

# Métodos Numéricos

# Resolución de Sistemas de Ecuaciones Lineales

## Métodos Iterativos

# Diego Passarella

Universidad Nacional de Quilmes



## Repaso - Métodos Iterativos:

Para sistemas grandes y ralos (muchos ceros en la matriz  $A$ ). Se genera una sucesión que aproxima a la solución por medio de la repetición de operaciones “matriz x vector” en cada iteración. Se llega a una aproximación de la solución con una dada tolerancia en una cantidad *a priori* desconocida de pasos.

Sucesión:  $\{\mathbf{x}^{(0)}, \mathbf{x}^{(1)}, \mathbf{x}^{(2)}, \dots, \mathbf{x}^{(k-1)}, \mathbf{x}^{(k)}\}$ . Si la sucesión aproxima a la solución exacta  $\mathbf{x}$  cuando:

$$\left\{ \mathbf{x}^{(k)} \right\}_{k \rightarrow \infty} = \mathbf{x}$$

Tolerancia: Se pueden utilizar varias definiciones de error, por ejemplo:

$$\|\mathbf{x} - \mathbf{x}^{(k)}\| \leq \varepsilon$$

Recordar las distintas definiciones de normas  $\|\cdot\|$ .

## Criterios de Parada

## ¿Cuándo finalizar el proceso iterativo?

Error Absoluto:

$$\|\mathbf{x}^{(k)} - \mathbf{x}^{(k-1)}\|_* < \varepsilon$$

Error Relativo:

$$\|\mathbf{x}^{(k)} - \mathbf{x}^{(k-1)}\|_* < \varepsilon \|\mathbf{x}^{(k)}\|_*.$$

Residuo:

$$\|\mathbf{r}^{(k)}\|_* < \varepsilon \|\mathbf{b}\|_*.$$

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

$^{(k)}$  =  $k$ -ésima iteración del método.

○

Idea: Reescribir el sistema  $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$  de la forma  $\mathbf{x} = G\mathbf{x} + \mathbf{c}$ .

Si se descompone a  $A$  de la forma  $A = M - N$ , donde  $M$  es una matriz fácilmente inversible (diagonal o triangular), se llega a:

$$A\mathbf{x} = \mathbf{b}$$

$$[M - N] \mathbf{x} = \mathbf{b}$$

$$M\mathbf{x} = N\mathbf{x} + \mathbf{b}$$

$\mathbf{x} = M^{-1}N\mathbf{x} + M^{-1}\mathbf{b}$  se genera un punto fijo con,

$$G = M^{-1}N, \quad \mathbf{c} = M^{-1}\mathbf{b}$$

Sucesión:  $\{\mathbf{x}^{(k)}\} = M^{-1}N\mathbf{x}^{(k-1)} + M^{-1}\mathbf{b}$

# Formulación Eficiente

Si  $A = M - N \Rightarrow N = M - A$ , por lo que se tiene:

$$\mathbf{x}^{(k)} = M^{-1} [M - A] \mathbf{x}^{(k-1)} + M^{-1} \mathbf{b}$$

$$\mathbf{x}^{(k)} = [I - M^{-1}A] \mathbf{x}^{(k-1)} + M^{-1} \mathbf{b}$$

$$\mathbf{x}^{(k)} = \mathbf{x}^{(k-1)} - M^{-1}A\mathbf{x}^{(k-1)} + M^{-1} \mathbf{b}$$

$$\mathbf{x}^{(k)} = \mathbf{x}^{(k-1)} - M^{-1} [A\mathbf{x}^{(k-1)} + \mathbf{b}]$$

$$\mathbf{x}^{(k)} = \mathbf{x}^{(k-1)} + M^{-1} [\mathbf{b} - A\mathbf{x}^{(k-1)}]$$

$$\mathbf{x}^{(k)} = \mathbf{x}^{(k-1)} + M^{-1} \mathbf{r}^{(k-1)}$$

con  $\mathbf{r} := \mathbf{b} - A\mathbf{x}$

# Resolución de la Formulación Eficiente

Generar  $\mathbf{x}^{(0)}$  como aproximación inicial

$k = 1$

Mientras  $k \leq N_{max}$

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

Si  $\|\mathbf{r}^{(k-1)}\| \leq \varepsilon \|\mathbf{b}\|$ , hacer:

$\mathbf{x}^{(k-1)}$  es la solución

$k = N_{max} + 1$

Si no, hacer:

$M\mathbf{z} = \mathbf{r}^{(k-1)}$

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

$k = k + 1$

Si  $k > N_{max}$

*"No se llegó a una solución satisfactoria"*

# Descomposición de Jacobi

Se basa en la descomposición:  $A = D - L - U$

Por lo que su matriz de iteración y el vector del método son ( $\mathbf{x} = G\mathbf{x} + \mathbf{c}$ ):

$$G = D^{-1}(L + U), \quad \mathbf{c} = D^{-1}\mathbf{b}$$

Forma vectorial:

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

○

◀ ◻ ▶ ◀ ◻ ▶ ◀ ≡ ▶ ◀ ≡ ▶ ≡



○

Se basa en la misma descomposición de Jacobi pero utilizando las componentes de la  $k$ -ésima iteración al multiplicar por la matriz  $L$

Forma vectorial:

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

Matriz de iteración y vector del método:

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

Forma eficiente:

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

# Descomposición de Gauss-Seidel

Forma vectorial:

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

Método de Gauss-Seidel en componentes:

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

Los métodos de Jacobi y Gauss-Seidel pueden optimizarse si las matrices a resolver poseen una forma conocida (tridiagonales, n-diagonales, por bandas).

# Resumen de Métodos

Descomposición común a todos los métodos  $A = D - L - U$ . Cada uno elige distintas matrices  $M$  y  $N$

Jacobi:

$$M = D, \quad N = L + U \quad \Rightarrow \quad G = D^{-1}(L + U), \quad \mathbf{c} = D^{-1}\mathbf{b}$$

Gauss-Seidel:

$$M = D - L, \quad N = U \quad \Rightarrow \quad G = (D - L)^{-1}U, \quad \mathbf{c} = (D - L)^{-1}\mathbf{b}$$

Relajación:

$$M = (1/\omega)D - L, \quad N = \frac{1 - \omega}{\omega}D + U \quad \Rightarrow$$

# Método de Relajación

La matriz de iteración del método se puede escribir como:

$$G = (D - \omega L)^{-1} [(1 - \omega)D + \omega U]$$

y el vector  $\mathbf{c}$  como:

$$\omega (D - \omega L)^{-1} \mathbf{b}$$

por lo que su formulación eficiente queda:

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

Observar que para  $\omega = 1$ , el método de relajación es el método de Gauss-Seidel.

# Convergencia

Un método iterativo lineal es convergente, si y solo si, el radio espectral de la matriz de iteración es menor que uno

$$\rho(G) < 1, \quad \rho(G) := \max_i (|\lambda_i|)$$

Algunas consideraciones:

- Si  $A$  es estrictamente diagonal dominante, los métodos de Jacobi y Gauss-Seidel son convergentes.
- Si  $A$  es simétrica, definida positiva y tridiagonal, los métodos de Jacobi y Gauss-Seidel son convergentes.
- El método de relajación solo puede converger para  $\omega \in (0, 2)$
- Si  $A$  es simétrica y definida positiva, el método de relajación es convergente para cualquier  $\omega \in (0, 2)$