Sistemas Lineares: Métodos Iterativos

Prof. Afonso Paiva

Departamento de Matemática Aplicada e Estatística Instituto de Ciências Matemáticas e de Computação USP – São Carlos

Métodos Numéricos e Computacionais I - SME0305



usar somente quando os métodos diretos possuírem limitações computacionais

Seja $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ um sistema linear de ordem n, com $\det(\mathbf{A}) \neq 0$.

Objetivo: queremos definir um processo iterativo, tal que a sequência de vetores $\{x^{(0)}, x^{(1)}, x^{(2)}, \ldots\}$ produzida por esse processo convirja para a solução \mathbf{x} , independentemente da escolha do chute inicial $\mathbf{x}^{(0)} \in \mathbb{R}^n$.

Seja $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ um sistema linear de ordem n, com $\det(\mathbf{A}) \neq 0$.

Objetivo: queremos definir um processo iterativo, tal que a sequência de vetores $\{x^{(0)}, x^{(1)}, x^{(2)}, \ldots\}$ produzida por esse processo convirja para a solução \mathbf{x} , independentemente da escolha do chute inicial $\mathbf{x}^{(0)} \in \mathbb{R}^n$.

Definição

Uma sequência de vetores $\{\mathbf{x}^{(0)}, \mathbf{x}^{(1)}, \mathbf{x}^{(2)}, \ldots\}$ converge para um vetor \mathbf{x} , se

$$\lim_{k\to\infty}\|\mathbf{x}^{(k)}-\mathbf{x}\|=0.$$

Notação: $\mathbf{x}^{(k)} \rightarrow \mathbf{x}$.

Ideia principal: vamos criar um processo recursivo através de um sistema equivalente a Ax = b.

Ideia principal: vamos criar um processo recursivo através de um sistema equivalente a Ax = b.

1 Transformar Ax = b em um sistema equivalente da forma:

$$x = Cx + g$$
,

em que $\mathbf{C} \in \mathcal{M}(n,n)$ e $\mathbf{g} \in \mathbb{R}^n$ são conhecidos.

Ideia principal: vamos criar um processo recursivo através de um sistema equivalente a Ax = b.

1 Transformar Ax = b em um sistema equivalente da forma:

$$\mathbf{x}=\mathbf{C}\mathbf{x}+\mathbf{g}\,,$$

em que $\mathbf{C} \in \mathcal{M}(n,n)$ e $\mathbf{g} \in \mathbb{R}^n$ são conhecidos.

2 Dado um chute inicial $\mathbf{x}^{(0)}$, obtemos uma sequência $\{\mathbf{x}^{(0)}, \mathbf{x}^{(1)}, \ldots\}$ através do processo iterativo:

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{C}\mathbf{x}^{(k)} + \mathbf{g}, \quad k = 0, 1, 2, \dots$$
 (*)

Perguntas:

■ Dado $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ é possível obter um sistema equivalente x = Cx + g?

Perguntas:

- Dado $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ é possível obter um sistema equivalente $\mathbf{x} = \mathbf{C}\mathbf{x} + \mathbf{g}$?
 - Sim. Por exemplo, basta tomar C = I A e g = b.

Introdução

- Dado $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ é possível obter um sistema equivalente x = Cx + g?
 - Sim. Por exemplo, basta tomar C = I A e g = b.
- Se $\mathbf{x}^{(k)} \to \overline{\mathbf{x}}$ então $\overline{\mathbf{x}}$ é solução de $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$?

- Dado $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ é possível obter um sistema equivalente x = Cx + g?
 - Sim. Por exemplo, basta tomar C = I A e g = b.
- Se $\mathbf{x}^{(k)} \to \overline{\mathbf{x}}$ então $\overline{\mathbf{x}}$ é solução de $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$?
 - Sim. Passando o limite em ambos lados da Equação (*), temos que $\bar{\mathbf{x}} = \mathbf{C}\bar{\mathbf{x}} + \mathbf{g}$. Pela hipótese de equivalência, segue que $\bar{\mathbf{x}} = \mathbf{x}$.

- Dado $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ é possível obter um sistema equivalente x = Cx + g?
 - Sim. Por exemplo, basta tomar C = I A e g = b.
- Se $\mathbf{x}^{(k)} \to \overline{\mathbf{x}}$ então $\overline{\mathbf{x}}$ é solução de $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$?
 - Sim. Passando o limite em ambos lados da Equação (*), temos que $\bar{\mathbf{x}} = \mathbf{C}\bar{\mathbf{x}} + \mathbf{g}$. Pela hipótese de equivalência, segue que $\bar{\mathbf{x}} = \mathbf{x}$.
- Ouando $\mathbf{x}^{(k)} \rightarrow \mathbf{x}$?

- Dado $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ é possível obter um sistema equivalente x = Cx + g?
 - Sim. Por exemplo, basta tomar C = I A e g = b.
- Se $\mathbf{x}^{(k)} \to \overline{\mathbf{x}}$ então $\overline{\mathbf{x}}$ é solução de $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$?
 - Sim. Passando o limite em ambos lados da Equação (*), temos que $\bar{\mathbf{x}} = \mathbf{C}\bar{\mathbf{x}} + \mathbf{g}$. Pela hipótese de equivalência, segue que $\bar{\mathbf{x}} = \mathbf{x}$.
- Ouando $\mathbf{x}^{(k)} \rightarrow \mathbf{x}$?
- Quando terminar o processo iterativo $\{x^{(0)}, x^{(1)}, \ldots\}$?

