# 連続系アルゴリズム レポート課題8

連絡先: mail@myuuuuun.com

平成 27 年 12 月 14 日

レポート内で使用したプログラムは GitHub にアップロードしています。 https://github.com/myuuuuun/various/tree/master/ContinuousAlgorithm/HW8/

# 問題1

$$||A||_2 = \sqrt{max\; \lambda(A^{\mathrm{T}}A)}$$
 を示せ

定義から、

$$||A||_2 = \sup_{x \neq \mathbf{0}} \frac{||Ax||_2}{||x||_2}$$

であり、

$$\frac{||Ax||_2}{||x||_2} = \frac{\sqrt{x^{\mathrm{T}}A^{\mathrm{T}}Ax}}{\sqrt{x^{\mathrm{T}}x}}$$
$$= \frac{\sqrt{x^{\mathrm{T}}\lambda x}}{\sqrt{x^{\mathrm{T}}x}}$$
$$= \sqrt{\lambda}$$

ただし、 $\lambda$  は  $A^{T}A$  の任意の固有値で、

$$\lambda = \left(\frac{||Ax||_2}{||x||_2}\right)^2$$

$$\geq 0$$

となるので、

$$||A||_2 = \sup_{x \neq \mathbf{0}} \frac{||Ax||_2}{||x||_2}$$
$$= \sqrt{\max \lambda}$$

となって、行列の2 ノルムが $\sqrt{スペクトル半径}$  であることが示された。

# 問題2

A を  $n \times n$  の狭義対角優位行列(ならばスペクトル半径は 1 未満で反復法は収束する) として、Ax = b を Jacobi 法で解け

$$A = \begin{pmatrix} 6 & 1 & 2 \\ 1 & 5 & 3 \\ 2 & 3 & 7 \end{pmatrix}, \qquad x = \begin{pmatrix} 1 \\ -2 \\ 3 \end{pmatrix}, \qquad b = \begin{pmatrix} 10 \\ 0 \\ 17 \end{pmatrix}$$

とすれば、Ax = b が成り立つ。この A, b から、Jacobi 法を用いて x の近似解を求める。

#### ソースコード: hw8-1.cpp、重要部のみ転記

```
#include <iostream>
#include <array>
#include <cmath>
#include <limits>
#include <iomanip>
using namespace std;
template <size_t row, size_t col>
 using array_2d = std::array<std::array<double, col>, row>;
// matrix class
template <size_t r_num, size_t c_num> class matrix.... (略)
// jacobi method
// coef_mat * x = b_v を解く
template <size_t size>
const matrix<size, 1> jacobi(
 const matrix < size , size > & coef_mat ,
 const matrix<size, 1> &b_v,
 const matrix<size, 1> &initial_v
){
 int loop_max = 10000;
 int loop = 0;
 int col = size, row = size;
 matrix < size , size > inversed_diag;
 matrix < size , 1 > old_solution , new_solution , residual;
 old_solution = initial_v;
 // 対角行列の逆行列を求める
 for(int i=0; i<size; i++){</pre>
    inversed_diag.mat[i][i] = 1.0 / coef_mat.mat[i][i];
  // x_new = D^-1 * (b - (E+F) * x_old), E+F:=A-D
 bool flag = false; // ループ終了 flag
  double row_sum;
  while(loop < loop_max){</pre>
    for(int i=0; i<size; i++){</pre>
     row_sum = 0;
     for(int j=0; j<size; j++){
       if(i!=j) row_sum += coef_mat.mat[i][j] * old_solution[j][0];
     new_solution.mat[i][0]
       = inversed_diag.mat[i][i] * (b_v.mat[i][0] - row_sum);
```

```
}
   // 終了判定
   for(int i=0; i<size; i++){</pre>
     row_sum = 0;
     for(int j=0; j < size; j++){
       row_sum += coef_mat.mat[i][j] * new_solution[j][0];
     residual.mat[i][0] = b_v.mat[i][0] - row_sum;
   // 残差を出力
   print(residual);
   for(int i=0; i<size; i++){</pre>
      if(abs(residual[i][0]) > EPS) break;
     if(i==size-1) flag = true;
   if(flag) break;
   old_solution = new_solution;
   loop++;
 // 反復回数を出力
 // cout << loop+1 << endl;
 return new_solution;
}
int main(){
 std::array<double, 3 > x_v = \{1, -2, 3\}, initial_v=\{0, 0, 0\};
 array_2d<3, 3> A_base={{{6, 1, 2}, {1, 5, 3}, {2, 3, 7}}};
 matrix <3, 3> A(A_base);
 matrix<3, 1> x(x_v), initial(initial_v), jacobi_solution, b;
 b = A * x;
  jacobi_solution = jacobi(A, b, initial);
 cout << 元の掛け算": " << endl;
 cout << "A=" << endl;
 print(A);
 cout << "x=" << endl;
 print(x);
 cout << "b=" << endl;
 print(b);
 cout << "jacobi 法の近似解 x: " << endl;
 print(jacobi_solution);
 return 0;
```

