# Vietnamese Mathematical Olympiad for High School- & College Students Olympic Toán Học Học Sinh & Sinh Viên Toàn Quốc (VMC)

## Nguyễn Quản Bá Hồng\*

#### Ngày 8 tháng 2 năm 2025

#### Tóm tắt nội dung

This text is a part of the series Some Topics in Advanced STEM & Beyond: URL: https://nqbh.github.io/advanced\_STEM/.
Latest version:

• Vietnamese Mathematical Olympiad for High School- & College Students (VMC) – Olympic Toán Học Học Sinh & Sinh Viên Toàn Quốc.

PDF: URL: https://github.com/NQBH/advanced\_STEM\_beyond/blob/main/VMC/NQBH\_VMC.pdf. TFX: URL: https://github.com/NQBH/advanced\_STEM\_beyond/blob/main/VMC/NQBH\_VMC.tex.

### Mục lục

1	Preliminaries – Kiến thức chuẩn bị
2	Algebra – Đại Số
	2.1 Matrix – Ma trận
	2.1.1 Determinant of a matrix – Định thức của ma trận
	2.1.2 Rank of a matrix – Hạng của ma trận
	2.1.3 System of linear equations – Hệ phương trình tuyến tính
	2.2 Vector space – Không gian vector
3	Analysis – Giải Tích
	3.1 Sequence – Dãy số
	3.2 Integral – Tích phân
4	Miscellaneous
	Miscellaneous4.1 Contributors
T	ài liêu

## 1 Preliminaries – Kiến thức chuẩn bị

#### Resources - Tài nguyên.

- 1. [Khả09]. Phan Huy Khải. Các Chuyên Đề Số Học Bồi Dưỡng Học Sinh Giỏi Toán Trung Học. Chuyên Đề 2: Số Học & Dãy Số.
- 2. VMS HỘI TOÁN HỌC VIỆT NAM. Kỷ Yếu Kỳ Thi Olympic Toán Học Sinh Viên-Học Sinh Lần 28.
- 3. VMS HỘI TOÁN HỌC VIỆT NAM. Kỷ Yếu Kỳ Thi Olympic Toán Học Sinh Viên-Học Sinh Lần 29. Huế, 2-8.4.2023.

## 2 Algebra – Đại Số

#### Resources - Tài nguyên.

- 1. BÙI XUÂN HẢI, TRẦN NGỌC HỘI, TRỊNH THANH ĐÈO, LÊ VĂN LUYỆN. Đại Số Tuyến Tính & Ứng Dụng. Tập 1. HCMUS.
- 2. [Hoa06]. Lê Tuấn Hoa. Đại Số Tuyến Tính Qua Các Ví Dụ & Bài Tập.
- 3. [Hum22]. NGUYỄN HỮU VIỆT HƯNG. Đại Số Tuyến Tính. HNUS.
- 4. [Tru02]. Ngô Việt Trung. Giáo Trình Đại Số Tuyến Tính.

<sup>\*</sup>A Scientist & Creative Artist Wannabe. E-mail: nguyenquanbahong@gmail.com. Bến Tre City, Việt Nam.

### 2.1 Matrix – Ma trận

#### Resources - Tài nguyên.

1. [Hoa06]. Lê Tuấn Hoa. Đại Số Tuyến Tính Qua Các Ví Du & Bài Tâp. Chạp. 2: Ma trân.

#### 2.1.1 Determinant of a matrix – Đinh thức của ma trân

**Định nghĩa 1.** Định thức của 1 ma trận  $A = (a_{ij})_{n \times n}$  với các yếu tố trong trường  $\mathbb{F}$ , được ký hiệu bởi det A hoặc |A|, là phần tử det  $A := \sum_{\sigma \in S_n} \operatorname{sgn}(\sigma) a_{\sigma(1)1} \cdots a_{\sigma(n)n}$  của trường  $\mathbb{F}$ . Nếu A là 1 ma trận vuông cỡ n thì det A được gọi là 1 định thức cỡ n. Tổng ở về phải của đẳng thức này có tất cả  $|S_n| = n!$  số hạng.

**Ví dụ 1.** (a) Định thức cỡ 1:  $\det(a) = a$ ,  $\forall a \in \mathbb{F}$ . (b) Định thức cỡ 2:

$$\det \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix} = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{vmatrix} = a_{11}a_{22} - a_{21}a_{12}.$$

(c) Định thức cỡ 3:

$$\det \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{pmatrix} = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{vmatrix} = a_{11}a_{22}a_{33} + a_{21}a_{32}a_{13} + a_{31}a_{12}a_{23} - a_{11}a_{32}a_{23} - a_{21}a_{12}a_{33} - a_{31}a_{22}a_{13}.$$

Trên thực tế, không trực tiếp dùng định nghĩa để tính các định thức cỡ n > 3 vì việc này quá phức tạp. Gọi  $\mathbf{a}_j \in \mathbb{F}^n$  là vector cột thứ j của ma trận A, & coi det A là 1 hàm của n vector  $\mathbf{a}_1, \ldots, \mathbf{a}_n$ . Viết det  $A = \det(\mathbf{a}_1, \ldots, \mathbf{a}_n)$ .

