

LABORATOR 5 - METODELE ITERATIVE DE REZOLVARE A SISTEMELOR DE ECUAȚII LINIARE. METODELE DE RELAXARE

1. METODELE DE RELAXARE. PRINCIPII DE BAZĂ

Metodele de relaxare sunt metode iterative și sunt utilizate pentru rezolvarea numerică a sistemelor liniare ce au matricea coeficienților simetrică și pozitiv definită.

Fie sistemul liniar

$$(1.1) \quad Ax - b = 0,$$

unde matricea A a sistemului este simetrică și pozitiv definită. Dacă $v = \begin{bmatrix} v_1 \\ v_2 \\ \vdots \\ v_n \end{bmatrix}$

este un vector de probă oarecare, atunci notăm cu

$$(1.2) \quad r = Av - b.$$

Vectorul r se numește *vector rezidual*.

Scopul oricărei metode de relaxare este ca prin schimbarea sistematică a vectorului v , vectorul rezidual r să se micșoreze, eventual să se anuleze.

În cele ce urmează, pentru orice doi vectori $u = \begin{bmatrix} u_1 \\ u_2 \\ \vdots \\ u_n \end{bmatrix}$ și $v = \begin{bmatrix} v_1 \\ v_2 \\ \vdots \\ v_n \end{bmatrix}$ vom

nota produsul lor scalar cu

$$(1.3) \quad \langle u, v \rangle = u^T v = u_1 v_1 + u_2 v_2 + \dots + u_n v_n.$$

Asociem sistemului 1.1 funcția pătratică

$$(1.4) \quad F(v) = \frac{1}{2} \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n a_{ij} v_i v_j - \sum_{i=1}^n b_i v_i = \frac{1}{2} \langle Av, v \rangle - \langle b, v \rangle.$$

Deoarece A este pozitiv definită, rezultă $Q(v) > 0$ pentru orice $v \neq 0$, unde $Q(v) = \langle Av, v \rangle$. Observăm de asemenea că pentru orice $i = 1, \dots, n$ avem

$$\frac{\partial F}{\partial v_i} = \sum_{j=1}^n a_{ij} v_j - b_i,$$

deci vectorul rezidual satisface relația

$$(1.5) \quad r = \text{grad } F.$$

Teorema 1. Problema determinării soluției sistemului (1.1) este echivalentă cu problema determinării punctului de minim al funcției pătratice (1.4).

Demonstrație. Fie v_0 soluția sistemului 1.1. Atunci $r_0 = Av_0 - b = 0$. Cum $r_0 = \text{grad } F(v_0)$, rezultă $\frac{\partial F}{\partial v_i}(v_0) = 0$. Așadar, $v = v_0$ este punct critic pentru F . Pe de altă parte,

$$d^2F(v_0) = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n a_{ij} dv_i dv_j > 0.$$

Rezultă că $v = v_0$ este un punct de minim global pentru F .

Reciproc, dacă $v = v_0$ este un punct de minim pentru F atunci

$$\frac{\partial F}{\partial v_i}(v_0) = 0, i = 1, \dots, n.$$

Rezultă $\sum_{j=1}^n a_{ij} v_j^0 - b_i = 0, i = 1, \dots, n$, deci $v = v_0$ este soluție pentru 1.1. \square

În continuare prezentăm principiul de bază al metodei relaxării. Fie v un vector de probă oarecare, p o direcție dată și $D = \{v' = v + tp \mid t \in \mathbb{R}\}$, dreapta care trece prin v și este paralelă cu p . Ne propunem să determinăm $v'_0 \in D$ astfel încât $F(v'_0) = \min\{F(v') \mid v' \in D\}$. Ținând seama de 1.4, rezultă

$$\begin{aligned} F(v') &= \frac{1}{2} \langle A(v + tp), v + tp \rangle - \langle b, v + tp \rangle \\ &= \frac{1}{2} \langle Av, v \rangle - \langle b, v \rangle + \frac{t}{2} \langle Av, p \rangle + \frac{t^2}{2} \langle Ap, p \rangle + \frac{t}{2} \langle Ap, v \rangle - t \langle b, p \rangle \\ &= F(v) + \frac{t^2}{2} \langle Ap, p \rangle + t \langle Av, p \rangle - t \langle b, p \rangle \\ &= F(v) + \frac{t^2}{2} \langle Ap, p \rangle + t \langle Av - b, p \rangle \\ &= F(v) + \frac{t^2}{2} \langle Ap, p \rangle + t \langle r, p \rangle. \end{aligned}$$

