Análisis Númerico: Taller 3

06 de febrero de 2025

Universidad Nacional de Colombia

Jorge Mauricio Ruiz Vera

Andrés David Cadena Simons Sandra Natalia Florez Garcia acadenas@unal.edu.co sflorezga@unal.edu.co

Problema 1:

Sea

$$A = \begin{pmatrix} 0 & -20 & 14 \\ -3 & 27 & 4 \\ -4 & 11 & 2 \end{pmatrix} \tag{1}$$

a) Aplique las transformaciones de Householder, para calcular A = QR.

Solución:

Sea A una matriz de tamaño 3×3 . Buscamos descomponerla como A = QR, donde Q es una matriz ortogonal y R una matriz triangular superior, ambas de tamaño 3×3 .

Como primer paso, tomemos la primera columna de A, que llamaremos $a_1 = (0, -3, -4)^T$, y definamos el vector de Householder v_1 :

$$v_1 = a_1 + \operatorname{sign}(a_{11}) ||a_1|| e_1$$

= $(0, -3, -4)^T + ||(0, -3, -4)^T||(1, 0, 0)^T$
= $(0, -3, -4)^T + 5(1, 0, 0)^T$
= $(5, -3, -4)^T$

A continuación, calculemos v^Tv y el producto exterior vv^T :

$$v^{T}v = \begin{pmatrix} 5 & -3 & -4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 5 \\ -3 \\ -4 \end{pmatrix} = 50$$
$$vv^{T} = \begin{pmatrix} 5 \\ -3 \\ -4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 5 & -3 & -4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 25 & -15 & -20 \\ -15 & 9 & 12 \\ -20 & 12 & 16 \end{pmatrix}$$

Ahora calculamos la matriz de Householder correspondiente:

$$F_{1} = I - \frac{2}{v^{T}v}vv^{T}$$

$$= \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} - \frac{2}{50} \begin{pmatrix} 25 & -15 & -20 \\ -15 & 9 & 12 \\ -20 & 12 & 16 \end{pmatrix}$$

$$= \begin{pmatrix} 0 & \frac{3}{5} & \frac{4}{5} \\ \frac{3}{5} & \frac{16}{25} & -\frac{12}{25} \\ \frac{4}{5} & -\frac{12}{25} & \frac{9}{25} \end{pmatrix}$$

Aplicamos F_1 a A para introducir ceros debajo de la primera entrada:

$$F_1 A = \begin{pmatrix} 0 & \frac{3}{5} & \frac{4}{5} \\ \frac{3}{5} & \frac{16}{25} & -\frac{12}{25} \\ \frac{4}{5} & -\frac{12}{25} & \frac{9}{25} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & -20 & 14 \\ -3 & 27 & 4 \\ -4 & 11 & 2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -5 & 25 & 4 \\ 0 & 0 & 10 \\ 0 & -25 & 10 \end{pmatrix}$$

Ahora tomamos la submatriz inferior derecha de F_1A , denotada por:

$$A^{(2)} = \begin{pmatrix} 0 & 10 \\ -25 & 10 \end{pmatrix}$$

y repetimos el proceso anterior para $a_2 = (0, -25)^T$. Definimos entonces v_2 :

$$v_2 = (0, -25)^T + ||(0, -25)^T||(1, 0)^T$$

= $(25, -25)^T$

Calculamos su norma y el producto exterior:

$$v_2^T v_2 = \begin{pmatrix} 25 & -25 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 25 \\ -25 \end{pmatrix} = 1250$$
$$v_2 v_2^T = \begin{pmatrix} 25 \\ -25 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 25 & -25 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 625 & -625 \\ -625 & 625 \end{pmatrix}$$

Entonces, la nueva matriz de Householder es:

$$F_2 = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} - \frac{2}{1250} \begin{pmatrix} 625 & -625 \\ -625 & 625 \end{pmatrix}$$
$$= \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$$

Extendemos esta matriz a tamaño 3×3 para aplicarla a F_1A :

$$F_{2}^{'}F_{1}A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} -5 & 25 & 4 \\ 0 & 0 & 10 \\ 0 & -25 & 10 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -5 & 25 & 4 \\ 0 & -25 & 10 \\ 0 & 0 & 10 \end{pmatrix} = R$$

Finalmente, obtenemos la descomposición A = QR donde $Q = F_1^T (F_2)^T$:

$$\underbrace{\begin{pmatrix} 0 & -20 & 14 \\ -3 & 27 & 4 \\ -4 & 11 & 2 \end{pmatrix}}_{A} = \underbrace{\begin{pmatrix} 0 & \frac{4}{5} & \frac{3}{5} \\ \frac{3}{5} & -\frac{12}{25} & \frac{16}{25} \\ \frac{4}{5} & \frac{9}{25} & -\frac{12}{25} \end{pmatrix}}_{Q} \underbrace{\begin{pmatrix} -5 & 25 & 4 \\ 0 & -25 & 10 \\ 0 & 0 & 10 \end{pmatrix}}_{R}$$

b) Aplique el método de ortogonalización de Gram-Schmindt, para calcular A = QR.

Solución:

Al igual que en el caso anterior, buscamos una matriz ortogonal Q y una matriz triangular superior R tal que A = QR. Para este caso, generamos un conjunto de vectores ortonormales v_1, v_2, v_3 a partir de las columnas de A.

Denotamos las columnas en orden como c_1, c_2 y c_3 , y aplicamos el método de Gram-Schmidt:

$$v_1 = \frac{c_1}{\|c_1\|} = \frac{1}{5}(0, -3, -4)^T = \left(0, \frac{-3}{5}, \frac{-4}{5}\right)^T.$$

Para calcular v_2 , primero obtenemos un vector ortogonal a v_1 , denotado como v_2' :

$$v_2' = c_2 - (c_2^T v_1) v_1$$

$$= (-20, 27, 11)^T + 25 \left(0, \frac{-3}{5}, \frac{-4}{5}\right)^T$$

$$= (-20, 12, -9)^T.$$

Normalizando v_2' obtenemos v_2 :

$$v_2 = \frac{v_2'}{\|v_2'\|} = \frac{1}{25}(-20, 12, -9)^T = \left(\frac{-20}{25}, \frac{12}{25}, \frac{-9}{25}\right)^T.$$

Repetimos el proceso para v_3 :

$$\begin{aligned} v_3' &= c_3 - (c_3^T v_1) v_1 - (c_3^T v_2) v_2 \\ &= (14, 4, 2)^T + 4\left(0, \frac{-3}{5}, \frac{-4}{5}\right)^T + 10\left(\frac{-20}{25}, \frac{12}{25}, \frac{-9}{25}\right)^T \\ &= \left(6, \frac{32}{5}, \frac{-24}{5}\right)^T. \end{aligned}$$

Finalmente, normalizamos v_3' para obtener v_3 :

$$v_3 = \frac{v_3'}{\|v_3'\|} = \frac{1}{10} \left(6, \frac{32}{5}, \frac{-24}{5}\right)^T = \left(\frac{3}{5}, \frac{16}{25}, \frac{-12}{25}\right)^T.$$

