TRƯỜNG ĐẠI HỌC BÁCH KHOA HÀ NỘI VIỆN TOÁN ỨNG DỤNG VÀ TIN HỌC



BÁO CÁO GIẢI TÍCH SỐ

PHƯƠNG PHÁP DANILEVSKI TÌM VECTOR RIÊNG VÀ TRỊ RIÊNG

Giáng viên hướng dẫn: TS. Hà Thị Ngọc Yến

Sinh viên thực hiện: Bùi Quốc Bảo

Nguyễn Anh Tuấn

Lớp: KSTN Toán Tin K61

HÀ NỘI - 11/2020

Mục lục

1	Nhà	ắc lại một số kiến thức đại số tuyến tính	4
	1.1	Vector riêng và trị riêng của ma trận	4
	1.2	Hệ số của đa thức đặc trưng sử dụng khai triển trực tiếp	4
	1.3	Khai triển định thức của ma trận - khai triển Laplace	6
	1.4	Ma trận đồng dạng	6
	1.5	Tính chất	6
2	Tìn	n giá trị riêng bằng phương pháp Danilevski	8
	2.1	Ma trận Frobenius	9
		2.1.1 Khái niệm	9
		2.1.2 Da thức đặc trưng của ma trận Frobenius	9
	2.2	Phương pháp cho trường hợp lý tưởng	10
	2.3	Phương pháp cho các trường hợp đặc biệt	12
		2.3.1 Trường hợp 1	12
		2.3.2 Trường hợp 2	13
3	Tìn	n vector riêng bằng phương pháp Danilevski	15
	3.1	Phương pháp cho trường hợp lý tưởng	15
	3.2	Phương pháp cho trường hợp đặc biệt	16
		3.2.1 Trường hợp 1	16
		3.2.2 Trường hợp 2	16
		3.2.2.1 Trường hợp 2.1	18
		3.2.2.2 Trường hợp 2.2	19

4	4 Thuật toán và các kết quả số			
	4.1	Thuật toán	21	
	4.2	Kết quả số	23	
	Tài	liệu tham khảo	31	

Chương 1

Nhắc lại một số kiến thức đại số tuyến tính

1.1 Vector riêng và trị riêng của ma trận

Cho $A=(a_{ij})$ là ma trận vuông cỡ $n\times n$. Nếu $Au=\lambda u$, khi đó λ và u được gọi là giá trị riêng và vector riêng của ma trận A.

Giá trị riêng của A là nghiệm của đa thức đặc trưng :

$$K_A(\lambda) = \det(\lambda I_n - A)$$

chú $\circ : K_A(\lambda)$ là đa thức đơn biến (monic polynomial).

$$K_A(\lambda) = \lambda^n + p_1 \lambda^{n-1} + \dots + p_{n-1} \lambda + p_n$$

Vector riêng của A là nghiệm của hệ thuần nhất :

$$(\lambda I_n - A) X = \theta$$

1.2 Hệ số của đa thức đặc trưng sử dụng khai triển trực tiếp

Da thức đặc trưng của ma trận A được xác định như sau :

$$K_{A}(\lambda) = \det (\lambda I_{n} - A) = \begin{vmatrix} \lambda - a_{11} & -a_{12} & \dots & -a_{1n} \\ -a_{21} & \lambda - a_{22} & \dots & -a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ -a_{n1} & -a_{n2} & \dots & \lambda - a_{nn} \end{vmatrix}$$
$$= \lambda^{n} - \sigma_{1}\lambda^{n-1} + \sigma_{2}\lambda^{n-2} - \dots + (-1)^{n}\sigma_{n}$$

trong đó

$$\sigma_1 = \sum_{i=1}^n a_{ii} = \operatorname{trace}(A)$$

là tổng của các định thức con bậc 1 trên đường chéo chính của A,

$$\sigma_2 = \sum_{i < j} \left| \begin{array}{cc} a_{ii} & a_{ij} \\ a_{ji} & a_{jj} \end{array} \right|$$

là tổng của các định thức con bậc 2 trên đường chéo chính của A,

$$\sigma_3 = \sum_{i < j < k} \begin{vmatrix} a_{ii} & a_{ij} & a_{ik} \\ a_{ji} & a_{jj} & a_{jk} \\ a_{ki} & a_{kj} & a_{kk} \end{vmatrix}$$

là tổng của các định thức con bậc 3 trên đường chéo chính của A, và cứ như thế. Cuối cùng,

$$\sigma_n = \det(A)$$

<u>Nhận xét</u>: Có tất cả là $\binom{n}{k}$ định thức con bậc k trên đường chéo chính. Khi đó việc tính toán hệ số của đa thức đặc trưng tương đương với việc thực hiện:

$$\begin{pmatrix} n \\ 1 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} n \\ 2 \end{pmatrix} + \cdots + \begin{pmatrix} n \\ n \end{pmatrix} = 2^n - 1$$

phép tính.

1.3 Khai triển định thức của ma trận - khai triển Laplace

Phần bù đại số (i,j) của ma trận A là vô hướng C_{ij} xác định bởi :

$$C_{ij} = (-1)^{i+j} M_{ij}$$

trong đó, M_{ij} là định thức con của A tạo ra từ việc xóa hàng thứ i và cột thứ j .

Với $i,j\in\{1,2,\ldots,n\}.$ Khi đó định thức của |A| thỏa mãn:

$$|A| = a_{i1}C_{i1} + a_{i2}C_{i2} + \dots + a_{in}C_{in}$$

$$= a_{1j}C_{1j} + a_{2j}C_{2j} + \dots + a_{nj}C_{nj}$$

$$= \sum_{j'=1}^{n} a_{ij'}C_{ij'} = \sum_{i'=1}^{n} a_{i'j}C_{i'j}$$

các biểu thức trên lần lượt được gọi là khai triển Lalace theo hàng i và theo cột j của ma trân A.