Định lý 1 (3 tính chất cơ bản của định thức). (i) (Multilinear – Đa tuyến tính) Định thức của ma trận là 1 hàm tuyến tính với mỗi cột (resp., hàng) của nó, khi cố định các cột (resp., hàng) khác, i.e.:

$$\det(\mathbf{a}_1,\ldots,a\mathbf{a}_j+b\mathbf{b}_j,\ldots,\mathbf{a}_n)=a\det(\mathbf{a}_1,\ldots,\mathbf{a}_j,\ldots,\mathbf{a}_n)+b\det(\mathbf{a}_1,\ldots,\mathbf{b}_j,\ldots,\mathbf{a}_n),\ \forall a,b\in\mathbb{F},\ \mathbf{a}_1,\ldots,\mathbf{a}_j,\mathbf{b}_j,\ldots,\mathbf{a}_n\in\mathbb{F}^n,\ j=1,\ldots,n.$$

(ii) (Thay phiên) Nếu ma trận vuông A có 2 cột (resp., hàng) bằng nhau thì det A = 0. (iii) (Chuẩn hóa) Định thức của ma trận đơn vị bằng 1: det  $I_n = 1$ . (iv) Định thức là hàm duy nhất trên các ma trận vuông có 3 tính chất (i)–(iii).

**Hệ quả 1** ([Hưn22], Hệ quả 2.3, p. 137). (i) (Tính phản đối xứng của định thức) Nếu đổi chỗ 2 cột (resp., hàng) của 1 ma trận thì định thức của nó đổi dấu:

$$\det(\ldots, \mathbf{a}_i, \ldots, \mathbf{a}_i, \ldots) = -\det(\ldots, \mathbf{a}_i, \ldots, \mathbf{a}_i, \ldots).$$

(ii) Nếu các vector cột (resp., vector hàng) của 1 ma trận phụ thuộc tuyến tính thì định thức của ma trận bằng 0. Nói riêng, nếu ma trận có 1 cột (resp., hàng) bằng 0 thì định thức của nó bằng 0. (iii) Nếu thêm vào 1 cột (resp., hàng) của ma trận 1 tổ hợp tuyến tính của các cột (resp., hàng) khác thì định thức của nó không thay đổi.

Các tính chất của định thức đối với các hàng cũng tương tự các tính chất của định thức đối với các cột. 1 phương pháp tính định thúc có hiệu quả là ứng dụng các tính chất đó để biến đổi ma trận thành 1 ma trận tam giác có cùng định thức.

Đinh nghĩa 2 (Ma trân tam giác). *Ma trân A được qọi là 1* ma trân tam giác trên *nếu nó có dạng* 

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ 0 & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix},$$

trong đó  $a_{ij} = 0$  với i > j. Tương tự, A được gọi là 1 ma trận tam giác dưới nếu  $a_{ij} = 0$  với i < j. Ma trận tam giác trên  $\mathcal{E}$  ma trận tam giác dưới được gọi chung là ma trận tam giác.

**Định lý 2** (Định thức của ma trận tam giác). Nếu A là 1 ma trận tam giác cỡ n thì det  $A = \prod_{i=1}^{n} a_{ii} = a_{11}a_{22}\cdots a_{nn}$ .

 $\begin{array}{lll} \textbf{Dịnh lý 3} & ([\texttt{Hum22}], \text{ Dịnh lý 5.1, p. 147}). & \textit{Giả sử } A, B \in M(n \times n, \mathbb{F}). & \textit{Khi đó: (i)} \det(AB) = \det A \det B. & \textit{(ii)} A \textit{ khả nghịch} \\ \Leftrightarrow \det A \neq 0. & \textit{Hơn nữa,} \det(A^{-1}) = (\det A)^{-1} = \frac{1}{\det A}, \textit{ hay } \det A \det(A^{-1}) = 1. & \textit{(iii)} \textit{ Dịnh thức của ma trận chuyển vị:} \\ \det(A^{\top}) = \det A, \, \forall A \in M(n \times n, \mathbb{F}). \end{array}$ 

Theo định lý này, tất cả các tính chất của định thức đối với các cột của nó vẫn đúng đối với các hàng của nó. E.g., định thức là 1 hàm đa tuyến tính, thay phiên, & chuẩn hóa đối với các hàng của nó, ...

Bài toán 1 (Tính det A bằng cách hạ cấp). Tính định thức cỡ n thông qua các định thức nhỏ hơn.

