## PRACTICA 3b

## Resolución de sistemas lineales. Métodos iterativos.

Métodos iterativos. Un método iterativo para resolver el sistema lineal  $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$  comienza con una aproximación inicial  $\mathbf{x}^{(0)}$ a la solución  $\mathbf{x},$ y genera una sucesión de vectores  $\{\mathbf{x}^{(k)}\}_{k=0}^{\infty}$  que se espera converja a x. Los dos métodos iterativos básicos son el método de Jacobi y el método de Gauss-Seidel cuyas implementaciones algorítmicas se describen a continuación.

## Método de Jacobi

Dada A de  $n \times n$  con elementos diagonales no nulos. Escoger  $\mathbf{x}^{(0)}$  de orden n, usualmente  $\mathbf{x}^{(0)} = \mathbf{0}$ . Para  $k = 1, 2, \dots$ 

ara 
$$k = 1, 2, \dots$$

$$Tomar x_i^{(k)} = \frac{b_i - \sum_{\substack{j=1 \ (j \neq i)}}^n a_{ij} x_j^{(k-1)}}{a_{ii}},$$
para  $i = 1, \dots, n$ 

## Método de Gauss-Seidel

Dada A de  $n \times n$  con elementos diagonales no nulos. Escoger  $\mathbf{x}^{(0)}$  de orden n, usualmente  $\mathbf{x}^{(0)} = \mathbf{0}$ . Para k = 1, 2, ...

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

$$para i = 1, \dots, n.$$

Como en todo método iterativo, debe establecerse un criterio de paro para las iteraciones, el cual, en este contexto, puede ser

$$\frac{\|\mathbf{x}^{(k)} - \mathbf{x}^{(k-1)}\|}{\|\mathbf{x}^{(k)}\|} < \epsilon,$$

respecto de una norma y cierta tolerancia  $\epsilon$  prefijada.

 $\square$  Si A es invertible, la condición  $a_{ii}\neq 0$  siempre puede ser lograda con un apropiado intercambio de filas.

Nótese que en el método de Jacobi cada componente de una nueva iteración es generada a partir de las componentes de la iteración anterior en forma independiente y simultáneamente, de aquí que el método se conozca también como método de desplazamientos simultáneos. En el método de Gauss-Seidel, por otra parte, las componentes de una nueva iteración son sucesivamente actualizadas tan pronto una es conocida, y por ello al método se lo conoce también como método de desplazamientos sucesivos.

Desde el punto de vista de la implementación computacional, lo anterior implica que el método de Jacobi requiere del almacenamiento de dos vectores, el de la iteración actual y el de la anterior, en tanto que el método de Gauss-Seidel permite considerar un solo vector cuyas componentes se actualizan al momento de la iteración. Por otra parte, la naturaleza simultánea de las correcciones en el método de Jacobi, hacen del mismo un método inherentemente paralelizable, mientras que, en principio, el método de Gauss-Seidel es secuencial

Ejercicio 1. El sistema

$$2x_1 - x_2 = 1$$
$$-x_1 + 2x_2 = 1$$

tiene la solución  $\mathbf{x} = (1, 1)^{t}$ . Considere tres iteraciones a mano del método de Jacobi y del método de Gauss-Seidel.

Ejercicio 2. Escribir sendos programas Fortran para las implementaciones del método de Jacobi y el método de Gauss-Seidel. Testee los códigos con el sistema del ejercicio anterior.

Ejercicio 3. Utilizar los programas anteriores para resolver los siguientes sistemas de ecuaciones:

b) 
$$x_1 + x_3 = 4 \\ -x_1 + x_2 = 1 \\ x_1 + 2x_2 - 3x_3 = -4$$
 c)

$$x_1 + 0.5 x_2 + 0.5 x_3 = 2$$
  
 $0.5 x_1 + x_2 + 0.5 x_3 = 2$   
 $0.5 x_1 + 0.5 x_2 + x_3 = 2$ 

Convergencia. Los sistemas del ejercicio anterior muestran que los métodos iterativos no siempre son convergentes. La condición necesaria y suficiente para la convergencia es dada como sigue. Sea A la matriz cuadrada de orden n del sistema. Denotemos por D a la matriz diagonal de orden n formada con los elementos de la diagonal principal de A y ceros en los demás elementos. Sea -L la matriz estrictamente triangular inferior de orden n formada con los elementos de A situados bajo la diagonal principal y ceros en los demás elementos. Sea -U la matriz estrictamente triangular superior de orden n formada con los elementos situados por arriba de la diagonal principal y ceros en los demás elementos. Entonces

$$A = D - L - U.$$

$$T = \begin{cases} D^{-1}(L+U) & \text{para el m\'etodo de Jacobi,} \\ (D-L)^{-1}U & \text{para el m\'etodo de Gauss-Seidel.} \end{cases}$$

Entonces el método iterativo respectivo converge para cualquier elección del vector inicial, si y solo si,  $\rho(T)$  < 1. Aquí  $\rho(T)$  denota el radio espectral de T, esto es,  $\rho(T) = \max\{|\lambda_i|, \lambda_i \text{ autovalor de } T\}$ . Además, la velocidad de convergencia del método depende de  $\rho(T),$ cuanto menor sea este valor más rápida será la convergencia.