La factorización QR surge al reescribir las columnas originales en términos de los nuevos vectores ortonormales:

$$\left(\begin{array}{c|c} c_1 & c_2 & c_3 \end{array}\right) = \left(\begin{array}{c|c} v_1 & v_2 & v_3 \end{array}\right) \left(\begin{array}{c|c} \|c_1\| & c_2^T v_1 & c_3^T v_1 \\ 0 & \|c_2\| & c_3^T v_2 \\ 0 & 0 & \|c_3\| \end{array}\right).$$

Por lo tanto, la factorización QR resultante es:

$$\underbrace{\begin{pmatrix} 0 & -20 & 14 \\ -3 & 27 & 4 \\ -4 & 11 & 2 \end{pmatrix}}_{A} = \underbrace{\begin{pmatrix} 0 & \frac{-4}{5} & \frac{3}{5} \\ \frac{-3}{5} & \frac{12}{25} & \frac{16}{25} \\ \frac{-4}{5} & \frac{-9}{25} & \frac{-12}{25} \end{pmatrix}}_{Q} \underbrace{\begin{pmatrix} 5 & -25 & -4 \\ 0 & 25 & -10 \\ 0 & 0 & 10 \end{pmatrix}}_{R}.$$

c) Implemente en Matlab los métodos de ortogonalización de Gram-Schmindt y Householder, para calcular A = QR, compare los resultados númericos con los encontrados en las partes (a) y (b).

Solución:

A continuación se implementaron los métodos de ortogonalización de Gram-Schmindt y Householder, para calcular A=QR

```
A = [0 -20 14;
    -3 27 4;
    -4 11 2];
function [Q, R] = gram_schmidt(A)
    [m, n] = size(A);
    R = zeros(n, n);
        v = A(:, j);
            R(i, j) = Q(:, i), * A(:, j);
        R(j, j) = norm(v);
        Q(:, j) = v / R(j, j);
    end
end
function [Q, R] = householder(A)
    [m, n] = size(A);
    Q = eye(m);
        x = R(k:m, k);
        norm_x = norm(x);
        e1 = zeros(length(x), 1);
        e1(1) = norm_x;
        sign_x1 = sign(x(1)) + (x(1) == 0);
```

```
v = x + sign_x1 * norm_x * e1;
        v = v / norm(v);
        Hk = eye(m);
        Hk(k:m, k:m) = eye(length(x)) - 2 * (v * v');
        R = Hk * R
        Q = Q * Hk^3;
    end
end
[Q_GS, R_GS] = gram_schmidt(A)
disp('Factorización QR usando Gram-Schmidt:');
disp('Q ='); disp(Q_GS
disp('R ='); disp(R_GS)
[Q_HH, R_HH] = householder(A);
disp('Factorización QR usando Householder:');
disp('Q ='); disp(Q_HH)
disp('R ='); disp(R_HH)
```

```
>> QR
                                    Factorización QR usando Householder:
Factorización QR usando Gram-Schmidt:
                                                        -0.3045
                                       -0.9231 -0.2350
          -0.8000
                    0.6000
                                       0.2308 -0.9717
                                                        0.0502
  -0.6000
          0.4800
                   0.6400
                                       0.3077
                                               0.0239
                                                         -0.9512
  -0.8000
          -0.3600
                    -0.4800
                                               28.0769 -11.3846
                                       -1.9231
   5.0000 -25.0000
                    -4.0000
                                       2.8195 -21.2741
                                                         -7.1285
        0 25.0000 -10.0000
                                                        -5.9645
                                       3.6540
                                               -3.0166
        0
                0
                    10.0000
```

Al comparar los métodos de factorización QR mediante Gram-Schmidt y Householder, se observa que el primero produjo una descomposición sin problemas, mientras que el segundo mostró inconsistencias, en particular una matriz R que no es triangular superior. Esto sugiere que la implementación del método de Householder pudo haber sufrido errores numéricos acumulativos.

Las transformaciones de Householder están diseñadas para introducir ceros en la

parte inferior de la matriz mediante reflexiones ortogonales. Sin embargo, pequeños errores en la normalización de los vectores reflejados pueden amplificarse, afectando la estructura triangular de R. Además, la sensibilidad a la escala de los valores de la matriz original puede exacerbar estos errores. En este caso, la segunda columna de la matriz tiene valores significativamente mayores en magnitud que la primera, lo que puede haber llevado a problemas de redondeo y pérdida de precisión en los cálculos.

A pesar de que Householder es generalmente más estable que Gram-Schmidt, la implementación computacional puede verse afectada por la acumulación de errores de redondeo, especialmente si las operaciones no se manejan con la precisión adecuada. Esto explicaría por qué Gram-Schmidt, a pesar de ser teóricamente menos estable, produjo mejores resultados en este caso particular. **Nota:** Usando los algoritmos propios de matlab las 2 solciones (QR y Grand-Smith) dan la misma solución teórica.

Problema 2:

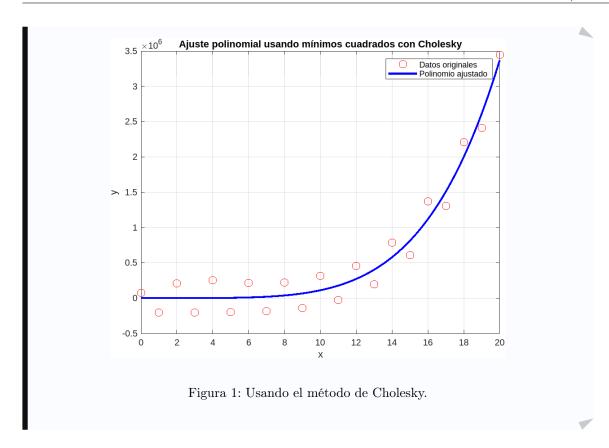
Descargue el archivo Datos.txt de la pagina del curso. En este encontrara un conjunto de 21 datos. Copie estos datos y calcule el polinomio de ajuste de grado 5 $p(x) = c_0 + c_1 x + c_2 x^2 + c_3 x^3 + c_4 x^4 + c_5 x^5$ utilizando los métodos de ecuaciones normales y factorizacion QR. Compare sus resultados con los valores certificados $c_i = 1$ para $i = 0, 1, \dots, 5$. Encuentre el residual $||Ac - y||_2$ en cada caso, así como la diferencia relativa con respecto a los valores certificados. Escriba sus conclusiones.