1.4 Ma trận đồng dạng

Cho A và B là 2 ma trận vuông cấp n. A và B được gọi là đồng dạng với nhau nếu tồn tại ma trận T không suy biến $(\det T \neq 0)$ sao cho:

$$B = T^{-1}AT$$

ký hiệu: $A \sim B$

1.5 Tính chất

Cho A và B là 2 ma trận vuông. Ta có các tính chất sau:

- a) Nếu X là vector riêng của ma trận A ứng với trị riêng λ thì CX (C=const) cũng là vector riêng ứng với trị riêng λ đó.
 - b) Nếu $A \sim B$ thì $B \sim A$.

- c) Nếu $A \sim B, B \sim C$ thì $A \sim C$.
- d) Nếu $A\sim B$ thì A và B có cùng trị riêng. e) Nếu $A=\begin{bmatrix}B&D\\0&C\end{bmatrix}$ hoặc $A=\begin{bmatrix}B&0\\D&C\end{bmatrix}$ với B và C là các ma trận vuông, thì $\det A=\det B\cdot \det C$

Chương 2

Tìm giá trị riêng bằng phương pháp Danilevski

Ta thấy, để tìm giá trị riêng của một ma trận ta cần tìm đa thức đặc trưng của ma trận đó và từ đó tính nghiệm của đa thức. Phương pháp đơn giản nhất để tìm hệ số của đa thức đặc trưng đó là sử dụng khai triển trực tiếp (phần 1.2), tuy nhiên độ phức tạp của thuật toán sẽ là $2^n - 1$. Hay , khi sử dụng khai triển Laplace để tính định thức det $(\lambda I_n - A)$ ta cũng cần thực hiện n.n! phép tính.

Ý tưởng của phương pháp Danilevski là đưa ma trận ban đầu A về ma trận đồng dạng P mà việc tính đa thức đặc trưng của ma trậnP có thể dễ dàng thực hiện. Từ đó, tìm được trị riêng của P, đồng thời cũng là trị riêng của A (ma trận P là ma trận Frobenius) .

2.1 Ma trận Frobenius

2.1.1 Khái niệm

Ma trận Frobenius là ma trận có dạng:

$$P = \begin{pmatrix} p_1 & p_2 & p_3 & \dots & p_{n-1} & p_n \\ 1 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

2.1.2 Da thức đặc trưng của ma trận Frobenius

Ta đặt:

$$D_n = \det(P - \lambda E) = \begin{vmatrix} p_1 - \lambda & p_2 & p_3 & \dots & p_{n-1} & p_n \\ 1 & -\lambda & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 1 & -\lambda & \dots & 0 & 0 \\ & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 1 & -\lambda \end{vmatrix}$$

Sử dụng khai triển Laplace theo cột n, ta có:

$$D_n = p_n(-1)^{1+n} M_{1n} + (-\lambda)(-1)^{n+n} M_{nn}$$

với,

$$M_{1n} = \begin{vmatrix} 1 & -\lambda & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 1 & -\lambda & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & \dots & 0 & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & 1 \end{vmatrix}, \quad M_{nn} = \begin{vmatrix} p_1 - \lambda & p_2 & p_3 & \dots & p_{n-2} & p_{n-1} \\ 1 & -\lambda & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 1 & -\lambda & \dots & 0 & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 1 & -\lambda \end{vmatrix}$$

Dễ thấy,

$$M_{1n} = 1$$
 và $M_{nn} = D_{n-1}$

Nên ta có công thức truy hồi:

$$D_n = (-\lambda)D_{n-1} + (-1)^{n+1}p_n$$

Khai triển công thức truy hồi:

$$D_{n} = (-\lambda)D_{n-1} + (-1)^{n+1}p_{n}$$

$$= (-\lambda)\left[(-\lambda)D_{n-2} + (-1)^{n}p_{n-1}\right] + (-1)^{n+1}p_{n}$$

$$= (-\lambda)^{2}D_{n-2} + (-1)^{n}(-\lambda)p_{n-1} + (-1)^{n+1}p_{n}$$

$$= (-\lambda)^{3}D_{n-3} + (-1)^{n-1}(-\lambda)^{2}p_{n-2} + (-1)^{n}(-\lambda)p_{n-1} + (-1)^{n+1}p_{n}$$

$$= \dots = (-1)^{n}\left[\lambda^{n} - p_{1}\lambda^{n-1} - p_{2}\lambda^{n-2} - \dots - p_{n-1}\lambda - p_{n}\right]$$

2.2 Phương pháp cho trường hợp lý tưởng

Mục đích chung của phương pháp là đưa ma trận ban đầu, qua một số hữu hạn các bước về dạng của ma trận Frobenius. Trong trường hợp lý tưởng, ta giả sử các phần tử $a_{n-i,n-i-1}^{(i+1)}$ tại bước biến đổi thứ i+1 là khác không. Các bước thực hiện như sau:

<u>Bước 1:</u> Đặt ma trận ban đầu $A = A^{(1)}$

$$A^{(1)} = \begin{bmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \dots & a_{1,n-1}^{(1)} & a_{1,n}^{(1)} \\ a_{21}^{(1)} & a_{22}^{(1)} & \dots & a_{2,n-1}^{(1)} & a_{2,n}^{(1)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n-1,1}^{(1)} & a_{n-1,2}^{(1)} & \dots & a_{n-1,n-1}^{(1)} & a_{n-1,n}^{(1)} \\ a_{n,1}^{(1)} & a_{n,2}^{(1)} & \dots & a_{n,n-1}^{(1)} & a_{n,n}^{(1)} \end{bmatrix}$$

