Московский авиационный институт (национальный исследовательский университет)

Факультет информационных технологий и прикладной математики

Кафедра вычислительной математики и программирования

Лабораторная работа №1 по курсу «Численные методы»

Студент: А.А. Литвина

Преподаватель: И.Э. Иванов Группа: М8О-306Б

Дата: Оценка:

Подпись:

Вариант №13

1 LU - разложение

1 Постановка задачи

Реализовать алгоритм LU - разложения матриц (с выбором главного элемента) в виде программы. Используя разработанное программное обеспечение, решить систему линейных алгебраических уравнений (СЛАУ). Для матрицы СЛАУ вычислить определитель и обратную матрицу.

2 Описание

 ${
m LU}$ - разложение матрицы ${
m A}$ представляет собой разложение матрицы ${
m A}$ в произведение нижней и верхней треугольных матриц, т.е. ${
m A}={
m LU}$, где ${
m L}$ - нижняя треугольная матрица (матрица, у которой все элементы, находящиеся выше главной диагонали равны нулю, а элементы на главной диагонали равны ${
m 1}$), ${
m U}$ - верхняя треугольная матрица (матрица, у которой все элементы, находящиеся ниже главной диагонали равны нулю, а элементы на главной диагонали произвольные).

 ${
m LU}$ - разложение эффективно используется при решении СЛАУ вида Ax=b. Если вместо А подставить ${
m LU}$, получим: LUx=b. Сделаем замену Ux=y, получим: Ly=b. Решим эту систему уравнений и найдем у. Далее подставим полученный у в уравнение Ux=y и найдем х.

Также с помощью LU - разложения легко можно найти определитель матрицы A - это результат перемножения элементов на главной диагонали матрицы U.

Обратная матрица ищется по тому же принципу, что и решение СЛАУ. В уравнение $AA^{-1}=E$ подставим A=LU и получим $LUA^{-1}=E$, а дальше все так же, как и для решения СЛАУ.

```
#include <iostream>
 2
   #include <vector>
 3
 4
   using namespace std;
 5
 6
   void print(vector <vector<double>> v) {
 7
     for (int i=0; i<v.size(); i++) {</pre>
       for (int j=0; j<v.size(); j++) {</pre>
 8
         cout << v[i][j] << "\t\t";</pre>
 9
10
11
       cout << endl;</pre>
12
13
   }
14
15
   double det(vector <vector<double>> v) {
16
     double p=1;
17
     for (int i=0; i<v.size(); i++) {</pre>
18
       p*=v[i][i];
19
20
   }
21
22
   int main() {
23
     int N;
24
      cin >> N;
25
      vector <vector <double>> A (N, vector <double>(N,0));
26
      vector <vector <double>> A1 (N, vector <double>(N,0));
27
      vector <vector <double>> Y1 (N, vector <double>(N,0));
28
      vector <vector <double>> L (N, vector <double>(N,0));
29
      vector <vector <double>> U (N, vector <double>(N,0));
      vector <vector <double>> LU (N, vector <double>(N,0));
30
31
      vector <double> b (N);
32
      vector <double> x (N);
33
      vector <double> y (N);
34
      for (int i=0; i<N; i++) {
35
       for (int j=0; j<N; j++) {
36
         cin >> A[i][j];
37
       }
38
       cin >> b[i];
39
40
41
     U=A;
42
43
     for (int k=0; k<N-1; k++) {
44
45
       for (int i=k; i<N; i++) {
         for (int j=i; j<N; j++) {
46
           L[j][i]=U[j][i]/U[i][i];
47
```

```
48
         }
49
       }
50
51
       for (int i=k+1; i<N; i++) {
         for (int j=k; j<N; j++) {
52
53
           U[i][j]=U[i][j]-L[i][k]*U[k][j];
54
55
       }
     }
56
57
58
59
     for (int i=0; i<N; i++) {
60
       for (int j=0; j<N; j++) {
         for (int k=0; k<N; k++) {
61
62
           LU[i][j]+=L[i][k]*U[k][j];
63
64
       }
65
     }
66
67
     for (int i=0; i<N; i++) {
68
69
       double S=0;
70
       for (int j=0; j< i; j++) {
71
           S+=L[i][j]*y[j];
72
       }
73
       y[i]=b[i]-S;
74
75
76
77
     for (int i=N-1; i>=0; i--) {
78
       double S=0;
79
       for (int j=N-1; j>i; j--) {
80
           S+=U[i][j]*x[j];
81
       }
82
       x[i]=(y[i]-S)/U[i][i];
83
84
85
86
     for (int k=0; k<N; k++) {
87
       for (int i=0; i<N; i++) {
88
         double S=0;
89
         for (int j=0; j< i; j++) {
90
           S+=L[i][j]*Y1[j][k];
91
         if (i==k)
92
93
           Y1[i][k]=1-S;
94
         else
95
           Y1[i][k]=-S;
96
```

```
97 |
    }
98
99
    for (int k=0; k<N; k++) {
100
      for (int i=N-1; i>=0; i--) {
101
       double S=0;
102
       for (int j=N-1; j>i; j--) {
103
          S+=U[i][j]*A1[j][k];
104
105
       A1[i][k]=(Y1[i][k]-S)/U[i][i];
106
      }
     }
107
108
109
     cout << "\n\tMatrix L\n";</pre>
     cout << "----\n";
110
    print(L);
111
112
     cout << "\n\n\tMatrix U\n";</pre>
     cout << "-----\n";
113
114
    print(U);
115
    cout << "\n\n\tMatrix L*U\n";</pre>
     cout << "-----\n";
116
117
     print(LU);
118
     cout << "\n\n\tMatrix A1\n";</pre>
     cout << "-----\n";
119
120
    print(A1);
121
     cout << "\n\nsolution=( ";</pre>
    for (int i=0; i<N; i++) {
122
123
      cout << x[i] << " ";
124
    }
125
     cout << ")\n\ndet=" << det(U) << endl;</pre>
126 || }
```