Solución:

1. Usando Cholesky.

```
format rational
function L = descomposicion_de_cholesky(A)
    [n, ~] = size(A);
    L = zeros(n);
    for i = 1:n
                L(i, j) = sqrt(A(i, i) - sum(L(i, 1:j-1) .^ 2));
                L(i, j) = (A(i, j) - sum(L(i, 1:j-1) .* L(j, i))
                    1:j-1))) / L(j, j);
            end
        end
    end
n = 5; %Grado del polinómio
x = (0:1:20);
y = [75901, -204794, 204863, -204436, 253665, -200894, 214131,
    -185192, 221249, -138370, 315911, -27644, 455253, 197434,
   783995, 608816, 1370781, 1303798, 2205519, 2408860, 3444321];
A = vander(x);
```

```
z = A^{\circ} * y;
  L = descomposicion_de_cholesky(B); % Matriz triangular inferior
   sol1chol = L \setminus z;
  tiempo_chol = toc
  residual_cholesky = norm(A * solchol - y, 2)
  disp(solchol);
  xx = linspace(min(x), max(x), 100); % Puntos más finos para la
  yy = AA * solchol; % Evaluación del polinomio
plot(x, y, 'ro', 'MarkerSize', 8, 'DisplayName', 'Datos
      originales'); % Puntos originales
52 plot(xx, yy, 'b-', 'LineWidth', 2, 'DisplayName', 'Polinomio
      ajustado'); % Polinomio
  title('Ajuste polinomial usando mínimos cuadrados con Cholesky');
  xlabel('x');
57 ylabel('y');
```



2. Usando la factorización QR.

```
format rational
  function [Q, R] = householder(A)
      Q = eye(m);
       for k = 1:n
          x = R(k:m, k);
          norm_x = norm(x);
          e1 = zeros(length(x), 1);
          e1(1) = norm_x;
           sign_x1 = sign(x(1)) + (x(1) == 0);
          v = x + sign_x1 * norm_x * e1;
          v = v / norm(v);
          Hk = eye(m);
          Hk(k:m, k:m) = eye(length(x)) - 2 * (v * v');
          R = Hk * R;
          Q = Q * Hk';
       end
  end
  n = 5; %Grado del polinómio
  x = (0:1:20);
y = [75901, -204794, 204863, -204436, 253665, -200894, 214131,
      -185192, 221249, -138370, 315911, -27644, 455253, 197434,
      783995, 608816, 1370781, 1303798, 2205519, 2408860, 3444321];
  A = vander(x);
```

```
[Q,R] = householder(A);
b = Q * y;
solqr = R \setminus b;
tiempo_qr = toc;
residual_qr = norm(A * solqr - y, 2);
disp("Residual QR:")
disp(residual_qr)
disp(solqr);
xx = linspace(min(x), max(x), 100); % Puntos más finos para la
yy = AA * solqr; % Evaluación del polinomio
plot(x, y, 'ro', 'MarkerSize', 8, 'DisplayName', 'Datos
   originales'); % Puntos originales
plot(xx, yy, 'b-', 'LineWidth', 2, 'DisplayName', 'Polinomio
    ajustado'); % Polinomio
title ('Ajuste polinomial usando factorización QR');
xlabel('x');
ylabel('y');
```

En dónde en un tiempo de $\frac{47}{125000}s\approx 0,000376s$ nos lista los coeficientes $c_i=1$ con $i=0,1,\cdots,5$ y la gráfica

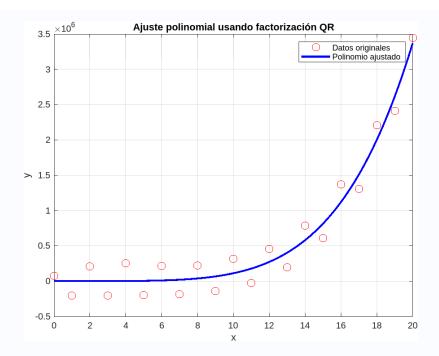


Figura 2: Usando el método de factorización QR.

Conclusiones: experimentalmente ambos métodos parecen dar de manera explícita los valores certificados, por lo que sería más objetivo hablar sobre el tiempo de ejecución del método en matlab, lo que vimos anteriormente que le da el punto al método de Cholesky, pues este tuvo un tiempo de ejecución menor al de la factorización QR. Por otro lado, la diferencia relativa con respecto a los valores certificados en ambos casos es de 0 al ser idénticos a los valores dados en el problema, veamos por otro lado el residual:

$$||Ac_{chol} - y||_2 = 914080$$

 $||Ac_{QR} - y||_2 = 914080$

Esto se explica al ambos métodos llegar a la misma solución.

En fin, si bien en este experimento parece que el método de Cholesky es más eficiente que el método de factorización QR, recordemos que teóricamente el método QR tiene mayor estabilidad que Cholesky por el número de condición que se plantea en ambos casos, por lo que es válido pensar que para polinomios de grado mucho mayor lo sucedido en este experimento no siga sucediendo.

Problema 3:

$$A = \begin{pmatrix} a & 0 & 0 \\ a\delta & a & 0 \\ 0 & a\delta & a \end{pmatrix}, \quad a < 0, \quad \delta > 0 \quad y \quad b = \begin{pmatrix} -1 \\ -1, 1 \\ 0 \end{pmatrix}.$$

(a) Obtenga el número de condición de A.

Solución:

Hallemos el número de condición $\kappa_{\infty}(A) = ||A^{-1}||_{\infty} ||A||_{\infty}$. Para ello, encontremos la inversa de A:

$$\begin{pmatrix} a & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ a\delta & a & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & a\delta & a & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} R_2 \to R_2 - \delta R_1, \quad R_3 \to R_3 - \delta R_2$$

$$\begin{pmatrix} a & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & a & 0 & -\delta & 1 & 0 \\ 0 & 0 & a & \delta^2 & -\delta & 1 \end{pmatrix} R_1 \to \frac{R_1}{a}, \quad R_2 \to \frac{R_2}{a}, \quad R_3 \to \frac{R_3}{a}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & \frac{1}{a} & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & -\frac{\delta}{a} & \frac{1}{a} & 0 \\ 0 & 0 & 1 & \frac{\delta^2}{a} & -\frac{\delta}{a} & \frac{1}{a} \end{pmatrix} \implies A^{-1} = \begin{pmatrix} \frac{1}{a} & 0 & 0 \\ -\frac{\delta}{a} & \frac{1}{a} & 0 \\ \frac{\delta^2}{a} & -\frac{\delta}{a} & \frac{1}{a} \end{pmatrix}$$

Ahora calculemos las normas correspondientes,

$$\kappa_{\infty}(A) = ||A^{-1}||_{\infty} ||A||_{\infty} = \left(\left| \frac{\delta^2}{a} \right| + \left| \frac{-\delta}{a} \right| + \left| \frac{1}{a} \right| \right) (|a\delta| + |a|)$$

$$= (\delta + 1)(\delta^2 + \delta + 1) \qquad , \delta > 0$$

$$= \delta^3 + 2\delta^2 + 2\delta + 1$$

Por consiguiente, $\kappa_{\infty}(A) = \delta^3 + 2\delta^2 + 2\delta + 1$, con $\delta > 0$.

(b) Estudiar el condicionamiento del sistema Ax = b en función de los valores de δ . Interprete su resultado.

Solución:

Como $\kappa_{\infty}(A) = \delta^3 + 2\delta^2 + 2\delta + 1$ con $\delta > 0$, notemos que:

- Como $\kappa_{\infty}(A) = 0$.

 Si $\delta \to 0$, entonces $\kappa_{\infty}(A) \to 1$.

 Si $\delta \to \infty$, entonces $\kappa_{\infty}(A) \to \infty$.

Por consiguiente, si $\delta \ll 1,$ la matriz estará bien condicionada, lo que implica que

los cambios relativos en b controlan los cambios relativos en x. En cambio, si $\delta\gg 1$, el sistema será mal condicionado, es decir, pequeños cambios en los datos pueden generar grandes errores en la solución.

