

プログラミング演習 II 期末テスト (その2)

実施日：2002年2月18日

学籍番号：

氏名：

同様に、 R_2, R_3, \dots, R_n を左から順に施すと

$$R_n R_{n-1} \cdots R_1 A = \begin{pmatrix} 1 & a_{12}^{(1)} & a_{13}^{(1)} & \cdots & a_{1n}^{(1)} \\ 0 & 1 & a_{23}^{(2)} & \cdots & a_{2n}^{(2)} \\ 0 & 0 & 1 & \cdots & a_{3n}^{(3)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 1 \end{pmatrix}$$

となる。ここで、改めて $P_m = R_m R_{m-1} \cdots R_1 R_0 = (p_{ij}^{(m)})$, $Q_m = P_m A = (q_{ij}^{(m)})$ とおく (R_0 は $n \times n$ の単位行列)。

問 2. 行列 P_n, Q_n を一度計算し記憶しておけば、 b の値を変えても行列 A に対して繰り返し前進消去を実行しないで済む。行列 P_m, Q_m に対して、 R_{m+1} に相当する問 1 の (1) と (3) を施したとき、 $p_{ij}^{(m+1)}, q_{ij}^{(m+1)}$ の関係式として正しいものを選択肢から選び、アからコの記号で答えなさい。(5点×5)

(1) 第 i ($= m + 1$) 行に対して、第 i 行を $p_{ii}^{(m)}$ で割る。

$$p_{ij}^{(m+1)} = \begin{cases} 0 & (1 \leq j < i) \\ 1 & (j = i) \\ \boxed{\text{コ}} & (i < j \leq n) \end{cases} \quad q_{ij}^{(m+1)} = \begin{cases} q_{ij}^{(m)}/p_{ii}^{(m)} & (1 \leq j < i) \\ \boxed{\text{ウ}} & (j = i) \\ 0 & (i < j \leq n) \end{cases}$$

(3) 第 k 行に対して、第 k 行から $p_{ki}^{(m)}$ 倍した第 i ($= m + 1$) 行を引く ($i + 1 < k \leq n$)。

$$p_{kj}^{(m+1)} = \begin{cases} 0 & (1 \leq j < i) \\ \boxed{\text{ケ}} & (j = i) \\ \boxed{\text{イ}} & (i < j \leq n) \end{cases} \quad q_{kj}^{(m+1)} = \begin{cases} q_{kj}^{(m)} - p_{ki}^{(m)} q_{ij}^{(m+1)} & (1 \leq j < i) \\ \boxed{\text{キ}} & (j = i) \\ 0 & (i < j \leq n) \end{cases}$$

- 選択肢**
- | | | | | | |
|--|--------------------|--|---------------------|--|--|
| | ア 1 | イ $p_{kj}^{(m)} - p_{ki}^{(m)} p_{ij}^{(m+1)}$ | ウ $1/p_{ii}^{(m)}$ | エ $p_{kj}^{(m)} - p_{ki}^{(m+1)} p_{ij}^{(m+1)}$ | オ $q_{kj}^{(m)} - q_{ki}^{(m)} q_{ij}^{(m+1)}$ |
| | カ $1/q_{ii}^{(m)}$ | キ $-p_{ki}^{(m)} q_{ij}^{(m+1)}$ | ク $-1/q_{ii}^{(m)}$ | ケ 0 | コ $p_{ij}^{(m)}/p_{ii}^{(m)}$ |

行列 R_1 を掛け終わった行列 P_1, Q_1 を注意深く観察すると、 $q_{ij}^{(1)} = a_{ij}^{(1)}$ ($2 \leq i \leq n, 2 \leq j \leq n$) である。また、一時的に $q_{11}^{(0)} (= a_{11}^{(0)})$ を記憶すれば、 $q_{12}^{(1)}, q_{13}^{(1)}, \dots, q_{1n}^{(1)}$ を求めるとき、一度しか $q_{12}^{(0)}, q_{13}^{(0)}, \dots, q_{1n}^{(0)}$ を使用しない。同様に、一時的に $p_{k1}^{(0)}$ ($2 \leq k \leq n$) を記憶すれば、 $p_{21}^{(1)}, p_{31}^{(1)}, \dots, p_{n1}^{(1)}$ を求めるとき、一度しか $p_{12}^{(0)}, p_{13}^{(0)}, \dots, p_{1n}^{(0)}$ を使用しない。

