## 科学计算作业 12

张文涛 517030910425

2018年12月23日

1. 对于线性方程组 Ax = b, 使用迭代法

$$\mathbf{x}^{(k)} = \mathbf{x}^{(k)} + \alpha (\mathbf{A} \mathbf{x}^{(k)} - \mathbf{b}), \qquad k = 0, 1, \cdots$$

求解,若

$$\boldsymbol{A} = \begin{bmatrix} 3 & 1 \\ 2 & 2 \end{bmatrix}$$

- (1) 试求  $\alpha$  的取值范围使得迭代法收敛;
- (2) 若  $\alpha$  选取适当的值可以使得上述迭代法收敛, 试问  $\alpha$  取何值时上述迭代法收敛速度最快?
- (1) 要求  $I + \alpha A$  的最大特征值的绝对值 (谱半径), 利用特征多项式:

$$|(1-\lambda)\mathbf{I} + \alpha\mathbf{A}| = \lambda^2 - \lambda(5\alpha + 2) + 4\alpha^2 + 5\alpha + 1 = 0$$

解得:

$$\lambda = \left| \frac{5\alpha + 2 \pm |3\alpha|}{2} \right|$$

经过验证, 当  $\alpha >= 0$  时,  $|\lambda| \ge 1$ , 舍去。

当  $\alpha$  < 0 时,有条件:

$$4\alpha+1>-1\Rightarrow\alpha>-\frac{1}{2}$$

所以  $\alpha \in (-\frac{1}{2},0)$  时迭代法收敛。

- (2) 利用同一个分段函数,最小值在  $|4\alpha+1|=|\alpha+1|$  的临界点取到,即  $\alpha=-\frac{2}{5}$  取到,此时  $\lambda=0.6$ 。
- 2. 设 A 是严格对角占优矩阵, 证明求解线性方程组 Ax = b 的 Jacobi 迭代法收敛.

证:由 Jacobi 方法,构造迭代方程:

$$A = D - L - U$$

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = (\mathbf{L} + \mathbf{U})\mathbf{D}^{-1}\mathbf{x}^{(k)} + \mathbf{D}^{-1}b$$

1

假设  $\lambda$  为矩阵  $J = (L + U)D^{-1}$  的特征值,考虑 J 的特征多项式:

$$|I\lambda - (I + U)D^{-1}| = |D^{-1}||D - (I + U)| = 0$$

由于  $|D^{-1}| \neq 0$ ,所以  $|\lambda D - (L + U)| = 0$ ,即有:

$$\begin{vmatrix} \lambda a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & \lambda a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & \lambda a_{nn} \end{vmatrix} = 0$$

但当  $|\lambda| \ge 1$  时,矩阵  $\lambda D - (L + U)$  严格对角占优,因此是非奇异的,所以行列式  $|\lambda D - (L + U)| \ne 0$ ,所以可以认为  $|\lambda| < 1$ ,所以  $\rho(D - (L + U)) < 1$ ,因此迭代法收敛。

3. 若 A 是严格对角占优的对称矩阵或不可约对角占优的对称矩阵,且对角线元素为正,则 A 正 定.

证:由于 A 为实对称阵,则 A 有实特征值,若 A 非正定,则存在某一特征值  $\lambda_p \leq 0$ ,特征值满足特征多项式:

$$|\boldsymbol{A} - \lambda_p \boldsymbol{I}| = 0$$

显然若  $\lambda_p \leq 0$ ,则  $A - \lambda_p I$  是严格对角占优或不可约对角占优的,所以不可能为奇异的,所以  $|A - \lambda_p I| \neq 0$ ,矛盾。故 A 的特征值均大于零,所以为正定的。

- 4. 设  $\mathbf{A} \in \mathbb{R}^{n \times n}$ , 且  $\mathbf{A}$  对称, 可按照如下步骤研究 Jacobi 迭代与 Gauss-Seidel 迭代求解线性方程组  $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$  的收敛性.
  - (1) 设  $\mathbf{A}$  对称正定,记

$$\|\boldsymbol{x}\|_{\boldsymbol{A}} = \sqrt{(\boldsymbol{A}\boldsymbol{x}, \boldsymbol{x})}, \in \mathbb{R}^n$$

