Matrices indefinidas. Método de Parlet-Reid.

CM4F1

Ángel Enrique Ramírez Gutiérrez

aramirezg@uni.edu.pe

Escuela Profesional de Matemática Universidad Nacional de Ingeniería

19 de octubre de 2022



Contenido



Matrices simétricas definidas positivas
 1.1. Propiedades

2. Método de Parlett y Reid

Método de los autovalores



Dada una matriz simétrica A, se cumple:

- 1. A es **definida positiva** si y sólo si todos los autovalores de la matriz A son positivos y no nulos.
- 2. A es **definida negativa** si y sólo si todos los autovalores de la matriz A son negativos y no nulos.
- 3. A es **semidefinida positiva** si y sólo si todos los autovalores de la matriz A son positivos y alguno de ellos es nulo.
- 4. A es **semidefinida negativa** si y sólo si todos los autovalores de la matriz A son negativos y alguno de ellos es nulo.
- 5. A es **indefinida** si la matriz A posee autovalores positivos y negativos.

Método de los menores principales



Dada una matriz simétrica A, se cumple:

- 1. A es **definida positiva** si y sólo si todos los menores principales (matrices esquina) son positivos, es decir, $A_i > 0$ (i = 1, 2, ..., n).
- 2. A es **definida negativa** si y sólo si todos los menores principales (matrices esquina) alternan de signo iniciando por negativo, es decir, $A_1 < 0, A_2 > 0, A_3 < 0, ldots$.
- 3. A es **semidefinida positiva** si todos los menores principales (matrices esquina) son positivos (no nulos) excepto el último que sea cero.
- 4. A es **semidefinida negativa** si todos los menores principales (matrices esquina) alternan de signo iniciando por negativo (no nulos) excepto el último que sea nulo.
- 5. A es **indefinida** si el último menor es distinto de cero y la matriz A no es definida (positiva o negativa).
- 6. A es **indefinida** si el último menor es cero, los demás menores son no nulos y la matriz A no es semidefinida (positiva o negativa).

Matrices simétricas definidas positivas



Si $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ es definida positiva si $x^T A x > 0$ para todo x no nulo en \mathbb{R}^n , semidefinida positiva si $x^T A x \geq 0$ e indefinida si podemos encontrar $x, y \in \mathbb{R}^n$ tal que $(x^T A x)(y^T A y) < 0$.

Teorema 1

Si $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ es definida positiva y $X \in \mathbb{R}^{n \times k}$ tiene rango k, entonces $B = X^T A X \in \mathbb{R}^{k \times k}$ también es definida positiva.

Demostración: Si $z \in \mathbb{R}^k$ es tal que $z^T B z \leq 0$ entonces $(Xz)^T A (Xz) \leq 0$ y por lo tanto Xz = 0, como X tiene rango columna k entonces z = 0.

Corolario:

Si A es definida positiva entonces todas sus submatrices principales son definidas positivas. En particular los elementos diagonales son positivos.

Matrices simétricas definidas positivas



Demostración: Sea X la matriz formada con las columnas v_1 , v_2 , ..., v_k de la identidad I_n , X tiene rango columna k por lo tanto X^TAX es definida positiva. X es una submatriz de A y en particular si k=1 tenemos un elemento diagonal.

Teorema:

A es definida positiva si y solo si la matriz $T=rac{A+A^T}{2}$ tiene todos sus valores propios positivos.

Demostración: Como $x^TAx = x^TTx$ entonces $Tx = \lambda x$ implica $x^TAx = \lambda x^Tx$ y como A es definida positiva entonces λ es positiva. Ahora supongamos que T tiene valores propios positivos, por ser T simétrica la descomposición de Schur se escribe como $Q^TTQ = \operatorname{diag}(\lambda_i)$. Si $x \in \mathbb{R}^n$ y $y = Q^Tx$ entonces

$$x^{T}Ax = x^{T}Tx = y^{T}(Q^{T}TQ)y = \sum_{i=1}^{n} \lambda_{k}y_{k}^{2} > 0$$

Matrices simétricas definidas positivas



Teorema:

Si $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ es simétrica semidefinida positiva, se cumple que

$$|a_{ij}| \le (a_{ii} + a_{jj})/2 \tag{1}$$

$$|a_{ij}| \le \sqrt{a_{ii}a_{jj}}, (i \ne j) \tag{2}$$

$$\max_{i,j} |a_{ij}| = \max_{i} a_{ii} \tag{3}$$

$$a_{ii} = 0 \implies a_{ij} = a_{ji} = 0, j = 1, \dots, n$$
 (4)

Demostración: Si $x=e_i+e_j$ entonces $0 \le x^TAx=a_{ii}+a_{jj}+2a_{ij}$. Si por otro lado $x=e_i-e_j$, entonces $0 \le x^TAx=a_{ii}+a_{jj}-2a_{ij}$. La desigualdad 1 se deduce de estos dos últimos resultados. La ecuación 3, que expresa el hecho de que el coeficiente de mayor valor absoluto de la matriz está en la diagonal principal, es consecuencia inmediata de la Proposición 1.