Входные данные: 4 -6 -5 -3 -8 101 5 -1 -5 -4 51 -6 0 5 5 -53 -7 -2 8 5 -63

Выходные данные:

Matrix L

1 0 0 0

-0.833333 1 0 0

1 -0.967742 1 0

1.16667 -0.741935 8 1

Matrix U

-6 -5 -3 -8

0 -5.16667 -7.5 -10.6667

0 0 0.741935 2.67742

0 -4.44089e-16 0 -15

Matrix L*U

-6 -5 -3 -8

5 -1 -5 -4

-6 0 5 5

-7 -2 8 5

Matrix A1

 $^{-0.0724638 \ 0.0724638 \ -0.202899 \ 0.144928}$

 $^{0.0057971 \ -0.605797 \ -0.263768 \ -0.211594}$

^{-0.0202899 -0.37971 -0.576812 0.24058}

^{-0.0666667 0.466667 0.533333 -0.0666667}

2 Метод прогонки

1 Постановка задачи

Реализовать метод прогонки в виде программы, задавая в качестве входных данных ненулевые элементы матрицы системы и вектор правых частей. Используя разработанное программное обеспечение, решить СЛАУ с трехдиагональной матрицей.

2 Описание

Метод прогонки - один из наиболее эффективных и экономичных методов решения СЛАУ. Однако он весьма специфичен, потому что применяется только для трехдиагональных матриц, т.е. матриц с тремя диагоналями: главной, выше нее и ниже нее. Остальные элементы матрицы равны нулю.

Метод заключается в подборе прогоночных коэффициентов P_i , Q_i , i = 1..n, таких, что решение будет выглядеть в виде: $x_i = P_i x_{i+1} + Q_i$, i = 1..n. Прогоночные коэффициенты вычисляются по формулам:

$$P_{1} = \frac{-c_{1}}{b_{1}}, Q_{1} = \frac{d_{1}}{b_{1}}$$

$$P_{i} = \frac{-c_{i}}{b_{i} + a_{i}P_{i-1}}, Q_{i} = \frac{d_{i} - a_{i}Q_{i-1}}{b_{i} + a_{i}P_{i-1}}; i = 2, ..., n - 1$$

$$P_{n} = 0, Q_{n} = \frac{d_{n} - a_{n}Q_{n-1}}{b_{n} + a_{n}P_{n-1}}$$

Для устойчивости метода прогонки достаточно выполнение следующих условий:

$$a_i \neq 0, c_i \neq 0; i = 2, ..., n - 1$$

$$|b_i| \ge |a_i| + |c_i|; i = 1, ..., n$$

причем строгое неравенство имеет место хотя бы при одном і. Здесь устойчивость понимается в смысле ненакопления погрешности решения в ходе вычислительного процесса при малых погрешностях входных данных (правых частей и элементов матрицы СЛАУ).

```
1 | #include <iostream>
   #include <vector>
 3
 4
   using namespace std;
 5
 6
   int main() {
 7
     int N, i;
 8
     double y;
 9
     cin >> N;
10
     vector <vector <double>> A (N, vector <double>(N,0));
11
     vector <double> b (N);
12
     vector <double> x (N);
13
     vector <double> al (N);
14
     vector <double> bet (N);
15
     for (i=0; i<N; i++) {
16
17
       for (int j=0; j<N; j++) {
18
         cin >> A[i][j];
19
       }
20
       cin >> b[i];
21
22
23
      y=A[0][0];
24
     al[0]=-A[0][1]/y;
25
     bet[0]=b[0]/y;
26
     for (i=1; i<N-1; i++) {
27
       y=A[i][i]+A[i][i-1]*al[i-1];
28
       al[i]=-A[i][i+1]/y;
29
       bet[i]=(b[i]-A[i][i-1]*bet[i-1])/y;
30
31
32
      y=A[i][i]+A[i][i-1]*al[i-1];
33
      bet[i]=(b[i]-A[i][i-1]*bet[i-1])/y;
34
35
     x[N-1]=bet[N-1];
36
      for (i=N-2; i>=0; i--) {
37
       x[i]=al[i]*x[i+1]+bet[i];
38
39
      cout << "\nsolution=( ";</pre>
40
41
      for (i=0; i<N; i++) {
42
       cout << x[i] << " ";
43
44
      cout << ")\n";
45
46 || }
```

```
Входные данные:
5
14 9 0 0 0 125
-8 14 6 0 0 -56
0 -5 -17 8 0 144
0 0 1 5 -2 36
0 0 0 -4 -10 70
Выходные данные:
solution=( 7 3 -7 5 -9 )
```

3 Метод простых итераций

1 Постановка задачи

Реализовать метод простых итераций и метод Зейделя в виде программ, задавая в качестве входных данных матрицу системы, вектор правых частей и точность вычислений. Используя разработанное программное обеспечение, решить СЛАУ. Проанализировать количество итераций, необходимое для достижения заданной точности.

2 Описание

Методы последовательных приближений, в которых при вычислении последующего приближения решения используются предыдущие, уже известные приближенные решения, называются итерационными.

Сначала приводим СЛАУ к виду $x=\beta+\alpha x$. Задаем начальное значение $x^{(0)}=\beta$. Метод простых итераций на k-ой итерации имеет вид: $x^{(k)}=\beta+\alpha x^{(k-1)},\ k=1..n$. Итерационный процесс отстанавливается, когда значение $\frac{\|\alpha\|}{1-\|\alpha\|}\|x^{(k)}-x^{(k-1)}\|$ станет меньше или равно заданной точности вычислений.

Метод Зейделя во многом схож с методом простых итераций, но является некоторым его ускорением за счет того, что при вычислении компонента x_i^{k+1} вектора неизвестных на (k+1)-ой итерации используются $x_1^{k+1}, x_2^{k+1}, \dots, x_{i-1}^{k+1}$, уже вычисленные на (k+1)-ой итерации. Метод Зейделя на k+1-ой итерации имеет вид: $x^{k+1} = \beta + Bx^{k+1} + Cx^k$, где В - нижняя треугольная матрица с диагональными элементами, равными нулю, а С - верхняя треугольная матрица с диагональными элементами, отличными от нуля, $\alpha = B + C$. В этом случае итерационный процесс останавливается, когда заданная точность вычислений станет больше или равной значения $\frac{\|C\|}{1-\|\alpha\|}\|x^{(k)}-x^{(k-1)}\|$.

Оба метода сходятся к единственному решению СЛАУ при любом начальном приближении $x^{(0)}$, если какая-либо норма матрицы α эквивалентной системы меньше единицы: $\|\alpha\| < 1$.

Как можно увидеть ниже из результата работы программы, метод простых итераций находит решение за 12 итераций, в то время как метод Зейделя справляется с поставленной задачей всего за 9 итераций, что явлется довольно существенным выигрышем.