证明  $||x||_A$  是  $\mathbb{R}_n$  上的一种范数;

(2) 设 A 对称正定,若存在可逆矩阵 P 使得 2P - A 正定,则迭代法

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{x}^{(k)} + \mathbf{P}^{-1}(b - \mathbf{A}\mathbf{x}^{(k)}), \quad k = 0, 1, \cdots$$

收敛;

(3) 若 A 对称, 利用上述得到的结论, 分别导出 Jacobi 迭代与 Gauss-Seidel 迭代求解线性方程组 Ax = b 收敛的充分条件.

(1)

对于任意  $x \in \mathbb{R}^n \neq 0$ ,  $\|x\|_A = \sqrt{x^T A x}$ , 由于 A 为正定矩阵,所以  $x^T A x > 0$ ,所以  $\forall x \in A x = 0$ 

 $\mathbb{R}^n$ ,  $\|\mathbf{x}\|_{\mathbf{A}} \geq 0$  且满足  $\mathbf{x} = \mathbf{0}$  时,  $\|\mathbf{x}\|_{\mathbf{A}} = 0$ ,满足正定性。 并且  $\forall k \in \mathbb{R}$ ,  $\|k\mathbf{x}\|_{\mathbf{A}} = \sqrt{k^2\mathbf{x}^T\mathbf{A}\mathbf{x}} = |k|\sqrt{\mathbf{x}^T\mathbf{A}\mathbf{x}} = |k|\|k\mathbf{x}\|_{\mathbf{A}}$ ,满足齐次性作为范数,还需要满足三角不等式,即:

$$\|u + v\| \le \|u\| + \|v\|$$

即要证:

$$\sqrt{(\boldsymbol{u} + \boldsymbol{v})^T \boldsymbol{A} (\boldsymbol{u} + \boldsymbol{v})} \leq \sqrt{\boldsymbol{u}^T \boldsymbol{A} \boldsymbol{u}} + \sqrt{\boldsymbol{v}^T \boldsymbol{A} \boldsymbol{v}}$$
$$\Leftrightarrow (\boldsymbol{u}^T \boldsymbol{A} \boldsymbol{v} + \boldsymbol{v}^T \boldsymbol{A} \boldsymbol{u})^2 \leq 4(\boldsymbol{u}^T \boldsymbol{A} \boldsymbol{u})(\boldsymbol{v}^T \boldsymbol{A} \boldsymbol{v})$$

由于 A 为对称正定,则  $\exists B$  使得  $A = B^T B$ ,所以有:

$$4(\boldsymbol{Bu}, \boldsymbol{Bv})^2 \le 4(\boldsymbol{Bu}, \boldsymbol{Bu})(\boldsymbol{Bv}, \boldsymbol{Bv})$$

即柯西不等式,于是满足三角不等式。于是  $\|x\|_A$  是范数。

(2) 考虑  $\|x\|_A^2$  的单调性。

由原式可以推出:

$$e^{(k+1)} = (I - P^{-1}A)e^{(k)}$$

两边减去  $e^{(k)}$ , 记  $e^{(k)} - e^{(k+1)} = \delta^{(k)}$ , 得到:

$$\boldsymbol{\delta}^{(k)} = -\boldsymbol{P}^{-1}\boldsymbol{A}\boldsymbol{e}^{(k)}$$

则可以将  $(e^{(k+1)}, Ae^{(k+1)})$  转化表示:

$$(e^{(k+1)}, Ae^{(k+1)}) = (e^{(k)}, Ae^{(k)}) - (e^{(k)}, AP^{-1}Ae^k) - (P^{-1}Ae^k, Ae^k) + (P^{-1}Ae^k, AP^{-1}Ae^k)$$
 将 $\delta^{(k)} = -P^{-1}Ae^{(k)}$  代入得到:

$$(e^{(k+1)}, Ae^{(k+1)}) - (e^{(k)}, Ae^{(k)}) = (\delta^{(k)}, A\delta^{(k)}) - 2(\delta^{(k)}, P\delta^{(k)})$$