Cho  $A=(a_{ij})\in M(n\times n,\mathbb{F})$  &  $k\in\mathbb{N}$  thỏa  $1\leq k< n$ . Xét 2 bộ chỉ số  $1\leq i_1< i_2< \cdots < i_k\leq n,$   $1\leq j_1< j_2< \cdots < j_k\leq n$ . Các phần tử nằm trên giao của k hàng  $i_1,\ldots,i_k$  & k cột  $j_1,\ldots,j_k$  của ma trận A lập nên 1 ma trận cỡ k, được gọi là 1 ma trận con cỡ <math>k của A, & định thức của ma trận con đó, được ký hiệu là  $D^{j_1,\ldots,j_k}_{i_1,\ldots,i_k}$ , được gọi là 1 dịnh thức con cỡ k của A.

Nếu xóa tất cả các hàng  $i_1,\ldots,i_k$  & các cột  $j_1,\ldots,j_k$  thì phần còn lại của ma trận A lập nên 1 ma trận vuông cỡ n-k, mà định thức của nó được ký hiệu là  $\overline{D}_{i_1,\ldots,i_k}^{j_1,\ldots,j_k}$  & được gọi là định thức cơn bù của  $D_{i_1,\ldots,i_k}^{j_1,\ldots,j_k}$ . Gọi  $(-1)^{s(I,J)}\overline{D}_{i_1,\ldots,i_k}^{j_1,\ldots,j_k}$  là phần bù đại số của  $D_{i_1,\ldots,i_k}^{j_1,\ldots,j_k}$  (trong định thức của A), với  $s(I,J) \coloneqq \sum_{n=1}^k i_n + j_n = (i_1 + \cdots + i_k) + (j_1 + \cdots + j_k)$ .

Định lý 4 (Khai triển Laplace, [Hưn22], Định lý 5.3, pp. 148–149).  $Gi\mathring{a}$  sử đã chọn ra k cột  $(resp., k \ hàng)$  trong 1 định thức cỡ n  $(1 \le k < n)$ . Khi đó, định thức đã cho bằng tổng của tất cả các tích của các định thức con cỡ k lấy ra từ k cột  $(resp., k \ hàng)$  đã chọn với phần bù đại số của chúng. Nói rõ hơn: (i) Công thức khai triển định thức theo k cột  $j_1 < \cdots < j_k$ :

$$\det A = \sum_{i_1 < \dots < i_k} (-1)^{(s(I,J))} D_{i_1,\dots,i_k}^{j_1,\dots,j_k} \overline{D}_{i_1,\dots,i_k}^{j_1,\dots,j_k}.$$

(ii) Công thức khai triển định thức theo k hàng  $i_1 < \cdots < i_k$ :

$$\det A = \sum_{j_1 < \dots < j_k} (-1)^{(s(I,J))} D_{i_1,\dots,i_k}^{j_1,\dots,j_k} \overline{D}_{i_1,\dots,i_k}^{j_1,\dots,j_k}.$$

Bài toán 2 (Định thức Vandermonde). Tính định thức Vandermonde

$$D_n := \begin{vmatrix} 1 & x_1 & x_1^2 & \cdots & x_1^{n-1} \\ 1 & x_2 & x_2^2 & \cdots & x_2^{n-1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & x_n & x_n^2 & \cdots & x_n^{n-1} \end{vmatrix}.$$

Hint. Làm cho hầu hết các phần tử của hàng cuối của  $D_n$  trở thành 0 bằng cách lấy cột thứ n-1 nhân với  $-x_n$  rồi cột vào cột n, rồi lấy cột thứ n-2 nhân với  $-x_n$  rồi cộng vào cột n-1, ..., cuối cùng lấy cột thứ nhất nhân với  $-x_n$  rồi cộng vào cột 2, i.e.,  $\mathbf{c}_i = \mathbf{c}_i + (-x_n)\mathbf{c}_{i-1} = \mathbf{c}_i - x_n\mathbf{c}_{i-1}$  với  $i=n,n-1,\ldots,2$  (chạy lui). Khai triển Laplace theo hàng thứ n, đưa các thừa số chung của mỗi hàng ra ngoài dấu định thức, được công thức truy toán/hồi:  $D_n = (x_n - x_1)(x_n - x_2) \cdots (x_n - x_{n-1})D_{n-1} = \prod_{i=1}^{n-1} (x_n - x_i)D_{n-1}$ . Quy nạp với  $D_1 = 1$  được:  $D_n = \prod_{1 \le j < i \le n} (x_i - x_j)$ .