Đưa ma trận $A^{(1)}$ về ma trận đồng dạng $A^{(2)}$ $(A^{(1)} \sim A^{(2)})$, với ma trận $A^{(2)}$ có dạng như sau:

$$A^{(2)} = \begin{bmatrix} a_{11}^{(2)} & a_{12}^{(2)} & \dots & a_{1,n-1}^{(2)} & a_{1,n}^{(2)} \\ a_{21}^{(2)} & a_{22}^{(2)} & \dots & a_{2,n-1}^{(2)} & a_{2,n}^{(2)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n-1,1}^{(2)} & a_{n-1,2}^{(2)} & \dots & a_{n-1,n-1}^{(2)} & a_{n-1,n}^{(2)} \\ 0 & 0 & \dots & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

Ta có biến đổi $A^{(2)}=M_1A^{(1)}M_1^{-1}$, với các ma trận M_1,M_1^{-1} như sau:

$$M_1 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{n,n-1} & a_{nn} \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

và,

$$M_1^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ -\frac{a_{n1}^{(1)}}{a_{n,n-1}^{(1)}} & -\frac{a_{n2}^{(1)}}{a_{n,n-1}^{(1)}} & \dots & \frac{1}{a_{n,n-1}^{(1)}} & -\frac{a_{nn}^{(1)}}{a_{n,n-1}^{(1)}} \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

<u>Bước i:</u> Biến đổi ma trận $A^{(i)}$ thành ma trận $A^{(i+1)}$, với $A^{(i+1)} = M_i A^{(i)} M_i^{-1}$

$$M_{i} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 & \dots & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \dots & \vdots & \dots & \vdots & \vdots \\ a_{n-i+1,1}^{(i)} & a_{n-i+1,2}^{(i)} & \dots & a_{n-i+1,n-i}^{(i)} & \dots & a_{n-i+1,n-1}^{(i)} & a_{n-i+1,n}^{(i)} \\ \vdots & \vdots & \dots & \vdots & \dots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 0 & \dots & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

$$M_i^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \dots & \vdots & \dots & \vdots \\ -\frac{a_{n-i+1,1}^{(i)}}{a_{n-i+1,n-i}^{(i)}} & -\frac{a_{n-i+1,2}^{(i)}}{a_{n-i+1,n-i}^{(i)}} & \dots & -\frac{1}{a_{n-i+1,n-i}^{(i)}} & \dots & -\frac{a_{n-i+1,n}^{(i)}}{a_{n-i+1,n-i}^{(i)}} \\ \vdots & \vdots & \dots & \vdots & \dots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 0 & \dots & 1 \end{bmatrix}$$

Thực hiện n-1 lần các phép biến đổi như trên, ta thu được ma trận $A^{(n)}=P$ đồng dạng với ma trận ban đầu.

$$A^{(n)} = P = M_{n-1}A^{(n-1)}M_{n-1}^{-1} = M_{n-1}M_{n-2}A^{(n-2)}M_{n-2}^{-1}M_{n-1}^{-1}$$

$$= \dots =$$

$$= (M_{n-1}M_{n-2}\dots M_2M_1) A_n^{(1)} (M_1^{-1}M_2^{-1}\dots M_{n-2}^{-1}M_{n-1}^{-1})$$

Đặt
$$M=M_{n-1}M_{n-2}\dots M_2M_1$$
 thì
$$M^{-1}=(M_{n-1}M_{n-2}\dots M_2M_1)^{-1}=M_1^{-1}M_2^{-1}\dots M_{n-2}^{-1}M_{n-1}^{-1}$$
 Khi đó $P=A^{(n)}=MA^{(1)}M^{-1}=MAM^{-1}$ hay $P\sim A$

<u>Nhận xét:</u> Khối lượng phép tính từ A đến P cỡ $N=n^3-n^2$ phép nhân và chia. Rõ ràng, phương pháp Danilevski có khối lượng tính toán giảm hơn so với phương pháp thông thường .

2.3 Phương pháp cho các trường hợp đặc biệt

Ở trường hợp lý tưởng, ta giả thiết phần tử $a_{n-k+1,n-k}^{(k)}$ của ma trận $A^{(k)}$ khác không. Tuy nhiên, sau các phép biến đổi có thể xảy ra các trường hợp mà $a_{n-k+1,n-k}^{(k)}=0$. Ở phần này, ta sẽ đưa ra phương pháp để xử lý các trường hợp đặc biệt đó.

2.3.1 Trường hợp 1

Trong hàng n-k+1 của ma trận $A^{(k)}$ tồn tại phần tử $a^{(k)}_{n-k+1,j} \neq 0$ với j < n-k. Khi đó, ma trận $A^{(k)}$ có dạng

$$A^{(k)} = \begin{bmatrix} a_{11}^{(k)} & \dots & a_{1,j}^{(k)} & a_{1,j+1}^{(k)} & \dots & a_{1,n-k}^{(k)} & a_{1,n-k+1}^{(k)} & \dots & a_{1n}^{(k)} \\ a_{21}^{(k)} & \dots & a_{2,j}^{(k)} & a_{2,j+1}^{(k)} & \dots & a_{2,n-k}^{(k)} & a_{2,n-k+1}^{(k)} & \dots & a_{2n}^{(k)} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n-k,1}^{(k)} & \dots & a_{n-k,j}^{(k)} & a_{n-k,j+1}^{(k)} & \dots & a_{n-k,n-k}^{(k)} & a_{n-k,n-k+1}^{(k)} & \dots & a_{n-k,n}^{(k)} \\ 0 & \dots & a_{n-k+1,j}^{(k)} & 0 & \dots & 0 & a_{n-k+1,n-k+1}^{(k)} & \dots & a_{n-k+1,n}^{(k)} \\ 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & 0 \end{bmatrix}$$

