

Universidad de Puerto Rico
Departamento de Matemáticas
Humacao, Puerto Rico 00791

MATE 4061

Análisis Numérico

Prof. Pablo Negrón

Laboratorio 4: Eliminación Gaussiana sin Pivoteo

En este laboratorio vamos a discutir los aspectos prácticos, i.e., implementativos del método de eliminación Gaussiana y sus variantes. Aunque MATLAB cuenta con unas rutinas altamente eficientes para hacer esto, el propósito de estudiar las implementaciones es ver detalles implementativos, hacer modificaciones a los programas para estudiar los efectos de pivoteo y la aritmética de punto flotante, y para hacer conteos operacionales.

En clase vimos que la factorización LU de la matriz A , suponiendo que esta es no singular, se puede calcular mediante eliminación Gaussiana como sigue: para $k = 1, \dots, n - 1$ calcule,

$$\begin{cases} m_{ik} = \frac{a_{ik}^{(k)}}{a_{kk}^{(k)}}, & i = k + 1, \dots, n \\ a_{ij}^{(k+1)} = a_{ij}^{(k)} - m_{ik} a_{kj}^{(k)}, & i, j = k + 1, \dots, n. \end{cases} \quad (1)$$

El primer grupo de ecuaciones produce los multiplicadores para eliminar la columna k y el segundo grupo modifica las filas $k + 1, \dots, n$ pero solo las columnas $k + 1, \dots, n$. Un primer programa en MATLAB que implementa estas ecuaciones es:

```
for k=1:n-1
    for i=k+1:n
        m(i,k)=A(i,k)/A(k,k);
        for j=k+1:n
            A(i,j)=A(i,j)-m(i,k)*A(k,j);
        end
    end
end
```

Note que la matriz A se re-escribe con la nueva matriz. Este programa se puede mejorar de dos formas: primero los multiplicadores m_{ik} no necesitan un arreglo aparte para guardarse. Se pueden almacenar en la parte inferior de A la cual es cero de todas formas; segundo, podemos usar las propiedades *vectoriales* de MATLAB para escribir varios ciclos en forma implícita resultando así en un código mas eficiente. Veamos como queda el programa con estas ideas:

```
for k=1:n-1
    A(k+1:n,k)=A(k+1:n,k)/A(k,k);
    A(k+1:n,k+1:n)=A(k+1:n,k+1:n)-A(k+1:n,k)*A(k,k+1:n);
end
```

Note que $A(k+1:n,k)$ es un vector de tamaño $(n-k) \times 1$ y $A(k,k+1:n)$ es de tamaño $1 \times (n-k)$. De modo que el termino $A(k+1:n,k) * A(k,k+1:n)$ en el ciclo produce una matriz $(n-k) \times (n-k)$ que al restarse a $A(k+1:n,k+1:n)$ produce el resultado deseado (¿Porqué?). Finalmente usando las instrucciones `tril` y `triu` de MATLAB para extraer matrices inferiores y superiores respectivamente de una matriz dada, podemos montar el ciclo de arriba en una función que realiza el proceso de descomposición de A :

```
function [L,U]=eg(A)
[n n]=size(A);
for k=1:n-1
    A(k+1:n,k)=A(k+1:n,k)/A(k,k);
```

```

    A(k+1:n,k+1:n)=A(k+1:n,k+1:n)-A(k+1:n,k)*A(k,k+1:n);
end
L=eye(n,n)+tril(A,-1);
U=triu(A);

```

Ejemplo 1. Un ejemplo de como usar esta función es en el calculo de la factorización LU de

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 1 \\ -1 & 4 & 2 \\ 3 & 1 & 1 \end{pmatrix}. \quad (2)$$

Escribimos en MATLAB:

```

A=[1 2 1;-1 4 2;3 1 1];
[L,U]=eg(A)

```

lo cual produce el resultado:

L =

```

    1.0000    0    0
   -1.0000    1.0000    0
    3.0000   -0.8333    1.0000

```

U =

```

    1.0000    2.0000    1.0000
         0    6.0000    3.0000
         0         0    0.5000

```

Eso se puede verificar calculando $L*U$ el cual debe dar a A.

Ejercicio 1. Usando la instrucción `flops` de MATLAB, calcule el numero de operaciones en el calculo de la factorización LU para matrices de tamaños $n = 5, \dots, 30$ usando la función `eg`. Haga una gráfica de los resultados. Use la instrucción `polyfit` de MATLAB para hallar el polinomio cúbico que mejor aproxima a los datos. ¿Cuál es el coeficiente de n^3 en este polinomio? Explique. **Nota:** Debido a un error en la función `flops`, debe reemplazar la instrucción que calcula $A(k+1:n,k+1:n)$ en `eg` por los dos ciclos `for` equivalentes.

Pasamos ahora a las implementaciones de la modificación del lado derecho y la sustitución para atrás. El lado derecho se modifica de acuerdo a las ecuaciones:

$$b_j^{(k+1)} = b_j^{(k)} - m_{jk} b_k^{(k)}, \quad k = 1, \dots, n-1, \quad j = k+1, \dots, n. \quad (3)$$

Suponiendo que se ha hecho una llamada a `eg` y se tienen almacenadas las matrices L y U, podemos implementar estas ecuaciones como sigue recordando que L contiene los multiplicadores:

```

function g=modld(L,b)
n=length(b);
g=b;
for k=1:n-1
    g(k+1:n)=g(k+1:n)-g(k)*L(k+1:n,k);
end

