

# Sistemas Lineares - Métodos Iterativos Estacionários

Andréa Maria Pedrosa Valli

Laboratório de Computação de Alto Desempenho (LCAD)  
Departamento de Informática  
Universidade Federal do Espírito Santo - UFES, Vitória, ES, Brasil

- 1 Idéia dos métodos
- 2 Método de Gauss-Jacobi
- 3 Método de Gauss-Seidel
- 4 Convergência dos métodos
- 5 Método SOR

$$Ax = b \quad (1)$$

Isolar  $x$ , reescrevendo o sistema (1) da seguinte forma:

$$x = Mx + c \quad (2)$$

onde

$M$  = matriz  $n \times n$

$c$  = sistema  $n \times 1$

Defina o **processo iterativo** com  $k = 0, 1, 2, \dots$

$$x^{(k+1)} = M x^{(k)} + c \quad (3)$$

Dado  $x^{(0)}$ , usar (3) para calcular

$$x^{(1)} = M x^{(0)} + c$$

$$x^{(2)} = M x^{(1)} + c$$

$\vdots$

até que  $e_{rel} = \frac{\|x^{(k+1)} - x^{(k)}\|}{\|x^{(k+1)}\|} < \epsilon$  ou  $k \geq k_{max}$  (**critério de parada**)

onde

$\epsilon$  = tolerância dada

$k_{max}$  = número máximo de iterações dado

$\|x\|_{\infty} = \max_{1 \leq j \leq n} |x_j|$  (norma do máximo)

Outro **critério de parada**:  $\|res\| = \|b - A x^{(k+1)}\| < \epsilon$



Seja  $A$  um sistema  $n \times n$

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 + \cdots + a_{1n}x_n = b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 + \cdots + a_{2n}x_n = b_2$$

$$\cdot \quad \cdot \quad \cdot \quad \quad \quad \cdot$$

$$\cdot \quad \cdot \quad \cdot \quad \quad \quad \cdot$$

$$a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + a_{n3}x_3 + \cdots + a_{nn}x_n = b_n$$

onde estamos assumindo que  $a_{ii} \neq 0$ ,  $i = 1, 2, \dots, n$ .

$$\Rightarrow x_1 = \frac{1}{a_{11}} [b_1 - (a_{12}x_2 + a_{13}x_3 + \cdots + a_{1n}x_n)]$$

$$\Rightarrow x_2 = \frac{1}{a_{22}} [b_2 - (a_{21}x_1 + a_{23}x_3 + \cdots + a_{2n}x_n)]$$

$\vdots$

## Método de Gauss-Jacobi

$$x_1^{(k+1)} = \frac{1}{a_{11}} \left[ b_1 - (a_{12}x_2^{(k)} + a_{13}x_3^{(k)} + a_{14}x_4^{(k)} + \cdots + a_{1n}x_n^{(k)}) \right]$$

$$x_2^{(k+1)} = \frac{1}{a_{22}} \left[ b_2 - (a_{21}x_1^{(k)} + a_{23}x_3^{(k)} + a_{24}x_4^{(k)} + \cdots + a_{2n}x_n^{(k)}) \right]$$

⋮

$$x_n^{(k+1)} = \frac{1}{a_{nn}} \left[ b_n - (a_{n1}x_1^{(k)} + a_{n2}x_2^{(k)} + a_{n3}x_3^{(k)} + \cdots + a_{n,n-1}x_{n-1}^{(k)}) \right]$$

Para  $k \geq 0$ ,

$$x_i^{(k+1)} = \frac{1}{a_{ii}} \left[ b_i - \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n a_{ij}x_j^{(k)} \right], \quad i = 1, 2, \dots, n$$

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{bmatrix} = E + D + F$$

$$= \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ a_{21} & 0 & 0 \\ a_{31} & a_{32} & 0 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} a_{11} & 0 & 0 \\ 0 & a_{22} & 0 \\ 0 & 0 & a_{33} \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0 & a_{12} & a_{13} \\ 0 & 0 & a_{23} \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$\Rightarrow Ax = (E + D + F)x = b$$

$$\Rightarrow Dx = -(E + F)x + b$$

$$\Rightarrow Dx^{(k+1)} = -(E + F)x^{(k)} + b$$

Gauss-Jacobi:

$$x^{(k+1)} = -D^{-1}(E + F)x^{(k)} + D^{-1}b$$

$$= Mx^{(k)} + c$$

Exemplo: Resolver o sistema a seguir pelo método iterativo de Gauss-Jacobi, usando 5 casas decimais,