Trong trường hợp này, ta hoán vị cột j và cột n-k, hàng j và hàng n-k sẽ thu được một ma trận mới $\bar{A}^{(k)}=CA^{(k)}C^{-1}$ đồng dạng với ma trận $A^{(k)}$ ban đầu. Với ma trận C như sau $(C=C^{-1})$:

$$C = \begin{bmatrix} 1_{1,1} & 0_{1,2} & \dots & 0_{1,j-1} & 0_{1,n-k} & 0_{1,j+1} & \dots & 0_{1,n-k-1} & 0_{1,j} & \dots & 0_{1,n} \\ 0_{2,1} & 1_{2,2} & \dots & 0_{2,j-1} & 0_{2,n-k} & 0_{2,j+1} & \dots & 0_{2,n-k-1} & 0_{2,j} & \dots & 0_{2,k} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0_{j-1,1} & 0 & \dots & 1_{j-1,j-1} & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0_{j,1} & 0 & \dots & 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & 1_{j,j} & \dots & 0 \\ 0_{j+1,1} & 0 & \dots & 0 & 0 & 1_{j+1,j+1} & \dots & 0 & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0_{n-k,1} & 0 & \dots & 0 & 1_{n-k,n-k} & 0 & \dots & 0 & 0 & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0_{n,1} & 0 & \dots & 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & 1_{n,n} \end{bmatrix}$$

Dễ thấy, ma trận $\bar{A}^{(k)}$ có phần tử $\bar{a}_{n-k+1,n-k}^{(k)} \neq 0$ thoả mãn để tiếp tục biến đổi theo phương pháp trong trường hợp lý tưởng.

2.3.2 Trường hợp 2

Ta xét trường hợp các phần tử hàng n-k+1 đúng trước phần tử $a_{n-k+1,n-k}^{(k)}$ đều bằng không. Hay $a_{j,n-k}^{(k)}=0 \ \forall \ j=1,n-k.$

Ma trận $A^{(k)}$ khi đó có dạng:

$$A^{(k)} = \begin{bmatrix} a_{11}^{(k)} & \dots & a_{1,n-k-1}^{(k)} & a_{1,n-k}^{(k)} & a_{1,n-k+1}^{(k)} & \dots & a_{1,n-1}^{(k)} & a_{1,n}^{(k)} \\ a_{21}^{(k)} & \dots & a_{2,n-k-1}^{(k)} & a_{2,n-k}^{(k)} & a_{2,n-k+1}^{(k)} & \dots & a_{2,n-1}^{(k)} & a_{2,n}^{(k)} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{n-k,1}^{(k)} & \dots & a_{n-k,n-k-1}^{(k)} & a_{n-k,n-k}^{(k)} & a_{n-k,n-k+1}^{(k)} & \dots & a_{n-k,n-1}^{(k)} & a_{n-k,n}^{(k)} \\ 0 & \dots & 0 & 0 & a_{n-k+1,n-k+1}^{(k)} & \dots & a_{n-k+1,n-1}^{(k)} & a_{n-k+1,n}^{(k)} \\ 0 & \dots & 0 & 0 & 1 & \dots & 0 & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & \dots & 0 & 0 & 0 & \dots & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

Ta có thể biểu diễn ma trận $A^{(k)}$ thành ma trận khối như sau:

$$A^{(k)} = \begin{bmatrix} A^{(k1)} & A^{(k2)} \\ 0 & A^{(k3)} \end{bmatrix}$$

Với:

$$A^{(k1)} = \begin{bmatrix} a_{11}^{(k)} & \dots & a_{1,n-k-1}^{(k)} & a_{1,n-k}^{(k)} \\ a_{21}^{(k)} & \dots & a_{2,n-k-1}^{(k)} & a_{2,n-k}^{(k)} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{n-k,1}^{(k)} & \dots & a_{n-k,n-k-1}^{(k)} & a_{n-k,n-k}^{(k)} \end{bmatrix},$$

$$A^{(k2)} = \begin{bmatrix} a_{n-k,1}^{(k)} & \dots & a_{n-k,n-k-1}^{(k)} & a_{n-k,n-k}^{(k)} \\ a_{1,n-k+1}^{(k)} & \dots & a_{1,n-1}^{(k)} & a_{1,n}^{(k)} \\ a_{2,n-k+1}^{(k)} & \dots & a_{2,n-1}^{(k)} & a_{2,n}^{(k)} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{n-k,n-k+1}^{(k)} & \dots & a_{n-k,n-1}^{(k)} & a_{n-k,n}^{(k)} \end{bmatrix}$$

và,

$$A^{(k3)} = \begin{bmatrix} a_{n-k+1,n-k+1}^{(k)} & \dots & a_{n-k+1,n-1}^{(k)} & a_{n-k+1,n}^{(k)} \\ 1 & \dots & 0 & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & \dots & 1 & 0 \end{bmatrix}, \quad 0 = \begin{bmatrix} 0 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & \dots & 0 & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

Ta thấy $A^{(k3)}$ là một ma trận Frobenius cấp k, và từ tính chất (1.5e) ta tiếp tục biến đổi theo phương pháp Danilevski với ma trận $A^{(k1)}$ vuông có cấp n-k. Từ đó, thu được trị riêng của ma trận A bao gồm các trị riêng của $A^{(k1)}$ và $A^{(k3)}$

