

Algoritmos

Unidad 3: Solución de Sistemas de Ecuaciones Lineales

Taller de Métodos Numéricos

Año 2018

1 Sistemas con matriz triangular superior

Algoritmo 1 Función susreg (Sustitución regresiva para matrices triangulares superiores invertibles)

Entrada: A: matriz triangular superior invertible $n \times n$; b: matriz $n \times 1$

Salida: x: solución del sistema lineal $Ax = b$

```
n ← número de filas de A
x ← vector numérico de largo n
x[n] ← b[n] / A[n, n]
para k desde n-1 hasta 1 cada -1 hacer
    x[k] ← (b[k] - A[k, k+1 : n] * x[k+1 : n]) / A[k, k]
fin para
devolver x
```

2 Eliminación gaussiana sin pivoteo

Algoritmo 2 Función elimGauss (Eliminación Gaussiana para matrices invertibles)

Entrada: A: matriz invertible $n \times n$; b: matriz $n \times 1$

Salida: x: solución del sistema lineal $Ax = b$

```
n ← número de filas de A
Aum ← A || b (Concatenación horizontal, matriz aumentada)
```

Los siguientes pasos triangularizan a la matriz A

```
para q desde 1 hasta n-1 hacer
    para r desde q+1 hasta n hacer
        mrq ← Aum[r, q] / Aum[q, q]
        Aum[r, q:(n+1)] ← Aum[r, q:(n+1)] - mrq * Aum[q, q:(n+1)]
    fin para
fin para
```

Una vez triangularizada la matriz, aplicar sustitución regresiva.

La última columna de Aum es la de términos independientes

```
A ← Aum[, 1:n]
b ← Aum[, n+1]
x ← susreg(A, b)
devolver x
```

3 Eliminación gaussiana con pivoteo trivial

Algoritmo 3 Función elimGauss_PivTriv (Eliminación Gaussiana para matrices invertibles con Pivoteo Trivial)

Entrada: A: matriz invertible $n \times n$; b: matriz $n \times 1$

Salida: x: solución del sistema lineal $Ax = b$

$n \leftarrow$ número de filas de A

$A_{\text{um}} \leftarrow A \parallel b$ (Concatenación horizontal, matriz aumentada)

para q desde 1 hasta n-1 **hacer**

Pivoteo trivial: Fijarse que el pivote no sea 0 y si lo es buscar otra fila en la que no sea 0 para intercambiar

si $A_{\text{um}}[q, q] = 0$ **entonces**

para r desde q + 1 hasta n **hacer**

si $A_{\text{um}}[r, q] \neq 0$ **entonces**

temp $\leftarrow A_{\text{um}}[q,]$

$A_{\text{um}}[q,] \leftarrow A_{\text{um}}[r,]$

$A_{\text{um}}[r,] \leftarrow$ temp

fin si

fin para

Si después de buscar en todas las filas sigue siendo 0 es porque no había un pivote distinto de 0 y no se puede resolver

si $A_{\text{um}}[q, q] = 0$ **entonces**

imprimir "A es singular. No hay solución o no es única".

devolver (Finalizar sin devolver resultado)

fin si

fin si

Realizar reemplazos para triangularizar a la matriz (igual que antes)

para r desde q+1 hasta n **hacer**

$mrq \leftarrow A_{\text{um}}[r, q] / A_{\text{um}}[q, q]$

$A_{\text{um}}[r, q:(n+1)] \leftarrow A_{\text{um}}[r, q:(n+1)] - mrq * A_{\text{um}}[q, q:(n+1)]$

fin para

fin para

Una vez triangularizada la matriz, aplicar sustitución regresiva.

La última columna de Aum es la de términos independientes

$A \leftarrow A_{\text{um}}[1:n]$

$b \leftarrow A_{\text{um}}[n+1]$

$x \leftarrow \text{susreg}(A, b)$

devolver x

4 Eliminación gaussiana con pivoteo parcial

Algoritmo 4 Función elimGauss_PivParc (Eliminación Gaussiana para matrices invertibles con Pivoteo Parcial)

Entrada: A: matriz invertible $n \times n$; b: matriz $n \times 1$

Salida: x: solución del sistema lineal $Ax = b$

$n \leftarrow$ número de filas de A

$Aum \leftarrow A \parallel b$ (Concatenación horizontal, matriz aumentada)

para q desde 1 hasta n-1 **hacer**

Pivoteo parcial: intercambiar por la fila que tenga pivote con mayor valor absoluto

Crear vector con los posibles pivotes en valor absoluto:

$candidatos \leftarrow \text{abs}(Aum[q:n, q])$

Calcular r, el número de fila que usaremos en el intercambio, $r \geq q$:

$r \leftarrow q - 1 + (\text{posición de } \max(candidatos))$

Intercambiar filas:

$temp \leftarrow Aum[q,]$

$Aum[q,] \leftarrow Aum[r,]$

$Aum[r,] \leftarrow temp$;

Si después del intercambio el pivote es 0, no se puede resolver:

si $Aum[q, q] = 0$ **entonces**

imprimir "A es singular. No hay solución o no es única".

devolver (Finalizar sin devolver resultado)

fin si

Realizar reemplazos para triangularizar a la matriz (igual que antes)

para r desde q+1 hasta n **hacer**

$mrq \leftarrow Aum[r, q] / Aum[q, q]$

$Aum[r, q:(n+1)] \leftarrow Aum[r, q:(n+1)] - mrq * Aum[q, q:(n+1)]$

fin para

fin para

Una vez triangularizada la matriz, aplicar sustitución regresiva.