$$P_1 = \begin{pmatrix} p_{11}^{(1)} & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ p_{21}^{(1)} & 1 & 0 & \cdots & 0 \\ p_{31}^{(1)} & 0 & 1 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ p_{n1}^{(1)} & 0 & 0 & \cdots & 1 \end{pmatrix}, \quad Q_1 = \begin{pmatrix} 1 & q_{12}^{(1)} & q_{13}^{(1)} & \cdots & q_{1n}^{(1)} \\ 0 & q_{22}^{(1)} & q_{23}^{(1)} & \cdots & q_{2n}^{(1)} \\ 0 & q_{32}^{(1)} & q_{33}^{(1)} & \cdots & q_{3n}^{(1)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & q_{n2}^{(1)} & q_{n3}^{(1)} & \cdots & q_{nn}^{(1)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & q_{12}^{(1)} & q_{13}^{(1)} & \cdots & q_{1n}^{(1)} \\ 0 & a_{22}^{(1)} & a_{23}^{(1)} & \cdots & a_{2n}^{(1)} \\ 0 & a_{32}^{(1)} & a_{33}^{(1)} & \cdots & a_{3n}^{(1)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & a_{n2}^{(1)} & a_{n3}^{(1)} & \cdots & a_{nn}^{(1)} \end{pmatrix}$$

次に、上の手順に従って行列 R_2 を行列 P_1, Q_1 に施すと、行列 P_2, Q_2 は以下のようになる。

$$P_2 = \begin{pmatrix} p_{11}^{(1)} & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ p_{21}^{(2)} & p_{22}^{(2)} & 0 & \cdots & 0 \\ p_{31}^{(2)} & p_{32}^{(2)} & 1 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ p_{n1}^{(2)} & p_{n2}^{(2)} & 0 & \cdots & 1 \end{pmatrix}, \quad Q_2 = \begin{pmatrix} 1 & q_{12}^{(1)} & q_{13}^{(1)} & \cdots & q_{1n}^{(1)} \\ 0 & 1 & q_{23}^{(2)} & \cdots & q_{2n}^{(2)} \\ 0 & 0 & q_{33}^{(2)} & \cdots & q_{3n}^{(2)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & q_{n3}^{(2)} & \cdots & q_{nn}^{(2)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & q_{12}^{(1)} & q_{13}^{(1)} & \cdots & q_{1n}^{(1)} \\ 0 & 1 & q_{23}^{(2)} & \cdots & q_{2n}^{(2)} \\ 0 & 0 & a_{33}^{(2)} & \cdots & a_{3n}^{(2)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & a_{n3}^{(2)} & \cdots & a_{nn}^{(2)} \end{pmatrix}$$

プログラミング演習 II 期末テスト (その3)

実施日：2002年2月18日

学籍番号：

氏名：

以上の考察から、行列 P_m, Q_m に対して R_{m+1} に相当する問 1 の (1) と (3) を施すと、成分の変化する範囲が限られていることがわかる。より詳しく述べれば、 P_m の ij 成分 ($m+1 \leq i \leq n, 0 \leq j \leq m+1$) 及び Q_m の ij 成分 ($m+1 \leq i \leq n, m+1 \leq j \leq n$) が変化するだけで、他の成分には影響しない。また、 $a_{m+1j}^{(m)}$ ($m+2 \leq j \leq n$) 及び $a_{km+1}^{(m)}$ ($m+2 \leq k \leq n$) は一度しか使用されない。そこで、クラウト法と同じようにメモリを節約でき、前進消去を完了した時点で行列 A は以下ようになる。

$$A = A_n = \begin{pmatrix} p_{11}^{(1)} & q_{12}^{(1)} & q_{13}^{(1)} & \cdots & q_{1n}^{(1)} \\ p_{21}^{(2)} & p_{22}^{(2)} & q_{23}^{(2)} & \cdots & q_{2n}^{(2)} \\ p_{31}^{(3)} & p_{32}^{(3)} & p_{33}^{(3)} & \cdots & q_{3n}^{(3)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ p_{n1}^{(n)} & p_{n2}^{(n)} & p_{n3}^{(n)} & \cdots & p_{nn}^{(n)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & a_{13}^{(1)} & \cdots & a_{1n}^{(1)} \\ a_{21}^{(2)} & a_{22}^{(2)} & a_{23}^{(2)} & \cdots & a_{2n}^{(2)} \\ a_{31}^{(3)} & a_{32}^{(3)} & a_{33}^{(3)} & \cdots & a_{3n}^{(3)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1}^{(n)} & a_{n2}^{(n)} & a_{n3}^{(n)} & \cdots & a_{nn}^{(n)} \end{pmatrix}$$

問 3. 行列 R_{m+1} に相当する問 1 の (1) と (3) を行列 P_m, Q_m に対応する行列

$$A_m = \begin{pmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & a_{13}^{(1)} & \cdots & a_{1n}^{(1)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{m-11}^{(m-1)} & a_{m-12}^{(m-1)} & a_{m-13}^{(m-1)} & \cdots & a_{m-1n}^{(m-1)} \\ a_{m1}^{(m)} & a_{m2}^{(m)} & a_{m3}^{(m)} & \cdots & a_{mn}^{(m)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n1}^{(m)} & a_{n2}^{(m)} & a_{n3}^{(m)} & \cdots & a_{nn}^{(m)} \end{pmatrix}$$