Folosim notația

$$(1.6) \quad f(t) = F(v') = F(v + tp) = F(v) + \frac{t^2}{2} \langle Ap, p \rangle + t \langle r, p \rangle.$$

Determinăm t astfel încât $f(t) = F(v')$ să fie minimă. Pentru aceasta trebuie ca $f'(t) = 0$, de unde rezultă $t \langle Ap, p \rangle + \langle r, p \rangle = 0$. Așadar, obținem

$$(1.7) \quad t_{\min} = -\frac{\langle r, p \rangle}{\langle Ap, p \rangle}.$$

Cum $f''(t) = \langle Ap, p \rangle > 0$, rezultă că vectorul $v'_0 = v + t_{\min}p$ este un punct de minim pentru $F(v')$.

În continuare avem

$$f(t_{\min}) = F(v'_0) = F(v) - \frac{1}{2} \frac{\langle r, p \rangle^2}{\langle Ap, p \rangle},$$

de unde rezultă

$$\Delta F = F(v'_0) - F(v) = -\frac{1}{2} \frac{\langle r, p \rangle^2}{\langle Ap, p \rangle} \leq 0.$$

Pentru ca $\Delta F < 0$ trebuie ca $\langle r, p \rangle \neq 0$. Rezultă că direcția p se alege astfel încât p să nu fie perpendiculară pe r .

Observația 1. Dacă $r'_0 = Av'_0 - b$ este vectorul rezidual corespunzător vectorului $v'_0 = v + t_{\min}p$, atunci $\langle r'_0, p \rangle = 0$. Într-adevăr,

$$\langle r'_0, p \rangle = \langle Av - b, p \rangle + t_{\min} \langle Ap, p \rangle = \langle r, p \rangle - \frac{\langle r, p \rangle}{\langle Ap, p \rangle} \langle Ap, p \rangle = 0.$$

Pentru interpretarea geometrică a principiului relaxării considerăm cazul particular $n = 2$.

Ecuatiile $F(v) = \text{const.}$ reprezintă ecuațiile unor elipse concentrice, al căror centru comun coincide cu punctul de minim al funcției F . Într-adevăr, ecuația $F(v) = c$ revine la

$$(1.8) \quad a_{11}v_1^2 + 2a_{12}v_1v_2 + a_{22}v_2^2 - 2b_1v_1 - 2b_2v_2 = 2c.$$

Deoarece A este pozitiv definită, rezultă că

$$\delta = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{vmatrix} > 0,$$

deci 1.8 reprezintă o elipsă.

Fie v_0 un vector de probă oarecare și $c_0 = F(v_0)$. Ecuația $F(v) = c_0$ reprezintă o elipsă și $v = v_0$ aparține acestei elipse. Deoarece $r_0 = \text{grad } F(v_0)$, rezultă că r_0 este perpendicular pe tangenta în $v = v_0$ la elipsă. Direcția p_1 o alegem astfel încât să nu fie perpendiculară pe r_0 . Fie $v_1 = v_0 + t_{\min}p_1$ și fie $c_1 = F(v_1)$.

Punctul $v = v_1$ aparține elipsei $F(v) = c_1$ și de asemenea aparține dreptei care trece prin v_0 și are direcția p_1 . Fie $r_1 = Av_1 - b$. Din **Observația 1** avem că r_1 este perpendicular pe direcția p_1 . Pe de altă parte, $r_1 = \text{grad } F(v_1)$ este perpendicular pe tangenta în $v = v_1$ la elipsa $F(v) = c_1$. Rezultă că $v = v_1$ este punctul de tangență la elipsa $F(v) = c_1$ al dreptei care trece prin v_0 și are direcția p_1 .