Chương 3

Tìm vector riêng bằng phương pháp Danilevski

3.1 Phương pháp cho trường hợp lý tưởng

Giả sử Y là vectơ riêng ứng với trị riêng λ của ma trận P. Khi đó, λ cũng là trị riêng của ma trận A, ta có:

$$MAM^{-1}Y = \lambda Y \Leftrightarrow AM^{-1}Y = \lambda M^{-1}Y$$

Đặt
$$X = M^{-1}Y = (M_{n-1}M_{n-2}\dots M_2M_1)^{-1}Y$$
 hay $X = (M_1^{-1}M_2^{-1}\dots M_{n-1}^{-1})Y$

$$\Rightarrow AX = \lambda X$$

Vậy $X = (M_1^{-1}M_2^{-1}\dots M_{n-1}^{-1})Y$ là vector riêng Y ứng với trị riêng λ của ma trận A Ta cần tìm vector riêng của ma trận P, ta có:

$$PY = \lambda Y \text{ v\'oi } Y = (y_1, y_2, \dots, y_n)^t,$$

$$\Leftrightarrow \begin{bmatrix} p_1 & p_2 & \dots & p_{n-1} & p_n \\ 1 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix} = \lambda \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} p_1 y_1 + p_2 y_2 + \ldots + p_n y_n = \lambda y_1 \\ y_1 = \lambda y_2 \\ y_2 = \lambda y_3 \\ \ldots \\ y_{n-2} = \lambda y_{n-1} \\ y_{n-1} = \lambda y_n \end{cases}$$

Ta có thể chọn $y_n = 1$, suy ra: $Y = (\lambda^{n-1}, \lambda^{n-2}, \dots, \lambda, 1)^t$. Từ đó, ta sẽ thu được vecto riêng X ứng với trị riêng λ của ma trận A.

3.2 Phương pháp cho trường hợp đặc biệt

3.2.1 Trường hợp 1

Trong hàng n - k + 1 của ma trận $A^{(k)}$ tồn tại phần tử $a_{n-k+1,j}^{(k)} \neq 0$ với j < n - k. Khi đó, vector riêng của A như sau:

$$X = M^{-1}Y = (M_1^{-1}M_2^{-1}\dots C\dots M_{n-1}^{-1})Y$$

với ma trận C được cho như ở mục (2.3.1).

3.2.2 Trường hợp 2

Ta xét trường hợp các phần tử hàng n-k+1 đứng trước phần tử $a_{n-k+1,n-k}^{(k)}$ đều bằng không. Hay $a_{j,n-k}^{(k)}=0 \; \forall \; j=1,n-k.$

Như đã trình bày ở phần (2.3.2), ma trận $A^{(k)}$ có dạng ma trận khối như sau:

$$A^{(k)} = \begin{bmatrix} A^{(k1)} & A^{(k2)} \\ 0 & A^{(k3)} \end{bmatrix}$$

Ta sẽ có gắng triệt tiêu ma trận $A^{(k2)}$ với phép biến đổi đồng dạng. Giả sử ta muốn triệt tiêu cột q (q < n) của ma trận $A^{(k)}$ (nằm trong ma trận $A^{(k2)}$).

Biến đổi đồng dạng $\hat{A}^{(k)} = S_q A^{(k)} S_q^{-1}$ với:

$$c$$
ột $q+1$

$$S_q = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & \dots & -a_{1q} & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & \dots & -a_{2q} & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & \dots & -a_{3q} & \dots & 0 & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & -a_{n-k+1,q} & \dots & 0 & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & \dots & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & \dots & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

và,

$$S_q^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & \dots & a_{1q} & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & \dots & a_{2q} & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & \dots & a_{3q} & \dots & 0 & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & a_{n-k+1,q} & \dots & 0 & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & \dots & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & \dots & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

Tiếp tục biến đổi các cột như trên đến cột thứ n-1, ta thu được ma trận như sau:

$$\hat{A}^{(k)} = \begin{bmatrix} a_{11}^{(k)} & \dots & a_{1,n-k-1}^{(k)} & a_{1,n-k}^{(k)} & 0 & \dots & 0 & b_{1,n}^{(k)} \\ a_{21}^{(k)} & \dots & a_{2,n-k-1}^{(k)} & a_{2,n-k}^{(k)} & 0 & \dots & 0 & b_{2,n}^{(k)} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{n-k,1}^{(k)} & \dots & a_{n-k,n-k-1}^{(k)} & a_{n-k,n-k}^{(k)} & 0 & \dots & 0 & b_{n-k,n}^{(k)} \\ 0 & \dots & 0 & 0 & a_{n-k+1,n-k+1}^{(k)} & \dots & a_{n-k+1,n-1}^{(k)} & a_{n-k+1,n}^{(k)} \\ 0 & \dots & 0 & 0 & 1 & \dots & 0 & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & \dots & 0 & 0 & 0 & \dots & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

Tại đây, ta lại xét 2 trường hợp sau:

- $\bullet \quad b_{j,n}^{(k)} = 0 \ \forall \ j = \overline{1, n-k}$
- Tồn tại j sao cho $b_{j,n}^{(k)} \neq 0$

3.2.2.1 Trường hợp 2.1

Với $b_{j,n}^{(k)}=0 \; \forall \; j=\overline{1,n-k},$ khi đó, ma trận $A^{(k)}$ có dạng:

$$A^{(k)} = \begin{bmatrix} A^{(k1)} & 0\\ 0 & A^{(k3)} \end{bmatrix}$$

Ta có $A^{(k3)}$ là một ma trận Frobenius. Ta tiếp tục thực hiện phương pháp Danilevski để đưa ma trận $A^{(k1)}$ về dạng ma trận Frobenius.

