Los métodos iterativos generan una sucesión $\{\mathbf{x}^{(k)}\}$ que converge a la solución del sistema lineal $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$. Estos métodos son eficientes para resolver sistemas lineales de grandes dimensiones, en especial, sistemas lineales dispersos como los que se presentan en los análisis de circuitos y en la solución numérica de sistemas de ecuaciones diferenciales parciales.

Para n grande, la eliminación de Gauss requiere aproximadamente $\frac{2}{3}n^3$ operaciones aritméticas, mientras que los métodos iterativos requieren del orden de n^2 operaciones para obtener una solución suficientemente precisa.

Comenzaremos describiendo los métodos iterativos de Jacobi y de Gauss-Seidel, métodos clásicos que datan de fines del siglo XVIII.

1. Método de Jacobi

El método de Jacobi es un método de reemplazos simultáneos. Empezemos con el siguiente ejemplo.

Ejemplo 1 Sea el sistema lineal

$$9x_1 + x_2 + x_3 = b_1$$

$$2x_1 + 10x_2 + 3x_3 = b_2$$

$$3x_1 + 4x_2 + 11x_3 = b_3$$

Despejando x_j de la ecuación j:

$$x_1 = \frac{1}{9} (b_1 - x_2 - x_3)$$

$$x_2 = \frac{1}{10} (b_2 - 2x_1 - 3x_3)$$

$$x_3 = \frac{1}{11} (b_3 - 3x_1 - 4x_2)$$

Sea $\mathbf{x}^{(0)} = [x_1^{(0)}, \ x_2^{(0)}, \ x_3^{(0)}]^\mathsf{T}$ una estimación inicial de \mathbf{x} . El método de Jacobi define la iteración

$$x_1^{(k+1)} = \frac{1}{9} \left(b_1 - x_2^{(k)} - x_3^{(k)} \right)$$

$$x_2^{(k+1)} = \frac{1}{10} \left(b_2 - 2x_1^{(k)} - 3x_3^{(k)} \right) \qquad k = 0, 1, 2, \dots$$

$$x_3^{(k+1)} = \frac{1}{11} \left(b_3 - 3x_1^{(k)} - 4x_2^{(k)} \right)$$

En forma general, el sistema a resolver es Ax = b. Luego, la ecuación i-ésima es

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \dots + a_{ii}x_i + \dots + a_{in}x_n = b_i$$

de donde podemos despejar

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

El método de Jacobi propone como iteración

$$x_i^{(k+1)} = \frac{1}{a_{ii}} \left(b_i - \sum_{\substack{j=1\\ i \neq i}}^n a_{ij} x_j^{(k)} \right), \qquad i = 1, \dots, n, \quad k \ge 0,$$
(1)

siendo estas las ecuaciones que se emplean para programar el método.

A continuación procederemos a reescribir el sistema de ecuaciones (1) en forma matricial:

$$\begin{bmatrix} x_1^{(k+1)} \\ x_2^{(k+1)} \\ \vdots \\ x_n^{(k+1)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{1}{a_{11}} & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & \frac{1}{a_{22}} & \vdots \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \cdots & \cdots & \frac{1}{a_{nn}} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0 & -\frac{a_{12}}{a_{11}} & \cdots & -\frac{a_{1n}}{a_{11}} \\ -\frac{a_{21}}{a_{22}} & 0 & \cdots & -\frac{a_{2n}}{a_{22}} \\ \vdots \\ -\frac{a_{n1}}{a_{nn}} & \cdots & \cdots & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1^{(k)} \\ x_2^{(k)} \\ \vdots \\ x_n^{(k)} \end{bmatrix}.$$
 (2)

Sea $\mathsf{D} \in \mathbb{R}^{n \times n}$ la matriz diagonal de A. Luego

$$\mathsf{D}^{-1} = \begin{bmatrix} \frac{1}{a_{11}} & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & \frac{1}{a_{22}} & \vdots \\ \vdots & & \ddots & \vdots \\ 0 & \cdots & \cdots & \frac{1}{a_{2n}} \end{bmatrix}, \qquad \mathsf{y} \qquad (\mathbf{I} - \mathsf{D}^{-1}\mathsf{A}) = \begin{bmatrix} 0 & -\frac{a_{12}}{a_{11}} & \cdots & -\frac{a_{1n}}{a_{11}} \\ -\frac{a_{21}}{a_{22}} & 0 & \cdots & -\frac{a_{2n}}{a_{22}} \\ \vdots & & & \ddots & \vdots \\ -\frac{a_{n1}}{a_{nn}} & \cdots & \cdots & 0 \end{bmatrix}.$$