Convergência

Definição (raio espectral)

O raio espectral de uma matriz $A \in \mathcal{M}(n,n)$ é definido como

$$\rho(\mathbf{A}) = \max_{i \in \{1,\dots,n\}} \{|\lambda_i|\},\,$$

onde λ_i são os autovalores de **A**.

Convergência

Definição (raio espectral)

O raio espectral de uma matriz $A \in \mathcal{M}(n,n)$ é definido como

$$\rho(\mathbf{A}) = \max_{i \in \{1,\dots,n\}} \{|\lambda_i|\},\,$$

onde λ_i são os autovalores de **A**.

Teorema (critério geral de convergência)

Seja $\{\mathbf{x}^{(0)}, \mathbf{x}^{(1)}, \mathbf{x}^{(2)}, \ldots\}$ sequência gerada pelo processo iterativo (\star) .

- **1** Se $\|\mathbf{C}\|_M < 1$, onde $\|\cdot\|_M$ é uma norma consistente, então a sequência converge.
- **2** $\mathbf{x}^{(k)} \to \mathbf{x}$ se somente se $\rho(\mathbf{C}) < 1$.

Voltando a pergunta de quando devemos parar a sequência $\{\mathbf{x}^{(k)}\}_{k=0}^{\infty}$?

Voltando a pergunta de quando devemos parar a sequência $\{x^{(k)}\}_{k=0}^{\infty}$?

Dados $\varepsilon > 0$ e $k_{max} \in \mathbb{N}$, temos:

1 Erro absoluto:

$$\|\mathbf{x}^{(k+1)}-\mathbf{x}^{(k)}\|<\varepsilon;$$

Voltando a pergunta de quando devemos parar a sequência $\{\mathbf{x}^{(k)}\}_{k=0}^{\infty}$?

Dados $\varepsilon > 0$ e $k_{max} \in \mathbb{N}$, temos:

1 Erro absoluto:

$$\|\mathbf{x}^{(k+1)}-\mathbf{x}^{(k)}\|<\varepsilon;$$

2 Erro relativo:

$$\frac{\|\mathbf{x}^{(k+1)} - \mathbf{x}^{(k)}\|}{\|\mathbf{x}^{(k+1)}\|} < \varepsilon;$$

Voltando a pergunta de quando devemos parar a sequência $\{x^{(k)}\}_{k=0}^{\infty}$?

Dados $\varepsilon > 0$ e $k_{max} \in \mathbb{N}$, temos:

1 Erro absoluto:

$$\|\mathbf{x}^{(k+1)}-\mathbf{x}^{(k)}\|$$

2 Erro relativo:

$$\frac{\|\mathbf{x}^{(k+1)} - \mathbf{x}^{(k)}\|}{\|\mathbf{x}^{(k+1)}\|} < \varepsilon;$$

3 Teste de resíduo:

$$\|\mathbf{b} - \mathbf{A}\mathbf{x}^{(k)}\| < \varepsilon;$$

Voltando a pergunta de quando devemos parar a sequência $\{x^{(k)}\}_{k=0}^{\infty}$?

Dados $\varepsilon > 0$ e $k_{max} \in \mathbb{N}$, temos:

1 Erro absoluto:

$$\|\mathbf{x}^{(k+1)} - \mathbf{x}^{(k)}\| < \varepsilon;$$

2 Erro relativo:

$$\frac{\|\mathbf{x}^{(k+1)} - \mathbf{x}^{(k)}\|}{\|\mathbf{x}^{(k+1)}\|} < \varepsilon;$$

3 Teste de resíduo:

$$\|\mathbf{b} - \mathbf{A}\mathbf{x}^{(k)}\| < \varepsilon;$$

4 Número máximo de iterações:

$$k = k_{max}$$
.

Dado $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ e supondo sem perda de generalidade que $a_{ii} \neq 0$, i = 1, ..., n, temos:

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 + \dots + a_{1n}x_n &= b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 + \dots + a_{2n}x_n &= b_2 \\ a_{31}x_1 + a_{32}x_2 + a_{33}x_3 + \dots + a_{3n}x_n &= b_3 \\ &\vdots &\vdots &\vdots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + a_{n3}x_3 + \dots + a_{nn}x_n &= b_n \end{cases}$$

Dado $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ e supondo sem perda de generalidade que $a_{ii} \neq 0$, i = 1, ..., n, temos:

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 + \dots + a_{1n}x_n &= b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 + \dots + a_{2n}x_n &= b_2 \\ a_{31}x_1 + a_{32}x_2 + a_{33}x_3 + \dots + a_{3n}x_n &= b_3 \\ & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + a_{n3}x_3 + \dots + a_{nn}x_n &= b_n \end{cases}$$

A forma como o Método de Gauss-Jacobi transforma $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ em $\mathbf{x} = \mathbf{C}\mathbf{x} + \mathbf{g}$ é feita isolando cada coordenada x_i do vetor \mathbf{x} na i-ésima equação do sistema.