Cuối cùng, ma trận A ban đầu sẽ được biến đổi thành một ma trận khối Frobenius có dạng:

$$P = \begin{bmatrix} P_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & P_2 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & P_m \end{bmatrix}$$

• Ta xây đựng cách tìm vector riêng của ma trận khối P như sau: Giả sử $Y = (y_1, y_2, \dots, y_m)^t$ là vector riêng ứng với trị riêng λ của ma trận P. Với y_i là các vecto có cấp tương ứng với các ma trận $P_i \ \forall \ i = \overline{1,m}$

Ta có:

$$\begin{bmatrix} P_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & P_2 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & P_m \end{bmatrix} \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_m \end{bmatrix} = \lambda \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_m \end{bmatrix}$$

Mặt khác, ta lại có:

$$\begin{bmatrix} P_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & P_2 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & P_m \end{bmatrix} \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_m \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} P_1 y_1 \\ P_2 y_2 \\ \vdots \\ P_m y_m \end{bmatrix}$$

Nên:

$$P_i y_i = \lambda y_i \ \forall \ i = \overline{1, m}$$

Nếu λ không phải là trị riêng của P_i suy ra $y_i = 0$. Mặt khác, vì λ là trị riêng của ma trận P nên tồn tại "ít nhất" một ma trận P_i nào đó nhận λ làm trị riêng.

Giả sử λ là trị riêng của các ma trận $P_{m_1}, P_{m_2}, \dots, P_{m_k}, y_{m_i}$ là các vector riêng ứng với trị riêng λ của ma trận P_{m_i} .

Khi đó ta xây dựng các vector riêng của P ứng với trị riêng λ như sau:

$$v_{m_i} = \begin{bmatrix} 0 \\ \dots \\ y_{m_i} \\ \dots \\ 0 \end{bmatrix}$$

Việc tìm vector riêng x_{m_i} úng với trị riêng λ của ma trận A ban đầu, ta vẫn thực hiện tưng tụ như (3.1).

3.2.2.2 Trường hợp 2.2

Nếu $\exists j$ sao cho : $b_{j,n}^{(k)} \neq 0$ $\left(b_{j,n}^{(k)} \text{ là phần tử đầu tiên khác } 0 \text{ đi từ dưới lên trên}\right)$. Ta xây dựng ma trận U_j như sau:

Phần khối ma trận chuyển hàng (cột) có cấp n-j+1. Dễ thấy, ma trận nghịch đảo của ma trận U_j là ma trận chuyển vị của nó:

$$U_j^{-1} = U_j^T$$

Thực hiện phép gán: $\hat{A}^{(k)} = U_j A^{(k)} U_j^T$, bắt đầu vòng lặp mới, thực hiện biến đổi lại từ đầu $\hat{A}^{(k)}$ sử dụng phương pháp Danilevski.

Chương 4

Thuật toán và các kết quả số

4.1 Thuật toán

Áp dụng các kiến thức lý thuyết đã trình bày ở trên, ta xây dựng thuật toán Danilevski tìm trị riêng và vector riêng như sau:

Algorithm 1 Danilevski

```
1: Danilevski(A):
 2:
          list\_eigenvalues = []
 3:
          list\_eigenvectors = []
 4:
          n=A.shape[0] \\
 5:
          m = n
 6:
          k = n
 7:
          back = eye(n)
 8:
          while k > 1:
 9:
               if A[k, k-1]! = 0:
10:
                    A, inverseM = findSimpleA(A, k)
11:
                    back = back * inverseM
12:
               else:
13:
                    non = False
14:
                    # Tìm A[k,j]
15:
                    for j = 1, 2, ..., k - 2:
16:
                        if A[k, j]! = 0:
17:
                             + Hoán vị cột j<br/> và cột k-1 của ma trận {\bf A}
                             + Hoán vị hàng <br/>j và hàng k-1 của ma trận {\bf A}
18:
19:
                             + Hoán vị cột j<br/> và cột k-1 của ma trận back
20:
                             k = k + 1
21:
                             \mathrm{non} = \mathrm{True}
22:
                             break
```

```
23:
                  if not non:
24:
                       \# Khử cột từ k đến m-1
25:
                      for j = k, k + 1, ..., m - 1:
26:
                           + Tìm M, M1 khử cột j<br/> của ma trận A
27:
                           + A = M * A * M1
28:
                           + back = back*M1
29:
                      tt = False
30:
                      for j = k - 1, k - 2, ..., 1:
                       \# Tìm b khác 0
31:
32:
                           if A[j, m]! = 0:
33:
                               + Tìm ma trận U va U nghịch đảo
34:
                               A = U * A * U'
35:
                               back = back*U'
36:
                               k = m + 1
37:
                               tt = True
38:
                               break
39:
                      if tt == False:
                           X = A[k:m,k:m]
40:
41:
                           t = X.shape[0]
42:
                           lamda = findValue(X)
43:
                           list\_eigenvalues.append(lamda)
44:
                           + Với mỗi trị riêng trong lamda:
45:
                               + Tìm vector riêng y của ma trận Frobenius \mathbf X
                               + Tìm vector riêng x của ma trận A ban đầu
46:
47:
                               list\_eigenvectors.append(x)
48:
                           m = k
49:
                           A = A[1:m, 1:m]
50:
                           back = eye(m)
             k = k - 1
51:
52:
         lam = findValue(A)
53:
         list\_eigenvalues.append(lam)
54:
         + Với mỗi trị riêng trong lam:
55:
              + Tìm vector riêng y của ma trận Frobenius A
56:
             + Tìm vector riêng x của ma trận A ban đầu
57:
             list\_eigenvectors.append(x)
```