Demostración (cont.)



Para demostrar la desigualdad 2, supongamos sin pérdida de generalidad que i=1 y j=2 y consideremos la desigualdad

$$0 \le [x, y] \begin{bmatrix} a_{11} & a_{21} \\ a_{12} & a_{22} \end{bmatrix} = a_{11}x^2 + 2a_{12}xy + a_{22}y^2,$$

la cual se cumple dado que A es semidefinida positiva. Para asegurar que esta ecuación cuadrática se cumple, descomponiéndola de la forma

$$a_{11}\left(x+\frac{a_{12}}{a_{11}}y\right)^2+\left(a_{22}-\frac{a_{12}^2}{a_{11}}\right)y^2$$

dado que $a_{11} \ge 0$ por ser A semidefinida positiva, basta que $a_{11}a_{22} - a_{12}^2$ sea positivo; es decir, se ha de cumplir que $|a_{12}| \le \sqrt{a_{11}a_{22}}$. La afirmación 4 se deduce de 2.

Matrices simétricas indefinidas



Recordemos que una matriz A se dice indefinida si para algun vector $x \neq 0$ la forma cuadrática x^TAx es positiva y para otros negativa. Aunque una matriz simétrica indefinida puede factorizarse de la forma LDL^T , los elementos de L y D pueden tomar valores arbitrarios.

Sea
$$A = \begin{bmatrix} \epsilon & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}$$
, la factorización LDL^T es

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 1/\epsilon & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \epsilon & 0 \\ 0 & -1/\epsilon \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 1/\epsilon & 1 \end{bmatrix}^T$$

si $\epsilon \ll 1$ se producirán error de desbordamiento. Una forma de evitar este problema es utilizar pivotación, pero se destruiría la simetría de la matriz.

Matrices simétricas indefinidas



En primer lugar busquemos la factorización:

$$PAP^T = LTL^T$$

donde L es una matriz triangular inferior de diagonal unitaria, P representa una permutación tal que $|l_{ij}| \leq 1$ y T es un matriz tridiagonal de la forma

$$T = \begin{bmatrix} \alpha_1 & \beta_1 & 0 & \dots & 0 \\ \beta_1 & \alpha_2 & \ddots & \dots & 0 \\ 0 & \ddots & \ddots & \ddots & 0 \\ \vdots & 0 & \ddots & \ddots & \beta_{n-1} \\ 0 & 0 & \ddots & \beta_{n-1} & \alpha_n \end{bmatrix}$$

Matrices simétricas indefinidas



Mediante una factorización como esta, la resolución del sistema Ax=b constaría de las siguientes etapas:

- 1. Lz = Pb
- 2. Tw = z
- 3. $L^T y = w$
- 4. $x = P^T y$

Para resolver Tw=z se utiliza la eliminación gaussiana en su variante para matrices tridiagonales, proceso que requiere n operaciones de multiplicación/división y suma/resta.

Contenido



1. Matrices simétricas definidas positivas 1.1. Propiedades

2. Método de Parlett y Reid



Este método se basa en la eliminación gaussiana. Para analizar su mecánica, apliquémoslo a una matriz $A, 5 \times 5$, suponiendo que estamos en la etapa k=2.

Al comienzo de esta etapa, la matriz A tiene la forma

$$A^{(1)} = M_1 P_1 A P_1^T M_1^T = \begin{bmatrix} \alpha_1 & \beta_1 & 0 & 0 & 0 \\ \beta_1 & \alpha_2 & v_3 & v_4 & v_5 \\ 0 & v_3 & * & * & * \\ 0 & v_4 & * & * & * \\ 0 & v_5 & * & * & * \end{bmatrix}$$

donde P representa una permutación tal que los módulos de los elementos de la transformación o eliminación de Gauss M_1 están acotados superiormente por la unidad.