Logo,

$$\begin{cases} x_1 &= (b_1 - a_{12}x_2 - a_{13}x_3 - \dots - a_{1n}x_n)/a_{11} \\ x_2 &= (b_2 - a_{21}x_1 - a_{23}x_3 - \dots - a_{2n}x_n)/a_{22} \\ x_3 &= (b_3 - a_{31}x_1 - a_{32}x_2 - \dots - a_{3n}x_n)/a_{33} \\ \vdots &\vdots &\vdots \\ x_n &= (b_n - a_{n1}x_1 - a_{n2}x_2 - \dots - a_{n,n-1}x_{n-1})/a_{nn} \end{cases}$$

Logo,

$$\begin{cases} x_1 &= (b_1 - a_{12}x_2 - a_{13}x_3 - \dots - a_{1n}x_n)/a_{11} \\ x_2 &= (b_2 - a_{21}x_1 - a_{23}x_3 - \dots - a_{2n}x_n)/a_{22} \\ x_3 &= (b_3 - a_{31}x_1 - a_{32}x_2 - \dots - a_{3n}x_n)/a_{33} \\ \vdots &\vdots &\vdots \\ x_n &= (b_n - a_{n1}x_1 - a_{n2}x_2 - \dots - a_{n,n-1}x_{n-1})/a_{nn} \end{cases}$$

Desta forma temos o sistema equivalente $\mathbf{x} = \mathbf{C}\mathbf{x} + \mathbf{g}$, em que:

$$\mathbf{C} = \begin{bmatrix} 0 & -a_{12}/a_{11} & -a_{13}/a_{11} & \cdots & -a_{1n}/a_{11} \\ -a_{21}/a_{22} & 0 & -a_{23}/a_{22} & \cdots & -a_{2n}/a_{22} \\ -a_{31}/a_{33} & -a_{32}/a_{33} & 0 & \cdots & -a_{3n}/a_{33} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ -a_{n1}/a_{nn} & -a_{n2}/a_{nn} & \cdots & -a_{n,n-1}/a_{nn} & 0 \end{bmatrix} \quad \mathbf{e} \quad \mathbf{g} = \begin{bmatrix} b_{1}/a_{11} \\ b_{2}/a_{22} \\ b_{3}/a_{33} \\ \vdots \\ b_{n}/a_{nn} \end{bmatrix}$$

Portanto, dado o chute inicial $\mathbf{x}^{(0)}$, o processo iterativo é dado por:

$$\begin{cases} x_1^{(k+1)} &= (b_1 - a_{12}x_2^{(k)} - a_{13}x_3^{(k)} - \dots - a_{1n}x_n^{(k)})/a_{11} \\ x_2^{(k+1)} &= (b_2 - a_{21}x_1^{(k)} - a_{23}x_3^{(k)} - \dots - a_{2n}x_n^{(k)})/a_{22} \\ x_3^{(k+1)} &= (b_3 - a_{31}x_1^{(k)} - a_{32}x_2^{(k)} - \dots - a_{3n}x_n^{(k)})/a_{33} \\ \vdots &\vdots &\vdots \\ x_n^{(k+1)} &= (b_n - a_{n1}x_1^{(k)} - a_{n2}x_2^{(k)} - \dots - a_{n,n-1}x_{n-1}^{(k)})/a_{nn} \end{cases}$$

Desta forma temos o sistema equivalente $\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{C}\mathbf{x}^{(k)} + \mathbf{g}$, em que:

$$\mathbf{C} = \begin{bmatrix} 0 & -a_{12}/a_{11} & -a_{13}/a_{11} & \cdots & -a_{1n}/a_{11} \\ -a_{21}/a_{22} & 0 & -a_{23}/a_{22} & \cdots & -a_{2n}/a_{22} \\ -a_{31}/a_{33} & -a_{32}/a_{33} & 0 & \cdots & -a_{3n}/a_{33} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ -a_{n1}/a_{nn} & -a_{n2}/a_{nn} & \cdots & -a_{n,n-1}/a_{nn} & 0 \end{bmatrix} \quad \mathbf{e} \quad \mathbf{g} = \begin{bmatrix} b_{1}/a_{11} \\ b_{2}/a_{22} \\ b_{3}/a_{33} \\ \vdots \\ b_{n}/a_{nn} \end{bmatrix}$$

Forma Matricial

Vamos mostrar como obter $\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{C}\mathbf{x}^{(k)} + \mathbf{g}$ a partir de $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$. Seja \mathbf{D} uma matriz diagonal formada pela diagonal de \mathbf{A} . Assim,

$$Ax = b \Leftrightarrow (A - D + D)x = b \Leftrightarrow (A - D)x + Dx = b$$

Forma Matricial

Vamos mostrar como obter $\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{C}\mathbf{x}^{(k)} + \mathbf{g}$ a partir de $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$. Seja \mathbf{D} uma matriz diagonal formada pela diagonal de \mathbf{A} . Assim,

$$Ax = b \Leftrightarrow (A - D + D)x = b \Leftrightarrow (A - D)x + Dx = b$$

Dessa forma,

$$(A - D)x^{(k)} + Dx^{(k+1)} = b \Leftrightarrow Dx^{(k+1)} = (D - A)x^{(k)} + b$$