(c) Si a=-1, $\delta=0.1$ y se considera $x^*=\left(1,\frac{9}{10},1\right)^T$ como solución aproximada del sistema Ax=b (sin obtener la solución exacta), determine un intervalo en el que esté comprendido el error relativo. Es coherente con la respuesta dada en el apartado anterior?

Solución:

Reemplazando a=-1 y $\delta=-0.1$ en la matriz y tomando $x^*=\left(1,\frac{9}{10},1\right)^T$, obtenemos:

$$\underbrace{\begin{pmatrix} -1 & 0 & 0 \\ -0,1 & -1 & 0 \\ 0 & -0,1 & -1 \end{pmatrix}}_{A} \underbrace{\begin{pmatrix} 1 \\ \frac{9}{10} \\ 1 \end{pmatrix}}_{C^*} = \underbrace{\begin{pmatrix} -1 \\ -1 \\ -\frac{109}{100} \end{pmatrix}}_{L^*} \approx \underbrace{\begin{pmatrix} -1 \\ -1,1 \\ 0 \end{pmatrix}}_{L}$$

Usemos la siguiente expresión para encontrar una cota para el error relativo:

$$\frac{1}{\kappa_{\infty}(A)} \frac{\|b - b^*\|}{\|b\|} \le \frac{\|x - x^*\|}{\|x\|} \le \kappa_{\infty}(A) \frac{\|b - b^*\|}{\|b\|}$$

Antes de reemplazar, calculemos algunos valores:

$$\kappa_{\infty}(A) = \delta^{3} + 2\delta^{2} + 2\delta + 1$$

$$= \left(\frac{1}{10}\right)^{3} + 2\left(\frac{1}{10}\right)^{2} + 2\left(\frac{1}{10}\right) + 1 = \frac{1221}{1000}$$

$$||b||_{\infty} = |-1,1| = 1,1$$

$$||b - b^{*}||_{\infty} = \left|\frac{-109}{100}\right| = \frac{109}{100}$$

$$\frac{||b - b^{*}||_{\infty}}{||b||_{\infty}} = \frac{109}{110}$$

Reemplazando, la cota del error relativo queda de la siguiente forma:

$$\frac{1}{1,221} \frac{109}{110} \le \frac{\|x - x^*\|}{\|x\|} \le (1,221) \frac{109}{110}$$
$$0,81156 \le \frac{\|x - x^*\|}{\|x\|} \le 1,2099$$

Es decir, el error relativo está entre $81,16\,\%$ y $120,99\,\%$, lo cual considero que no hace perder coherencia con los resultados anteriores, ya que si bien el error relativo parece ser grande, aunque se está tomando un $\delta \ll 1$, que deja la matriz bien condicionada, la matriz no puede controlar lo malas que seas las soluciones aproximadas propuestas, como lo es en este caso.

(d) Si a = -1 y $\delta = 0,1$, ¿es convergente el método de Jacobi aplicado a la resolución del sistema Ax = b? Realice tres iteraciones a partir de $x^* = (0,0,0)^T$.

Solución:

Sea

$$A = \begin{pmatrix} -1 & 0 & 0 \\ -0.1 & -1 & 0 \\ 0 & -0.1 & -1 \end{pmatrix}$$

Reescribamos la matriz como A = D + L + U, donde D es la matriz diagonal de A, L es la matriz con los elementos debajo de la diagonal, y U es la matriz con los elementos por encima de la diagonal:

$$A = \begin{pmatrix} -1 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & -1 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ -0.1 & 0 & 0 \\ 0 & -0.1 & 0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Ahora, calculemos la matriz de iteración T_J para el método iterativo de Jacobi, dada por:

$$T_J = -D^{-1}(L+U).$$

Dado que en este caso U=0, la expresión se reduce a $T_J=-D^{-1}L$:

$$T_J = -D^{-1}L = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ -0.1 & 0 & 0 \\ 0 & -0.1 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0.1 & 0 & 0 \\ 0 & 0.1 & 0 \end{pmatrix}$$

Como $||T_J||_{\infty} = 0,1 < 1$, el método de Jacobi converge según el criterio de la norma.

A continuación, escribamos explícitamente la forma matricial de las iteraciones, que se define como:

$$x^{(k+1)} = -D^{-1}Lx^{(k)} + D^{-1}b.$$

Sustituyendo los valores:

$$\begin{pmatrix} x_1^{(k+1)} \\ x_2^{(k+1)} \\ x_3^{(k+1)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ -0.1 & 0 & 0 \\ 0 & -0.1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1^{(k)} \\ x_2^{(k)} \\ x_3^{(k)} \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 1 \\ 1.1 \\ 0 \end{pmatrix}.$$

Ahora, realicemos tres iteraciones del método de Jacobi:

$$\begin{pmatrix} x_1^{(1)} \\ x_2^{(1)} \\ x_3^{(1)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1,1 \\ 0 \end{pmatrix}.$$

$$\begin{pmatrix} x_1^{(2)} \\ x_2^{(2)} \\ x_3^{(2)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ -0.11 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} x_1^{(3)} \\ x_2^{(3)} \\ x_3^{(3)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ -0,1 \end{pmatrix}$$

Notemos que:

$$Ax^{(3)} = \begin{pmatrix} -1 & 0 & 0 \\ -0,1 & -1 & 0 \\ 0 & -0,1 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ -0,1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -1 \\ -1,1 \\ 0 \end{pmatrix}.$$

Por lo tanto, el método de Jacobi no solo converge, sino que lo hace rápidamente y en solo tres iteraciones alcanza la solución exacta.

Problema 4:

Sea $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$. Probar que $\lambda = 1$ es un vector propio de la matriz de iteración del método de Jacobi (o Gauss-Seidel) de A si y solo si A no es invertible.

Solución:

Sea A = D - L - U, donde D es la matriz diagonal de A, L es la matriz que contiene los elementos debajo de la diagonal con signo invertido, y U es la matriz con los elementos por encima de la diagonal también con signo invertido.

Supongamos que $\lambda=1$ es un valor propio de la matriz de iteración de Jacobi, $T_J=-D^{-1}(L+U)$. Por definición, esto significa que:

$$0 = \det(D^{-1}(L+U) - I)$$

$$= \det(D^{-1}(L+U) - D^{-1}D)$$

$$= \det(D^{-1}(L+U-D))$$

$$= \det(D^{-1})\det(-(D-L-U))$$

$$= \det(D^{-1})(-1)^n \det(A).$$

Dado que D es invertible, se sigue que $\det(A)=0$, lo que implica que A no es invertible. Recíprocamente, si A no es invertible, entonces $\det(A)=0$. A partir de la ecuación anterior, esto implica que $\det(D^{-1}(L+U)-I)=0$, lo que prueba que $\lambda=1$ es un valor propio de la matriz de iteración del método de Jacobi.

Problema 5:

Considere el sistema Ax = b donde

$$A := \begin{pmatrix} 3 & -1 & -1 & 0 & 0 \\ -1 & 4 & 0 & -2 & 0 \\ -1 & 0 & 3 & -1 & 0 \\ 0 & -2 & -1 & 5 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & -1 & 2 \end{pmatrix} \quad b := \begin{pmatrix} 2 \\ -26 \\ 3 \\ 47 \\ -10 \end{pmatrix}$$

1. Investigue la convergencia de los métodos de Jacobi, Gauss-Seidel y sobrerelajación.

Solución:

a) Convergencia en Jacobi.