4.2 Kết quả số

Ví dụ 4.2.1

Tìm trị riêng và vector riêng của ma trận sau:

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 4 & 16 \\ 2 & 7 & 25 & 125 \\ 4 & 25 & -3 & 81 \\ 16 & 125 & 81 & -111 \end{pmatrix}$$

Ta có các bước giải của phương pháp Danilevski như sau:

```
A 0 =
[[ 1
          2
              4
                 16]
        7
             25 125]
       25
             -3
                  81]
   16 125
             81 -111]]
Simple case
A 1 =
[[ 2.09876543e-01 -4.17283951e+00 4.93827160e-02 2.14814815e+01]
 [-2.93827160e+00 -3.15802469e+01 3.08641975e-01 1.59259259e+02]
 [ 8.07407407e+00 -1.61429630e+03 -7.46296296e+01 2.64791111e+04] [ 0.00000000e+00 0.00000000e+00 1.00000000e+00 1.42108547e-14]]
Simple case
A 2 =
[[ 1.89005644e-01 2.58492788e-03 2.42294927e-01 -4.69651111e+01]
 [ 4.99974827e+03 -1.06189006e+02 2.36260057e+04 5.78746035e+05]
 [ 0.00000000e+00 1.00000000e+00 0.00000000e+00 -3.63797881e-12]
 [ 0.00000000e+00 0.00000000e+00 1.00000000e+00 1.42108547e-14]]
Simple case
**************************
A 3 =
[[-1.06000000e+02 2.36590000e+04 5.75492000e+05 -3.44200000e+05]
[ 1.00000000e+00 0.00000000e+00 0.00000000e+00 0.00000000e+00]
 [ 0.00000000e+00 1.00000000e+00 0.00000000e+00 -3.63797881e-12]
 [ 0.00000000e+00 0.00000000e+00 1.00000000e+00 1.42108547e-14]]
```

Kết quả thu được như sau:

```
Vector rieng cua:
                  -206.87706426657527
[[-0.06538821]
[-0.54536325]
[-0.32914132]
[ 1.
          ]]
Vector rieng cua:
                  -23.086712601608887
[[ 2.19890733]
 [ 17.1510161 ]
[-25.81662027]
[ 1.
        ]]
Vector rieng cua:
                  0.5841075540698107
[[-118.50791328]
   15.78293687]
    0.43016805]
              ]]
                  123.37966931411435
Vector rieng cua:
[[0.18084432]
 [1.2700577]
 [0.89788825]
 [1.
           ]]
```

Ví dụ 4.2.2

Tìm trị riêng và vector riêng của ma trận sau:

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 6 & 7 & 8 \\ 3 & 7 & 0 & 0 \\ 4 & 8 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

Ta có các bước giải của phương pháp Danilevski như sau:

```
A 0 =
[[1 2 3 4]
 [2 6 7 8]
 [3 7 0 0]
 [4 8 0 1]]
Case 1
Doi vi tri cot:
[[0 7 3 0]
 [7 6 2 8]
 [3 2 1 4]
 [0 8 4 1]]
Simple case
A 1 =
          0.75 -0.75]
[[ 0. 1.
      2.
          0.5 7.5]
 [ 7.
           6. 75. ]
 [68.
     16.
 [ 0.
       0.
           1.
                0. ]]
Simple case
*****************************
[[-4.2500e+00 6.2500e-02 3.7500e-01 -5.4375e+00]
[-3.1300e+02 1.2250e+01 9.6500e+01 -3.9975e+02]
[ 0.0000e+00 1.0000e+00 0.0000e+00 0.0000e+00]
[ 0.0000e+00  0.0000e+00  1.0000e+00  0.0000e+00]]
Simple case
A 3 =
[[ 8. 129. -107.
                 3.]
[ 1. 0. 0.
                 0.]
   0.
         1. 0.
                 0.]
            1.
       0.
   0.
                 0.]]
```

Kết quả thu được như sau:

```
Vector rieng cua: -8.552000310353327
[[-0.52065297]
 [-0.93367355]
 [ 0.94687482]
[ 1.
            ]]
Vector rieng cua:
                   0.029057125094363694
[[-1.62545157]
 [ 0.69135792]
 [-1.26816508]
[ 1.
        ]]
Vector rieng cua:
                   0.766185720044297
[[ 1.15292158]
 [-0.60568758]
 [-1.01939813]
 [ 1.
             11
Vector rieng cua:
                  15.756757465214665
[[0.64014782]
 [1.52452078]
 [0.79915483]
 [1.
            ]]
```

Ví dụ 4.2.3

Tìm trị riêng và vector riêng của ma trận sau:

$$A = \begin{pmatrix} 2 & 1 & 0 \\ 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

Ta có các bước giải của phương pháp Danilevski như sau:

```
A 1 =
[[2 1]
[0 2]]
Case 2
*******************************
Bien doi ve dang co cot n - b(i,n)
A 2 =
[[2 1]
[0 2]]
Case 2.2
Nhan A 2 voi U(3)
[[2. 0.]
[1. 2.]]
A 1 =
[[2. 0.]
[1. 2.]]
Simple case
A 2 =
[[ 4. -4.]
[ 1. 0.]]
 Kết quả thu được như sau:
Vector rieng cua: 1.0
[[0.]
[0.]
[1.]]
Vector rieng cua: 2.0
[[1.]
[0.]
 [0.]]
Vector rieng cua: 2.0
[[1.]
 [0.]
```

Ví dụ 4.2.4

[0.]]