Forma Matricial

Vamos mostrar como obter $\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{C}\mathbf{x}^{(k)} + \mathbf{g}$ a partir de $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$. Seja \mathbf{D} uma matriz diagonal formada pela diagonal de \mathbf{A} . Assim,

$$Ax = b \Leftrightarrow (A - D + D)x = b \Leftrightarrow (A - D)x + Dx = b$$

Dessa forma,

$$(A-D)x^{(k)} + Dx^{(k+1)} = b \Leftrightarrow Dx^{(k+1)} = (D-A)x^{(k)} + b$$

Portanto,

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \underbrace{(\mathbf{I} - \mathbf{D}^{-1}\mathbf{A})}_{\mathbf{C}} \mathbf{x}^{(k)} + \underbrace{\mathbf{D}^{-1}\mathbf{b}}_{\mathbf{g}}.$$

MATLAB – Método de Gauss-Jacobi

```
function [x,k]=gauss_jacobi(A,b,x0,tol)
n = size(A, 1);
D = diag(diag(A));
C = eye(n) - D \setminus A;
q = D b;
kmax = 10000; k = 0;
while (norm(b-A*x0)>tol && k<kmax)</pre>
   k = k+1;
   x0 = C*x0+q;
end
if (k == kmax)
    disp('Erro: o metodo nao converge.');
    return;
end
x = x0;
```

Critérios de Convergência

O Método de Gauss-Jacobi **converge** para a solução de $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$, independentemente da escolha de $\mathbf{x}^{(0)}$, se satisfazer um dos critérios:

Critérios de Convergência

O Método de Gauss-Jacobi converge para a solução de Ax = b, independentemente da escolha de $\mathbf{x}^{(0)}$, se satisfazer um dos critérios:

Critério das linhas:

$$lpha = \max_{1 \leq k \leq n} \{lpha_k\} < 1$$
 , com $lpha_k = rac{\sum_{j=1}^n |a_{kj}|}{|a_{kk}|}$

Critérios de Convergência

O Método de Gauss-Jacobi **converge** para a solução de $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$, independentemente da escolha de $\mathbf{x}^{(0)}$, se satisfazer um dos critérios:

Critério das linhas:

$$lpha = \max_{1 \leq k \leq n} \{lpha_k\} < 1$$
 , com $lpha_k = rac{\sum_{j=1}^n |a_{kj}|}{|a_{kk}|}$

2 Critério das colunas:

$$lpha = \max_{1 \leq k \leq n} \{lpha_k\} < 1$$
, com $lpha_k = rac{\sum_{i=1}^n |a_{ik}|}{|a_{kk}|}$

Critérios de Convergência

Observações:

 Uma matriz que satisfaz o critério das linhas é dita estritamente diagonal dominante;

Critérios de Convergência

Observações:

- Uma matriz que satisfaz o critério das linhas é dita estritamente diagonal dominante;
- **Q**uanto menor o valor de α , mais rápida será a convergência.

Exercício 1

Considere o sistema linear:

$$\begin{cases} 8x_1 + x_2 - x_3 &= 8 \\ x_1 - 7x_2 + 2x_3 &= -4 \\ 2x_1 + x_2 + 9x_3 &= 12 \end{cases}.$$

- Determine o Método de Gauss-Jacobi para resolver o sistema acima;
- 2 O Método de Gauss-Jacobi converge?
- 3 Dado o chute inicial $\mathbf{x}^{(0)} = (0,0,0)^{\mathsf{T}}$, calcule $\mathbf{x}^{(1)}$.

Exercício 2

Considere o sistema linear:

$$\begin{cases} x_1 + 3x_2 + x_3 &= -2 \\ 5x_1 + 2x_2 + 2x_3 &= 3 \\ 6x_2 + 8x_3 &= -6 \end{cases}.$$

Teria como usar o Método de Gauss-Jacobi para resolver o sistema acima analisando a convergência do método?

Como acelerar a convergência do Método de Gauss-Jacobi?

■ No cálculo de $x_i^{(k+1)}$ usar os valores atualizados $x_1^{(k+1)}, \ldots, x_{i-1}^{(k+1)}$ e os valores restantes $x_{i+1}^{(k)}, \ldots, x_n^{(k)}$.

Como acelerar a convergência do Método de Gauss-Jacobi?

■ No cálculo de $x_i^{(k+1)}$ usar os valores atualizados $x_1^{(k+1)}, \ldots, x_{i-1}^{(k+1)}$ e os valores restantes $x_{i+1}^{(k)}, \ldots, x_n^{(k)}$.

$$\begin{cases} x_1^{(k+1)} &= (b_1 - a_{12}x_2^{(k)} - a_{13}x_3^{(k)} - a_{14}x_4^{(k)} - \dots - a_{1n}x_n^{(k)})/a_{11} \\ x_2^{(k+1)} &= (b_2 - a_{21}x_1^{(k+1)} - a_{23}x_3^{(k)} - a_{24}x_4^{(k)} - \dots - a_{2n}x_n^{(k)})/a_{22} \\ x_3^{(k+1)} &= (b_3 - a_{31}x_1^{(k+1)} - a_{32}x_2^{(k+1)} - a_{34}x_4^{(k)} - \dots - a_{3n}x_n^{(k)})/a_{33} \\ \vdots &\vdots &\vdots \\ x_n^{(k+1)} &= (b_n - a_{n1}x_1^{(k+1)} - a_{n2}x_2^{(k+1)} - \dots - a_{n,n-1}x_{n-1}^{(k+1)})/a_{nn} \end{cases}$$