$$\begin{bmatrix} 0.5 & 0.6 & 0.3 \\ 1 & -1 & 1 \\ 0.4 & -0.4 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0.2 \\ 0 \\ -0.6 \end{bmatrix}, \quad x^{(0)} = \begin{bmatrix} 0.4 \\ 0 \\ -0.6 \end{bmatrix}, \quad \epsilon = 10^{-2}$$

$$x_1^{(k+1)} = \frac{1}{0.5} \left( 0.2 - 0.6x_2^{(k)} - 0.3x_3^{(k)} \right)$$

$$x_2^{(k+1)} = \frac{1}{-1} \left( 0.0 - 1.0x_1^{(k)} - 1.0x_3^{(k)} \right)$$

$$x_3^{(k+1)} = \frac{1}{1} \left( -0.6 - 0.4x_1^{(k)} + 0.4x_2^{(k)} \right)$$



## Método de Gauss-Seidel

$$x_1^{(k+1)} = \frac{1}{a_{11}} \left[ b_1 - (a_{12}x_2^{(k)} + a_{13}x_3^{(k)} + a_{14}x_4^{(k)} + \dots + a_{1n}x_n^{(k)}) \right]$$

$$x_2^{(k+1)} = \frac{1}{a_{22}} \left[ b_2 - (a_{21}x_1^{(k+1)} + a_{23}x_3^{(k)} + a_{24}x_4^{(k)} + \dots + a_{2n}x_n^{(k)}) \right]$$

$$x_3^{(k+1)} = \frac{1}{a_{33}} \left[ b_3 - (a_{31}x_1^{(k+1)} + a_{32}x_2^{(k+1)} + a_{34}x_4^{(k)} + \dots + a_{3n}x_n^{(k)}) \right]$$

⋮

$$x_n^{(k+1)} = \frac{1}{a_{nn}} \left[ b_n - (a_{n1}x_1^{(k+1)} + a_{n2}x_2^{(k+1)} + \dots + a_{n,n-1}x_{n-1}^{(k+1)}) \right]$$

Para  $k \geq 0$ ,

$$x_i^{(k+1)} = \frac{1}{a_{ii}} \left[ b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij}x_j^{(k+1)} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij}x_j^{(k)} \right], \quad i = 1, 2, \dots, n$$

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{bmatrix} = E + D + F$$

$$= \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ a_{21} & 0 & 0 \\ a_{31} & a_{32} & 0 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} a_{11} & 0 & 0 \\ 0 & a_{22} & 0 \\ 0 & 0 & a_{33} \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0 & a_{12} & a_{13} \\ 0 & 0 & a_{23} \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$\Rightarrow Ax = (E + D + F)x = b$$

$$\Rightarrow (E + D)x = -Fx + b$$

$$\Rightarrow (E + D)x^{(k+1)} = -Fx^{(k)} + b$$

Gauss-Seidel:

$$x^{(k+1)} = -(E + D)^{-1}Fx^{(k)} + (E + D)^{-1}b$$

$$= Mx^{(k)} + c$$

Exemplo: Resolver o sistema a seguir pelo método iterativo de Gauss-Seidel, usando 5 casas decimais,

$$\begin{bmatrix} 0.5 & 0.6 & 0.3 \\ 1 & 1 & 1 \\ 0.4 & -0.4 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0.2 \\ 0 \\ -0.6 \end{bmatrix}, \quad x^{(0)} = \begin{bmatrix} 0.4 \\ 0 \\ -0.6 \end{bmatrix}, \quad \epsilon = 10^{-2}$$

$$x_1^{(k+1)} = \frac{1}{0.5} \left( 0.2 - 0.6x_2^{(k)} - 0.3x_3^{(k)} \right)$$

$$x_2^{(k+1)} = \frac{1}{1} \left( 0.0 - 1.0x_1^{(k+1)} - 1.0x_3^{(k)} \right)$$

$$x_3^{(k+1)} = \frac{1}{1} \left( -0.6 - 0.4x_1^{(k+1)} + 0.4x_2^{(k+1)} \right)$$

A convergência da sequência gerada pelo método iterativo estacionário,  $x^{k+1} = Mx^k + c$ , é dada pelo Teorema 1, onde são fornecidas condições necessárias e suficientes de convergência.

**Teorema 1:** O método iterativo  $x^{k+1} = Mx^k + c$  converge com qualquer  $x^0$  se, e somente se,  $\rho(M) < 1$ , sendo  $\rho(M)$  o raio espectral (maior autovalor em módulo) da matriz de iteração  $M$ .