Note que A es una matriz diagonal dominante, por lo que se puede asegurar que el método converge desde cualquier solución inicial \mathbf{x}^0 .

b) Convergencia en Gauss-Seidel.

Note que T_{GS} es:

$$T_{GS} = (D - L)^{-1}U = \begin{pmatrix} 0 & \frac{1}{3} & \frac{1}{3} & 0 & 0\\ 0 & \frac{1}{12} & \frac{1}{12} & \frac{1}{2} & 0\\ 0 & \frac{1}{9} & \frac{1}{9} & \frac{1}{3} & 0\\ 0 & \frac{1}{18} & \frac{1}{18} & \frac{4}{15} & \frac{1}{5}\\ 0 & \frac{1}{36} & \frac{1}{36} & \frac{2}{15} & \frac{1}{10} \end{pmatrix}$$

Luego el radio espectral de T_{GS} es $1061/2071 \approx 0.51 < 1$, por lo que sabemos que la sucesión converge con cualquier $\mathbf{c} \ \mathbf{y} \ \mathbf{x}^0$.

Estos cálculos se ayudaron de matlab

```
0
                         0;
                0
                         0;
                   -1
           0
                0
                         2];
                   -1
    [ 3
                0
                    0
                         0;
           0
                         0;
           0
                         0;
       0
                         0;
           0
                0
                    0
                         2];
      0
                         0;
           0
                0
                         0;
       1
           0
                0
                    0
                         0;
                    0
                         0;
                0
                         0];
       0
           0
      0
                    0
                         0;
       0
           0
                0
                    2
                         0;
           0
                0
                         0;
       0
                         0];
TGS = inv(D-L)*U;
latex_codigo = latex(sym(TGS));
valores_propiosGS = eig(TGS);
radio_espectralGS = max(abs(valores_propiosGS));
disp('Radio espectral en Gauss-Seidel:')
disp(radio_espectral)
```

c) Convergencia en SOR.

Note que A es una matriz simétrica definida positiva, ya que el polinomio carácteristico es $P_A(x) = 167 - 373x + 295x^2 - 105x^3 + 17x^4 - x^5$, el cuál tiene raíces reales, positivas (esto se puede comprobar utilizando graficadoras o un programa de cómputo de factorización, omitiremos ese paso ya que lo único importante es saber que son reales), por lo que sabemos que si tomamos 0 < w < 2 entonces el método SOR converge a la única solución del sistema Ax = b desde cualquier solución inicial \mathbf{x}^0 .

2. ¿Cuál es el radio espectral de la matriz J y de la matriz S?

Solución:

a) Jacobi.

La matriz T_J es:

$$\begin{pmatrix} 0 & \frac{1}{3} & \frac{1}{3} & 0 & 0 \\ \frac{1}{4} & 0 & 0 & \frac{1}{2} & 0 \\ \frac{1}{3} & 0 & 0 & \frac{1}{3} & 0 \\ 0 & \frac{2}{5} & \frac{1}{5} & 0 & \frac{1}{5} \\ 0 & 0 & 0 & \frac{1}{2} & 0 \end{pmatrix}$$

Luego el radio espectral de T_J es $\frac{1040}{1453} \approx 0.72 < 1.$

b) SOR

La matriz T_{SOR} que depende de w es:

$$\begin{pmatrix} 1-w & \frac{w}{3} & \frac{w}{3} & 0 & 0 \\ -\frac{w\left(3w-3\right)}{12} & \frac{w^2}{12} - w + 1 & \frac{w^2}{12} & \frac{w}{2} & 0 \\ -\frac{w\left(3w-3\right)}{9} & \frac{w^2}{9} & \frac{w^2}{9} - w + 1 & \frac{w}{3} & 0 \\ -\frac{w^2\left(3w-3\right)}{18} & \frac{w^3}{18} - \frac{w\left(4w-4\right)}{10} & \frac{w^3}{18} - \frac{w\left(3w-3\right)}{15} & \frac{4w^2}{15} - w + 1 & \frac{w}{5} \\ -\frac{w^3\left(3w-3\right)}{36} & \frac{w^4}{36} - \frac{w^2\left(4w-4\right)}{20} & \frac{w^4}{36} - \frac{w^2\left(3w-3\right)}{30} & \frac{2w^3}{15} - \frac{w\left(5w-5\right)}{10} & \frac{w^2}{10} - w + 1 \end{pmatrix}$$

así, usemos el w^* encontrado en el siguiente item para cálcular el radio espectral, por lo que $T_{SOR}(w^*)$ sería:

$$\begin{pmatrix} -\frac{17}{100} & \frac{39}{100} & \frac{39}{100} & 0 & 0 \\ -\frac{1989}{40000} & -\frac{2237}{40000} & \frac{4563}{40000} & \frac{117}{200} & 0 \\ -\frac{663}{10000} & \frac{1521}{10000} & -\frac{179}{10000} & \frac{39}{100} & 0 \\ -\frac{698697453389513}{18014398509481984} & \frac{678674449446225}{72057594037927936} & \frac{7090251080549995}{144115188075855872} & \frac{1219}{10020} & \frac{117}{500} \\ -\frac{3269904081862921}{144115188075855872} & \frac{794049105852083}{144115188075855872} & \frac{8295593764243493}{288230376151711744} & \frac{4110828093788559}{36028797018963968} & \frac{3311}{100000} \end{pmatrix}$$

Luego el radio espectral de $T_{SOR}(w^*)$ es $\frac{918}{3797} \approx 0.24 < 1$.

3. Aproxime con dos cifras decimales el parámetro de sobrerelajación w^* .

Solución:

Utilizemos la fórmula:

$$w^* = \frac{2}{1 + \sqrt{1 - \rho(J)^2}}$$
$$\approx 1.17$$

4. ¿Qué reducción en el costo operacional ofrece el método de sobrerelajación con el parámetro

 w^* , en comparación con el método de Gauss-Seidel?

Solución:

Note que como $w^* \approx 1,17$, o sea $1 < w^* < 2$, es decir el método sería de sobrerelajación que debería de acelerar la convergencia del método original (Gauss-Seidel).

5. ¿Cuántas iteraciones más requiere el método de Gauss-Seidel para lograr una precisión mejorada en una cifra decimal? ¿Cuántas necesita el método de sobrerelajación con w^* ?

Solución:

a) Gauss-Seidel.

Aquí para llegar al x esperado realizó 9 iteraciones, en donde

$$x = \begin{pmatrix} \frac{4306}{1367} \\ \frac{615}{617} \\ \frac{4142}{635} \\ \frac{2205}{164} \\ \frac{3845}{328} \end{pmatrix}$$

b) SOR.

Aquí para llegar al x esperado realizó 7 iteraciones, en donde

$$x = \begin{pmatrix} \frac{1867}{585} \\ \frac{509}{509} \\ \frac{493}{493} \\ \frac{1219}{186} \\ \frac{5173}{384} \\ \frac{2711}{231} \end{pmatrix}$$

Con lo que podemos concluir que Gauss-Seidel realizó 2 iteraciones más que SOR y el método de sobrerelajación con w^* necesitó 7 iteraciones.

