47         if (x[j] == i)
48             cout << "x" << i << "的解为" << ans[j] << endl;
49     }
50 }
51 }

```

其中，选取矩阵主元，即绝对值最大者的函数编写如下：

```

1 void findMaxInAll(int i, int* row, int* column) {
2     *row = i;
3     *column = i;
4

```

```

5     for (int j = i; j < order; ++j) {
6         for (int k = i; k < order; ++k) {
7             if (abs(matrix[j][k]) > abs(matrix[*row][*column])){
8                 // 记录行列位置
9                 *row = j;
10                *column = k;
11            }
12        }
13    }
14 }

```

矩阵进行行列变换的函数如下：

```

1 void change(int n, int row, int column){
2     for (int i = 0; i <= order; ++i)
3         swap(matrix[n][i],matrix[row][i]); // 行变化
4     for (int j = 0; j <= order; ++j) {
5         swap(matrix[j][n],matrix[j][column]); // 列变化
6     }
7     swap(x[n],x[column]); // 未知数x的位置变化
8 }

```

主函数如下：

```

1 int main() {
2     cout << "请输入方程个数：" << endl;
3     cin >> order; // 保存方程阶数
4     cout << "输入每一列的数据" << endl;
5     for (int i = 0; i < order; ++i) {
6         for (int j = 0; j <= order; ++j) {
7             cin >> matrix[i][j]; // 将数据保存到增广矩阵中
8         }
9     }
10    for (int k = 0; k < order; ++k) {
11        x[k] = k + 1; // 记录未知数顺序
12    }
13    GaussElimination(); // 进行高斯消去求解
14    return 0;
15 }

```

5 实验结果及分析

5.1 奇异方程组的解结果

将奇异方程组的数据写入程序，可以得到以下结果，如图所示：

方程组解如下：

x1的解为nan
x2的解为nan
x3的解为nan

可以看出，如果方程组为奇异方程，即系数矩阵行列式为0，此时方程的解有无数个，无法求出确定的值。

5.2 选主元对方程解的影响

为了验证顺序高斯消去，与全主元高斯消去的不同结果，我们选用如下方程组：

$$\begin{cases} 10^{-7}x_1 + 2x_2 + 3x_3 = 1 \\ -x_1 + 3.217x_2 + 4.623x_3 = 2 \\ -2x_1 + 1.072x_2 + 5.643x_3 = 3 \end{cases} \quad (4)$$

将方程组的数据写入程序，首先使用全主元高斯消去，会得到如下结果：

方程组解如下：

x1的解为-0.468167
x2的解为-0.0679055
x3的解为0.378604

其中，对矩阵的选主元、消去步骤如图所示：

第1次主元

5.64	1.07	-2.00		3.00
4.62	3.22	-1.00		2.00
3.00	2.00	0.00		1.00

第1次消元

1.00	0.19	-0.35		0.53
	2.34	0.64		-0.46
	1.43	1.06		-0.59

第2次主元

1.00	0.19	-0.35		0.53
	2.34	0.64		-0.46
	1.43	1.06		-0.59

第2次消元

1.00	0.19	-0.35		0.53
	1.00	0.27		-0.20
		0.67		-0.32

高斯消元后的矩阵为

1.00	0.19	-0.35		0.53
	1.00	0.27		-0.20
		1.00		-0.47

而使用顺序高斯消去法，则会得到如下结果：

方程组解如下：

x1的解为-1
x2的解为-0.25
x3的解为0.5

其中，对矩阵的选主元、消去步骤如图所示：

第1次主元

0.00	2.00	3.00		1.00
-1.00	3.22	4.62		2.00
-2.00	1.07	5.64		3.00

第1次消元

1.00	20000000.00	30000000.00		10000000.00
	20000004.00	30000004.00		10000002.00
	40000000.00	60000004.00		20000004.00

第2次主元

1.00	20000000.00	30000000.00		10000000.00
	20000004.00	30000004.00		10000002.00
	40000000.00	60000004.00		20000004.00

第2次消元

1.00	20000000.00	30000000.00		10000000.00
	1.00	1.50		0.50
		8.00		4.00

高斯消元后的矩阵为

1.00	20000000.00	30000000.00		10000000.00
	1.00	1.50		0.50
		1.00		0.50

可以看出，在顺序高斯消去法的过程中，数值差距非常大，同时也会造成很大的误差。

将两种方法得到的结果代入原方程，并将其计算出的结果与原结果进行比较，得到如下表格：

	顺序消去	全主元消去	原结果
方程 1	0.9999999	1	1
方程 2	2.505	$2 + 1.2 \times 10^{-7}$	2
方程 3	4.5525	$3 + 1.6 \times 10^{-6}$	3

从表格中可以看出，使用全主元高斯消去法，可以避免用绝对值较小的数做除数，从而避免其他元素数量级严重的增长和舍入误差的扩大，最终使得得到的结果比顺序高斯消去更加接近真实值。

6 实验体会

在这次的实验过程中，利用 c++ 编写了全主元高斯消去法的有关代码，增加了编程能力，也进一步理解了这种求解线性方程组的计算方法。

运用全主元高斯消去法，可以避免使用绝对值较小的元素作为除数，避免舍入误差的扩大。在计算过程中，每次消元前选取矩阵剩余部分中绝对值最大的元素作为主元素，用这个元素作除数，可以减小舍入误差。

但全主元高斯消去法的计算量过大，因此在平时计算中，往往会采用相对比较简单的主元高斯消去，这样既能够减少计算量，也能保持一定的精确度。