科学計算研究室 Python ゼミ

~ 3. Jordan 法~ 2021-02-24 福田 浩

1 原理

1.1 計算の内容

なんてことはない. 中学校の数学で習った「消去法」.

$$\begin{cases} 2x + y + 3z = 13 \\ x + 3y + 2z = 13 \\ 3x + 2y + z = 10 \end{cases}$$
 (1)

第1式のxの係数で第1式を割る(規格化する).

$$\begin{cases} x +0.5y +1.5z = 6.5 \\ x +3y +2z = 13 \\ 3x +2y +z = 10 \end{cases}$$
 (2)

第2式-(第2式のxの係数)×第1式, 第3式-(第3式のxの係数)×第1式, でxを消去する.

$$\begin{cases} x +0.5y +1.5z = 6.5 \\ +2.5y +0.5z = 6.5 \\ +0.5y -3.5z = -9.5 \end{cases}$$
 (3)

第2式のyの係数で第2式を割る(規格化する).

$$\begin{cases} x +0.5y +1.5z = 6.5 \\ y +0.2z = 2.6 \\ +0.5y -3.5z = -9.5 \end{cases}$$
 (4)

第1式-(第1式のyの係数)×第2式, 第3式-(第3式のyの係数)×第2式, でyを消去する.

$$\begin{cases} x +1.4z = 5.2 \\ y +0.2z = 2.6 \\ -3.6z = -10.8 \end{cases}$$
 (5)

第3式のzの係数で第3式を割る(規格化する).

$$\begin{cases} x & +1.4z = 5.2 \\ y & +0.2z = 2.6 \\ z & = 3 \end{cases}$$
 (6)

第1式-(第1式のzの係数)×第3式, 第2式-(第2式のzの係数)×第3式, でzを消去する.

$$\begin{cases} x & = 1 \\ y & = 2 \\ z & = 3 \end{cases} \tag{7}$$

1.2 アルゴリズム

行列表記したときの対角要素 $a[i][i]^1$ に着目する.

- 1. 第1ピボットで第1式を規格化する
- 2. 第i式の第j要素 a[i][j] -= 第i式の第1要素 × 第1式の第j要素
- 3. 第2ピボットで第2式を規格化する
- 4. 第 i 式の第 j 要素 a [i] [j] -= 第 i 式の第 2 要素 × 第 2 式の第 j 要素 :
- 5. 第nピボットで第n式を規格化する
- 6. 第i式の第j要素 a[i][j] -= 第i式の第n要素 × 第n式の第j要素

2 課題

Jordan 法を用いて連立方程式の解を求めるプログラムを Python で書き,動作を検証せよ.

- 連立方程式の元数と行列表示にしたときの係数を、標準入力から入力する機能を備えること
- 連立方程式の解を、標準出力に出力する機能を備えること
- 以下の連立方程式を解け

$$\begin{cases} 3x + y + z = 10 \\ x + 5y + 2z = 21 \\ x + 2y + 5z = 30 \end{cases}$$
 (8)

以下の連立方程式を解け

$$\begin{cases}
0.51x_1 +0.95x_2 +0.80x_3 +0.28x_4 +0.41x_5 = 16.7 \\
0.39x_1 +0.25x_2 +0.43x_3 +0.28x_4 +0.88x_5 = 9.8 \\
0.55x_1 +0.91x_2 +0.12x_3 +0.23x_4 +0.31x_5 = 10.4 \\
0.26x_1 +0.66x_2 +0.95x_3 +0.52x_4 +0.57x_5 = 17.7 \\
0.83x_1 +0.73x_2 +0.62x_3 +0.16x_4 +0.77x_5 = 14.1
\end{cases} \tag{9}$$

¹ピボット (pivot) と呼ぶ

2.1 参考: C++のソースコード例

連立方程式の元数と行列表記にしたときの各要素を標準入力から読み取り、その解を Jordan 法により求めて、標準出力に出力する.アルゴリズムの参考例であり、エラー処理は実装していない.

```
1 #include <iostream>
 2 #include <math.h>
 3 #define EPS 0.0001
 4 using namespace std;
 6 int main(void){
7
        double a[10][111];
8
        double pivot, del;
9
        int n, i, j, k;
10
11
        cin >> n;
12
        for (int i=0;i<n;i++){</pre>
13
            for (int j=0; j< n+1; j++) cin >> a[i][j];
14
        for (i=0; i< n; i++){}
15
16
            pivot = a[i][i];
17
            if (fabs(pivot) > EPS){
18
                for (j=i; j<n+1; j++) a[i][j] /= pivot;
19
                for (k=0; k< n; k++){
20
                     del = a[k][i];
21
                     for (j=i; j< n+1; j++) if(k!=i) a[k][j] -= del*a[i][j];
                }
22
            }
23
24
            else{
                cout << "Pivot: " << pivot << "is too small." << endl;</pre>
25
26
                return 1;
27
            }
28
        }
29
        for (i=0;i<n;i++) cout << a[i][n] << endl;
30
        return 0;
31 }
```

2.2 更なる検討

C++ソースコードにあるように、pivot が極端に小さくなると、解が不安定になるため注意が必要である。このような状態を一般に ill-condition と呼ぶ (ill-condition そのものはもっと広い概念である)。例えば以下の 2つの連立方程式を解き、その解の違いを確認せよ。

$$\begin{cases} 99x + 98y = 197\\ 100x + 99y = 199 \end{cases}$$
 (10)

$$\begin{cases} 98.99x + 98y = 197\\ 100x + 99y = 199 \end{cases}$$
 (11)