Sisteme liniare - metode iterative

Radu T. Trîmbiţaş

21 martie 2022

1 Metode iterative staţionare

Dorim să calculăm soluția sistemului

$$Ax = b, (1)$$

când A este inversabilă. Presupunem că am găsit o matrice T și un vector c astfel încât I-T este inversabilă și punctul fix unic al ecuației

$$x = Tx + c \tag{2}$$

coincide cu soluția sistemului Ax = b. Fie x^* soluția lui (1) sau, echivalent, a lui (2).

Iterația: $x^{(0)}$ dat; se definește $(x^{(k)})$ prin

$$x^{(k+1)} = Tx^{(k)} + c, \quad k \in \mathbb{N}.$$
 (3)

Metoda (3) este convergentă dacă și numai dacă $\rho(T) < 1$, unde $\rho(T)$ este raza spectrală a lui T.

Criteriul de oprire este

$$||x^{(k)} - x^{(k-1)}|| \le \frac{1 - ||T||}{||T||} \varepsilon.$$
 (4)

Presupunem că putem descompune A sub forma A = M - N. Dacă M este ușor de inversat(diagonală, triunghiulară, ş.a.m.d.) este mai ușor să realizăm calculele în modul următor

$$Ax = b \Leftrightarrow Mx = Nx + b \Leftrightarrow x = M^{-1}Nx + M^{-1}b$$

Ultima ecuație este de forma x = Tx + c, unde $T = M^{-1}N = I - M^{-1}A$. Se obține șirul

$$x^{(k+1)} = M^{-1}Nx^{(k)} + M^{-1}b, \quad k \in \mathbb{N},$$
(5)

unde $x^{(0)}$ este un vector arbitrar. Considerăm descompunerea A=D-L-U, unde

$$(D)_{ij} = a_{ij}\delta_{ij}, \quad (-L)_{ij} = \begin{cases} a_{ij}, & i > j \\ 0, & \text{altfel} \end{cases}$$
$$(-U)_{ij} = \begin{cases} a_{ij}, & i < j \\ 0, & \text{altfel} \end{cases}$$

Pentru diverse alegeri ale lui M și N se obține:

• metoda lui Jacobi: M = D, N = L + U. In acest caz, $T = D^{-1}(L + U)$, $c = D^{-1}b$. Scrisă pe componente, metoda are forma

$$x_i^{(k+1)} = \frac{1}{a_{ii}} \left(b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j^{(k)} - \sum_{j=i+1}^{n} a_{ij} x_j^{(k)} \right)$$

• metoda Gauss-Seidel: M=D-L, N=U. In acest caz, $T=(D-L)^{-1}U, c=(D-L)^{-1}b$. Scrisă pe componente, metoda are forma

$$x_i^{(k+1)} = \frac{1}{a_{ii}} \left(b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j^{(k+1)} - \sum_{j=i+1}^{n} a_{ij} x_j^{(k)} \right)$$

• metoda SOR (Successive OverRelaxation). In acest caz, $M = \frac{D}{\omega} - L$. Se obţine

$$T = (D - \omega L)^{-1}((1 - \omega)D + \omega U),$$

$$c = \omega(D - \omega L)^{-1}.$$

Pe componente,

$$x_i^{(k+1)} = (1 - \omega) x_i^{(k)} + \frac{\omega}{a_{ii}} \left(b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j^{(k+1)} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} x_j^{(k)} \right).$$

Valoarea optimă a lui ω , valabilă doar pentru anumite tipuri de matrice (tridiagonale, tridiagonal pe blocuri, ordonate consistent, etc.) este

$$\omega_O = \frac{2}{1 + \sqrt{1 - \rho^2}},\tag{6}$$

unde ρ este raza spectrală a matricei metodei lui Jacobi.

2 Considerații de implementare

Dacă putem descompune A sub forma A = M - N, unde M este inversabilă, iterația (5) se scrie sub forma

$$x^{(k+1)} = M^{-1} (Nx^{(k)} + b), \quad k \in \mathbb{N}.$$

Folosind operatorul \ din MATLAB putem scrie iterația sub forma

$$xc = M \setminus (N * xp + N)$$

unde xp este aproximația precedentă, iar xc aproximația curentă.

Dacă ε_a este eroarea absolută, iar ε_r eroarea relativă, criterul de oprire se poate scrie sub forma (criteriu mixt)

$$||x^{(k)} - x^{(k-1)}|| \le \frac{1 - ||T||}{||T||} \varepsilon_a + \varepsilon_r ||x^{(k)}||.$$

Pentru efectivitatea criteriului, cei doi termeni $\frac{1-\|T\|}{\|T\|} \varepsilon_a$ şi ε_r trebuie să aibă același ordin de mărime. La implementarea criteriului de oprire pute lua în considerare și reziduul

$$r^{(k)} = b - Ax^{(k)}$$

și norma sa $||r^{(k)}||$. Alegerea unui criteriu de oprire eneral este o problemă dificilă.

Metodele iterative dau rezultate bune dacă sunt aplicate sistemelor mari cu matrice rară sau structurată.

3 Probleme

Problema 1 Implementați metoda lui Jacobi în MATLAB.

Problema 2 Implementați metoda SOR în MATLAB. Găsiți ω optim utilizând (6). Atenție: aceasta nu este o metodă practică pentru calculul lui ω_o ; ea are numai scop didactic.

Problema 3 Rezolvați sistemele:

$$\begin{bmatrix} 5 & -1 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ -1 & 5 & -1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & -1 & 5 & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & -1 & 5 & -1 & 0 \\ 0 & \dots & \dots & 0 & -1 & 5 & -1 \\ 0 & \dots & \dots & 0 & -1 & 5 \end{bmatrix} x = \begin{bmatrix} 4 \\ 3 \\ 3 \\ \vdots \\ 3 \\ 3 \\ 4 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} 5 & -1 & 0 & -1 & \dots & & \dots & 0 \\ -1 & 5 & -1 & 0 & -1 & & & \vdots & & \vdots \\ 0 & -1 & 5 & -1 & \ddots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots \\ -1 & & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots & \vdots \\ \vdots & -1 & \ddots & -1 & 5 & -1 & 0 & -1 \\ 0 & \dots & \ddots & 0 & -1 & 5 & -1 & 0 \\ 0 & \dots & & -1 & 0 & -1 & 5 & -1 \\ 0 & \dots & & & -1 & 0 & -1 & 5 \end{bmatrix} x = \begin{bmatrix} 3 \\ 2 \\ 2 \\ 1 \\ \vdots \\ 2 \\ 2 \\ 3 \end{bmatrix}.$$

cu toate metodele implementate.

Problema 4 Generați sisteme cu matrice diagonal dominante aleatoare ce au soluția $[1, ..., n]^T$ și rezolvați-le cu metodele Jacobi, Gauss-Seidel și SOR.

4 Probleme suplimentare

Problema 5 Testați rutinele implementate pentru matrice rare de diverse dimensiuni și comparați timpii de execuție cu cei necesari pentru matrice dense.

Problema 6 Pentru rutinele implementate generați curbe de convergență, adică curbe semilogaritimice care au pe abscisă numărul pasului curent, iar pe ordonată logaritmul normei reziduului. (folosiți funcția MATLAB semilogy).