Para realizar el ejercicio se usó el siguiente script de matlab

```
D = [3]
             0
                 0
                     0
                         0;
         0
                 0
                     0
                         0;
         0
             0
                 3
                         0;
         0
             0
                 0
                     5
                         0;
                         2];
   L = [0]
             0
                 0
                     0
                         0;
                 0
                         0;
             0
                     0
             0
                 0
                     0
                         0;
                         0;
         0
                         0];
   U = [0]
                         0;
         0
             0
                     2
                         0;
         0
             0
                 0
                         0;
         0
             0
                 0
                         1;
                         0];
         0
             0
                 0
                     0
   % Jacobi y Gauss-Seidel
30 TGS = inv(D-L)*U;
_{31} TJ = inv(D)*(U+L);
133 latex_codigo = latex(sym(TGS));
34 latex_codigo = latex(sym(TJ));
36 % Obtener valores propios
valores_propiosGS = eig(TGS);
valores_propiosJ = eig(TJ);
40 % Calcular el radio espectral
41 radio_espectralGS = max(abs(valores_propiosGS));
  radio_espectralJ = max(abs(valores_propiosJ));
44 % Mostrar resultado
disp('Radio espectral en Gauss-Seidel:')
46 disp(radio_espectralGS)
disp('Radio espectral en Jacobi:')
48 disp(radio_espectralJ)
50 % SOR
w = 2 / (1+sqrt(1-(radio_espectralJ^2)));
52 woptimo = 1.17;
TSOR = inv(D-woptimo*L)*((1-woptimo)*D+woptimo*U);
1 latex_codigo = latex(sym(TSOR));
valores_propiosSOR = eig(TSOR);
  radio_espectralSOR = max(abs(valores_propiosSOR));
of disp('Radio espectral en SOR:')
```

```
disp(radio_espectralSOR)
_{60} % Encontremos el valor de x en ambos métodos, Gauss-Seidel y SOR con
      woptimo
62 cGS = inv(D-L)*b;
63 cSOR = woptimo*inv(D-woptimo*L)*b
65 % Gauss-Seidel
x = zeros(5,1); % x0 inicial
68 x_anterior = x+1; % Para comparar iteraciones
69 tolerancia = 0.05; % Para una cifra decimal
70 iteraciones = 0;
72 % Iterar hasta que cada componente de x tenga precisión de una cifra
      decimal
vhile any(abs(x - x_anterior) > tolerancia)
      x_anterior = x; % Guardar el x anterior
       x = TGS * x + cGS; % Nueva iteración
       iteraciones = iteraciones + 1;
79 iteraciones
82 % SOR
x = zeros(5,1); % x0 inicial
85 x_anterior = x+1; % Para comparar iteraciones
86 tolerancia = 0.05; % Para una cifra decimal
87 iteraciones = 0;
89 % Iterar hasta que cada componente de x tenga precisión de una cifra
90 while any(abs(x - x_anterior) > tolerancia)
      x_anterior = x; % Guardar el x anterior
       x = TSOR * x + cSOR; % Nueva iteración
       iteraciones = iteraciones + 1;
94 end
  iteraciones
```

Problema 6:

Reconstrucción de imágenes a partir de sus bordes.

El operador laplaciano en 2D se define como:

$$\nabla^2 u(x,y) = \frac{\partial u}{\partial x^2} + \frac{\partial u}{\partial y^2}$$

donde u(x, y) es una función que representa la intensidad de los pixeles de la imagen en el dominio espacial. El operador Laplaciano se utiliza para detectar bordes porque responde a las variaciones de la intensidad de los pixeles en la vecindad de cada punto. En áreas de la imagen donde la intensidad varia rapidamente (bordes), el Laplaciano tiene un valor alto, mientras que en áreas homogéneas (sin bordes) el Laplaciano es cercano a cero. El proceso de detección de bordes implica calcular el Laplaciano de la imagen u(x, y), lo que da como resultado un mapa de bordes.

En este ejercicio estamos interesados en reconstruir la imágen original u(x, y) a partir de los bordes detectados.

Para esto debemos resolver la ecuación de Poisson en 2D

$$\nabla^2 u(x,y) = f(x,y) \tag{2}$$

donde f(x, y) es el mapa de bordes.

El problema 2 puede ser discretizado en un sistema de ecuaciones lineales de la forma:

$$Au = f$$

donde A es una matriz que representa el operador Laplaciano discreto, u es el vector que contiene los valores de la imagen original en cada pixel (a reconstruir), y f es el vector que contiene los valores de los bordes detectados.



resolución 240 x 240



resolución 276 x 276

Instrucciones:

Su tarea consiste en reconstruir las imágenes originales. En la pagina web del curso encuentran los archivos en Matlab bordes1.mat y bordes2.mat que contienen los datos de cada fotografía. Siga los pasos descritos a continuación:

Solución:

Usando la aproximación de diferencias finitas centrales para la segunda derivada:

$$\begin{split} \frac{\partial u}{\partial x^2} &\approx \frac{u_{i+1,j} - 2u_{i,j} + u_{i-1,j}}{h^2}, \\ \frac{\partial u}{\partial y^2} &\approx \frac{u_{i,j+1} - 2u_{i,j} + u_{i,j-1}}{h^2}. \end{split}$$

Sumando ambas expresiones obtenemos:

$$\frac{u_{i+1,j} + u_{i-1,j} + u_{i,j+1} + u_{i,j-1} - 4u_{i,j}}{h^2} = f_{i,j}$$

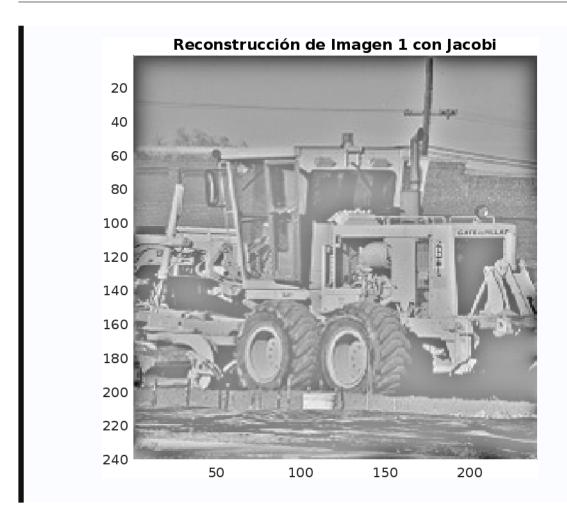
lo que nos ayudará a construir la matriz A en el ejercicio.

Nota: Profesor Mauricio, el tamaño de la matriz parece ser un gran problema para Matlab a la hora de calcular inversas en los métodos de Gauss-Seidel y SOR, por lo que nos fue necesaria buscar una forma de optimizar el proceso, a lo que decidimos investigar y encontrar una fuente en la que dan las fórmulas exactas de manera que "de alguna manera.ºptimiza el tiempo de o al menos facilita a matlab en el cálculo de los valores, dejamos la cita de la información a la que nos referimos Solving-2D-Poissons-Equation-Using-Finite-Difference-Method-and-Iterative-Solvers, esperamos entienda la situación, de lo contrario simplemente usábamos el código que usamos en Jacobi modificando las T y las c. Ahora veamos esto en la practica, daremos 100 iteraciones a cada método y daremos el tiempo tomado para ejecutarse. Siendo así, a continuación dejaremos los códigos y las gráficas generadas.