Tìm trị riêng và vector riêng của ma trận sau:

$$A = \begin{pmatrix} -2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & -2 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & -2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & -2 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & -2 \end{pmatrix}$$

Ta có các bước giải của phương pháp Danilevski như sau:

```
A 0
[[-2 1 0 0 0]
[1-2 1 0
          0]
[01-210]
[001-21]
[0000-2]]
Case 2
**************************
Bien doi ve dang co cot n - b(i,n)
[[-2 1 0 0 0]
[1-2 1 0 0]
[0 1 -2 1 0]
[0 0 1 -2 1]
[0000-2]]
Case 2.2
*************************
Nhan A 1 voi U(5)
[[-2. 1. 0. 0. 0.]
[ 1. -2. 1. 0. 0.]
[ 0. 1. -2. 0. 1.]
[0. 0. 0. -2. 0.]
[ 0. 0. 1. 1. -2.]]
                *****************
A 0 =
[[-2. 1. 0. 0. 0.]
[ 1. -2. 1. 0. 0.]
[ 0. 1. -2. 0. 1.]
[ 0. 0. 0. -2. 0.]
[ 0. 0. 1. 1. -2.]]
Simple case
*************************
A 1 =
[[-2. 1. 0. 0. 0.]
[ 1. -2. 1. 0. 0.]
[ 0. 1. -2. 0. 1.]
[ 0. 1. 0. -4. -3.]
[ 0. 0. 0. 1. 0.]]
Case 1
**************************
Doi vi tri cot:
[[-2. 0. 1. 0. 0.]
[ 0. -2. 1. 0. 1.]
[ 1. 1. -2. 0. 0.]
[ 0. 0.
      1. -4. -3.]
[ 0. 0.
      0. 1. 0.]]
Simple case
```

```
A 2 =
[[ -2.
    0. 1. 4. 3.]
[ 0.
    -2.
       1. 4. 4.]
[ 1. 1.
       -6. -11. -6.]
[ 0.
    0.
       1. 0. 0.]
[ 0.
        0. 1. 0.]]
    0.
Simple case
***************************
A 3 =
[[ -2. 0. 1. 4. 3.]
[ 0. -8. -21. -20. -5.]
[ 0. 1. 0. 0. 0.]
[ 0. 0. 1. 0. 0.]
[ 0. 0. 0. 1. 0.]]
Case 2
Bien doi ve dang co cot n - b(i,n)
A 4 =
[ 0. -8. -21. -20. -5.]
[ 0. 1. 0. 0
[[ -2. 0.
[ 0. 0.
[ 0. 0.
          0.
             0.]
       1.
       0. 1. 0.]]
Case 2.2
************************
Nhan A 4 voi U(5)
[[ -8. -21. -20. -5. 0.]
[ 1. 0. 0. 0. 0.]
[ 0. 1. 0. 0. 0.]
[ 0. 0.
       1. 0. 0.]
[ 0. 0. 0. -1. -2.]]
****************************
A 0 =
[[ -8. -21. -20. -5. 0.]
[ 1. 0.
          0.
       0.
              0.]
[ 0. 1.
       0.
          0. 0.]
[ 0. 0.
       1.
          0. 0.]
[ 0. 0.
        0. -1. -2.]]
Simple case
A 1 =
[[ -8. -21. -20. 5. 10.]
[ 1. 0. 0. 0. 0.]
[ 0. 1. 0. 0. 0.]
[ 0. 0. -1. -2. 0.]
[ 0. 0. 0. 1. 0.]]
Simple case
```

```
A 2 =
[[ -8. -21. 20. 45. 10.]
 [ 1. 0. 0. 0. 0.]
 [ 0. -1. -2. 0. 0.]
 [ 0. 0. 1. 0. 0.]
 [ 0. 0.
          0. 1.
                    0.]]
Simple case
***************************
A 3 =
[[-8. 21. 62. 45. 10.]
 [-1. -2. 0. 0. 0.]
 [ 0. 1. 0. 0. 0.]
 [ 0. 0. 1. 0. 0.]
 [ 0. 0. 0. 1. 0.]]
Simple case
*************************
A 4 =
[[-10. -37. -62. -45. -10.]
[ 1. 0. 0. 0. 0.]
[ 0. 1. 0. 0. 0.]
 [ 0. 0.
          1. 0. 0.]
[ 0. 0. 0. 1. 0.]]
  Kết quả thu được như sau:
Vector rieng cua: -3.6180340018430295
[[-1.61803403e+00]
[ 2.61803408e+00]
[-2.61803413e+00]
[ 1.61803400e+00]
[ 9.47428020e-08]]
Vector rieng cua: -2.6180339643220423
[[ 6.18034019e-01]
[-3.81966015e-01]
[-3.81966049e-01]
[ 6.18033964e-01]
[ 6.75169360e-08]]
Vector rieng cua: -2.0
[[ 1.]
 [ 0.]
 [-1.]
 [ 0.]
 [ 1.]]
Vector rieng cua: -1.3819660245211556
[[ 6.18034005e-01]
[ 3.81966013e-01]
 [-3.81966032e-01]
[-6.18033975e-01]
[ 3.66802837e-08]]
Vector rieng cua: -0.38196600931377245
[[-1.61803400e+00]
 [-2.61803400e+00]
 [-2.61803401e+00]
 [-1.61803399e+00]
 [ 1.40114356e-08]]
```

Tài liệu tham khảo

Tiếng Anh:

[1] Massoud Malek, *Characteristic Polynomial*, California State University, East Bay

Tiếng Việt:

[2] Lê Trọng Vinh, Giải tích số, Đại học bách khoa Hà Nội, Hà Nội, 2007