由于 2P - A 正定,则可看出  $(e^{(k+1)}, Ae^{(k+1)}) - (e^{(k)}, Ae^{(k)}) \le 0$ ,所以  $\|x\|_A^2$  单调减,且  $\|x\|_A^2 \ge 0$ ,则单调递减有下界。所以  $\|x\|_A^2$  收敛。假设存在极限  $e_*$ ,代入  $e^{(k)}$  的递推关系得到:

$$P^{-1}Ae_{\cdot \cdot \cdot} = 0$$

由于  $P^{-1}A$  非奇异,所以  $e_*$  等于 0,所以迭代法收敛。

(3) 由上面得出的结论,分析 Jacobi 迭代方法以及 GS 迭代法的矩阵表达形式:

$$x^{(k+1)} = D^{-1}(L + U)x^{(k)} + D^{-1}b = (I - D^{-1}A)x^{(k)} + D^{-1}b \qquad (Jacobi)$$
$$x^{(k+1)} = (I - (D - L)^{-1}A)x^{(k)} + (D - L)^{-1}b \qquad (GS)$$

可以看出我们只需要保证 A 正定,并分别保证 2D - A 以及 2(D - L) - A 正定即可。

3. 对 n = 10, 20, 40, 五对角矩阵

分别用 Jacobi 迭代与 Gauss-Seidel 迭代求解线性方程组  $\mathbf{A}\mathbf{x}=\mathbf{0}$ . 取初值  $\mathbf{x}_0=(1,1,\cdots,1)^T\in\mathbb{R}$  账, 迭代至  $\|\mathbf{x}^{(k)}-\mathbf{x}_*\|_{\infty}\leq 10^{-8}$  止, 试比较两种方法的迭代次数和收敛速度.

显然 A 是可逆的,所以即比较两种迭代方式趋近于 0 的速度,首先编写 Jacobi 迭代法的代码:

```
function res = Jacobi(n)
                    L = -(diag(ones(1, n - 2), -2) + diag(-8.* ones(1, n - 1), -1));
                    U = L';
                    D = diag(ones(1, n).* 20);
                    x = ones(1, n);
                    x1 = x;
                    eps = 1e-8;
                    cnt = 0;
                    b = zeros(1,n);
                    q = norm(D(L + U), inf);
10
                    while (1)
11
                    x1 = D\backslash((L + U) * x + b);
12
                    cnt = cnt + 1;
13
                    q1 = norm(x1 - x, inf);
14
                    if(abs(q/(1-q) * q1) < eps)
15
                    break;
                    end
17
                    x = x1;
18
                    end
19
                    res = x;
20
                    fprintf("iteration times: %d\n",cnt);
21
                    end
22
```

在输入为 n = 10, 20, 40 时分别得到结果:

iteration times: 58 iteration times: 106 iteration times: 133

作为对比,编写 GS 迭代法的代码:

```
function res = Gauss(n)
                        L = -(\mathrm{diag}(\mathrm{ones}(1,\,n\,-\,2),\,-2) \,+\, \mathrm{diag}(-8\,\,.^*\,\,\mathrm{ones}(1,\,n\,-\,1),\,-1));
                        U = L';
                        D = diag(ones(1, n).* 20);
                        x = ones(1, n);
                        x1 = x;
                        eps = 1e-8;
                        cnt = 0;
                        b = zeros(1,n);
                        q = norm((D - L) \setminus U, inf);
10
                        while(1)
11
                        x1 = (D - L) \setminus (U * x + b);
12
                        q1 = norm(x1 - x, inf);
13
                        cnt = cnt + 1;
14
                         if\left(abs(q/(1{-}q)\ *\ q1\ ){<}\ eps\right)
15
                        break;
16
                        end
                        x = x1;
18
19
                         fprintf("iteration times: %d\n", cnt);
20
                        res = x1;
                        \quad \text{end} \quad
^{22}
```

同样分别输入 n = 10, 20, 40, 得到结果:

iteration times: 28 iteration times: 31 iteration times: 31

相比较而言显然 GS 迭代法收敛速度更快。