Condiciones suficientes, pero no necesarias para la convergencia de los métodos son las siguientes:

Práctica 3b 1  Si para alguna norma natural ||T|| < 1 entonces el método iterativo correspondiente converge.

 $\square$  Si A es una matriz estrictamente diagonal dominante (por filas), esto es,

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

entonces tanto el método de Jacobi como el método de Gauss–Seidel convergen.

 $\hfill \mathbb{S}$  Si A es simétrica y definida positiva el método de Gauss-Seidel converge.

**Ejercicio 4.** Justificar la convergencia (o divergencia) de los métodos iterativos para los sistemas del ejercicio anterior.

Matrices ralas. Una matriz A de  $n \times n$  se dice que es rala (o dispersa), si sólo una pequeña fracción de sus elementos son no nulos. El correspondiente sistema lineal  $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$  se dice que es ralo si la matriz A es rala (nótese que el término independiente  ${\bf b}$ puede ser denso o ralo). Un simple caso de matrices ralas lo constituyen las matrices de banda con anchos de banda  $w \ll n$ . Pero en un caso más general, los elementos no nulos pueden estar distribuidos de una manera menos sistemática. Cuando se resuelve un sistema lineal ralo sólo los elementos no nulos de Adeben ser almacenados y el método utilizado debe evitar operar con elementos que se saben que serán nulos. La implementación de un método directo para resolver un sistema ralo en forma eficiente conduce a algoritmos complejos. Para los métodos iterativos, en cambio, puesto que éstos trabajan directamente con la matriz A e involucran términos del tipo producto de una matriz por un vector, la implementación es computacionalmente más simple y el costo computacional en cada iteración es proporcional al número de elementos no nulos de A. En lo que sigue consideraremos la adaptación del método de Jacobi a un sistema ralo.

En primer lugar hay que considerar un esquema de almacenamiento de la matriz rala A que permita almacenar sólo los elementos no nulos. Aquí consideraremos el esquema más simple, denominado re- presentación de coordenadas. Sea nz el número de elementos no nulos de A, entonces A es representada por tres arreglos unidimensionales de nz elementos: un arreglo real  $\mathbf{aa}$  conteniendo los elementos reales no nulos de A en cualquier orden y dos arreglos enteros  $\mathbf{ia}$  y  $\mathbf{ja}$  conteniendo los índices de la fila y columna, respectivamente, de cada elemento almacenado en  $\mathbf{aa}$ . Por ejemplo, la matriz de  $5\times5$ :

$$\begin{pmatrix} 11 & 12 & 0 & 0 & 15 \\ 21 & 22 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 33 & 0 & 35 \\ 0 & 0 & 0 & 44 & 0 \\ 51 & 0 & 53 & 0 & 55 \end{pmatrix}$$

con nz=11 elementos no nulos, puede ser almacenada como

```
aa= [51,12,11,33,15,53,55,22,35,44,21]

ia= [5,1,1,3,1,5,5,2,3,4,2]

ja= [1,2,1,3,5,3,5,2,5,4,1]
```

Por otra parte, el método de Jacobi requiere en cada iteración una operación del tipo  $\mathbf{y} = A\mathbf{x}$ . Es facil ver que, en la representación de coordenadas de A, los elementos de este producto son calculados según:

```
y = 0.0_wp
DO k=1,nz
y(ia(k)) = y(ia(k)) + aa(k)*x(ja(k))
ENDDO
```

Ejercicio 5. Implementar como un programa Fortran el método de Jacobi para matrices ralas almacenadas en la representación de coordenadas.

**Ejercicio 6.** Resuelva el sistema  $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$  de orden n = 312 cuya matriz A tiene nz = 1874 elementos no nulos almacenados, en la representación de coordenadas, en el archivo matriz-rala.txt, y cuyo término independiente  $\mathbf{b}$  está almacenado en el archivo  $\mathbf{b}$ .txt. Nota: la solución exacta del sistema tiene la forma  $\mathbf{x} = (0, 1, 2, \dots, 8, 9, 0, 1, 2, \dots, 8, 9, 0, 1, 2, \dots)$ . La fig. 1 muestra la distribución de los elementos no nulos de la matriz del sistema (el gráfico fue obtenido con la función spy del programa Octave).

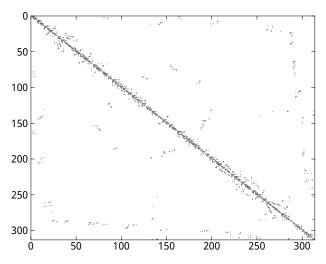


Figura 1. Distribución de los elementos no nulos de la matriz del ejercicio 6.

Práctica 3b