出力結果:

```
元の掛け算:
A=
                        2
               5
       1
                        3
       2
x=
       1
      -2
b=
      10
       0
      17
jacobi法の近似解 x:
      1
-2
       3
```

図 1: Jacobi 法の計算結果

となって、元のxと近似解は一致した。反復回数は80回であった。残差をplotすると、

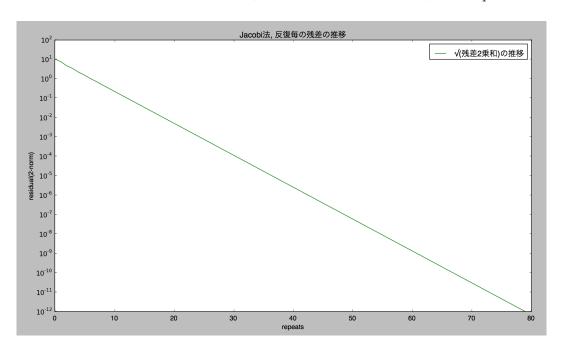


図 2: 反復毎の残差の推移

となった (グラフ出力のソースコード: 8-2.py)。

## オプション1

#### 共役勾配法について調査せよ

共役勾配法は、係数行列 A に対して、線形方程式 Ax=b の解を求める問題を、正定値 2 次形式

$$S(\xi) = \frac{1}{2} \langle x - \xi, A(x - \xi) \rangle = \frac{1}{2} (x - \xi)^T A(x - \xi)$$

の最小化問題に帰着させて解く、逐次最小化法の1つ (A, B > A B の内積)。

2 次形式の関数 S は、A が正定値対称行列であれば狭義凸関数となり、局所最適解が大域的最適解に一致する。A の正定値性から、S が最小値をとるのは  $x=\xi$  の時で、このとき S=0 となる。共役勾配法(を含む逐次最小化法)はこの S の性質を用いて、S を順次小さくするように近似解を修正することで、真の解に近づけていく(山登り法の発想)。

したがって、共役勾配法で近似解が真の解に収束するためには、係数行列 A が正定値対称である必要がある。

具体的には、適当に探索方向ベクトルを決め、初期ベクトルから探索方向に進んだ時に もっともSが小さくなるような点を選んで、その解を次のステップの初期ベクトルとする、 というステップを繰り返すことで、解を真値に近づける。

共役勾配法の特徴は、探索方向ベクトルを 1 次独立な方向に次々と取ることによって、誤差の影響を考えなければ最大 n:=(A の行数) 反復の内に解が収束することを保証した点にある。探索方向ベクトルの生成には Gram-Schmidt の正規直交化を用いる。

更に共役勾配法は、係数行列 A の固有値に重複がある場合に、その重複分だけ短い最大 反復回数で収束することが証明できる。そこで係数行列 A をなんらかの正則行列によって 相似変換した行列を用いて、元の方程式と同値な方程式に対し共役勾配法を適用すること で、より高速に大規模な線形方程式を解くことが出来る。これを前処理付き共役勾配法という。

#### アルゴリズム

r を残差ベクトル、p を探索方向ベクトルとする。

1. 適当な初期ベクトル $x^0$ を選んでつぎの計算を行う

$$r^0 = b - Ax^0$$
$$r^0 = r^0$$

#### 2. k=0, 1, 2 ... について次の計算を繰り返す

$$\begin{split} \alpha_k &= \frac{< r^k, r^k >}{< p^k, Ap^k >} \\ x^{k+1} &= x^k + \alpha_k p^k \\ r^{k+1} &= r^k - \alpha_k Ap^k \\ ||r^{k+1}|| &\leq \epsilon ||b||$$
 なら終了 
$$\beta_k &= \frac{< r^{k+1}, r^{k+1} >}{< r^k, r^k >} \\ p^{k+1} &= r^{k+1} + \beta_k p^k \end{split}$$