Luego, el sistema de ecuaciones (2) nos queda:

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathsf{D}^{-1}\mathbf{b} + (\mathbf{I} - \mathsf{D}^{-1}\mathsf{A})\mathbf{x}^{(k)}. \tag{3}$$

2. Método de Gauss-Seidel

El método de Gauss-Seidel es un método de reemplazos sucesivos.

Ejemplo 2 Consideremos nuevamente el sistema lineal del Ejemplo 1. Esta vez utilizamos en forma inmediata la información de cada nuevo componente x_i calculado:

$$x_1^{(k+1)} = \frac{1}{9} \left(b_1 - x_2^{(k)} - x_3^{(k)} \right)$$

$$x_2^{(k+1)} = \frac{1}{10} \left(b_2 - 2x_1^{(k+1)} - 3x_3^{(k)} \right) \qquad k = 0, 1, 2, \dots$$

$$x_3^{(k+1)} = \frac{1}{11} \left(b_3 - 3x_1^{(k+1)} - 4x_2^{(k+1)} \right)$$

En forma general, el método de Gauss-Seidel propone como iteración:

$$x_1^{(k+1)} = \frac{1}{a_{ii}} \left(b_1 - \sum_{j=2}^n a_{1j} x_j^{(k)} \right)$$

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

$$x_n^{(k+1)} = \frac{1}{a_{nn}} \left(b_n - \sum_{j=1}^{n-1} a_{nj} x_j^{(k+1)} \right),$$

$$(4)$$

siendo estas las ecuaciones que se emplean para programar el método.

Procederemos ahora a escribir el sistema de ecuaciones (4) en forma matricial. Primero, reescribimos (4) como

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

donde la primera sumatoria se anula para i = 1, y la segunda sumatoria se anula para i = n. A su vez, esta última ecuación se puede reescribir como

$$\sum_{j=1}^{i} a_{ij} x_j^{(k+1)} = b_i - \sum_{j=i+1}^{n} a_{ij} x_j^{(k)}, \qquad i = 1, \dots, n.$$

En forma matricial:

$$\begin{bmatrix} a_{11} & 0 & \cdots & 0 \\ a_{21} & a_{22} & & \vdots \\ \vdots & & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1^{(k+1)} \\ x_2^{(k+1)} \\ \vdots \\ x_n^{(k+1)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} 0 & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ 0 & 0 & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & & \ddots & \vdots \\ 0 & \cdots & \cdots & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1^{(k)} \\ x_2^{(k)} \\ \vdots \\ x_n^{(k)} \end{bmatrix}.$$
 (5)

Por conveniencia, introducimos la descomposición A = L + D + U, donde L es la matriz triangular inferior de A que no incluye la diagonal, D es la diagonal de A, y U es la matriz triangular superior de A que no incluye la diagonal

$$\mathsf{L} = \left[\begin{array}{cccc} 0 & \dots & \dots & 0 \\ a_{21} & \ddots & & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & \dots & a_{n,n-1} & 0 \end{array} \right], \quad \mathsf{D} = \left[\begin{array}{cccc} a_{11} & 0 & \dots & 0 \\ 0 & a_{22} & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & 0 \\ 0 & \dots & 0 & a_{nn} \end{array} \right], \quad \mathsf{U} = \left[\begin{array}{cccc} 0 & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & & \ddots & a_{n-1,n} \\ 0 & \dots & \dots & 0 \end{array} \right].$$

Luego, el sistema de ecuaciones (5) se puede escribir como

$$(\mathsf{L} + \mathsf{D})\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{b} - \mathsf{U}\mathbf{x}^{(k)}. \tag{6}$$

Luego

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

= $(\mathsf{L} + \mathsf{D})^{-1}\mathbf{b} - (\mathsf{L} + \mathsf{D})^{-1}(\mathsf{A} - (\mathsf{L} + \mathsf{D}))\mathbf{x}^{(k)},$ (7)

de donde obtenemos

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = (\mathsf{L} + \mathsf{D})^{-1}\mathbf{b} + (\mathbf{I} - (\mathsf{L} + \mathsf{D})^{-1}\mathsf{A})\mathbf{x}^{(k)}. \tag{8}$$