2. METODA RELAXĂRII SIMPLE

Este o metodă specifică mai ales calculelor de mână, având o semnificație istorică.

Fie v un vector de probă oarecare și fie $r = Av - b$ vectorul rezidual corespunzător. Dacă $|r_j| = \max_{1 \leq i \leq n} |r_i|$, atunci alegem $p = e_j$, unde $e_j = (0, \dots, 0, 1, 0, \dots, 0)^T$. Rezultă

$$(2.1) \quad \begin{aligned} t_{\min} &= -\frac{\langle r, p \rangle}{\langle Ap, p \rangle} = -\frac{r_j}{a_{jj}} \text{ și} \\ v' &= v + t_{\min}p = v - \frac{r_j}{a_{jj}}e_j. \end{aligned}$$

Pe componente avem:

$$(2.2) \quad v'_i = \begin{cases} v_i, & \text{dacă } i \neq j \\ v_j - \frac{r_j}{a_{jj}}, & \text{dacă } i = j. \end{cases}$$

De asemenea vom avea $r' = Av' - b = r - \frac{r_j}{a_{jj}}Ae_j$ și mai departe

$$(2.3) \quad \begin{cases} r'_1 = r_1 - \frac{r_j}{a_{jj}}a_{1j} \\ \dots \\ r'_j = 0 \\ \dots \\ r'_n = r_n - \frac{r_j}{a_{jj}}a_{nj} \end{cases}.$$

$$\Delta F = F(v) - F(v') = -\frac{1}{2} \frac{r_j^2}{a_{jj}} < 0,$$

ceea ce asigură convergența metodei. Deși convergența este asigurată, experiențele numerice arată că aceasta este foarte lentă. Convergența este îmbunătățită dacă matricea A este tare diagonal dominată.

Exemplul 1.
$$\begin{cases} -x_1 + 0.2x_2 + 0.2x_3 + 0.6 = 0 \\ 0.2x_1 - x_2 + 0.2x_3 + 0.5 = 0 \\ 0.2x_1 + 0.2x_2 - x_3 + 0.4 = 0 \end{cases} .$$

Dacă alegem $v^{(1)} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$, atunci $r^{(1)} = \begin{bmatrix} 0.6 \\ 0.5 \\ 0.4 \end{bmatrix}$ și $\max\{r_1^{(1)}, r_2^{(1)}, r_3^{(1)}\} =$

$$r_1^{(1)} = 0.6.$$

Așadar $p_1 = e_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$, $v^{(2)} = v^{(1)} - \frac{r_1^{(1)}}{a_{11}} e_1$ și $r^{(2)} = r^{(1)} - \frac{r_1^{(1)}}{a_{11}} A e_1$.

Pe componente avem:

...

$$\begin{cases} v_1^{(3)} = 0.6 \\ v_2^{(3)} = 0.62 \\ v_3^{(3)} = 0 \end{cases}, \quad \begin{cases} r_1^{(3)} = 0.124 \\ r_2^{(3)} = 0 \\ r_3^{(3)} = 0.644 \end{cases},$$

$$r_3^{(3)} = \max\{r_1^{(3)}, r_2^{(3)}, r_3^{(3)}\} = 0.644.$$

Rezultă

$$p_3 = e_3 = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}, v^{(4)} = v^{(3)} - \frac{r_3^{(3)}}{a_{33}} e_3 \text{ și } r^{(4)} = r^{(3)} - \frac{r_3^{(3)}}{a_{33}} A e_3$$

$$\begin{cases} v_1^{(4)} = 0.6 \\ v_2^{(4)} = 0.62 \\ v_3^{(4)} = 0.644 \end{cases}, \quad \begin{cases} r_1^{(4)} = 0.2528 \\ r_2^{(4)} = 0.1288 \\ r_3^{(4)} = 0 \end{cases} \text{ etc.}$$

