#### 第一题解:

(a) 由 Gauss 顺序消元法的步骤和过程, 第一次迭代后 A 的第一列完成消去时, 有

$$a_{ij}^{(1)} = a_{ij} - \frac{a_{i1}}{a_{11}} a_{1j}, \quad i, j = 2, 3, \dots, n$$
 (1)

由于 A 是对称矩阵且满足  $a_{11} \neq 0$ , 所以有

$$a_{ij} = a_{ji}, \quad i, j = 1, 2, 3, \dots, n$$
 (2)

所以

$$a_{ij}^{(1)} = a_{ij} - \frac{a_{i1}}{a_{11}} a_{1j} = a_{ji} - \frac{a_{1i}}{a_{11}} a_{j1} = a_{ji} - \frac{a_{j1}}{a_{11}} a_{1i} = a_{ji}^{(1)}, \quad i, j = 2, 3, \dots, n$$
 (3)

从而  $A^{(1)}$  是对称的。

(b) 计算一个正定 (positive definite) 矩阵 LU 分解的算法如下:

```
%% 正定矩阵(Positive Definite Matrix)LU分解算法
   function [L, U] = LU_PDM(A)
 3
       [~, n] = size(A);
       L = zeros(n, n);
 4
       U = zeros(n, n);
 5
 6
       for i = 1:n
           for j = i + 1:n
 7
 8
                for k = j:n
                    A(j, k) = A(j,k)-A(i,k)*A(j,i)/A(i,i);
9
                    A(k, j) = A(j,k);
10
11
                end
12
           end
13
           for k = i:n
                U(i, k) = A(i, k);
14
                L(k, i) = A(i, k) / U(i, i);
15
16
            end
17
       end
18
   end
```

(c) 使用 Cholesky 分解解方程组 Ax = b 的 MATLAB 程序显示如下:

```
clear, clc, clf
   A = [4, -2, 4, 2; -2, 10, -2, -7; 4, -2, 8, 4; 2, -7, 4, 7];
3 \mid b = [8; 2; 16; 6];
4 \mid x = deEquations(A,b)
   %% 运行的输出结果
5
   % x =
6
7
   %
8
   %
           1
9
   %
           2
10
  1%
           1
  %
           2
11
12
13 | %% 用 Cholesky 分 解 解 方 程 组 Ax=b
14 | function [X] = deEquations(A,b)
15 \mid N = length(A);
16 L=cholesky(A);
17 | Lt=L';
18 \mid X=zeros(N, 1);
19 Y=zeros(N, 1);
20 | for j=1:N
        Y(j)=(b(j)-L(j,1:j-1)*Y(1:j-1))/L(j,j);
21
22
   end
23
   for k=N:-1:1
24
        X(k) = (Y(k) - Lt(k, k+1:N) * X(k+1:N)) / Lt(k,k);
25
   end
26
   end
27
28
   function [L]=cholesky(A)
29
   N=length(A);
30
   for i=1:N
31
        A(i,i) = sqrt(A(i,i) - A(i,1:i-1) * A(i,1:i-1)');
32
        if A(i,i) == 0
33
            ME=MException('Zero Element', 'A(%d,%d) = 0',i,i);
34
            throw(ME);
```

```
35 end
36 for j=i+1:N
37 A(j,i)=(A(j,i)-A(j,1:i-1)*A(i,1:i-1)')/A(i,i);
38 end
39 end
40 L = tril(A); %取下三角部分
41 end
```

根据上述程序在命令行输出的结果(以注释形式写在了上面的代码中), 原题所求的解为:

$$x = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 1 \\ 2 \end{bmatrix}$$

#### 第二题 解:

## (a) 证明:

Richardson 迭代方法的迭代关系式为:

$$x^{(k+1)} = \omega I(\frac{1}{\omega}I - A)x^{(k)} + \omega Ib = (I - \omega A)x^{(k)} + \omega b$$
 (4)

令

$$G_{\omega} = I - \omega A \tag{5}$$

则

$$x^{(k+1)} = G_{\omega}x^{(k)} + \omega b \tag{6}$$

根据课本第五章开头处对迭代法收敛性的讨论可知,上述 Richardson 迭代方法收敛的充要条件为谱半径  $\rho(G_{\omega})<1$ ,又 A 是正定矩阵,所以它的特征值均为正数,由已知, $G_{\omega}$  的特征值为  $1-\omega\lambda_i$ ,其中  $0<\lambda_1\leq\lambda_i\leq\lambda_n$ ,则

$$\rho(G_{\omega}) = \max|1 - \omega \lambda_i| < 1 \tag{7}$$

则对任意  $\lambda_i$ , 需要满足

$$0 < \omega \lambda_i < 2 \tag{8}$$

即

$$\omega < 2/\lambda_n \tag{9}$$

# (b) 由 (a) 得,

$$\rho(G_{\omega}) = \max|1 - \omega \lambda_i| = \max(1 - \omega \lambda_1, \omega \lambda_n - 1) \tag{10}$$