En esta etapa k=2 se busca el elemento del vector $[v_3,v_4,v_5]^T$ de mayor valor absoluto y se determina una permutación, que representaremos por \tilde{P}_2 , tal que

$$\tilde{P}_2 \begin{bmatrix} v_3 \\ v_4 \\ v_5 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \hat{v}_3 \\ \hat{v}_4 \\ \hat{v}_5 \end{bmatrix} \text{, donde } |\hat{v}|_3 = \max{\{|\hat{v}_3|, |\hat{v}_4|, |\hat{v}_5|\}}$$

Si \hat{v}_3 es cero, se hace $M_2=P_2=I$ y se pasa a la etapa k=3. Si no, se hace $P_2={\rm diag}(I_2,\bar{P}_2)$, es decir una matriz diagonal en dos bloques (el primero I_2 y el segundo \tilde{P}_2), y $M_2=I_5-\alpha_2e_3^T$ donde

$$\alpha_2 = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ \hat{v}_4/\hat{v}_3 \\ \hat{v}_5/\hat{v}_3 \end{bmatrix}$$



El resultado de esta etapa k=2 será una matriz $A^{(2)}$ de la forma

$$A^{(2)} = M_2 P_2 A^{(1)} P_2^T M_2^T = \begin{bmatrix} \alpha_1 & \beta_1 & 0 & 0 & 0 \\ \beta_1 & \alpha_2 & \hat{v}_3 & 0 & 0 \\ 0 & \hat{v}_3 & * & * & * \\ 0 & 0 & * & * & * \\ 0 & 0 & * & * & * \end{bmatrix}$$

Este proceso se completa en n-2 etapas al final de las cuales se obtiene la matriz tridiagonal que se deseaba:

$$T = A^{(n-2)} = (M_{n-2}P_{n-2}\cdots M_1P_1)A(M_{n-2}P_{n-2}\cdots M_1P_1)^T.$$

Si se hace $P=P_{n-2}\cdots P_1$ y $L=(M_{n-2}P_{n-2}\cdots M_1P_1P^T)^{-1}$, se puede comprobar que

$$PAP^T = LTL^T$$

La primera columna de L es e_1 ; las restantes k, k > 1 las forman los multiplicadores de M_{k-1} .



Ejemplo:

Aplicar el método de Parlett y Reid a

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 2 & 3 \\ 1 & 2 & 2 & 2 \\ 2 & 2 & 3 & 3 \\ 3 & 2 & 3 & 4 \end{bmatrix}$$

Solución: En la primera etapa se tiene que:

$$P_1 = [e_1, e_4, e_3, e_2]$$

$$M_1 = I_4 - \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 2/3 \\ 1/3 \end{bmatrix} [0, 1, 0, 0]$$

Solución (cont.)



$$A^{(1)} = M_1 P_1 A P_1^T M_1^T = \begin{bmatrix} 0 & 3 & 0 & 0 \\ 3 & 4 & 1/3 & 2/3 \\ 0 & 1/3 & 7/9 & 5/9 \\ 0 & 2/3 & 5/9 & 10/9 \end{bmatrix}$$

En la segunda:

$$P_2 = [e_1, e_2, e_4, e_3]$$

$$M_2 = I_4 - \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1/2 \end{bmatrix} [0, 0, 1, 0]$$

$$A^{(2)} = M_2 P_2 A^{(1)} P_2^T M_2^T = \begin{bmatrix} 0 & 3 & 0 & 0 \\ 3 & 4 & 2/3 & 0 \\ 0 & 2/3 & 10/9 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1/2 \end{bmatrix}$$

Solución (cont.)



En resumen, $PAP^T = TL^T$, donde:

$$P = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

$$L = (M_2 P_2 M_1 P_1 P^T)^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1/3 & 1 & 0 \\ 0 & 2/3 & 1/2 & 1 \end{bmatrix}$$

$$T = \begin{bmatrix} 0 & 3 & 0 & 0 \\ 3 & 4 & 2/3 & 0 \\ 0 & 2/3 & 10/9 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1/2 \end{bmatrix}$$



Para implementar de forma eficaz este método en ordenador hay que tener cuidado al calcular

$$A^{(k)} = M_k \left(P_k A^{(k-1)} P_k^T \right) M_k^T$$

Para apreciar las operaciones que implica esta fórmula, supongamos que $B=B^T$ es una matriz de orden n-k y que se desea obtener

$$B_{+} = \left(I - we_{1}^{T}\right) B \left(I - we_{1}^{T}\right)^{T}$$

donde $w \in \mathbb{R}^{n-k}$ y e_1 es la primera columna de I_{n-k} . Si se hace

$$u = Be_1 - \frac{b_{11}}{2}w,$$

la matriz simétrica B_+ es igual a $B-wu^T-uw^T$, la cual puede obtenerse realizando $(n-k)^2$ operaciones. Si esto se repite variando k de 1 a n-2, como es el caso del método de Parlett y Reid, el número total de operaciones que requiere el método es $O(n^3/3)$ multiplicaciones/divisiones y sumas/restas: dos veces más que las deseadas en principio.