3. Esquema General de los Métodos Iterativos

Sea $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$, y el sistema a resolver $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$. Sea $N \in \mathbb{R}^{n \times n}$ no singular. Luego

$$Nx = Nx - Ax + b$$

El proceso iterativo es de la forma

$$Nx^{(k+1)} = (N - A)x^{(k)} + b, \qquad k = 1, 2, 3, \dots$$

o bien

$$Nx^{(k+1)} = Px^{(k)} + b, \quad P = N - A, \qquad k = 1, 2, 3, ...$$

Por lo general, N se elige tal que el sistema $N\mathbf{z} = \mathbf{f}$ sea fácil de resolver. Para una matriz general $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$, el método de Jacobi se define con

$$N = D = \begin{bmatrix} a_{11} & 0 & \dots & 0 \\ 0 & a_{22} & & \vdots \\ \vdots & & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & \dots & a_{nn} \end{bmatrix}$$

y el método de Gauss-Seidel se define con

$$N = L + D = \begin{bmatrix} a_{11} & 0 & \dots & 0 \\ a_{21} & a_{22} & & \vdots \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{bmatrix}$$

Para aplicar el método iterativo, la matriz N debe ser no singular. Siendo A no singular, se puede lograr que N sea no singular intercambiando las filas y/o columnas de A de ser necesario.

4. Condiciones de Convergencia

Vimos que los métodos iterativos se pueden escribir en forma vectorial como

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

Luego

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathsf{N}^{-1} \left((\mathsf{N} - \mathsf{A}) \mathbf{x}^{(k)} + \mathbf{b} \right)$$
$$= \left(\mathbf{I} - \mathsf{N}^{-1} \mathsf{A} \right) \mathbf{x}^{(k)} + \mathsf{N}^{-1} \mathbf{b}$$
(9)

Por otra parte, la solución del sistema cumple

$$\mathbf{x} = (\mathbf{I} - \mathsf{N}^{-1}\mathsf{A})\mathbf{x} + \mathsf{N}^{-1}\mathbf{b} \tag{10}$$

Introduciendo el error $\mathbf{e}^{(k)} = \mathbf{x} - \mathbf{x}^{(k)}$, y restando (9) de (10), obtenemos

$$\mathbf{e}^{(k+1)} = (\mathbf{I} - \mathsf{N}^{-1}\mathsf{A})\mathbf{e}^{(k)} \tag{11}$$

Teorema 1 Si $\|\mathbf{I} - \mathsf{N}^{-1}\mathsf{A}\| < 1$, entonces la sucesión $\{\mathbf{x}^{(k)}\}$, definida por el proceso iterativo (9), converge a la solución del sistema $\mathsf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ para cualquier estimación inicial $\mathbf{x}^{(0)} \in \mathbb{R}^n$.

Demostración. Tomando la norma del error (11) tenemos

$$\begin{aligned} \|\mathbf{e}^{(k+1)}\| &= \left\| \left(\mathbf{I} - \mathsf{N}^{-1} \mathsf{A} \right) \mathbf{e}^{(k)} \right\| \le \left\| \mathbf{I} - \mathsf{N}^{-1} \mathsf{A} \right\| \|\mathbf{e}^{(k)}\| \\ &= \left\| \mathbf{I} - \mathsf{N}^{-1} \mathsf{A} \right\| \left\| \left(\mathbf{I} - \mathsf{N}^{-1} \mathsf{A} \right) \mathbf{e}^{(k-1)} \right\| \\ &\le \left\| \mathbf{I} - \mathsf{N}^{-1} \mathsf{A} \right\|^{2} \|\mathbf{e}^{(k-1)}\| \le \dots \\ &\le \left\| \mathbf{I} - \mathsf{N}^{-1} \mathsf{A} \right\|^{k+1} \|\mathbf{e}^{(0)}\| \end{aligned}$$

Siendo $\|\mathbf{I} - \mathsf{N}^{-1}\mathsf{A}\| < 1$, se cumple que $\|\mathbf{I} - \mathsf{N}^{-1}\mathsf{A}\|^{k+1} \to 0$ cuando $k \to \infty$, y se tiene

$$\lim_{k \to \infty} \|\mathbf{e}^{(k+1)}\| = 0$$

es decir, $\mathbf{x}^{(k)} \to \mathbf{x}$ cuando $k \to \infty$.