应该使得收敛速度尽量快, 所以  $\rho(G_{\omega})$  应该尽量小, 即取

$$\rho(G_{\omega}) = \min_{\omega} \max(1 - \omega \lambda_1, \omega \lambda_n - 1)$$
(11)

所以 ω 的最佳值为

$$\omega_b = \arg\min_{\omega} \max(1 - \omega \lambda_1, \omega \lambda_n - 1) = \frac{2}{\lambda_1 + \lambda_n}$$
(12)

且

$$\rho(G_{\omega}) = \begin{cases}
1 - \omega \lambda_1 & \omega \leq \omega_b \\
\frac{\lambda_n - \lambda_1}{\lambda_n + \lambda_1} & \omega = \omega_b \\
\omega \lambda_n - 1 & \omega \geq \omega_b
\end{cases}$$
(13)

### (c) 使用 Richardson 迭代方法解 Ax = b 的 MATLAB 程序显示如下:

```
clear, clc, clf
 2 %% 构造A和b
 3 \mid D = orth(rand(5, 5));
4 \mid B = diag([1, 2, 3, 4, 5]);
 5 \mid A = D \setminus B * D;
 6 \mid b = rand(5, 1);
   xexact = A \ b; % x精确解
 7
   %% 使用多个omega迭代求解
9
   lambda1 = 1;
10
11
   lambdan = 5;
   omegab=2/(lambda1+lambdan);
12
13
   eponch=1001;
   omegalist = linspace(0.001, 0.399, eponch);
14
   count=zeros(eponch,1)';
16
   for i = 1:eponch
       count(i)=Richardson(A,b,xexact,omegalist(i));
17
18
   end
19
20 %% 输出结果
```

```
21
   [mink,idx]=min(count);
22 | omegalist(idx);
23 | fp=fopen('p2c_out.txt','w');
24 | fprintf (fp, 'bestomega = %f\tk=%d\n', omegalist(idx), mink);
25
   fprintf (fp, 'omegab = f \times d \cdot n', omegab, Richardson(A,b,
      xexact,omegab));
26 | semilogy(omegalist, count, 'k.-');
   xlabel('\omega');
27
   ylabel('迭代次数');
28
29
   %% 返回Richardson迭代方法的迭代次数
30
31
   function [k]=Richardson(A,b,xexact,omega)
32
       G = eye(5) - omega * A;
33
       x = zeros(5, 1);
34
       k = 0;
       while norm(x - xexact) > 1e-13
35
36
           x = G * x + omega * b;
37
           k = k + 1;
38
       end
   end
39
```

#### 上述程序某一次执行输出的结果为:

```
bestomega = 0.333330 k=70
omegab = 0.333333 k=70
```

同时输出的收敛迭代次数随  $\omega$  变化的 semilogy 图为:

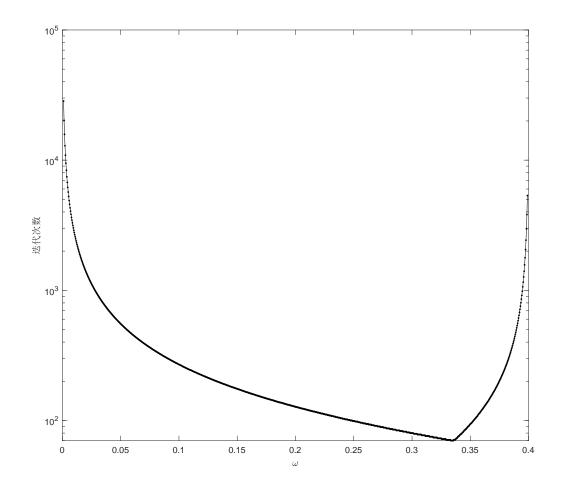


图 1: 寻找 Richardson 迭代方法的最佳  $\omega$ 

这一结果验证了最佳  $\omega$  是  $\omega$ <sub>b</sub>, 它使得收敛速度最快。

# 第三题 解:

(a)  $I(f) = \int_a^b f(x) \mathrm{d}x$  关于积分节点  $\{x_1, x_2, \cdots, x_n\}$  的 Gauß 积分的数值积分公式为

$$I_n(f) = \sum_{i=1}^n \alpha_i f(x_i) \tag{14}$$

n=6 时,代数精度不超过 2n-1=11,所以依次取线性不相关的  $f(x)=1,x,x^2,\cdots,x^{11}$ ,即  $f(x)=x^k,\quad k=0,1,\cdots,11$ ,根据

$$I_n(f) = I(f) \tag{15}$$

取 a = -1, b = 1 得

$$\sum_{i=1}^{n} \alpha_{ki} x_i^k = \int_{-1}^{1} x^k dx = \frac{1 - (-1)^{k+1}}{k+1} \quad , \quad k = 0, 1, \dots, 11$$
 (16)

- (b) 截断。
- (c) 由 (a)
- (d) 一阶