```

Las ecuaciones de la sustitución para atrás están dadas por:

$$x_n = \frac{g_n}{u_{nn}}, \quad x_i = \frac{g_i - \sum_{j=i+1}^n u_{ij} x_j}{u_{ii}}, \quad i = n-1, \dots, 1, \quad (4)$$

donde g es el resultado de la modificación del lado derecho y U es la matriz triangular superior en la descomposición de A. Esto lo programamos como sigue:

```
function x=sustpa(U,g)
n=length(g);
x=g;
x(n)=g(n)/U(n,n);
for k=n-1:-1:1
    x(k)=(g(k)-U(k,k+1:n)*x(k+1:n))/U(k,k);
end
```

Las tres funciones: `eg`, `modld`, y `sustpa`, se pueden combinar ahora en el siguiente programa para resolver un sistema lineal $Ax = b$:

```
function x=linsol(A,b)
[L,U]=eg(A);
g=modld(L,b);
x=sustpa(U,g);
```

Ejemplo 2. Suponga queremos resolver el sistema $Ax = b$ donde A es la matriz del Ejemplo (1) y $b = (1, -1, 0)^t$. Usando la función `linsol` esto lo hacemos mediante:

```
A=[1 2 1;-1 4 2;3 1 1];
b=[1,-1,0]';
x=linsol(A,b)
```

lo cual produce el resultado:

x =

```
    1
    3
   -6
```

Calculo de la Inversa de una Matriz

Si A es una matriz nonsingular $n \times n$, su inversa se puede calcular resolviendo los n sistemas lineales:

$$Ax_i = e_i, \quad 1 \leq i \leq n,$$

donde e_i es el vector con todos los componentes cero excepto en la posición i que tiene un uno. La matriz inversa es ahora:

$$A^{-1} = (x_1, x_2, \dots, x_n).$$

Usando las funciones `eg`, `modld`, y `sustpa` podemos escribir un programa para el calculo de la inversa:

```
function a=inveg(A)
[n,n]=size(A);
a=zeros(n,n);
[L,U]=eg(A);
E=eye(n,n);
for k=1:n
    g=modld(L,E(:,k));
    a(:,k)=sustpa(U,g);
end
```

Ejercicio 2. Usando la instrucción `flops` de MATLAB, calcule los numeros de operaciones necesarias para resolver el $Ax = b$ usando eliminación Gaussiana y el método de la inversa para matrices de tamaños $n = 5, \dots, 30$. Usando `polyfit` aproxime ambos conjuntos de datos con polinomios cúbicos. Compare los coeficientes de los términos de n^3 . Haga una gráfica de los resultados.

Calculo de Determinantes

La descomposición LU de una matriz A nos da un método eficiente para el calculo del determinante de A . Esto es

$$\det(A) = \det(LU) = \det(L) \det(U) = \det(U),$$

donde usamos que como L tienes unos en la diagonal, entonces $\det(L) = 1$. Ahora, como U es triangular superior, su determinante se calcula multiplicando la diagonal principal. Tenemos ahora el siguiente programa para calcular el determinante:

```
function y=deteg(A)
[L,U]=eg(A);
y=prod(diag(U));
```

El método teórico para calcular el determinante es usando *cofactores*. Este método tiene un conteo operacional de operaciones de punto flotante proporcional a $n!$ de modo que no debe usarse como un procedimiento practico para calcular determinantes. A modo de comparar los conteos operacionales, incluimos un programa para calcular el determinante de A usando el método de cofactores:

```
function y=detcof(A)
n=size(A,1);
if n==1
    y=A(1,1);
elseif n==2
    y=A(1,1)*A(2,2)-A(1,2)*A(2,1);
else
    isign=1;
    y=0;
    for i=1:n
        y=y+isign*A(1,i)*detcof(A(2:n,[1:i-1 i+1:n]));
        isign=-isign;
    end
end
```

Vamos a comparar el numero de operaciones de punto flotante en ambos métodos para matrices aleatorias de tamaños $n = 2, \dots, 8$:

```
tam=2:8;
teg=zeros(size(tam));
tcof=teg;
i=1;
for n=tam
    A=rand(n,n);
    flops(0);
    y=deteg(A);
    teg(i)=flops;
    flops(0);
    y=detcof(A);
    tcof(i)=flops;
    i=i+1;
end
semilogy(tam,teg,'k',tam,tcof,'k-.')
legend('Eliminacion Gaussiana','Metodo de cofactores')
```

Los resultados aparecen en la Figura (1) los cuales muestran claramente la superioridad del método que usa eliminación Gaussiana.

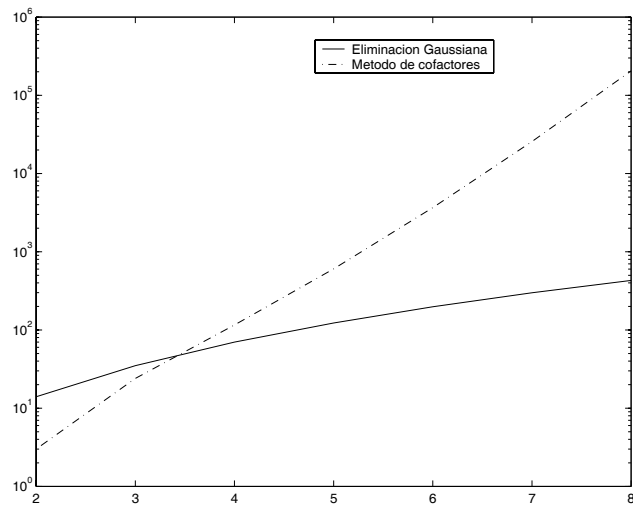


Figure 1: Totales de operaciones de punto flotante de los métodos de Eliminación Gaussiana y Cofactores para el cálculo de determinantes.