Algoritmul MATLAB pentru metoda relaxării simple

```

clc
% Introducere A, matricea coeficienților
% Introducere b, vectorul termenilor liberi
n=size(A);
x=zeros(n,1);
r=A*x-b;
eps=input('Dati ordinul erorii, eps=')
i=0;
while(norm(r,inf)>eps)
    i=i+1
    p=zeros(n,1);
    for j=1:n
        s(j)=norm(r(j));
    end
end

```

```

[C,I] = max(s)
p(I)=1
t=-r(I)/A(I,I)
x=x+t*p
r=A*x-b
end
disp('Solutia sistemului prin metoda relaxarii simple')
x
fprintf('\neste obtinuta la pasul %g.\n',i)
disp('Verificare')
A*x

```

3. METODA DEPLASĂRILOR SUCCESIVE (GAUSS-SIEDEL)

În metoda deplasărilor succesive, direcția de relaxare urmează ciclic direcțiile e_1, e_2, \dots, e_n , indiferent de reziduurile respective, după care ciclul se reia. Pentru simplificare presupunem că avem sistemul

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 - b_1 = 0 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 - b_2 = 0 \\ a_{31}x_1 + a_{32}x_2 + a_{33}x_3 - b_3 = 0 \end{cases} .$$

Fie $v^{(0)}$ vectorul de probă inițial și fie $p' = e_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$. Conform formulei 2.1

rezultă $v' = v^{(0)} - \frac{r_1^{(0)}}{a_{11}} e_1$, iar pe componente

$$\begin{cases} v'_1 = v_1^{(0)} - \frac{1}{a_{11}} (a_{11}v_1^{(0)} + a_{12}v_2^{(0)} + a_{13}v_3^{(0)} - b_1) \\ v'_2 = v_2^{(0)} \\ v'_3 = v_3^{(0)} \end{cases} .$$

În continuare alegem direcția de relaxare $p'' = e_2 = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix}$ și obținem vectorul v'' de componente

$$\begin{cases} v''_1 = v'_1 \\ v''_2 = v_2^{(0)} - \frac{1}{a_{22}} (a_{21}v'_1 + a_{22}v'_2 + a_{23}v'_3 - b_2) \\ v''_3 = v_3^{(0)} \end{cases} .$$

În sfârșit, pentru direcția de relaxare $p''' = e_3 = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}$, obținem vectorul v''' de componente

$$\begin{cases} v'''_1 = v''_1 \\ v'''_2 = v''_2 \\ v'''_3 = v_3^{(0)} - \frac{1}{a_{33}} (a_{31}v''_1 + a_{32}v''_2 + a_{33}v''_3 - b_3) \end{cases} .$$

După încheierea acestui ciclu, vectorul găsit va fi notat cu $v^{(1)}$ și va avea componentele:

$$(3.1) \quad \begin{cases} v_1^{(1)} = v_1''' = -\frac{a_{12}}{a_{11}}v_2^{(0)} - \frac{a_{13}}{a_{11}}v_3^{(0)} + \frac{b_1}{a_{11}} \\ v_2^{(1)} = v_2''' = -\frac{a_{21}}{a_{22}}v_1^{(1)} - \frac{a_{23}}{a_{22}}v_3^{(0)} + \frac{b_2}{a_{22}} \\ v_3^{(1)} = v_3''' = -\frac{a_{31}}{a_{33}}v_1^{(1)} - \frac{a_{32}}{a_{33}}v_2^{(1)} + \frac{b_3}{a_{33}} \end{cases} .$$

Efectuând calculele obținem:

$$\begin{cases} a_{11}v_1^{(1)} + a_{12}v_2^{(0)} + a_{13}v_3^{(0)} = b_1 \\ a_{21}v_1^{(1)} + a_{22}v_2^{(1)} + a_{23}v_3^{(0)} = b_2 \\ a_{31}v_1^{(1)} + a_{32}v_2^{(1)} + a_{33}v_3^{(1)} = b_3 \end{cases} .$$