3.1 Метод простых итераций

```
#include <iostream>
   #include <vector>
 3
   #include <cmath>
 4
 5
   using namespace std;
 6
 7
   const double eps=0.0001;
 8
 9
   int main() {
10
     int N, it;
     double max, S, maxA, max1;
11
12
      cin >> N;
      vector <vector <double>> A (N, vector <double>(N,0));
13
14
      vector <vector <double>> A1 (N, vector <double>(N,0));
15
      vector <double> b (N);
16
      vector <double> x (N,0);
17
      vector <double> y (N,0);
18
      vector <double> e (N,0);
19
20
      for (int i=0; i<N; i++) {
21
       for (int j=0; j<N; j++) {
22
         cin >> A[i][j];
23
24
       cin >> b[i];
25
26
27
     A1=A;
28
29
     for (int i=0; i<N; i++) {
       if (A1[i][i]!=0) {
30
31
         b[i]/=A1[i][i];
32
         for (int j=0; j<N; j++) {
33
           if (i!=j)
34
             A1[i][j]/=A1[i][i];
35
36
         A1[i][i]=0;
37
38
     }
39
40
     \max A=0;
41
     for (int i=0; i<N; i++) {
42
       for (int j=0; j<N; j++) {
43
44
         S+=abs(A1[i][j]);
45
```

```
46
47
       if (S>maxA) {
        \max A=S;
48
       }
49
     }
50
51
52
     it=1;
53
54
     cout << endl;</pre>
55
56
     while ((max>eps)||(it==1)) {
       cout << "----\n";
57
       cout << it << "\n----\nx=( ";
58
59
       for (int j=0; j<N; j++) {
60
         x[j]=b[j];
61
         for (int k=0; k<N; k++) {
62
          x[j] -= A1[j][k]*y[k];
63
         }
       }
64
65
66
       \max=0;
67
       for (int j=0; j<N; j++) {
68
         e[j]=abs(x[j]-y[j]);
69
         if (e[j]>max)
70
          max=e[j];
71
         max1=max*maxA/(1-maxA);
72
         y[j]=x[j];
73
         cout << x[j] << " ";
74
75
       cout << ")\n" << "eps=" << max1 << endl;</pre>
76
       it++;
77
78
79
     cout << endl;</pre>
80 || }
         Метод Зейделя
1 | #include <iostream>
   #include <vector>
3
   #include <cmath>
4
5
   using namespace std;
6
7
   const double eps=0.0001;
8
9 || int main() {
10
    int N, it;
11
     double max, maxA, S, maxC, max1;
```

12

cin >> N;

```
13
     vector <vector <double>> A (N, vector <double>(N,0));
      vector <vector <double>> A1 (N, vector <double>(N,0));
14
15
      vector <vector <double>> C (N, vector <double>(N,0));
16
      vector <double> b (N);
17
      vector <double> x (N,0);
18
      vector <double> y (N,0);
19
      vector <double> e (N,0);
20
21
      for (int i=0; i<N; i++) {
22
       for (int j=0; j<N; j++) {
23
         cin >> A[i][j];
       }
24
25
       cin >> b[i];
26
27
28
      A1=A;
29
30
     for (int i=0; i<N; i++) {
31
       if (A1[i][i]!=0) {
32
         b[i]/=A1[i][i];
33
         for (int j=0; j<N; j++) {
34
           if (i!=j)
35
             A1[i][j]/=A1[i][i];
36
37
         A1[i][i]=0;
38
       }
39
      }
40
41
     \max A=0;
42
     for (int i=0; i<N; i++) {
43
       S=0;
44
       for (int j=0; j<N; j++) {
45
         S+=abs(A1[i][j]);
46
47
       if (S>maxA) {
48
49
         \max A=S;
50
       }
51
     }
52
53
      for (int i=0; i<N; i++) {
       for (int j=i; j<N; j++) {
54
55
         C[i][j]=A1[i][j];
56
      }
57
58
59
     maxC=0;
60
      for (int i=0; i<N; i++) {
61
       S=0;
```

```
62 |
        for (int j=0; j<N; j++) {
63
         S+=abs(C[i][j]);
64
65
66
        if (S>maxC) {
67
         maxC=S;
        }
68
69
      }
70
71
      it=1;
72
73
      cout << endl;</pre>
74
75
      while ((max>eps)||(it==1)) {
        cout << "----\n";
76
        cout << it << "\n----\nx=( ";
77
78
        for (int j=0; j<N; j++) {
79
         x[j]=b[j];
80
         if (it!=1) {
81
           for (int k=0; k<N; k++) {
82
             x[j] -= A1[j][k] *x[k];
83
84
         }
        }
85
86
87
        \max=0;
88
        for (int j=0; j<N; j++) {
         e[j]=abs(x[j]-y[j]);
89
90
         if (e[j]>max)
91
           max=e[j];
92
         max1=max*maxC/(1-maxA);
93
         y[j]=x[j];
         cout << x[j] << " ";
94
95
        cout << ")\n" << "eps=" << max1 << endl;</pre>
96
97
98
99
100
      cout << endl;</pre>
101 || }
```

```
Входные данные:

5

14 9 0 0 0 125

-8 14 6 0 0 -56

0 -5 -17 8 0 144

0 0 1 5 -2 36

0 0 0 -4 -10 70
```