1 ứng dụng quan trọng của khai triển Laplace là công thức tính ma trận nghịch đảo:

**Định lý 5** (Công thức tính ma trận nghịch đảo, [Hưn22], Định lý 5.4, p. 152). (i) Nếu ma trận vuông  $A = (a_{ij}) \in M(n \times n, \mathbb{F})$  có định thức khác 0 thì A khả nghịch  $\mathcal{E}$ 

$$A^{-1} = \frac{1}{\det A} \begin{pmatrix} \tilde{a}_{11} & \cdots & \tilde{a}_{n1} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ \tilde{a}_{1n} & \cdots & \tilde{a}_{nn} \end{pmatrix},$$

 $với \ \tilde{a}_{ij} \ là phần bù đại số của <math>a_{ij}$  trong định thức của A. (ii) Ma trận phụ hợp (adjugate matrix) của A được định nghĩa bởi:

$$\operatorname{adj}(A) = \begin{pmatrix} \tilde{a}_{11} & \cdots & \tilde{a}_{n1} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ \tilde{a}_{1n} & \cdots & \tilde{a}_{nn} \end{pmatrix},$$

 $th \wr A \mathrm{adj}(A) = \mathrm{adj}(A) A = \det A I_n, \ (i) \ vi\acute{e}t \ lai \ th \grave{a}nh \ A^{-1} = \tfrac{1}{\det A} \mathrm{adj}(A).$ 

For more properties of adjugate matrix, see, e.g., Wikipedia/adjugate matrix.

#### 2.1.2 Rank of a matrix – Hạng của ma trận

Hạng của 1 ma trận là hạng của hệ vector cột (hoặc hệ vector hàng) của nó. Định lý sau cho phép tính hạng của ma trận thông qua định thức:

**Định lý 6** (Công thức tính hạng của ma trận, [Hưn22], Định lý 6.1, p. 153, Hệ quả 6.2, p. 154). (i) Giả sử A là 1 ma trận m hàng n cột, với các yếu tố trong trường  $\mathbb{F}$ . Khi đó, hạng của ma trận A bằng cỡ lớn nhất của các định thức con khác 0 của A. Nói rõ hơn, rank A = r nếu có 1 định thức con cỡ r của A khác 0,  $\mathcal{E}$  mọi định thức con cỡ r (nếu có) của A đều bằng 0. (ii) Hạng của 1 ma trận bằng hạng của hệ các vector hàng của nó.

#### 2.1.3 System of linear equations – Hệ phương trình tuyến tính

See, e.g., [Hum22, Chap. 3, §9: Cấu trúc nghiệm của hệ phương trình tuyến tính, pp. 163–165].

Xét các hệ phương trình tuyến tính thuần nhất & không thuần nhất liên kết với nhau  $A\mathbf{x} = \mathbf{0}$  &  $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$ , với  $A = (a_{ij})_{m \times n} \in M(m \times n, \mathbb{F})$ ,  $\mathbf{b} \in \mathbb{F}^m$  (cả 2 hệ phương trình đều gồm m phương trình & n ẩn).

Định lý 7 ([Hưm22], Định lý 9.1, p. 163). Tập hợp L tất cả các nghiệm của hệ phương trình tuyến tính thuần nhất Ax = 0 là 1 không gian vector con của  $\mathbb{F}^n$ , có số chiều thỏa mãn hệ thức dim  $L = n - \operatorname{rank} A$ .

 $L := \operatorname{Ker} \tilde{A}$  với  $\tilde{A} : \mathbb{F}^n \to \mathbb{F}^m$ ,  $\mathbf{x} \mapsto A\mathbf{x}$ , i.e., L là hạt nhân/hạch của ánh xạ tuyến tính  $\tilde{A}$ .

Định lý 8 ([Hưn22], Định lý 9.2, p. 164). Giả sử L là không gian vector con gồm các nghiệm của hệ phương trình tuyến tính thuần nhất  $A\mathbf{x} = \mathbf{0}$ , &  $\mathbf{x}^0$  là 1 nghiệm của hệ  $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$ . Khi đó tập hợp các nghiệm của hệ  $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$  là  $\mathbf{x}^0 + L = \{\mathbf{x}^0 + \mathbf{a} | \mathbf{a} \in L\}$ .

**Định nghĩa 3** (Nghiệm riêng & nghiệm tổng quát của hệ phương trình tuyến tính không thuần nhất). Với các giả thiết của định lý trên,  $\mathbf{x}^0$  được gọi là 1 nghiệm riêng của hệ phương trình tuyến tính không thuần nhất  $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$ . Còn  $\mathbf{x}^0 + \mathbf{a}$  với  $\mathbf{a} \in L$ , được gọi là nghiệm tổng quát của hệ phương trình đó.

**Định lý 9** ([Hưm22], Định lý 9.4: Tiêu chuẩn Kronecker–Capelli, p. 164). Hệ phương trình tuyến tính  $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$  có nghiệm  $\Leftrightarrow \operatorname{rank} A = \operatorname{rank} \overline{A}$  với  $\overline{A} = (A|\mathbf{b})$  là ma trận các hệ số mở rộng của hệ.

Bài toán 3 (VMC2023B1). (a) Cho  $x \in \mathbb{R}$ . Tính det A theo x với

$$A = \begin{pmatrix} x & 2022 & 2023 \\ 2022 & 2023 & x \\ 2023 & x & 2022 \end{pmatrix}.$$

(b) Tìm  $x \in \mathbb{R}$  để rank A < 3. Tính rank A với x vừa tìm được.