Observações:

- A taxa de convergência será controlada pela magnitude do raio espectral. Quanto menor o raio espectral, mais rápida a convergência.
- A determinação do raio espectral da matriz de iteração  $\rho(M)$  pode requerer maior esforço computacional que a própria solução do sistema  $Ax = b$ .

Exemplo: 
$$\begin{bmatrix} 0.5 & 0.6 & 0.3 \\ 1 & 1 & 1 \\ 0.4 & -0.4 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0.2 \\ 0 \\ -0.6 \end{bmatrix}$$

$$M_J = -D^{-1}(E + F) = \begin{bmatrix} 0 & -1.2 & -0.6 \\ -1 & 0 & -1 \\ -0.4 & 0.4 & 0 \end{bmatrix} \Rightarrow \rho(M_J) = 1.12$$

$$M_{GS} = -(E + D)^{-1}F = \begin{bmatrix} 0 & -1.2 & -0.6 \\ 0 & 1.2 & -0.4 \\ 0 & 0.96 & 0.08 \end{bmatrix} \Rightarrow \rho(M_{GS}) = 0.6928$$

Calculando as sequências dadas pelos métodos de Gauss-Jacobi e Gauss-Seidel podemos confirmar que Gauss-Jacobi diverge e Gauss-Seidel converge [1].

Exemplo: 
$$\begin{bmatrix} 0.5 & 0.6 & 0.3 \\ 1 & -1 & 1 \\ 0.4 & -0.4 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0.2 \\ 0 \\ -0.6 \end{bmatrix}$$

$$M_J = -D^{-1}(E + F) = \begin{bmatrix} 0 & -1.2 & -0.6 \\ 1 & 0 & 1 \\ -0.4 & 0.4 & 0 \end{bmatrix} \Rightarrow \rho(M_J) = 0.8266$$

$$M_{GS} = -(E + D)^{-1}F = \begin{bmatrix} 0 & -1.2 & -0.6 \\ 0 & -1.2 & 0.4 \\ 0 & 0 & 0.4 \end{bmatrix} \Rightarrow \rho(M_{GS}) = 1.2$$

Calculando as sequências dadas pelos métodos de Gauss-Jacobi e Gauss-Seidel podemos confirmar que Gauss-Jacobi converge e Gauss-Seidel diverge [1].

**Teorema 2 (Critério das Linhas):** É condição suficiente para a convergência dos métodos iterativos de Gauss-Jacobi e Gauss-Seidel que a matriz dos coeficientes  $A$  seja diagonalmente dominante, ou seja,

$$\alpha_i = \left( \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n |a_{ij}| \right) / |a_{ii}| < 1, \quad i = 1, 2, \dots, n$$

**Teorema 3 (Critério de Sassenfeld):** É condição suficiente para a convergência do método iterativo de Gauss-Seidel que a matriz dos coeficientes  $A$  satisfaça

$$\beta_1 = \alpha_1 < 1$$
$$\beta_i = \frac{\left[ \sum_{j=1}^{i-1} |a_{ij}| \beta_j + \sum_{j=i+1}^n |a_{ij}| \right]}{|a_{ii}|} < 1, \quad i = 2, 3, \dots, n$$

Observação: O critério de linhas é apenas **suficiente**, veja os exemplos a seguir. Observe que nos dois exemplos a matriz  $A$  não é diagonalmente dominante.

$$\text{Exemplo 1: } \begin{bmatrix} 1 & -3 \\ 1 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -3 \\ 3 \end{bmatrix}, \quad \text{sol. exata} = \begin{bmatrix} 1.5 \\ 1.5 \end{bmatrix}$$

$$x_1^{(k+1)} = -3 + 3x_2^{(k)}$$

$$x_2^{(k+1)} = 3 - x_1^{(k)}$$

$$\begin{bmatrix} x_1^{(0)} \\ x_2^{(0)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{bmatrix} x_1^{(1)} \\ x_2^{(1)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -3 \\ 3 \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{bmatrix} x_1^{(2)} \\ x_2^{(2)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 6 \\ 6 \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{bmatrix} x_1^{(3)} \\ x_2^{(3)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 15 \\ -3 \end{bmatrix}$$

$$\Rightarrow \begin{bmatrix} x_1^{(4)} \\ x_2^{(4)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -12 \\ -12 \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{bmatrix} x_1^{(5)} \\ x_2^{(5)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -39 \\ 15 \end{bmatrix} \Rightarrow \dots \text{divergindo}$$