4.1 Метод простых итераций

```
Выходные данные:
______
-----
x=( -7.91667 1.33333 6.45833 1.13333 )
eps=30.0833
-----
2
x=( -6.64028 2.28519 6.63403 -0.788889 )
eps=7.30444
______
x=(-6.013 \ 2.24784 \ 6.91769 \ -1.10796)
eps=2.38365
----
x=( -5.92344 2.04662 6.96982 -1.08903 )
eps=0.764646
_____
_____
x=(-5.97659 2.00097 7.01022 -1.00952)
eps=0.302132
_____
_____
```

```
x=(-5.99643 \ 1.99204 \ 7.00036 \ -1.00019)
eps=0.0753658
_____
_____
x=(-6.00223 \ 1.99877 \ 7.00195 \ -0.996627)
eps=0.0255674
_____
-----
x=(-6.0006 \ 1.99956 \ 6.99937 \ -0.999916)
eps=0.0124992
_____
_____
x=(-6.00025 2.00032 7.00017 -0.999781)
eps=0.00303601
_____
10
x=(-5.99991 \ 2 \ 6.99986 \ -1.00017)
eps=0.00146919
-----
11
x=(-6\ 2.00004\ 7.00005\ -0.999973)
eps=0.000752839
_____
12
_____
x=(-5.99998 \ 1.99998 \ 6.99998 \ -1.00002)
eps=0.000287553
4.2
   Метод Зейделя
Выходные данные:
_____
_____
x=(-7.91667 1.33333 6.45833 1.13333)
eps=23.75
```

```
_____
_____
x=(-6.64028 \ 1.85972 \ 6.32095 \ -0.896034)
eps=6.0881
----
_____
x=(-6.17142 2.18494 6.9285 -1.07587)
eps=1.82265
-----
x=(-5.94533 \ 2.01453 \ 7.01738 \ -1.00448)
eps=0.678255
_____
5
_____
x=(-5.99212\ 1.99451\ 7.0023\ -0.997584)
eps=0.140361
______
_____
x=(-6.00162 \ 1.99949 \ 6.99944 \ -0.999831)
eps=0.0285074
_____
_____
x=(-6.00027 2.00018 6.99992 -1.00008)
eps=0.00405952
______
x=(-5.99995 2.00002 7.00002 -1.00001)
eps=0.00095751
-----
_____
x=(-5.999991.999997-0.999998)
eps=0.000123933
```

4 Метод вращений

1 Постановка задачи

Реализовать метод вращений в виде программы, задавая в качестве входных данных матрицу и точность вычислений. Используя разработанное программное обеспечение, найти собственные значения и собственные векторы симметрических матриц. Проанализировать зависимость погрешности вычислений от числа итераций.

2 Описание

Метод вращений Якоби применим только для симметрических матриц A_{nxn} ($A = A^T$) и решает полную проблему собственных значений и собственных векторов таких матриц.

Сначала выбираем максимальный по модулю элемент $a_{ij}^{(k)}$ в наддиагональной части матрицы А. Затем находим матрицу вращения H, соответствующую этому элементу:

В матрице вращения на пересечении і-ой строки и ј-го столбца находится элемент $h_{ij}^{(k)} = -\sin\varphi^{(k)}$, на пересечении ј-ой строки и і-го стоблца $h_{ji}^{(k)} = \sin\varphi^{(k)}$, диагональные элементы h_{ii} и h_{jj} равны $\cos\varphi^{(k)}$, где $\varphi^{(k)}$ - угол вращения. Остальные диагональные элементы $h_{mm}^{(k)} = 1, \ m = 1,...,n, \ m \neq i, \ m \neq j,$ остальные элементы в матрице

вращения равны нулю. Угол вращения $\varphi^{(k)}$ определяется из условия $a_{ij}^{(k+1)}=0$:

$$\varphi^{(k)} = \frac{1}{2} \arctan \frac{2a_{ij}^{(k)}}{a_{ii}^{(k)} - a_{jj}^{(k)}}.$$

Далее строится матрица $A^{(k+1)} = H^{(k)^T} A^{(k)} H^{(k)}$. В качестве критерия окончания итерационного процесса используется условие малости суммы квадратов наддиагональных элементов:

$$t(A^{(k+1)}) = \left(\sum_{l,m:l < m} \left(a_{lm}^{(k+1)}\right)^2\right)^{1/2}.$$

Если $t(A^{(k+1)}) > \varepsilon$, то итерационный процесс продолжается. Когда итерационный процесс останавливается, в качестве искомых собственных значений принимаются $\lambda_1 = a_{11}^{(k+1)}, \, \lambda_2 = a_{22}^{(k+1)}, \, \lambda_3 = a_{33}^{(k+1)}$. Столбцами собственных векторов матрицы А будут столбцы матрицы $H = H^{(0)}H^{(1)}...H^{(k)}$.