Hint. Tổng mỗi dòng & mỗi cột của ma trận A đều bằng x + 2022 + 2023.

Giải. (a) Đặt a := 2022. Cộng hàng 2 & hàng 3 vào hàng 1 được:

$$\det A =$$

Bài toán 4 (VMC2023B2).  $Gi\mathring{a} s\mathring{u} f : \mathbb{R}^4 \to \mathbb{R}^3$  là ánh xạ tuyến tính cho bởi:

$$(x_1, x_2, x_3, x_4) \mapsto (x_1 + \lambda x_2 - x_3 + 2x_4, 2x_1 - x_2 + \lambda x_3 + 5x_4, x_1 + 10x_2 - 6x_3 + x_4),$$

 $với \ \lambda \in \mathbb{R}$ : tham số. (a) Với  $\lambda = 3$ , tìm: (a1) 1 cơ sở  $\mathcal{E}$  số chiều của không gian hạt nhân  $\operatorname{Ker}(f)$ . (a2) 1 cơ sở  $\mathcal{E}$  số chiều của không gian ảnh  $\operatorname{Im}(f)$ .

**Bài toán 5** (VMC2024A1B1). Cho  $a \in \mathbb{R}$ , A là 1 ma trân phu thuộc vào a:

$$A = \begin{pmatrix} 1 & a+1 & a+2 & 0 \\ a+3 & 1 & 0 & a+2 \\ a+2 & 0 & 1 & a+1 \\ 0 & a+2 & a+3 & 1 \end{pmatrix}$$
 (1)

(a) Tîm rank A khi a=-1. (b) Tîm tất cả  $a \in \mathbb{R}$  để det A>0. (c) Biện luận số chiều của không gian nghiệm của hệ phương trình tuyến tính AX=0 theo a với  $X=[x,y,z,t]^{\top}$ .

Chứng minh. (a) Khi a = -1:

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

Use the following code snippet

import numpy as np
A = np.matrix([[1,0,1,0], [2,1,0,1], [1,0,1,0], [0,1,2,1]])
print(np.linalg.matrix\_rank(A))

to obtain rank A=3. (b) Dùng công thức tính định thức ma trận để thu được det  $A=-4a^2-16a-12=-4(a+1)(a+3)$ , nên det  $A>0\Leftrightarrow -4(a+1)(a+3)>0\Leftrightarrow a\in (-3,-1)$ . (c) Nếu a=-1, rank  $A=3\Rightarrow \dim L=4$  rank A=4-3=1. Nếu a=-3, tính được rank A=3, nên dim L=4 rank A=4-3=1. Nếu  $a\notin \{-1,-3\}$  thì det  $A=-4(a+1)(a+3)\neq 0\Rightarrow \operatorname{rank} A=4\Rightarrow \dim L=4$  rank A=4-4=0.

Bài toán 6 (Symbolic computation software, libraries). Tương tự như phần mềm MATLAB https://www.mathworks.com/products/matlab.html, tìm các phần mềm, ngôn ngữ, hoặc thư viện của các ngôn ngữ quen thuộc như Python (thư viện SymPy https://www.sympy.org/en/index.html), C/C++ để thực hành symbolic computation.

Bài toán 7 (VMC2023B4). Với mỗi ma trận vuông A có phần tử là các số phức, định nghĩa:

$$e^A := \lim_{k \to \infty} \sum_{n=0}^k \frac{A^n}{n!}.$$

Quy ước  $0! = 1, A^0 = I$ , ma trận giới hạn ở vế phải có phần tử là giới hạn của phần tử tương ứng của các ma trận tổng  $S_k = \sum_{n=0}^k \frac{A^n}{n!}$ . Ma trận giới hạn này luôn tồn tại. (a) Với

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

tìm 1 ma trận khả nghịch C để  $C^{-1}AC$  là ma trận đường chéo. (b) Tìm các phần tử của ma trận  $e^A$  với A là ma trận cho ở (a).

Bài toán 8 (VMC2023A4). Với mỗi ma trận vuông A có phần tử là các số phức, định nghĩa

$$\sin A = \lim_{k \to \infty} \sum_{n=0}^{k} \frac{(-1)^n}{(2n+1)!} A^{2n+1}.$$
 (3)

(Ở đây ma trận giới hạn có phần tử là giới hạn của phần tử tương ứng của các ma trận tổng  $S_k = \sum_{n=0}^k \frac{(-1)^n}{(2n+1)!} A^{2n+1}$ . Ma trận giới hạn này luôn tồn tại.) (a) Tìm các phần tử của ma trận  $\sin A$  với

$$A = \begin{pmatrix} 1 & -1 \\ 0 & 2 \end{pmatrix} \tag{4}$$

(b) Cho  $x, y \in \mathbb{R}$  bất kỳ, tìm các phần tử của ma trận  $\sin A$  với

$$A = \begin{pmatrix} x & y \\ 0 & x \end{pmatrix} \tag{5}$$

theo x, y. (c) Tồn tại hay không 1 ma trận vuông A cấp 2 với phần tử là các số thực sao cho

$$\sin A = \begin{pmatrix} 1 & 2023 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}? \tag{6}$$