În general, pentru un sistem de n ecuații, după $m + 1$ cicluri se obține vectorul $v^{(m+1)}$ care verifică ecuațiile:

$$(3.2) \quad \begin{cases} a_{11}v_1^{(m+1)} + a_{12}v_2^{(m)} + a_{13}v_3^{(m)} + \dots + a_{1n}v_n^{(m+1)} = b_1 \\ a_{21}v_1^{(m+1)} + a_{22}v_2^{(m+1)} + a_{23}v_3^{(m)} + \dots + a_{2n}v_n^{(m)} = b_2 \\ \dots \\ a_{n1}v_1^{(m+1)} + a_{n2}v_2^{(m+1)} + a_{n3}v_3^{(m+1)} + \dots + a_{nn}v_n^{(m+1)} = b_n \end{cases} .$$

Observația 2. Formulele (3.2) se regăsesc și în cursul anterior, la metoda Gauss-Siedel.

Dacă notăm cu

$$E = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ a_{21} & 0 & 0 & \dots & 0 \\ a_{31} & a_{32} & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & a_{n3} & \dots & 0 \end{bmatrix}, F = E^T \text{ și } D = \begin{bmatrix} a_{11} & 0 & \dots & 0 \\ 0 & a_{22} & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & a_{nn} \end{bmatrix},$$

atunci matricea A admite descompunerea $A = E + D + F$ și șirul de vectori $v^{(m)}$ verifică relația matriceală

$$(3.3) \quad (D + E)v^{(m+1)} + Fv^{(m)} = b,$$

de unde rezultă

$$(3.4) \quad v^{(m+1)} = -(D + E)^{-1}Fv^{(m)} + (D + E)^{-1}b.$$

În sfârșit, notând

$$(3.5) \quad M = -(D + E)^{-1}F \text{ și } c = (D + E)^{-1}b,$$

obținem procesul iterativ

$$(3.6) \quad v^{(m+1)} = Mv^{(m)} + c.$$

Exemplul 2.

$$\begin{aligned}
A &= \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 & 0 \\ -1 & 3 & -1 & 0 \\ 0 & -1 & 3 & -1 \\ 0 & 0 & -1 & 2 \end{bmatrix}, & D + E &= \begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & 3 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & 2 \end{bmatrix}, \\
(D + E)^{-1} &= \frac{1}{36} \begin{bmatrix} 18 & 0 & 0 & 0 \\ 6 & 12 & 0 & 0 \\ 2 & 4 & 12 & 0 \\ 1 & 2 & 3 & 18 \end{bmatrix}, & F &= \begin{bmatrix} 0 & -1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}, \\
M &= -(D + E)^{-1}F = \frac{1}{36} \begin{bmatrix} 0 & 18 & 0 & 0 \\ 0 & 6 & 12 & 0 \\ 0 & 2 & 4 & 12 \\ 0 & 1 & 2 & 6 \end{bmatrix}
\end{aligned}$$

$$\det(M - \lambda I) = \lambda^2 \left(\lambda^2 - \frac{4}{9}\lambda + \frac{1}{36} \right).$$

Valorile proprii ale matricii M sunt $\lambda_1 = 0.369$, $\lambda_2 = 0.077$, $\lambda_3 = 0$, $\lambda_4 = 0$. Raza spectrală este $\rho(M) = 0.369 < 1$, deci procesul este convergent.

Teorema 2. Dacă matricea A este simetrică și pozitiv definită, procesul iterativ Gauss-Siedel este convergent.

Demonstrația se bazează pe faptul că dacă matricea A este simetrică și pozitiv definită, atunci $\rho(M) < 1$, deci procesul iterativ este convergent.

4. METODA SUPRARELAXĂRII

Pentru sisteme mari de ecuații, procesul iterativ Gauss-Siedel converge lent, deoarece raza spectrală $\rho(M)$ este în vecinătatea lui 1. Metoda suprarelexării este o generalizare a metodei Gauss-Siedel, care constă în introducerea unui parametru ω în vederea accelerării convergenței. Ca și la metoda Gauss-Siedel, direcția de relaxare urmează ciclic direcțiile e_1, e_2, \dots, e_n , dar se înlocuiește t_{\min} cu $t = \omega t_{\min}$. Exemplificăm metoda pe cazul particular al unui sistem de trei ecuații. Fie $v^{(0)}$ vectorul de probă inițial. După un ciclu în care direcția de relaxare urmează succesiv direcțiile e_1, e_2, e_3 obținem vectorul $v^{(1)}$ de componente:

$$(4.1) \quad \begin{cases} v_1^{(1)} = v_1^{(0)} - \frac{\omega}{\omega} \left(a_{11}v_1^{(0)} + a_{12}v_2^{(0)} + a_{13}v_3^{(0)} - b_1 \right) \\ v_2^{(1)} = v_2^{(0)} - \frac{a_{11}}{\omega} \left(a_{21}v_1^{(1)} + a_{22}v_2^{(0)} + a_{23}v_3^{(0)} - b_2 \right) \\ v_3^{(1)} = v_3^{(0)} - \frac{a_{22}}{\omega} \left(a_{31}v_1^{(1)} + a_{32}v_2^{(1)} + a_{33}v_3^{(0)} - b_3 \right) \end{cases}.$$

Dacă $\omega = 1$, obținem din nou formulele (3.1). După efectuarea calculului rezultă:

$$(4.2) \quad \begin{cases} \omega^{-1}a_{11}v_1^{(1)} + (1 - \omega^{-1})a_{11}v_1^{(0)} + a_{12}v_2^{(0)} + a_{13}v_3^{(0)} = b_1 \\ a_{21}v_1^{(1)} + \omega^{-1}a_{22}v_2^{(1)} + (1 - \omega^{-1})a_{22}v_2^{(0)} + a_{23}v_3^{(0)} = b_2 \\ a_{31}v_1^{(1)} + a_{32}v_2^{(1)} + \omega^{-1}a_{33}v_3^{(1)} + (1 - \omega^{-1})a_{33}v_3^{(0)} = b_3 \end{cases}$$

Dacă introducem notațiile

$$E = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ a_{21} & 0 & 0 \\ a_{31} & a_{32} & 0 \end{bmatrix}, D = \begin{bmatrix} a_{11} & 0 & 0 \\ 0 & a_{22} & 0 \\ 0 & 0 & a_{33} \end{bmatrix} \text{ și } F = E^T,$$

relațiile (4.2) iau forma matriceală

$$(4.3) \quad (E + \omega^{-1}D)v^{(1)} + [F + (1 - \omega^{-1})D]v^{(0)} = b.$$

În general, pentru un sistem de n ecuații, șirul de vectori $v^{(m)}$ satisface relația:

$$(4.4) \quad (E + \omega^{-1}D)v^{(m+1)} + [F + (1 - \omega^{-1})D]v^{(m)} = b.$$

În continuare avem

$$v^{(m+1)} = -(E + \omega^{-1}D)^{-1}[F + (1 - \omega^{-1})D]v^{(m)} + (E + \omega^{-1}D)^{-1}b.$$

Notăm cu

$$(4.5) \quad \begin{cases} M(\omega) = -(E + \omega^{-1}D)^{-1}[F + (1 - \omega^{-1})D] \\ c(\omega) = (E + \omega^{-1}D)^{-1}b. \end{cases}$$

Obținem astfel procesul iterativ

$$(4.6) \quad v^{(m+1)} = M(\omega)v^{(m)} + c(\omega).$$

Pentru $\omega = 1$ obținem algoritmul Gauss-Siedel. Parametrul optim, ω_{opt} , va fi acela pentru care raza spectrală a matricii $M(\omega)$ va fi minimă. Evident, pentru acest parametru se obține cea mai rapidă convergență.

Se poate demonstra următoarea teoremă.

Teorema 3. *Dacă matricea A este simetrică și pozitiv definită, metoda suprarelaxării este convergentă pentru orice $0 < \omega < 2$.*

În particular, rezultă că metoda Gauss-Siedel este convergentă dacă A este simetrică și pozitiv definită, deoarece corespunde cazului particular $\omega = 1$.

Determinarea parametrului optim, ω_{opt} , este posibilă în cazul *matricilor bloc tridiagonale*.