Implementación Parlet-Reid I



```
function [L,T,P] = ParlettReid(A)
% function [L,T,P] = ParlettReid(A)
% Parlett-Reid factorization of a symmetric matrix.
% A is nxn and symmetric.
% L is nxn and unit lower triangular.
% T is nxn and tridiagonal.
% P is nxn and a permutation.
% PAP' = LTL'
% GVL4: Section 4.4.1
n = length(A):
L = eye(n,n); T = zeros(n,n); P = eye(n,n);
u = zeros(n,1); w = zeros(n,1);
T(1,1) = A(1,1); % alfa(1)
for k=1:n-2
  rows = k+1:n:
% Pivot computations . . .
```

Implementación Parlet-Reid II



```
[tau,p] = max(abs(A(rows,k)));
  kpiv = p+k:
 L([kpiv k+1],2:k) = L([k+1 kpiv],2:k);
 P([kpiv k+1],:) = P([k+1 kpiv],:);
 A([kpiv k+1],k:n) = A([k+1 kpiv],k:n):
 A(k:n,[kpiv,k+1]) = A(k:n,[k+1 kpiv]):
% Gauss vector computations ...
 w(rows) = A(rows,k);
 T(k+1,k+1) = A(k+1,k+1):
                                             % alpha(k+1)
 T(k+1,k) = w(k+1); T(k,k+1) = w(k+1);
                                         % beta(k)
  if tau >0
   w(k+2:n) = w(k+2:n)/w(k+1); w(k+1) = 0:
   L(k+2:n,k+1) = w(k+2:n);
  end
% The symmetric update . . .
 u(rows) = A(rows \cdot k+1) - (A(k+1,k+1)/2)*w(rows):
```

Implementación Parlet-Reid III



```
A(rows, rows) = A(rows, rows) - w(rows) * u(rows)' - u(rows) * w(rows)';
end
T(n,n-1) = A(n,n-1); T(n-1,n) = A(n-1,n);
                                                  \% beta(n-1)
T(n,n) = A(n,n);
                                                  % alpha(n)
```

Implementación Parlet-Reid I

 $fprintf('T\n'), disp(T)$



```
function ShowParlettReid(A)
% function ShowParlettReid(A)
% Illustrates the Partlett-Reid factorization for a symmetric matrix A.
\% A call of the form ShowParlettReid() generates a random 7x7 example.
if nargin==0
 n = 7:
 A = randn(n.n):
 A = A + A':
end
[L.T.P] = ParlettReid(A):
clc
fprintf('Parlett-Reid_Factorization\n\n')
fprintf('A\n').disp(A)
fprintf('P\n'), disp(P)
fprintf('L\n'), disp(L)
```

Implementación Parlet-Reid II



```
fprintf('||PAP''___LTL'''__||___%10.3e\n\n',norm(P*A*P' - L*T*L'))
```

Ejemplo:



Determine la factorización de Parlet-Reid de la siguiente matriz:

$$A = \left(\begin{array}{cccc} 5 & 2 & 9 & -6 \\ 2 & 5 & -6 & 9 \\ 9 & -6 & 5 & 2 \\ -6 & 9 & 2 & 5 \end{array}\right)$$

Ejemplo:



Determine la factorización de Parlet-Reid de la siguiente matriz:

$$A = \begin{pmatrix} 10 & 2 & 2 & -6 & 9 \\ 2 & 10 & 2 & -6 & 9 \\ 2 & 2 & 10 & -6 & 9 \\ -6 & -6 & -6 & 26 & 9 \\ 9 & 9 & 9 & 9 & -19 \end{pmatrix}$$

Ejemplo:



Determine la factorización de Parlet-Reid de la siguiente matriz:

$$A = \left(\begin{array}{cccc} 2 & 2 & 0 & -2 \\ 2 & 2 & -1 & -2 \\ 0 & -1 & 0 & -2 \\ -2 & -2 & -2 & 2 \end{array}\right)$$

Referencias





- Domínguez Jiménez, M. *Matrices: un modelo para las fotografías digitales*. Modelling in Science Education and Learning, 2011.
- Grossman, S., Álgebra Lineal, Mc Graw Hill, 2008.
- Burden, R. Faires, Douglas., Análisis Numérico. Grupo Editorial Iberoamericana, México, 1985.
- Demmel, J., Applied Numerical Linear Algebra. Siam, Philadelphia, , 1997.
- Matrix Computations, 4th Edition. G.H. Golub and C.F. Van Loan.
- Numerical methods for linear control systems. Biswa Datta.
- an introduction to Numerical Analysis. Atkinson, Kendal.

Bibliografía



A. Ramírez (UNI) Matrices indefinidas. Método de Parlet-Reid.