Bài toán 9 (VMC2023A5). Ký hiệu  $P_n$  là tập hợp tất cả các ma trận khả nghịch A cấp n sao cho các phần tử của A  $\mathcal{E}$   $A^{-1}$  đều bằng 0 hoặc 1. (a) Với n=3, tìm tất cả các ma trận thuộc  $P_3$ . (b) Tính số phần tử của  $P_n$  với  $n\in\mathbb{N}^*$  tùy ý.

Chứng minh. (a) Đặt  $A = (a_{ij})_{3\times 3}, A^{-1} = (b_{ij})_{3\times 3},$  kết hợp với  $A, A_{-1}$  đều khả nghịch, có mỗi hàng & mỗi cột đều có ít nhất 1 số 1. Có  $1 = a_{k1}b_{1k} + a_{k2}b_{2k} + a_{k3}b_{3k}$  với k = 1, 2, 3, nên tồn tại duy nhất  $m \in \{1, 2, 3\}$  để  $a_{km} = b_{mk} = 1$ .

### 2.2 Vector space – Không gian vector

Giả sử V, W: 2 không gian vector trên trường  $\mathbb{F}$  (see, e.g., [Hun22, Chap. 2, §2: Ánh xạ tuyến tính, pp. 100–110]).

**Định nghĩa 4** (Ánh xạ tuyến tính). Ánh xạ  $f:V\to W$  được gọi là 1 ánh xạ tuyến tính (hoặc rõ hơn là 1 ánh xạ  $\mathbb{F}$ -tuyến tính),  $n\acute{e}u$ 

$$f(\alpha + \beta) = f(\alpha) + f(\beta), \ \forall \alpha, \beta \in V, \tag{7}$$

$$f(a\alpha) = af(\alpha), \ \forall a \in \mathbb{F}.$$
 (8)

Ánh xạ tuyến tính cũng được gọi là đồng cấu tuyến tính, hay đồng cấu cho đơn giản.

2 điều kiên trong đinh nghĩa ánh xa tuyến tính  $\Leftrightarrow$  điều kiên:

$$f(\alpha a + \beta b) = af(\alpha) + bf(\beta), \ \forall \alpha, \beta \in V, \ \forall a, b \in \mathbb{R}.$$
 (9)

**Định lý 10** (Tính chất cơ bản của ánh xạ tuyến tính).  $Giả sử f: V \to W$  là 1 ánh xạ tuyến tính. Khi đó: (i) f(0) = 0. (ii)  $f(-\alpha) = -f(\alpha), \forall \alpha \in V$ . (iii)

$$f\left(\sum_{i=1}^{n} a_i \alpha_i\right) = \sum_{i=1}^{n} a_i f(\alpha_i), \ \forall a_i \in \mathbb{F}, \ \forall \alpha_i \in V, \ \forall i = 1, \dots, n.$$

$$(10)$$

Ví dụ 2 (Ánh xạ tuyến tính cơ bản).

- (i) Ánh xạ không  $0: V \to W$ ,  $0(\alpha) = 0$ ,  $\forall \alpha \in V$ . Thế còn ánh xạ hằng  $C: V \to W$ ,  $C(\alpha) = C$ ,  $\forall \alpha \in V$  với  $C \in \mathbb{F}$  cho trước?
- (ii) Ánh xạ đồng nhất (identity mapping)  $id_V: V \to V$ ,  $id_V(\alpha) = \alpha$ ,  $\forall \alpha \in V$ .
- (iii) Đạo hàm hình thức

$$\frac{d}{dX}: \mathbb{F}[X] \to \mathbb{F}[X], \ \frac{d}{dX} \sum_{i=0}^{n} a_i X^i = \sum_{i=1}^{n} i a_i X^{i-1} = \sum_{i=0}^{n-1} (i+1) a_{i+1} X^i.$$
(11)

(iv) Tích phân hình thức

$$\int dX : \mathbb{F}[X] \to \mathbb{F}[X], \quad \int \sum_{i=0}^{n} a_i X^i dX = \sum_{i=0}^{n} \frac{a_i}{i+1} X^{i+1}. \tag{12}$$

(v)  $Gi\mathring{a} s\mathring{u} A = (a_{ij}) \in M(m \times n, \mathbb{F}),$ 

$$\widetilde{A}: \mathbb{F}^n \to \mathbb{F}^m, \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} \mapsto A \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}.$$
 (13)

(vi) Các phép chiếu

$$\operatorname{pr}_{i}: V_{1} \times V_{2} \to V_{i}, \ \operatorname{pr}_{i}(v_{1}, v_{2}) = v_{i}, \ \forall i = 1, 2,$$
 (14)

hay tổng quát hơn với  $n \in \mathbb{N}$ ,  $n \geq 2$ :

$$\operatorname{pr}_{i} : \sum_{i=1}^{n} V_{i} = V_{1} \times V_{2} \times \dots \times V_{n}, \ \operatorname{pr}_{i}(v_{1}, \dots, v_{n}) = v_{i}, \ \forall i = 1, \dots, n.$$

$$(15)$$

See also, e.g., Wikipedia/linear map.