1. Imágen 1 (Jacobi) $\frac{137}{4514}s \approx 0.0304s$.

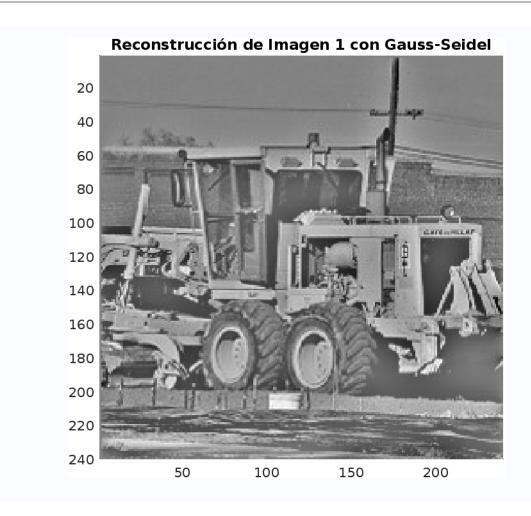
```
format rational
function A = construir_matriz_A(N, M)
    num_pixeles = N * M;
    A = sparse(num_pixeles, num_pixeles); % Matriz dispersa
    for i = 1:N
            A(k, k) = -4; \% Pixel central
                A(k, k + 1) = 1;
            end
                A(k, k - 1) = 1;
                A(k, k - M) = 1;
        end
end
function visualizar(u, N, M, titulo)
    imagen = reshape(u, [N, M]); % Volver a forma de matriz
    surf(imagen), shading flat, axis ij, axis equal, view(2);
    colormap gray;
    title(titulo);
data1 = load('bordes1.mat'); % Cargar archivo
f = data1.bordes1; % Extraer matriz de bordes
```

```
46 f_vec = f(:);
  A = construir_matriz_A(N, M);
  D = diag(diag(A)); % Matriz diagonal
53 L = -tril(A, -1); % Parte triangular inferior estricta con signo
\mathbf{U} = -\mathbf{triu}(\mathbf{A}, 1); % Parte triangular superior estricta con signo
  TJ = inv(D)*(U+L);
cJ = inv(D)*f_vec;
  [f_size, basura] = size(f_vec);
u = zeros(f_size,1); % u0 inicial
  u_anterior = u+1; % Para comparar iteraciones
   iteraciones = 0;
  while (100 >= iteraciones)
      u_anterior = u; % Guardar el u anterior
      u = TJ * u + cJ; % Nueva iteración
      iteraciones = iteraciones + 1;
   tiempo = toc;
  disp("Tiempo tomado en el método Jacobi:")
  disp(tiempo)
  visualizar(u, N, M, 'Reconstrucción de Imagen 1 con Jacobi');
```

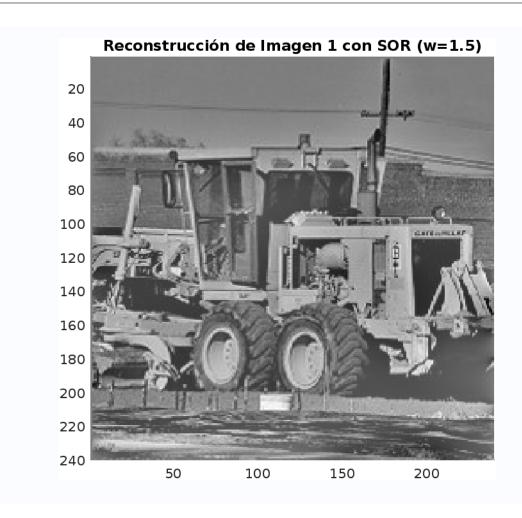


2. Imágen 1 (Gauss-Seidel) $\frac{1990}{49931}s=0{,}03985s.$

```
format rational
  function visualizar(u, N, M, titulo)
       imagen = reshape(u, [N, M]); % Volver a forma de matriz
       surf(imagen), shading flat, axis ij, axis equal, view(2);
       colormap gray;
       title(titulo);
  end
  data1 = load('bordes1.mat'); % Cargar archivo
  f = data1.bordes1; % Extraer matriz de bordes
  [N, M] = size(f); % Dimensiones de la imagen 1
  u = zeros(M,N); % x0 inicial
  iteraciones = 0;
  tic;
  while (100 >= iteraciones)
      u_anterior = u;
       for i=2:M-1
           for j=2:N-1
               u(i, j) = (1/4) * (-f(i, j) + u(i-1, j) +
                  j+1));
           end
       iteraciones = iteraciones + 1;
  tiempo = toc;
  disp("Tiempo tomado en el método de Gauss-Seidel");
  disp(tiempo);
visualizar (u, N, M, 'Reconstrucción de Imagen 1 con
      Gauss-Seidel');
```



3. Imágen 1 (SOR) $\frac{396}{5729}s \approx 0.06912s$. format rational function visualizar(u, N, M, titulo) imagen = reshape(u, [N, M]); % Volver a forma de matriz surf(imagen), shading flat, axis ij, axis equal, view(2); colormap gray; title(titulo); end data1 = load('bordes1.mat'); % Cargar archivo f = data1.bordes1; % Extraer matriz de bordes w = 1.5; [N, M] = size(f); % Dimensiones de la imagen 1 u = zeros(M,N); % x0 inicial ugs = zeros(M,N); iteraciones = 0; while (100 >= iteraciones) u_anterior = u; for i=2:M-1 for j=2:N-1ugs(i, j) = (1/4) * (-f(i, j) + u(i-1, j) + $u_anterior(i+1, j) + u(i, j-1) + u_anterior(i, j-1)$ j+1)); u(i, j) = (1-w)*u(i,j)+w*ugs(i,j);iteraciones = iteraciones + 1; tiempo = toc; disp("Tiempo tomado en el método de SOR con w=1.5"); disp(tiempo); visualizar(u, N, M, 'Reconstrucción de Imagen 1 con SOR (w=1.5)');



4. Imágen 2 (Jacobi) $\frac{101}{2697}s \approx 0.03745s$.

```
format rational
function A = construir_matriz_A(N, M)
    num_pixeles = N * M;
    A = sparse(num_pixeles, num_pixeles); % Matriz dispersa
    for i = 1:N
            A(k, k) = -4; \% Pixel central
                A(k, k + 1) = 1;
            end
                A(k, k - 1) = 1;
                A(k, k - M) = 1;
        end
end
function visualizar(u, N, M, titulo)
    imagen = reshape(u, [N, M]); % Volver a forma de matriz
    surf(imagen), shading flat, axis ij, axis equal, view(2);
    colormap gray;
    title(titulo);
data2 = load('bordes2.mat'); % Cargar archivo
f = data2.bordes2; % Extraer matriz de bordes
```

```
46 f_vec = f(:);
  A = construir_matriz_A(N, M);
  D = diag(diag(A)); % Matriz diagonal
53 L = -tril(A, -1); % Parte triangular inferior estricta con signo
\mathbf{U} = -\mathbf{triu}(\mathbf{A}, 1); % Parte triangular superior estricta con signo
  TJ = inv(D)*(U+L);
cJ = inv(D)*f_vec;
  [f_size, basura] = size(f_vec);
u = zeros(f_size,1); % u0 inicial
  u_anterior = u+1; % Para comparar iteraciones
   iteraciones = 0;
  while (100 >= iteraciones)
      u_anterior = u; % Guardar el u anterior
      u = TJ * u + cJ; % Nueva iteración
      iteraciones = iteraciones + 1;
   tiempo = toc;
  disp("Tiempo tomado en el método Jacobi:")
  disp(tiempo)
  visualizar(u, N, M, 'Reconstrucción de Imagen 2 con Jacobi');
```