に施したとき、 $a_{ij}^{(m+1)}$ の関係式として正しいものを選択肢から選び、アからコの記号で答えなさい。(5点×4)

(1) 第 i ($= m+1$) 行に対して、第 i 行を $a_{ii}^{(m)}$ で割る。

$$a_{ij}^{(m+1)} = \begin{cases} \boxed{\text{コ}} & (1 \leq j \leq n, i \neq j) \\ \boxed{\text{ウ}} & (j = i) \end{cases}$$

(3) 第 k 行に対して、第 k 行から $a_{ki}^{(m)}$ 倍した第 i ($= m+1$) 行を引く ($i+1 < k \leq n$)。

$$a_{kj}^{(m+1)} = \begin{cases} \boxed{\text{カ}} & (1 \leq j \leq n, i \neq j) \\ \boxed{\text{イ}} & (j = i) \end{cases}$$

選択肢 ア $a_{kj}^{(m)} - a_{ki}^{(m+1)} a_{ij}^{(m+1)}$ イ $- a_{ki}^{(m)} a_{ii}^{(m+1)}$ ウ $1/a_{ii}^{(m)}$ エ 1 オ $a_{kj}^{(m+1)} - a_{ki}^{(m)} a_{ij}^{(m)}$
 カ $a_{kj}^{(m)} - a_{ki}^{(m)} a_{ij}^{(m+1)}$ キ $- a_{ki}^{(m+1)} a_{ii}^{(m)}$ ク $- 1/a_{ii}^{(m)}$ ケ 0 コ $a_{ij}^{(m)}/a_{ii}^{(m)}$

前進消去によって、連立1次方程式 $Ax = b$ は $Q_n x = P_n b$ と変形される。 $y = P_n b$ とおくと、後退代入を実行する前に $y = (y_i)$ を計算する必要がある。

問 4. 前進消去完了後の行列 P_n, Q_n に相当する行列 A_n の成分を改めて a_{ij} とする。 y_i ($i = 1, 2, \dots, n$) を A, b の成分で、 x_i ($i = n, n-1, \dots, 1$) を A, y, x の成分で、それぞれ Σ 記号を使って最も簡潔な形で表しなさい。(5点×2)

$$y_i = \sum_{j=1}^i a_{ij} b_j$$

$$x_i = y_i - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} x_j$$

プログラミング演習II 期末テスト (その4)

実施日：2002年2月18日

学籍番号：

氏名：

問 5. 以下のプログラムは、これまでの考察を利用して、連立1次方程式

$$\begin{cases} 8x_1 + 16x_2 + 24x_3 + 32x_4 = 160 \\ 2x_1 + 7x_2 + 12x_3 + 17x_4 = 70 \\ 6x_1 + 17x_2 + 32x_3 + 59x_4 = 198 \\ 7x_1 + 22x_2 + 46x_3 + 105x_4 = 291 \end{cases}$$

の解をガウス-ジョルダン法によって求めるプログラムである。①から⑤の空欄を埋め、プログラムを完成しなさい。また、プログラムと同じ手順でa[][]に相当する行列Aを求めなさい。(5点×6)

プログラム

```

1: #include <stdio.h>
2:
3: main(){
4:     double a[4][4]={8,16,24,32},{2,7,12,17},{6,17,32,59},{7,22,46,105};
5:     double b[4]={160,70,198,291}, x[4], y[4], tmp;
6:     int n=4, i, j, k;
7:
8:     for(i=0;i<n;i++){
9:         tmp=a[i][i];
10:        for(j=0;j<n;j++) ① _____;
11:        a[i][i]=1/tmp;
12:        for(k=i+1;k<n;k++){
13:            tmp=a[k][i];
14:            for(j=0;j<n;j++) ② _____;
15:            ③ _____;
16:        }
17:    }
18:    for(i=0;i<n;i++){
19:        ④ _____;
20:        for(j=0;j<=i;j++) y[i]=y[i]+a[i][j]*b[j];
21:    }
22:    for(i=n;i>=0;i--){
23:        x[i]=y[i];
24:        for(j=i+1;j<n;j++) ⑤ _____;
25:    }
26: }
```

① $a[i][j]=a[i][j]/tmp$
② $a[k][j]=a[k][j]-a[i][j]*tmp$
③ $a[k][i]=-a[i][i]*tmp$
④ $y[i]=0$
⑤ $x[i]=x[i]-a[i][j]*x[j]$

$$A = \begin{pmatrix} \frac{1}{8} & 2 & 3 & 4 \\ -\frac{1}{12} & \frac{1}{3} & 2 & 3 \\ -\frac{1}{12} & -\frac{5}{12} & \frac{1}{4} & 5 \\ \frac{13}{192} & \frac{13}{96} & -\frac{9}{32} & \frac{1}{8} \end{pmatrix}$$