Проверить правильность работы программы можно подсчитав след исходной матрицы A и матрицы A, полученной в результате работы программы, и убедившись, что они совпадают.

```
1 | #include <iostream>
   #include <vector>
 3
   #include <cmath>
 4
   using namespace std;
 6
 7
   const double eps=0.0001;
 8
 9
   int main() {
     int N, maxi, maxj;
10
11
     double max, phi, sl, t;
12
     cin >> N;
13
     vector <vector <double>> A (N, vector <double>(N,0));
14
     vector <vector <double>> H (N, vector <double>(N,0));
     vector <vector <double>> Hp (N, vector <double>(N,0));
15
      vector <vector <double>> Htemp (N, vector <double>(N,0));
16
      vector <vector <double>> Ht (N, vector <double>(N,0));
17
18
      vector <vector <double>> HtA (N, vector <double>(N,0));
19
      vector <vector <double>> HtAH (N, vector <double>(N,0));
20
21
      for (int i=0; i<N; i++) {
22
       for (int j=0; j<N; j++) {
23
         cin >> A[i][j];
24
       }
25
      }
26
27
     max=abs(A[0][N-1]);
28
     maxi=0;
29
     \max_{j=N-1};
30
     t=0;
31
      for (int i=0; i<N; i++) {
32
33
       for (int j=i+1; j<N; j++) {
34
         if (abs(A[i][j])>max) {
35
           max=abs(A[i][j]);
36
           maxi=i;
37
           maxj=j;
38
39
         t+=pow(A[i][j],2);
40
41
42
      t=pow(t,0.5);
43
44
      for (int i=0; i<N; i++) {
45
       Hp[i][i]=1;
46
47
```

```
48
     while (max>eps) {
49
       phi=atan(2*A[maxi][maxj]/(A[maxi][maxi]-A[maxj][maxj]))/2;
50
       for (int i=0; i<N; i++)
51
         H[i][i]=1;
52
       H[maxi][maxi]=cos(phi);
53
54
       H[maxi][maxj]=-sin(phi);
55
       H[maxj][maxi]=sin(phi);
56
       H[maxj][maxj]=cos(phi);
57
58
       for (int i=0; i<N; i++) {
59
         for (int j=0; j<N; j++) {
           for (int k=0; k<N; k++) {
60
61
             Htemp[i][j] += Hp[i][k] * H[k][j];
62
63
         }
64
       }
65
66
       Hp=Htemp;
67
68
       Ht=H;
69
70
       for (int i=0; i<N; i++) {
71
         for (int j=i+1; j<N; j++) {
72
           double tmp=Ht[i][j];
73
           Ht[i][j]=Ht[j][i];
74
           Ht[j][i]=tmp;
75
         }
76
       }
77
78
       for (int i=0; i<N; i++) {
79
         for (int j=0; j<N; j++) {
80
           for (int k=0; k<N; k++) {
81
             HtA[i][j]+=Ht[i][k]*A[k][j];
82
83
         }
84
85
86
       for (int i=0; i<N; i++) {
87
         for (int j=0; j<N; j++) {
88
           for (int k=0; k<N; k++) {
89
             HtAH[i][j]+=HtA[i][k]*H[k][j];
90
           }
91
       }
92
93
94
       A=HtAH;
95
96 ||
       max=abs(A[0][N-1]);
```

```
97 |
        \max i=0;
98
        \max_{j=N-1};
99
        t=0;
100
101
        for (int i=0; i<N; i++) {
          for (int j=i+1; j<N; j++) {
102
            if (abs(A[i][j])>max) {
103
104
             max=abs(A[i][j]);
105
             maxi=i;
106
             maxj=j;
107
108
           t+=pow(A[i][j],2);
109
110
111
        t=pow(t,0.5);
112
113
        H.assign(N, vector <double>(N,0));
114
        Ht.assign(N, vector <double>(N,0));
115
        HtA.assign(N, vector <double>(N,0));
116
        HtAH.assign(N, vector <double>(N,0));
        Htemp.assign(N, vector <double>(N,0));
117
118
119
120
      cout << "\n Eigenvectors:\n\n";</pre>
121
      for (int i=1; i<=N; i++) {
122
        cout << "X" << i << "\t\t";</pre>
123
124
      cout << "\n----\n";
125
126
      for (int i=0; i<N; i++) {
127
        for (int j=0; j<N; j++) {
128
          cout << Hp[i][j] << " \t";</pre>
129
        }
130
        cout << endl;</pre>
131
132
      cout << "----\n";
133
134
      sl=0;
135
      cout << "\n Eigenvalues:\n";</pre>
136
      for (int i=0; i<N; i++) {
137
        sl+=A[i][i];
138
        cout << A[i][i] << " ";
139
140
141
      cout << "\n\n Track " << sl << "\n\n";</pre>
142 | }
```