Hạt nhân & ảnh của 1 đồng cấu là 2 không gian vector đặc biệt quan trọng với việc khảo sát đồng cấu đó, see, e.g., [Hưn22, Chap. 2, §3: Hạt nhân & ảnh của đồng cấu, pp. 110–116].

Định nghĩa 5 (Hạt nhân/hạch & ảnh của đồng cấu).  $Gi \mathring{a} s \mathring{u} f : V \to W \ la \ 1 \ \mathring{d} \mathring{o} ng \ cấu.$ 

- (a)  $\operatorname{Ker}(f) \coloneqq f^{-1}(0) = \{x \in V | f(x) = 0\} \subset V$  được gọi là hạt nhân (hay hạch) của f. Số chiều của  $\operatorname{Ker}(f)$  được gọi là số khuyết của f.
- (b)  $\operatorname{Im}(f) \coloneqq f(V) = \{f(x) | x \in V\} \subset W$  được gọi là ảnh của f. Số chiều của  $\operatorname{Im}(f)$  được gọi là hạng của f & được ký hiệu là  $\operatorname{rank}(f)$ .

**Định lý 11** (Điều kiện cần & đủ để 1 đồng cấu là 1 toàn cấu). Đồng cấu  $f: V \to W$  là 1 toàn cấu  $\Leftrightarrow \operatorname{rank}(f) = \dim W$ .

**Định lý 12** (Điều kiện cần & đủ để 1 đồng cấu là 1 đơn cấu). Đối với đồng cấu  $f: V \to W$  các điều kiện sau là tương đương: (i) f là 1 đơn cấu.

- (ii)  $Ker(f) = \{0\}.$
- (iii) Ảnh bởi f của mỗi hệ vector độc lập tuyến tính là 1 hệ vector độc lập tuyến tính.
- (iv) Ảnh bởi f của mỗi cơ sở của V là 1 hệ vector độc lập tuyến tính.
- (v) Ảnh bởi f của 1 cơ sở nào đó của V là 1 hệ vector độc lập tuyến tính.
- (vi) rank $(f) = \dim V$ .

Bài toán 10 (VMC2023A1). Ký hiệu  $\mathbb{R}[X]_{2023}$  là  $\mathbb{R}$ -không gian vector các đa thức 1 biến với bậc  $\leq 2023$ . Cho f là ánh xạ đặt tương ứng mỗi đa thức với đạo hàm cấp 2 của nó:  $f: \mathbb{R}[X]_{2023} \to \mathbb{R}[X]_{2023}$ ,  $p(X) \mapsto p''(X)$ . Đặt  $g = f \circ f \circ \cdots \circ f$  (870 lần) là ánh xạ hợp của 870 lần ánh xạ f. (a) Chứng minh g là 1 ánh xạ tuyến tính từ  $\mathbb{R}[X]_{2023}$  vào chính nó. (b) Tìm số chiều  $\mathcal{E}$  1 cơ sở của không gian ảnh Im g  $\mathcal{E}$  của không gian hạt nhân Ker g.

Chứng minh. (a) Có  $f(\alpha p(X) + \beta q(X)) = (\alpha p(X) + \beta q(X))'' = \alpha p''(X) + \beta q''(X) = \alpha f(p(X)) + \beta f(q(X)), \forall \alpha, \beta \in \mathbb{R}, \forall p(X), q(X) \in \mathbb{R}[X]_{2023}$ , nên ánh xạ f là ánh xạ tuyến tính, nên hợp thành của  $n \in \mathbb{N}^*$  lần của ánh xạ f, i.e.,  $f \circ f \circ \cdots \circ f$  ( $n \in \mathbb{R}[X]_{2023}$ ) các chính từ  $\mathbb{R}[X]_{2023}$  vào chính nó. Nói riêng, g là 1 ánh xạ tuyến tính từ  $\mathbb{R}[X]_{2023}$  vào chính nó. (b) Ánh của g được sinh bởi các vector  $g(1), g(X), \ldots, g(X^{2023})$  (vì  $(1, X, X^2, \ldots, X^{2023})$  là 1 cơ sở của khong gian vector  $\mathbb{R}[X]_{2023}$  các đa thức p(X) có  $\deg p \leq 2023$ . Nhận thấy

$$g(X^k) = \begin{cases} 0 & \text{if } k < 1740, \\ k(k-1)\cdots(k-1739)X^{k-1740} & \text{if } k \ge 1740, \end{cases}$$

nên 1 cơ sở của  $\operatorname{Im} g$  là  $(1, X, X^2, \dots, X^{283})$ , nên  $\operatorname{dim} \operatorname{Im} g = 284$ .