La condición $\|\mathbf{I} - \mathsf{N}^{-1}\mathsf{A}\| < 1$ representa una condición suficiente de convergencia que es válida para cualquier norma matricial inducida.

Teorema 2 (Estabilidad asintótica de un proceso iterativo lineal) Sea $B \in \mathbb{R}^{n \times n}$. El proceso iterativo $\mathbf{x}^{(k+1)} = B\mathbf{x}^{(k)}$ converge a $\mathbf{x} = \mathbf{0}$ para todo vector inicial $\mathbf{x}^{(0)} \in \mathbb{R}^n$ si y solo si $\rho(B) < 1$.

Corolario 1 La fórmula de iteración

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

dará lugar a una sucesión que converge a la solución de $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$ para cualquier vector inicial $\mathbf{x}^{(0)} \in \mathbb{R}^n$ si y solo si $\rho(\mathbf{I} - N^{-1}A) < 1$.

Demostración. La demostración surge de aplicar el Teorema 2 al proceso iterativo dado por la ecuación (11).

La condición de que el radio espectral de la matriz del método iterativo, $\rho(\mathbf{I} - \mathsf{N}^{-1}\mathsf{A})$, sea menor que 1, representa una condición necesaria y suficiente de convergencia.

Consideraremos ahora el caso especial de matrices diagonalmente dominantes.

Definición 1 La matriz $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ es diagonalmente dominante si

$$|a_{ii}| > \sum_{\substack{j=1\\j\neq i}}^{n} |a_{ij}|, \qquad i = 1, \dots, n$$
 (12)

Teorema 3 Si la matriz $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ es a diagonal dominante, luego la sucesión $\{\mathbf{x}^{(k)}\}$ generada por el método de Jacobi converge a la solución del sistema $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$ para cualquier $\mathbf{x}^{(0)}$ inicial.

Demostración. El método de Jacobi usa $N = diag(a_{11}, a_{22}, \dots, a_{nn})$, que suponemos invertible. Luego

$$\begin{aligned} \mathsf{D}\mathbf{x}^{(k+1)} &= (\mathsf{D} - \mathsf{A})\mathbf{x}^{(k)} + \mathbf{b} \\ \mathbf{x}^{(k+1)} &= (\mathbf{I} - \mathsf{D}^{-1}\mathsf{A})\mathbf{x}^{(k)} + \mathsf{D}^{-1}\mathbf{b} \end{aligned}$$

Veamos la forma que tiene la matriz $(\mathbf{I} - \mathsf{D}^{-1}\mathsf{A})$.

Luego

$$\mathbf{I} - \mathsf{D}^{-1} \mathsf{A} = \begin{pmatrix} 0 & -\frac{a_{12}}{a_{11}} & \dots & \dots & -\frac{a_{1n}}{a_{11}} \\ -\frac{a_{21}}{a_{22}} & 0 & -\frac{a_{23}}{a_{22}} & \dots & -\frac{a_{2n}}{a_{22}} \\ \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & & \ddots & 0 & -\frac{a_{n-1,n}}{a_{n-1,n-1}} \\ -\frac{a_{n1}}{a_{nn}} & \dots & \dots & -\frac{a_{n,n-1}}{a_{nn}} & 0 \end{pmatrix}$$

y se tiene que

$$\|\mathbf{I} - \mathsf{D}^{-1}\mathsf{A}\|_{\infty} = \max_{1 \le i \le n} \sum_{\substack{j=1 \ j \ne i}}^{n} \left| \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \right|$$
 (13)

Por otra parte, siendo A diagonal dominante,

$$|a_{ii}| > \sum_{\substack{j=1\\j\neq i}}^{n} |a_{ij}|, \qquad i = 1, \dots, n$$

Luego,

$$\sum_{\substack{j=1\\j\neq i}}^{n} \left| \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \right| < 1, \qquad i = 1, \dots, n$$
 (14)

Combinando (13) y (14), tenemos

$$\|\mathbf{I} - \mathsf{D}^{-1}\mathsf{A}\|_{\infty} < 1$$

Luego, por el Teorema 1, el método de Jacobi converge a la solución del sistema $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$ para cualquier vector inicial $\mathbf{x}^{(0)} \in \mathbb{R}^n$.