Входные данные:

3

8 0 -2

0 5 4

-2 4 -6

Выходные данные:

Собственные векторы:

X1 X2 X3

0.95324 0.27661 0.121743

 $-0.229944 \quad 0.925237 \quad -0.301764$

-0.196112 0.259659 0.945578

Собственные значения:

8.41146 6.12256 -7.53402

След равен 7

5 QR - разложение

1 Постановка задачи

Реализовать алгоритм QR – разложения матриц в виде программы. На его основе разработать программу, реализующую QR – алгоритм решения полной проблемы собственных значений произвольных матриц, задавая в качестве входных данных матрицу и точность вычислений. С использованием разработанного программного обеспечения найти собственные значения матрицы.

2 Описание

При решении полной проблемы собственных значений для несимметричных матриц эффективным является подход, основанный на приведении матриц к подобным, имеющим треугольный или квазитреугольный вид. Одним из наиболее распространенных методов этого класса является QR-алгоритм, позволяющий находить как вещественные, так и комплексные собственные значения.

В основе QR-алгоритма лежит представление матрицы в виде A=QR, где Q - ортогональная матрица $(Q^{-1}=Q^T)$, а R - верхняя треугольная. Такое разложение существует для любой квадратной матрицы.

Одним из возможных подходов к построению QR - разложения является использование преобразования Хаусхолдера, позволяющего обратить в нуль группу поддиагональных элементов столбца матрицы. Матрица Хаусхолдера имеет вид:

$$H = E - \frac{2}{v^T v} v v^T.$$

Произведем разложение A=QR n-1 раз, где $Q=H_1H_2...H_{n-1}$. Далее произведем перемножение матриц в обратном порядке: $A^{(k+1)}=R^{(k)}Q^{(k)}$. Итерационный процесс продолжается, пока сумма квадратов поддиагольнальных элементов первого столбца достаточно велика, т.е.

$$\left(\sum_{l=m+1}^{n} \left(a_{lm}^{(k)}\right)^{2}\right)^{1/2} > \varepsilon.$$