Forma Matricial

Vamos mostrar como obter $\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{C}\mathbf{x}^{(k)} + \mathbf{g}$ a partir de $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$. Considere $\mathbf{A} = \mathbf{L} + \mathbf{R}$, em que \mathbf{L} é a matriz triangular inferior de \mathbf{A} e \mathbf{R} é a matriz triangular superior de \mathbf{A} sem a diagonal. Assim,

$$Ax = b \Leftrightarrow (L+R)x = b \Leftrightarrow Lx + Rx = b$$

Forma Matricial

Vamos mostrar como obter $\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{C}\mathbf{x}^{(k)} + \mathbf{g}$ a partir de $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$. Considere $\mathbf{A} = \mathbf{L} + \mathbf{R}$, em que \mathbf{L} é a matriz triangular inferior de \mathbf{A} e \mathbf{R} é a matriz triangular superior de \mathbf{A} sem a diagonal. Assim,

$$Ax = b \Leftrightarrow (L+R)x = b \Leftrightarrow Lx + Rx = b$$

Dessa forma,

$$Lx^{(k+1)} + Rx^{(k)} = b \Leftrightarrow Lx^{(k+1)} = -Rx^{(k)} + b$$

Forma Matricial

Vamos mostrar como obter $\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{C}\mathbf{x}^{(k)} + \mathbf{g}$ a partir de $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$. Considere $\mathbf{A} = \mathbf{L} + \mathbf{R}$, em que \mathbf{L} é a matriz triangular inferior de \mathbf{A} e \mathbf{R} é a matriz triangular superior de \mathbf{A} sem a diagonal. Assim,

$$Ax = b \Leftrightarrow (L + R)x = b \Leftrightarrow Lx + Rx = b$$

Dessa forma,

$$Lx^{(k+1)} + Rx^{(k)} = b \iff Lx^{(k+1)} = -Rx^{(k)} + b$$

Portanto,

$$\mathbf{x^{(k+1)}} = \underbrace{(-\mathbf{L}^{-1}\mathbf{R})}_{\mathbf{C}}\mathbf{x^{(k)}} + \underbrace{\mathbf{L}^{-1}\mathbf{b}}_{\mathbf{g}}.$$

MATLAB – Método de Gauss-Seidel

```
function [x,k]=gauss_seidel(A,b,x0,tol)
L = tril(A); R = triu(A, 1);
C = -L \setminus R;
q = L b;
kmax = 10000; k = 0;
while (norm(b-A*x0)>tol && k<kmax)</pre>
   k = k+1;
   x0 = C * x0 + q;
end
if (k == kmax)
    disp('Erro: o metodo nao converge.');
    return:
end
x = x0;
```

Critério de Sassenfeld

O Método de Gauss-Seidel **converge** para a solução de $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$, independentemente da escolha de $\mathbf{x}^{(0)}$, se satisfazer:

$$\beta = \max_{1 \le i \le n} \{\beta_i\} < 1$$
, com

$$\beta_1 = \frac{\sum_{j=2}^{n} |a_{1j}|}{|a_{11}|} \quad e \quad \beta_i = \frac{\sum_{j=1}^{i-1} |a_{ij}| \beta_j + \sum_{j=i+1}^{n} |a_{ij}|}{|a_{ii}|}$$

Obs.: quanto menor o valor de β , mais rápida será a convergência.

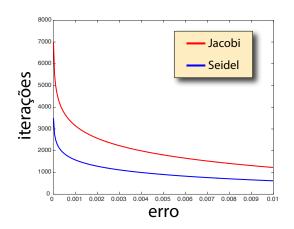
Exercício 3

Considere o sistema linear:

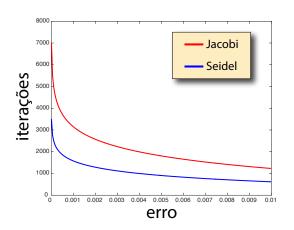
$$\begin{cases} x_1 + 0.5x_2 + 0.1x_3 &= 0.2 \\ 0.3x_1 + 2x_2 + 0.2x_3 &= 0.7 \\ -0.5x_1 + x_2 + 7x_3 &= 1 \end{cases}.$$

- 1 O Método de Gauss-Seidel converge?
- 2 Dado o chute inicial $\mathbf{x}^{(0)} = (0,0,0)^{\mathsf{T}}$, calcule $\mathbf{x}^{(1)}$.

Gauss-Jacobi × Gauss-Seidel



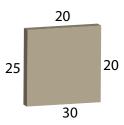
Gauss-Jacobi × Gauss-Seidel



- Método de Gauss-Seidel converge mais rápido;
- Método de Gauss-Jacobi é paralelizável.

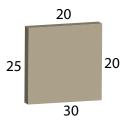
Distribuição de Temperatura

Problema: dada uma placa \mathcal{R} sujeita a 3 temperaturas (em Celsius) distintas na fronteira $\partial \mathcal{R}$, como calcular a temperatura de equilíbrio no interior da placa?



Distribuição de Temperatura

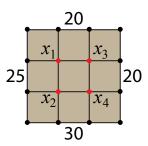
Problema: dada uma placa \mathcal{R} sujeita a 3 temperaturas (em Celsius) distintas na fronteira $\partial \mathcal{R}$, como calcular a temperatura de equilíbrio no interior da placa?