Exemplo 2:  $\begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 3 \\ -3 \end{bmatrix}$ , sol. exata =  $\begin{bmatrix} 1.5 \\ 1.5 \end{bmatrix}$

$$x_1^{(k+1)} = 3 - x_2^{(k)}$$

$$x_2^{(k+1)} = \frac{1}{3}(3 + x_1^{(k)})$$

$$\begin{bmatrix} x_1^{(0)} \\ x_2^{(0)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{bmatrix} x_1^{(1)} \\ x_2^{(1)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 3 \\ 1 \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{bmatrix} x_1^{(2)} \\ x_2^{(2)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 \\ 2 \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{bmatrix} x_1^{(3)} \\ x_2^{(3)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1.6667 \end{bmatrix}$$

$$\Rightarrow \begin{bmatrix} x_1^{(4)} \\ x_2^{(4)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1.3333 \\ 1.3333 \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{bmatrix} x_1^{(5)} \\ x_2^{(5)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1.6667 \\ 1.4444 \end{bmatrix}$$

$$\Rightarrow \begin{bmatrix} x_1^{(6)} \\ x_2^{(6)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1.5556 \\ 1.5556 \end{bmatrix} \Rightarrow \dots \text{convergindo}$$

Método da **sobre-relaxação sucessiva** (SOR) para  $0 < \omega < 2$ :

$$\begin{aligned}Ax &= b &\Rightarrow \omega(D + E + F)x &= \omega b \\(D - D)x + \omega(D + E + F)x &= \omega b \\(D + \omega E)x &= [(1 - \omega)D - \omega F]x + \omega b\end{aligned}$$

Dado  $x^{(0)}$ , calcular

$$\begin{aligned}(D + \omega E)x^{(k+1)} &= [(1 - \omega)D - \omega F]x^{(k)} + \omega b \\Dx^{(k+1)} &= \omega(-Ex^{(k+1)} - Fx^{(k)} + b) + (1 - \omega)Dx^{(k)} \\ \Rightarrow x^{(k+1)} &= \omega D^{-1}(-Ex^{(k+1)} - Fx^{(k)} + b) + (1 - \omega)x^{(k)}\end{aligned}$$

Observação: Para  $\omega = 1$ , temos o método de **Gauss-Seidel**:

$$x^{(k+1)} = -(E + D)^{-1}F x^{(k)} + (E + D)^{-1} b \quad (4)$$

Exemplo: A resolução do problema

$$\frac{d^2 u(x)}{dx^2} = f(x) \quad \text{para } x \in (0, 1)$$
$$u(0) = u(1) = 0$$

usando discretização por diferenças finitas centrais resulta um sistema linear tridiagonal da forma

$$x_i = x_0 + i \Delta x, \quad 0 = x_0 \leq x_1 \leq \dots \leq x_n = 1$$
$$(1/(\Delta x)^2)u_{i-1} - (2/(\Delta x)^2)u_i + (1/(\Delta x)^2)u_{i+1} = f_i$$

$$\implies u_{i-1} - 2 u_i + u_{i+1} = (\Delta x)^2 f_i, \quad i = 1, \dots, n-1$$

Método SOR:

$$u_i^{(k+1)} = \frac{\omega}{-2} \left( (\Delta x)^2 f_i - u_{i-1}^{(k+1)} - u_{i+1}^{(k)} \right) + (1-\omega) u_i^{(k)}, \quad i = 1, 2, \dots, n-1$$

Considere  $n = 5$ ,  $f(x) = x$

$$\Rightarrow \Delta x = 0.2, \quad x_i = i \Delta x, \quad i = 0, 1, \dots, n$$

Escolha  $0 < \omega < 2$  e  $u_i^{(0)} = \frac{\omega}{-2} f_i$ , onde  $f_i = f(x_i)$ ,  $i = 0, 1, \dots, n$ .

Calcula os vetores  $u^{(1)}$ ,  $u^{(2)}$ ,  $\dots$  até que algum critério de convergência seja satisfeito.

Observe que a matriz resultante é tridiagonal neste caso.

## **Bibliografia Básica**

[1] Algoritmos Numéricos, Frederico F. Campos, Filho - 2ª Ed., Rio de Janeiro, LTC, 2007.

[2] Métodos Numéricos para Engenharia, Steven C. Chapa e Raymond P. Canale, Ed. McGraw-Hill, 5ª Ed., 2008.

[3] Cálculo Numérico - Aspectos Teóricos e Computacionais, Márcia A. G. Ruggiero e Vera Lúcia da Rocha Lopes, Ed. Pearson Education, 2ª Ed., 1996.