Teorema 4 Si la matriz $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ es diagonal dominante, luego la sucesión $\{\mathbf{x}^{(k)}\}$ generada por el método de Gauss-Seidel converge a la solución del sistema $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$ para cualquier $\mathbf{x}^{(0)}$ inicial.

Demostración. Utilizaremos la descomposición A = L + D + U, definida anteriormente. Demostraremos que si A es diagonal dominante se cumple que $\rho(\mathbf{I} - \mathbf{N}^{-1}\mathbf{A}) < 1$, con $\mathbf{N} = \mathbf{L} + \mathbf{D}$, es decir, se cumple la condición necesaria y suficiente de convergencia para el método de Gauss-Seidel.

Sea λ un autovalor de $(\mathbf{I} - \mathsf{N}^{-1}\mathsf{A})$ y \mathbf{v} el autovector asociado tal que $\|\mathbf{v}\|_{\infty} = 1$. Nos preguntamos si $|\lambda| < 1$.

$$(\mathbf{I} - \mathsf{N}^{-1}\mathsf{A})\mathbf{v} = \lambda \mathbf{v}$$

$$\mathsf{N}(\mathbf{I} - \mathsf{N}^{-1}\mathsf{A})\mathbf{v} = \lambda \mathsf{N}\mathbf{v}$$

$$\mathsf{N}\mathbf{v} - \mathsf{A}\mathbf{v} = \lambda \mathsf{N}\mathbf{v}$$

$$-\mathsf{U}\mathbf{v} = \lambda(\mathsf{L} + \mathsf{D})\mathbf{v}$$
(15)

Veamos la forma que tiene el vector Uv

							v_1
							v_2
			$U\mathbf{v}$:
							v_i
							:
							v_n
0	a_{12}					a_{1n}	$\sum_{j=2}^{n} a_{1j} v_j$
0	0	a_{23}				a_{2n}	:
÷		٠.	٠.			:	:
÷			٠	$a_{i,i+1}$		a_{in}	$\sum_{j=i+1}^{n} a_{ij} v_j$
÷				٠	٠.	:	:
÷					٠.	$a_{n-1,n}$	$a_{n-1,n}v_n$
0						0	0

Veamos ahora la forma que tiene el vector (L + D)v

Luego, el sistema de ecuaciones (15) se puede escribir como

$$-\sum_{j=i+1}^{n} a_{ij}v_j = \lambda \sum_{j=1}^{i} a_{ij}v_j, \qquad i = 1, \dots, n$$

de donde

$$\lambda a_{ii} v_i = -\lambda \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} v_j - \sum_{j=i+1}^{n} a_{ij} v_j, \qquad i = 1, \dots, n$$

Como $\|\mathbf{v}\|_{\infty} = \max_{i} |v_i| = 1$, luego existe un índice m tal que $|v_m| = 1 \ge |v_j|$, $\forall j \ne m$.

$$\lambda a_{mm} v_m = -\lambda \sum_{j=1}^{m-1} a_{mj} v_j - \sum_{j=m+1}^n a_{mj} v_j$$

Tomando el valor absoluto,

$$|\lambda||a_{mm}| \le |\lambda| \sum_{j=1}^{m-1} |a_{mj}||v_j| + \sum_{j=m+1}^n |a_{mj}||v_j|$$

$$\le |\lambda| \sum_{j=1}^{m-1} |a_{mj}| + \sum_{j=m+1}^n |a_{mj}|$$

Luego

$$|\lambda| \left(|a_{mm}| - \sum_{i=1}^{m-1} |a_{mj}| \right) \le \sum_{i=m+1}^{n} |a_{mj}| \tag{16}$$

Por otra parte, siendo A diagonal dominante,

$$|a_{mm}| > \sum_{\substack{j=1\\j\neq m}}^{n} |a_{mj}| = \sum_{j=1}^{m-1} |a_{mj}| + \sum_{j=m+1}^{n} |a_{mj}|$$
(17)

Combinando (16) y (17) obtenemos

$$|\lambda| \le \frac{\sum_{j=m+1}^{n} |a_{mj}|}{|a_{mm}| - \sum_{j=1}^{m-1} |a_{mj}|} < 1$$

Con lo cual queda demostrado que el radio espectral de $(\mathbf{I} - (\mathsf{L} + \mathsf{D})^{-1}\mathsf{A})$ es menor que uno, y por el Corolario 1, el método de Gauss-Seidel converge a la solución del sistema $\mathsf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ para cualquier vector inicial $\mathbf{x}^{(0)} \in \mathbb{R}^n$.