Propriedade do Valor Médio: a temperatura de equilíbrio em um ponto P é o valor médio da temperatura de sua vizinhança.

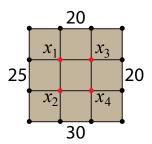
Distribuição de Temperatura

Suponha que \mathcal{R} já alcançou a temperatura de equilíbrio. Vamos discretizar \mathcal{R} por uma grade (grid):



Distribuição de Temperatura

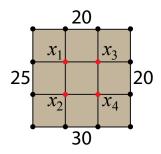
Suponha que \mathcal{R} já alcançou a temperatura de equilíbrio. Vamos discretizar \mathcal{R} por uma grade (grid):



Propriedade do Valor Médio: a temperatura em um ponto $P \notin \partial \mathcal{R}$ é o valor médio da temperatura dos seus 4 pontos mais próximos.

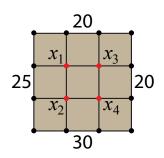
Aplicação
Distribuição de Temperatura

Qual o valor da temperatura em x_1 , x_2 , x_3 e x_4 ?



Distribuição de Temperatura

Qual o valor da temperatura em x_1 , x_2 , x_3 e x_4 ?



$$x_1 = \frac{20 + 25 + x_2 + x_3}{4}$$

$$x_2 = \frac{x_1 + 25 + 30 + x_4}{4}$$

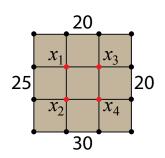
$$x_3 = \frac{20 + x_1 + x_4 + 20}{4}$$

$$x_4 = \frac{x_3 + x_2 + 30 + 20}{4}$$

todos Iterativos Aplicação

Aplicação Distribuição de Temperatura

Qual o valor da temperatura em x_1 , x_2 , x_3 e x_4 ?



$$x_1 = \frac{20 + 25 + x_2 + x_3}{4}$$

$$x_2 = \frac{x_1 + 25 + 30 + x_4}{4}$$

$$x_3 = \frac{20 + x_1 + x_4 + 20}{4}$$

$$x_4 = \frac{x_3 + x_2 + 30 + 20}{4}$$

$$\begin{bmatrix} 4 & -1 & -1 & 0 \\ -1 & 4 & 0 & -1 \\ -1 & 0 & 4 & -1 \\ 0 & -1 & -1 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 45 \\ 55 \\ 40 \\ 50 \end{bmatrix}$$

Aplicação Distribuição de Temperatura

Exercício 4

Dada uma placa quadrada de lados $[0,1] \times [0,1]$ metros, já com os valores de temperatura prescritos na fronteira. Faça uma função em MA-TLAB que calcule e visualize a distribuição de temperaturas nesta placa usando o Método de Gauss-Seidel e um grid de resolução $n \times n$. **Obs.**: use os comandos drawnow (em cada iteração) e pcolor para visualizar a evolução do resultado final.



pcolor(X,Y,C): desenha pseudo-cores;

% X,Y: coordenadas de uma malha estruturada;

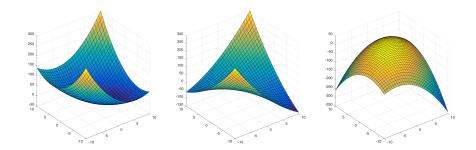
% C: campo escalar;

Sejam $\mathbf{A} \in \mathcal{M}(n,n)$, $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^n$ e $c \in \mathbb{R}$. Uma forma quadrática é uma função $F : \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$ escrita da seguinte maneira:

$$F(\mathbf{x}) = \frac{1}{2}\mathbf{x}^{\top}\mathbf{A}\mathbf{x} - \mathbf{x}^{\top}\mathbf{b} + c,$$

Sejam $\mathbf{A} \in \mathcal{M}(n,n)$, $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^n$ e $c \in \mathbb{R}$. Uma forma quadrática é uma função $F: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$ escrita da seguinte maneira:

$$F(\mathbf{x}) = \frac{1}{2}\mathbf{x}^{\mathsf{T}}\mathbf{A}\mathbf{x} - \mathbf{x}^{\mathsf{T}}\mathbf{b} + c,$$



Proposição

Se \mathbf{A} é SPD então $F(\mathbf{x})$ é minimizada pela solução de $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$.

Proposição

Se **A** é SPD então $F(\mathbf{x})$ é **minimizada** pela solução de $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$.

Esboço da prova:

1 Mostrar que x é ponto de crítico, isto é,

$$\nabla F(\mathbf{x}) = \mathbf{A}\mathbf{x} - \mathbf{b} = \overline{\mathbf{0}} \Rightarrow \mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}.$$

2 Mostrar que x é ponto de crítico. A matriz Hessiana

$$\mathbf{H} = \left[\frac{\partial^2 F(\mathbf{x})}{\partial x_i x_i} \right] = \mathbf{A} \,,$$

como A é SPD \Rightarrow x é ponto de mínimo.

Entrada: Ax = b, com A SPD.

Entrada: Ax = b, com A SPD.

Objetivo: construir um processo iterativo (sequência) $\mathbf{x}^{(k)}$ que aproxime \mathbf{x} .

Entrada: Ax = b, com A SPD.

Objetivo: construir um processo iterativo (sequência) $\mathbf{x}^{(k)}$ que aproxime \mathbf{x} .