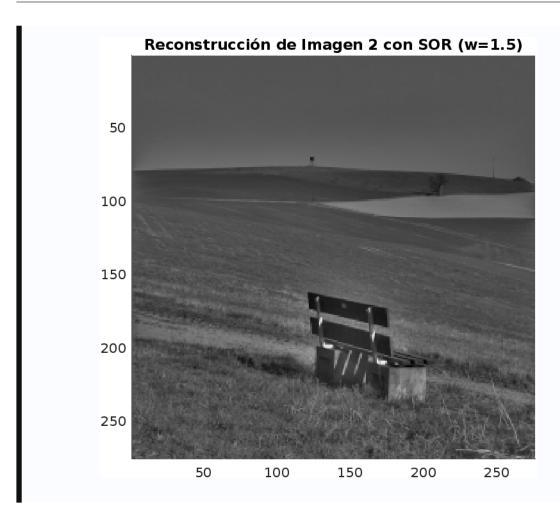


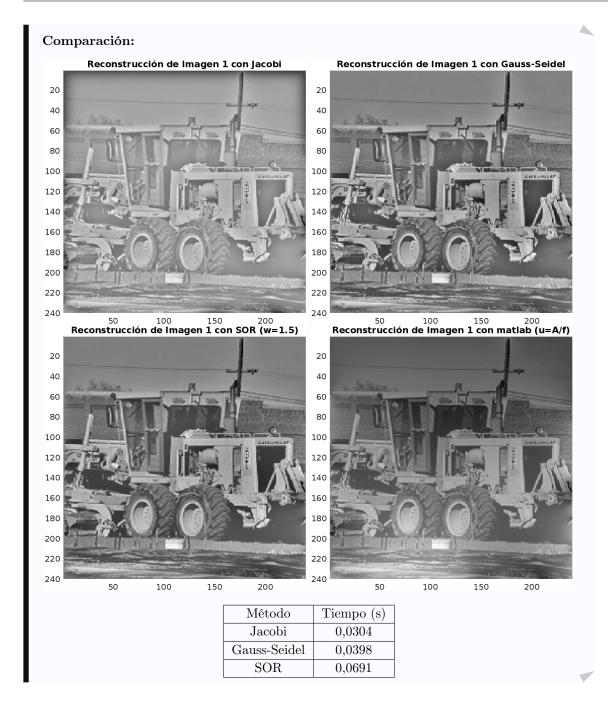
5. Imágen 2 (Gauss-Seidel) $\frac{159}{2323}s=0{,}06845s.$

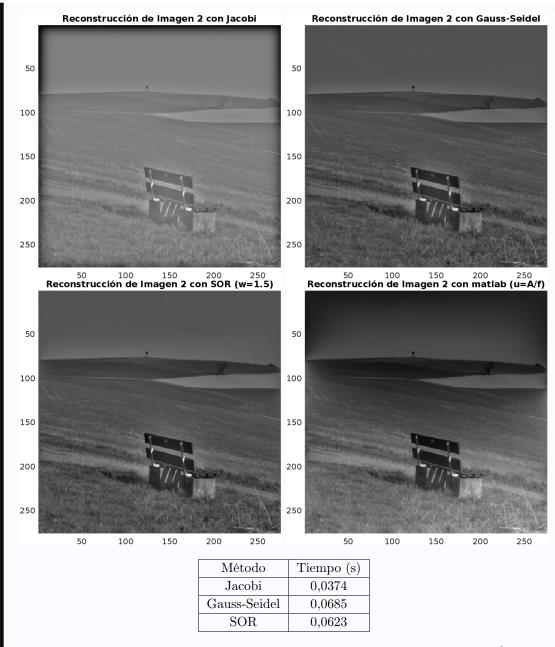
```
[N, M] = size(f); % Dimensiones de la imagen 2
u = zeros(M,N); % x0 inicial
iteraciones = 0;
    u_anterior = u;
    for i=2:M-1
        for j=2:N-1
            u(i, j) = (1/4) * (-f(i, j) + u(i-1, j) +
                u_anterior(i+1, j) + u(i, j-1) + u_anterior(i, j-1)
                j+1));
    iteraciones = iteraciones + 1;
end
tiempo = toc
disp("Tiempo tomado en el método de Gauss-Seidel");
disp(tiempo)
visualizar (u, N, M, 'Reconstrucción de Imagen 2 con
   Gauss-Seidel'
```



6. Imágen 2 (SOR) $\frac{163}{2617}s \approx 0.06229s$. format rational function visualizar(u, N, M, titulo) imagen = reshape(u, [N, M]); % Volver a forma de matriz surf(imagen), shading flat, axis ij, axis equal, view(2); colormap gray; title(titulo); end data2 = load('bordes2.mat'); % Cargar archivo f = data2.bordes2; % Extraer matriz de bordes w = 1.5; [N, M] = size(f); % Dimensiones de la imagen 2 u = zeros(M,N); % x0 inicial ugs = zeros(M,N); iteraciones = 0; while (100 >= iteraciones) u_anterior = u; for i=2:M-1 for j=2:N-1ugs(i, j) = (1/4) * (-f(i, j) + u(i-1, j) + $u_anterior(i+1, j) + u(i, j-1) + u_anterior(i, j-1)$ j+1)); u(i, j) = (1-w)*u(i,j)+w*ugs(i,j);iteraciones = iteraciones + 1; tiempo = toc; disp("Tiempo tomado en el método de SOR con w=1.5"); disp(tiempo); visualizar(u, N, M, 'Reconstrucción de Imagen 2 con SOR (w=1.5)');







Conclusiones: con esto podemos llegar experimentalmente a que .ªparentemente. $^{\rm el}$ método de SOR es más efectivo que Jacobu y Gauss-Seidel, por lo que en las mismas 100 iteraciones logró obtener mejores resultados, no obstante, hay que considerar que en el ejercicio el método de Jacobi tardó menos tiempo en ambas imágenes, por lo que se podría pensar que quizás comparandolas por tiempo se podría llegar a otras conclusiones. Por otro lado, hay que contar

con las modificaciones que se tuvieron que hacer para poder lograr hacer óptima la aplicación de los métodos de Gauss-Seidel y SOR en matlab (situación que comentamos en la nota), por lo que quizás si realizaramos el mismo trato en Jacobi podrían cambiar las situaciones. No obstante, es claro que SOR logró un mejor resultado y que en las primeras 100 iteraciones ese tiempo entre él y los demás es prácticamente despreciable en pro de que SOR realizó la tarea de una forma más efectiva.