En algunos casos se puede lograr que la matriz de coeficientes del sistema (matriz A) quede con diagonal dominante intercambiando las filas y/o columnas de A.

5. Métodos de Relajación

El procedimiento de Gauss-Seidel se suele modificar como sigue:

$$x_{1}^{(k+1)} = (1 - \omega)x_{1}^{(k)} + \frac{\omega}{a_{ii}} \left(b_{1} - \sum_{j=2}^{n} a_{1j}x_{j}^{(k)} \right)$$

$$x_{i}^{(k+1)} = (1 - \omega)x_{i}^{(k)} + \frac{\omega}{a_{ii}} \left(b_{i} - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij}x_{j}^{(k+1)} - \sum_{j=i+1}^{n} a_{ij}x_{j}^{(k)} \right), \qquad i = 2, \dots, n-1$$

$$x_{n}^{(k+1)} = (1 - \omega)x_{n}^{(k)} + \frac{\omega}{a_{nn}} \left(b_{n} - \sum_{j=1}^{n-1} a_{nj}x_{j}^{(k+1)} \right)$$

$$(18)$$

donde ω es el factor de escala. Podemos distinguir los siguientes casos:

- Si $\omega = 1$, tenemos el método de Gauss-Seidel.
- Si $0 < \omega < 1$, se trata de un **método de subrelajación**. Estos métodos se pueden usar para otener la convergencia de algunos sistemas que no son convergentes con el método de Gauss-Seidel.

• Si $\omega > 1$, se trata de un **método de sobrerelajación**. Estos métodos se designan con la abreviatura **SOR** y se emplean para acelerar la convergencia en sistemas para los que el método de Gauss-Seidel converge.

Podemos reformular la ecuación (18) como

$$a_{ii}x_i^{(k+1)} + \omega \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij}x_j^{(k+1)} = (1 - \omega)a_{ii}x_i^{(k)} - \omega \sum_{j=i+1}^n a_{ij}x_j^{(k)} + \omega b_i$$
 (19)

Utilizando la descomposición de A como A = L + D + U, utilizada en el Teorema 4, reescribimos (19) en forma matricial:

$$(\mathsf{D} + \omega \mathsf{L})\mathbf{x}^{(k+1)} = \left[(1 - \omega)\mathsf{D} - \omega \mathsf{U} \right] \mathbf{x}^{(k)} + \omega \mathbf{b}$$

Si $(\mathsf{D} + \omega \mathsf{L})^{-1}$ existe, entonces podemos expresar el método SOR de la forma

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathsf{T}_{\omega}\mathbf{x}^{(k)} + \mathbf{c}_{\omega}$$

donde

$$T_{\omega} = (D + \omega L)^{-1} [(1 - \omega)D - \omega U]$$
$$\mathbf{c}_{\omega} = \omega (D + \omega L)^{-1} \mathbf{b}$$

Luego, el error del método SOR está determinado por

$$\mathbf{e}^{(k+1)} = \mathsf{T}_{\omega} \mathbf{e}^{(k)}$$

Por el Teorema 2, el método SOR converge a la solución de $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$ para todo vector inicial $\mathbf{x}^{(0)}$ si y solo si $\rho(\mathsf{T}_{\omega}) < 1$.

Para algunas matrices sencillas se puede determinar el valor de ω que minimiza $\rho(\mathsf{T}_{\omega})$, es decir, se puede elegir ω de manera óptima. En el siguiente teorema consideraremos el caso particular de las matrices definidas positivas y tridiagonales.

Teorema 5 Si A es definida positiva y tridiagonal, entonces la elección óptima de ω para el método SOR es

$$\omega = \frac{2}{1 + \sqrt{1 - [\rho(\mathsf{T}_J)]^2}}$$

donde $T_J = (\mathbf{I} - \mathsf{D}^{-1}\mathsf{A})$ es la matriz del método de Jacobi.