La última columna de Aum es la de términos independientes

$A \leftarrow Aum[, 1:n]$

$b \leftarrow Aum[, n+1]$

$x \leftarrow \text{susreg}(A, b)$

devolver x

5 Eliminación gaussiana con pivoteo parcial escalado

Algoritmo 5 Función elimGauss_PivParcEsc (Eliminación Gaussiana para matrices invertibles con Pivoteo Parcial Escalado)

Entrada: A: matriz invertible $n \times n$; b: matriz $n \times 1$

Salida: x: solución del sistema lineal $Ax = b$

$n \leftarrow$ número de filas de A

$Aum \leftarrow A \parallel b$ (Concatenación horizontal, matriz aumentada)

para q desde 1 hasta n-1 **hacer**

Pivoteo parcial escalado: intercambiar por la fila que tenga pivote con mayor tamaño relativo a los elementos de su fila

Crear vector columna con el máximo de cada fila en valor absoluto:

$sr \leftarrow$ vector columna con el máximo valor absoluto de cada fila de $Aum[q:n, q:n]$

Posibles pivotes divididos por el máximo de su fila:

$sr2 \leftarrow \text{abs}(Aum[q:n, q]) / sr$

Fila que usaremos en el intercambio porque su pivote tiene mayor tamaño relativo:

$r \leftarrow \text{loc}(sr2 = \max(sr2))[1] + q - 1$

Intercambiar filas:

$temp \leftarrow Aum[q,]$

$Aum[q,] \leftarrow Aum[r,]$

$Aum[r,] \leftarrow temp$;

Si después del intercambio el pivote es 0, no se puede resolver:

si $Aum[q, q] = 0$ **entonces**

imprimir "A es singular. No hay solución o no es única".

devolver (Finalizar sin devolver resultado)

fin si

Realizar reemplazos para triangularizar a la matriz (igual que antes)

para r desde q+1 hasta n **hacer**

$mrq \leftarrow Aum[r, q] / Aum[q, q]$

$Aum[r, q:(n+1)] \leftarrow Aum[r, q:(n+1)] - mrq * Aum[q, q:(n+1)]$

fin para

fin para

Una vez triangularizada la matriz, aplicar sustitución regresiva.

La última columna de Aum es la de términos independientes

$A \leftarrow Aum[, 1:n]$

$b \leftarrow Aum[, n+1]$

$x \leftarrow \text{susreg}(A, b)$

devolver x

6 Eliminación de Gauss-Jordan con pivoteo trivial

Algoritmo 6 Función gaussJordan (Eliminación de Gauss-Jordan para matrices invertibles con Pivoteo Trivial)

Entrada: A: matriz invertible $n \times n$; b: matriz $n \times 1$

Salida: x: solución del sistema lineal $Ax = b$

$n \leftarrow$ número de filas de A

$A_{\text{um}} \leftarrow A \parallel b$ (Concatenación horizontal, matriz aumentada)

para q desde 1 hasta n **hacer**

Pivoteo trivial: Fijarse que el pivote no sea 0 y si lo es buscar otra fila en la que no sea 0 para intercambiar

si $A_{\text{um}}[q, q] = 0$ **entonces**

para r desde q + 1 hasta n **hacer**

si $A_{\text{um}}[r, q] \neq 0$ **entonces**

$\text{temp} \leftarrow A_{\text{um}}[q,]$

$A_{\text{um}}[q,] \leftarrow A_{\text{um}}[r,]$

$A_{\text{um}}[r,] \leftarrow \text{temp}$

fin si

fin para

Si después de buscar en todas las filas sigue siendo 0 es porque no había un pivote distinto de 0 y no se puede resolver

si $A_{\text{um}}[q, q] = 0$ **entonces**

imprimir "A es singular. No hay solución o no es única".

devolver (Finalizar sin devolver resultado)

fin si

fin si

Realizar reemplazos para llegar a la matriz identidad

para r desde 1 hasta n **hacer**

si $r = q$ **entonces**

$A_{\text{um}}[q, q:(n+1)] \leftarrow A_{\text{um}}[q, q:(n+1)] / A_{\text{um}}[q, q]$

si no

$\text{mrq} \leftarrow A_{\text{um}}[r, q] / A_{\text{um}}[q, q]$

$A_{\text{um}}[r, q:(n+1)] \leftarrow A_{\text{um}}[r, q:(n+1)] - \text{mrq} * A_{\text{um}}[q, q:(n+1)]$

fin si

fin para

fin para

La última columna de Aum es la solución

$x \leftarrow A_{\text{um}}[:, n+1]$

devolver x