Ideia: vamos "descer" o parabolóide no sentido contrário de $\nabla F(\mathbf{x})$, isto é,

$$-\nabla F(\mathbf{x}^{(k)}) = \mathbf{b} - \mathbf{A}\mathbf{x}^{(k)} = \mathbf{r}^{(k)}$$

Entrada: Ax = b, com A SPD.

Objetivo: construir um processo iterativo (sequência) $\mathbf{x}^{(k)}$ que aproxime \mathbf{x} .

Ideia: vamos "descer" o parabolóide no sentido contrário de $\nabla F(\mathbf{x})$, isto é,

$$-\nabla F(\mathbf{x}^{(k)}) = \mathbf{b} - \mathbf{A}\mathbf{x}^{(k)} = \mathbf{r}^{(k)}$$

Dado um chute inicial $\mathbf{x}^{(0)}$, obtemos $\mathbf{x}^{(1)}$ da seguinte forma

$$\mathbf{x}^{(1)} = \mathbf{x}^{(0)} - \alpha \nabla F(\mathbf{x}^{(0)}) = \underbrace{\mathbf{x}^{(0)} + \alpha \mathbf{r}^{(0)}}_{\text{reta}}$$

Entrada: Ax = b, com A SPD.

Objetivo: construir um processo iterativo (sequência) $\mathbf{x}^{(k)}$ que aproxime \mathbf{x} .

Ideia: vamos "descer" o parabolóide no sentido contrário de $\nabla F(\mathbf{x})$, isto é,

$$-\nabla F(\mathbf{x}^{(k)}) = \mathbf{b} - \mathbf{A}\mathbf{x}^{(k)} = \mathbf{residuo}$$

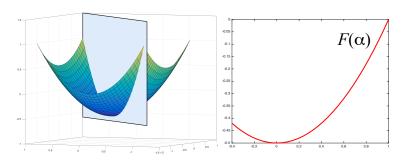
Dado um chute inicial $\mathbf{x}^{(0)}$, obtemos $\mathbf{x}^{(1)}$ da seguinte forma

$$\mathbf{x}^{(1)} = \mathbf{x}^{(0)} - \alpha \nabla F(\mathbf{x}^{(0)}) = \underbrace{\mathbf{x}^{(0)} + \alpha \mathbf{r}^{(0)}}_{\text{refa}}$$

Vamos "caminhar" nessa reta, mas qual o tamanho do passo α ???

Resposta: o valor de α tem que minimizar $F(\mathbf{x})$ ao longo da reta $\mathbf{x}^{(1)} = \mathbf{x}^{(0)} + \alpha \mathbf{r}^{(0)}$, ou seja, **minimizar** $F(\mathbf{x}^{(1)})$. Logo,

Resposta: o valor de α tem que minimizar $F(\mathbf{x})$ ao longo da reta $\mathbf{x}^{(1)} = \mathbf{x}^{(0)} + \alpha \mathbf{r}^{(0)}$, ou seja, **minimizar** $F(\mathbf{x}^{(1)})$. Logo,



$$\frac{\partial F}{\partial \alpha}(\mathbf{x}^{(1)}) \underbrace{=}_{\mathbf{r. \ cadeia}} \nabla F(\mathbf{x}^{(1)}) \cdot \frac{\partial \mathbf{x}^{(1)}}{\partial \alpha} = \underbrace{\nabla F(\mathbf{x}^{(1)})}_{-\mathbf{r}^{(1)}} \cdot \mathbf{r}^{(0)} = 0$$

Portanto,
$$\mathbf{r}^{(1)} \cdot \mathbf{r}^{(0)} = 0$$
 (ortogonais). Segue que,

$$0 = \mathbf{r}^{(1)} \cdot \mathbf{r}^{(0)} = \left[\mathbf{b} - \mathbf{A} \mathbf{x}^{(1)} \right] \cdot \mathbf{r}^{(0)}$$

$$0 = \mathbf{r}^{(1)} \cdot \mathbf{r}^{(0)} = \left[\mathbf{b} - \mathbf{A} \mathbf{x}^{(1)} \right] \cdot \mathbf{r}^{(0)}$$
$$= \left[\mathbf{b} - \mathbf{A} (\mathbf{x}^{(0)} + \alpha \mathbf{r}^{(0)}) \right] \cdot \mathbf{r}^{(0)}$$

$$0 = \mathbf{r}^{(1)} \cdot \mathbf{r}^{(0)} = \left[\mathbf{b} - \mathbf{A} \mathbf{x}^{(1)} \right] \cdot \mathbf{r}^{(0)}$$
$$= \left[\mathbf{b} - \mathbf{A} (\mathbf{x}^{(0)} + \alpha \mathbf{r}^{(0)}) \right] \cdot \mathbf{r}^{(0)}$$
$$= \left[(\mathbf{b} - \mathbf{A} \mathbf{x}^{(0)}) - \alpha \mathbf{A} \mathbf{r}^{(0)} \right] \cdot \mathbf{r}^{(0)}$$

$$0 = \mathbf{r}^{(1)} \cdot \mathbf{r}^{(0)} = \begin{bmatrix} \mathbf{b} - \mathbf{A} \mathbf{x}^{(1)} \end{bmatrix} \cdot \mathbf{r}^{(0)}$$