Definiția 1. *O matrice A se numește **bloc tridiagonală** dacă are următoarea structură:*

$$A = \begin{bmatrix} D_1 & F_1 & 0 & 0 & \dots & & 0 \\ E_1 & D_2 & F_2 & 0 & \dots & & 0 \\ 0 & E_2 & D_3 & F_3 & \dots & & 0 \\ 0 & 0 & E_3 & D_4 & \dots & & \\ \vdots & \vdots & & & \ddots & & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & & D_{m-2} & F_{m-2} & 0 \\ 0 & 0 & \dots & & E_{m-2} & D_{m-1} & F_{m-1} \\ 0 & 0 & \dots & & 0 & E_{m-1} & D_m \end{bmatrix},$$

unde D_i sunt matrici pătratice de diferite ordine, E_k și F_k sunt, în general, matrici dreptunghiulare: F_k are același număr de linii ca matricea D_k și același număr de coloane ca matricea D_{k+1} , E_k are același număr de linii cu D_{k+1} și același număr de coloane cu D_k . În afara matricilor care intră în bandă, restul elementelor sunt nule. Dacă, în plus, matricile D_i sunt diagonale, matricea A se numește **diagonal bloc tridiagonală**.

Prezentăm de asemenea fără demonstrație următoarea teoremă.

Teorema 4. *Fie A o matrice simetrică, pozitiv definită și diagonal tridiagonală.*

Atunci parametrul optim de relaxare este dat de relația $\omega_{opt} = \frac{2}{1 + \sqrt{1 - \lambda_1^2}}$, unde

λ_1 este cea mai mare valoare proprie a matricii $-D^{-1}(E + F)$.

Exemplul 3. Fie matricea diagonal bloc tridiagonală

$$A = \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 & 0 \\ -1 & 3 & -1 & 0 \\ 0 & -1 & 3 & -1 \\ 0 & 0 & -1 & 2 \end{bmatrix}$$

$$E + F = \begin{bmatrix} 0 & -1 & 0 & 0 \\ -1 & 0 & -1 & 0 \\ 0 & -1 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & -1 & 0 \end{bmatrix}, D = \begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 3 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 2 \end{bmatrix}$$

$$-D^{-1}(E + F) = \begin{bmatrix} 0 & \frac{1}{2} & 0 & 0 \\ \frac{1}{3} & 0 & \frac{1}{3} & 0 \\ 0 & \frac{1}{3} & 0 & \frac{1}{3} \\ 0 & 0 & \frac{1}{2} & 0 \end{bmatrix}.$$

Ecuția caracteristică este

$$\begin{vmatrix} -\lambda & \frac{1}{2} & 0 & 0 \\ \frac{1}{3} & -\lambda & \frac{1}{3} & 0 \\ 0 & \frac{1}{3} & -\lambda & \frac{1}{3} \\ 0 & 0 & \frac{1}{2} & -\lambda \end{vmatrix} = 0,$$

adică $36\lambda^4 + 16\lambda^2 + 1 = 0$. Rezultă $\lambda_i = \pm \sqrt{\frac{4 \pm \sqrt{7}}{18}}$ și $\lambda_1 \cong 0.6076$. Parametrul optim de relaxare $\omega_{opt} = \frac{2}{1 + \sqrt{1 - \lambda_1^2}} \cong 1.115$.

Algoritmul MATLAB pentru metoda suprarelaxării

```
clc
% Introducere A, matricea coeficienților
% Introducere b, vectorul termenilor liberi
n=size(A);
D=diag(diag(A))
E=tril(A)-D
F=E'
T=-inv(D)*(E+F)
v=eig(T)
ro=max(v)
omega=2/(1+sqrt(1-ro^2))
M=-inv(E+1/omega*D)*(F+(1-1/omega)*D)
c=inv(E+1/omega*D)*b
x=zeros(n,1);
r=A*x-b
eps=input('Dati ordinul erorii, eps=')
```

```
i=0;  
while(norm(r,inf)>eps)  
    i  
    x=M*x+c  
    r=A*x-b  
end  
disp('Solutia sistemului prin metoda suprarelaxarii')  
x  
fprintf('\neste obtinuta la pasul %g.\n',i)  
disp('Verificare')  
A*x
```