Когда критерий окончания нарушается, диагональный элемент $a_{11}^{(k)}$ может быть принят в качестве собственного значения, а элементы $a_{22}^{(k)}$, $a_{23}^{(k)}$, $a_{32}^{(k)}$, $a_{33}^{(k)}$ составляют комплексно-сопряженные пары собственных значений, поэтому остальные с.з. определяются из решения квадратного уравнения $(a_{22}^{(k)} - \lambda^{(k)})(a_{33}^{(k)} - \lambda^{(k)}) = a_{23}^{(k)}a_{32}^{(k)}$.

```
1 | #include <iostream>
   #include <vector>
 3
   #include <cmath>
 4
   using namespace std;
 6
 7
   const double eps=0.0001;
 8
   int sign(double a) {
 9
10
     if (a>0) return 1;
11
     if (a<0) return -1;
12
     return 0;
13
   }
14
15
   void print(vector <vector<double>> v) {
     for (int i=0; i<v.size(); i++) {</pre>
16
       for (int j=0; j<v.size(); j++) {
17
18
         cout << v[i][j] << "\t\t";</pre>
19
20
       cout << endl;</pre>
21
22
   }
23
24
   int main() {
25
     int N;
26
     cin >> N;
27
     vector <vector <double>> A (N, vector <double>(N,0));
28
     vector <vector <double>> newA (N, vector <double>(N,0));
29
     vector <vector <double>> H (N, vector <double>(N,0));
     vector <vector <double>> Q (N, vector <double>(N,0));
30
      vector <vector <double>> newQ (N, vector <double>(N,0));
31
32
      vector <vector <double>> R (N, vector <double>(N,0));
33
      vector <vector <double>> vvt (N, vector <double>(N,0));
34
      vector <double> v (N,0);
35
      for (int i=0; i<N; i++) {
36
37
       for (int j=0; j<N; j++) {
38
         cin >> A[i][j];
39
       }
      }
40
41
42
     for (int i=0; i<N; i++) {
43
       Q[i][i]=1;
44
45
46
      double max=0;
      for (int k=1; k<N; k++) {
47
```

```
48
        if (abs(A[k][0])>eps) {
49
         \max + = pow(A[k][0], 2);
50
        }
      }
51
52
      max=pow(max,0.5);
53
54
      while (max>eps) {
55
        for (int i=0; i<N-1; i++) {
56
          int j;
57
         for (j=0; j<i; j++) {
58
           v[j]=0;
          }
59
60
         double sum=0;
61
          for (int k=i; k<N; k++) {</pre>
62
           sum+=pow(A[k][i],2);
63
64
65
          sum=pow(sum,0.5);
          v[j]=A[j][i]+sign(A[j][i])*sum;
66
          for (j=i+1; j<N; j++) {
67
68
           v[j]=A[j][i];
69
70
71
          for (int k=0; k<N; k++) {
72
           for (int 1=0; 1<N; 1++) {
73
             vvt[k][1]=v[k]*v[1];
74
           }
          }
75
76
77
         double vtv=0;
78
         for (int k=0; k<N; k++) {
79
           vtv+=v[k]*v[k];
80
81
82
         for (int k=0; k<N; k++) {
           for (int 1=0; 1<N; 1++) {
83
84
             if (k==1)
85
               H[k][1]=1-2*vvt[k][1]/vtv;
86
87
               H[k][1]=-2*vvt[k][1]/vtv;
88
          }
89
90
91
         for (int k=0; k<N; k++) {
           for (int 1=0; 1<N; 1++) {
92
93
             for (int m=0; m<N; m++) {
94
               newQ[k][1] += Q[k][m] *H[m][1];
95
             }
96
           }
```

```
97 |
          }
98
99
          for (int k=0; k<N; k++) {
100
            for (int 1=0; 1<N; 1++) {
              for (int m=0; m<N; m++) {
101
102
                newA[k][1]+=H[k][m]*A[m][1];
103
104
            }
105
          }
106
107
          A=newA;
108
          Q=newQ;
109
          newA.assign(N, vector <double>(N,0));
110
          newQ.assign(N, vector <double>(N,0));
111
112
113
        R=A;
114
        A.assign(N, vector <double>(N,0));
115
        for (int k=0; k<N; k++) {
116
          for (int 1=0; 1<N; 1++) {
117
            for (int m=0; m<N; m++) {
118
              A[k][1] += R[k][m] *Q[m][1];
119
          }
120
        }
121
122
123
        \max=0;
124
        for (int k=1; k<N; k++) {
125
          if (abs(A[k][0])>eps) {
126
            max+=pow(A[k][0],2);
127
          }
128
        }
129
        max=pow(max,0.5);
130
131
        Q.assign(N, vector <double>(N,0));
132
        for (int i=0; i<N; i++) {
133
          Q[i][i]=1;
134
        }
       }
135
136
137
       cout << "lambda1 = " << A[0][0] << endl;</pre>
138
       double d;
139
       d=pow(A[1][1]+A[2][2],2)-4*(A[1][1]*A[2][2]-A[1][2]*A[2][1]);
140
       if (d>=0) {
141
        d=pow(d,0.5);
142
        cout << "lambda2 = " << (A[1][1]+A[2][2]+d)/2 << endl;
143
        cout << "lambda3 = " << (A[1][1]+A[2][2]-d)/2 << endl;
144
       }
145
      else if (d<0) {
```

```
146 | d=pow(-d,0.5);

147 | cout << "lambda2 = " << (A[1][1]+A[2][2])/2 << " + " << d/2 << "i\n";

148 | cout << "lambda3 = " << (A[1][1]+A[2][2])/2 << " - " << d/2 << "i\n";

149 | }

150 | }
```

```
Входные данные:
3
-1 2 9
9 3 4
8 -4 -6
```

Выходные данные:

lambda1 = -13.0064lambda2 = 4.50319 + 2.80382ilambda3 = 4.50319 - 2.80382i

Выводы

В этой лабораторной работе я познакомилась с численными методами решения СЛАУ и задач на собственные значения и собственные векторы матриц. Я узнала такие методы, как метод Гауса и LU-разложения, метод прогонки, метод простых итераций и метод Зейделя, метод вращений и метод QR-разложения.

Все эти методы имеют свои особенности, свои достоинства и недостатки. Поэтому подбирать метод решения следует исходя из специфики задачи.

Данная лабораторная работа была полезна для меня, потому что, реализовав все эти методы в виде программ, я стала лучше понимать, как они работают.