$$= \begin{bmatrix} \mathbf{b} - \mathbf{A} (\mathbf{x}^{(0)} + \alpha \mathbf{r}^{(0)}) \end{bmatrix} \cdot \mathbf{r}^{(0)}$$

$$= \begin{bmatrix} (\mathbf{b} - \mathbf{A} \mathbf{x}^{(0)}) - \alpha \mathbf{A} \mathbf{r}^{(0)} \end{bmatrix} \cdot \mathbf{r}^{(0)}$$

$$= \begin{bmatrix} \mathbf{r}^{(0)} - \alpha \mathbf{A} \mathbf{r}^{(0)} \end{bmatrix} \cdot \mathbf{r}^{(0)}$$

$$0 = \mathbf{r}^{(1)} \cdot \mathbf{r}^{(0)} = \begin{bmatrix} \mathbf{b} - \mathbf{A} \mathbf{x}^{(1)} \end{bmatrix} \cdot \mathbf{r}^{(0)}$$

$$= \begin{bmatrix} \mathbf{b} - \mathbf{A} (\mathbf{x}^{(0)} + \alpha \mathbf{r}^{(0)}) \end{bmatrix} \cdot \mathbf{r}^{(0)}$$

$$= \begin{bmatrix} (\mathbf{b} - \mathbf{A} \mathbf{x}^{(0)}) - \alpha \mathbf{A} \mathbf{r}^{(0)} \end{bmatrix} \cdot \mathbf{r}^{(0)}$$

$$= \begin{bmatrix} \mathbf{r}^{(0)} - \alpha \mathbf{A} \mathbf{r}^{(0)} \end{bmatrix} \cdot \mathbf{r}^{(0)}$$

$$= \mathbf{r}^{(0)} \cdot \mathbf{r}^{(0)} - \alpha (\mathbf{r}^{(0)} \cdot \mathbf{A} \mathbf{r}^{(0)})$$

$$0 = \mathbf{r}^{(1)} \cdot \mathbf{r}^{(0)} = \begin{bmatrix} \mathbf{b} - \mathbf{A} \mathbf{x}^{(1)} \end{bmatrix} \cdot \mathbf{r}^{(0)}$$

$$= \begin{bmatrix} \mathbf{b} - \mathbf{A} (\mathbf{x}^{(0)} + \alpha \mathbf{r}^{(0)}) \end{bmatrix} \cdot \mathbf{r}^{(0)}$$

$$= \begin{bmatrix} (\mathbf{b} - \mathbf{A} \mathbf{x}^{(0)}) - \alpha \mathbf{A} \mathbf{r}^{(0)} \end{bmatrix} \cdot \mathbf{r}^{(0)}$$

$$= \begin{bmatrix} \mathbf{r}^{(0)} - \alpha \mathbf{A} \mathbf{r}^{(0)} \end{bmatrix} \cdot \mathbf{r}^{(0)}$$

$$= \mathbf{r}^{(0)} \cdot \mathbf{r}^{(0)} - \alpha (\mathbf{r}^{(0)} \cdot \mathbf{A} \mathbf{r}^{(0)})$$

$$\alpha = \frac{\mathbf{r}^{(0)} \cdot \mathbf{r}^{(0)}}{\mathbf{r}^{(0)} \cdot \mathbf{A} \mathbf{r}^{(0)}}$$

O processo iterativo é definido como:

1
$$\mathbf{r}^{(k)} = \mathbf{b} - \mathbf{A}\mathbf{x}^{(k)}$$
;

$$\mathbf{2} \ \alpha^{(k)} = \frac{\mathbf{r}^{(k)} \cdot \mathbf{r}^{(k)}}{\mathbf{r}^{(k)} \cdot \mathbf{A} \mathbf{r}^{(k)}};$$

3
$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{x}^{(k)} + \alpha^{(k)} \mathbf{r}^{(k)}$$
.

O processo iterativo é definido como:

1
$$\mathbf{r}^{(k)} = \mathbf{b} - \mathbf{A}\mathbf{x}^{(k)};$$

$$\mathbf{2} \ \alpha^{(k)} = \frac{\mathbf{r}^{(k)} \cdot \mathbf{r}^{(k)}}{\mathbf{r}^{(k)} \cdot \mathbf{A} \mathbf{r}^{(k)}};$$

3
$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{x}^{(k)} + \alpha^{(k)} \mathbf{r}^{(k)}$$
.

Exercício 5

Utilize o Método dos Gradiente com $\mathbf{x}^{(0)} = (-2,2)^{\top}$ para calcular uma aproximação da solução do sistema abaixo:

$$\left[\begin{array}{cc} 3 & 2 \\ 2 & 6 \end{array}\right] \left[\begin{array}{c} x \\ y \end{array}\right] = \left[\begin{array}{c} 2 \\ -8 \end{array}\right].$$

Note que a solução exata é $\mathbf{x} = (2, -2)^{\top}$.

MATLAB – Método dos Gradientes

```
function [x,k] = gradientes(A,b,x0,tol)
% A: matriz SPD
kmax = 1000;
for k=1:kmax
    r = b - A * x0;
    if norm(r)<tol
        x = x0;
        k = k-1;
        return:
    end
    alpha = (r'*r)/(r'*A*r);
    x0 = x0 + alpha*r;
end
disp('Erro: o metodo nao converge.');
```