参考: 森『数値解析』, 杉原・室田『線形計算の数理』

#### ソースコード: hw8-3.cpp、重要部のみ転記

```
// conjugate gradient method
// coef_mat * x = b_v を解く
template <size_t size>
const matrix<size, 1> conjugate_gradient(
 const matrix < size , size > &coef_mat ,
 const matrix < size, 1> &b_v,
  const matrix<size, 1> &initial_v
 int loop_max = 10000;
 int loop = 0;
 int col = size, row = size;
 matrix < size , size > inversed_diag;
 matrix < size, 1> solution, old_residual, new_residual, direction;
 // 初期残差
 double row_sum;
 for(int i=0; i<size; i++){</pre>
   for(int j=0; j < size; j++){
     row_sum = coef_mat.mat[i][j] * initial_v.mat[j][0];
   old_residual.mat[i][0] = b_v.mat[i][0] - row_sum;
 // 初期ベクトル
  solution = initial_v;
  // 初期探索方向
  direction = old_residual;
  // 反復
 bool flag = false; ループ終了// flag
  double alpha, beta;
  while(loop < loop_max){</pre>
   // テンプレートの特殊化タイミングの話を理解したら行列演算に直すetc
   double u=0, l=0;
   for(int i=0; i<size; i++){</pre>
      u += old_residual.mat[i][0] * old_residual.mat[i][0];
```

```
row_sum = 0;
      for(int j=0; j < size; j++){
        row_sum += coef_mat.mat[i][j] * direction.mat[j][0];
      1 += direction.mat[i][0] * row_sum;
    alpha = u / 1;
    for(int i=0; i<size; i++){</pre>
      solution.mat[i][0] += alpha * direction[i][0];
    for(int i=0; i<size; i++){</pre>
     row_sum = 0;
      for(int j=0; j < size; j++){
        row_sum += coef_mat.mat[i][j] * direction.mat[j][0];
      new_residual.mat[i][0] = old_residual.mat[i][0] - alpha * row_sum;
    // 終了判定
    for(int i=0; i<size; i++){</pre>
      row_sum = 0;
      for(int j=0; j < size; j++){
        row_sum += coef_mat.mat[i][j] * solution.mat[j][0];
      new_residual.mat[i][0] = b_v.mat[i][0] - row_sum;
    }
    // 残差を出力
    print(new_residual);
    for(int i=0; i<size; i++){
     if(abs(new_residual[i][0]) > EPS) break;
      if(i==size-1) flag = true;
    if(flag) break;
    // 次の方向ベクトルを設定
    u=0, l=0;
    for(int i=0; i<size; i++){
      u += new_residual.mat[i][0] * new_residual.mat[i][0];
      1 += old_residual.mat[i][0] * old_residual.mat[i][0];
    }
    beta = u / 1;
    for(int i=0; i<size; i++){</pre>
     direction.mat[i][0] *= beta;
      direction.mat[i][0] += new_residual.mat[i][0];
    old_residual = new_residual;
    loop++;
  return solution;
int main(){
```

```
std::array<double, 3 > x_v = \{1, -2, 3\}, initial_v=\{0, 0, 0\};
 array_2d<3, 3> A_base={{{6, 1, 2}, {1, 5, 3}, {2, 3, 7}}};
 matrix<3, 3> A(A_base);
 matrix<3, 1> x(x_v), initial(initial_v), cg_solution, b;
 b = A * x;
  cg_solution = conjugate_gradient(A, b, initial);
  cout << 元の掛け算": " << endl;
  cout << "A=" << endl;
 print(A);
 cout << "x=" << endl;
 print(x);
 cout << "b=" << endl;
 print(b);
  cout << "CG 法の近似解 x: " << endl;
 print(cg_solution);
 return 0;
}
```

### これを用いて問題2と同じ問題を解くと、 出力結果:

```
元の掛け算:
A=
       6
               1
                        2
       1
               5
                        3
       2
x=
       1
      -2
       3
b=
      10
       0
      17
cG法の近似解 x:
       1
       -2
       3
```

図 3: 共役勾配法の計算結果

となって、元のxと近似解は一致した。反復回数は理論通り3回であった。

#### 残差:

```
1回目: [-1.0705419, -7.1840751, 0.62973055], 2回目: [-1.2082795, 0.24235499, 0.71075262], 3回目: [5.3290705e^{-15}, 3.5527137e^{-15}, 7.1054274e^{-15}]
```