Với  $p(X) \in \mathbb{R}[X]_{2023}$  bất kỳ, p(X) sẽ có dạng  $p(X) = \sum_{i=1}^{2023} a_i X^i = a_0 + a_1 X + a_2 X^2 + \dots + a_{2023} X^{2023}$ , thì g(p) có dạng

$$g(p)(X) = \sum_{i=1}^{283} b_i X^i = b_0 + b_1 X + \dots + b_{283} X^{283}.$$

Đa thức  $p(X) \in \ker g \Leftrightarrow \sum_{i=1}^{283} b_i X^i = 0 \Leftrightarrow a_i = 0, \forall i = 1740, \dots, 2023$ , nên 1 cơ sở của  $\ker g$  là  $(1, X, X^2, \dots, X^{1739})$  & dim  $\ker g = 1740$ .

Bài toán 11 (Mở rộng VMC2023A1). Liệu thay các giả thiết trong VMC2023A1 thì bài toán còn đúng/giải được không? (a) Thay 2023,870 bởi  $n,m \in \mathbb{N}^*$ . (b) Thay ánh xạ đạo hàm cấp 2 bởi ánh xạ đạo hàm cấp  $k \in \mathbb{N}^*$  hoặc tích phân  $\int dx$ , tích phân bội  $k \in \mathbb{N}^*$   $\int \int \cdots \int dx$  (k dấu tích phân).

Bài toán 12. Cho  $n \in \mathbb{N}^*$ , V là 1 không gian vector,  $f: V \to V$  là 1 ánh xạ tuyến tính. Chứng minh  $g_n := f \circ f \circ \cdots \circ f$  (n lần) cũng là 1 ánh xa tuyến tính từ V vào chính nó.

Bài toán 13 (VMC2023A2). (a) 1 thành phố có 2 nhà máy: nhà máy điện (E) & nhà máy nước (W). Để nhà máy (E) sản xuất điện thì nó cần nguyên liệu đầu vào là điện do chính nó sản xuất trước đó & nước của nhà máy (W). Tương tự, để nhà máy (W) sản xuất nước thì nó cần đến nước do chính nó sản xuất cũng như điện của nhà máy (E). Cụ thể:

• Để sản xuất được lượng điện tương đương 1 đồng, nhà máy (E) cần lượng điện tương đương 0.3 đồng mà nó sản xuất được trước đó & lượng nước tương đương 0.1 đồng từ nhà máy (W);

 Để sản xuất được lượng nước tương đương 1 đồng, nhà máy (W) cần lượng điện tương đương 0.2 đồng từ nhà máy (E) & lượng nước tương đương 0.4 đồng do chính nó sản xuất trước đó.

Chính quyền thành phố yêu cầu 2 nhà máy trên cung cấp đến được với người dân lượng điện tương đương 12 tỷ đồng  $\mathcal E$  lương nước tương đương 8 tỷ đồng. Hỏi thực tế mỗi nhà máy cần sản xuất tổng cộng lượng điện  $\mathcal E$  lượng nước tương đương với bao nhiêu tỷ đồng để cung cấp đủ nhu cầu của người dân?

(b) Cho  $A = (a_{ij})_{2\times 2}$  là ma trận thỏa mãn các phần tử đều là số thực không âm & tổng các phần tử trên mỗi cột của A đều < 1. Với  $\mathbf{d} = (d_1, d_2)^{\top}$  là 1 vector tùy ý, chứng minh tồn tại duy nhất 1 vector cột  $\mathbf{x} = (x_1, x_2)^{\top}$  sao cho  $\mathbf{x} = A\mathbf{x} + \mathbf{d}$ .

Bài toán 14 (VMC2023A3). Cho  $\alpha, \beta, \gamma, \delta \in \mathbb{C}$  thỏa  $x^4 - 2x^3 - 1 = (x - \alpha)(x - \beta)(x - \gamma)(x - \delta)$ . (a) Chứng minh  $\alpha, \beta, \gamma, \delta$  đôi một khác nhau. (b) Chứng minh  $\alpha^3, \beta^3, \gamma^3, \delta^3$  đôi một khác nhau. (c) Tính  $\alpha^3 + \beta^3 + \gamma^3 + \delta^3$ . (d)\* Mở rộng bài toán cho các đa thức khác.

**Lemma 1** (Điều kiện cần & đủ của nghiệm bội của đa thức). Cho  $m, n \in \mathbb{R}, m \le n, P(x) \in \mathbb{R}[x], \deg P = n.$   $x = x_0 \in \mathbb{R}$  là 1 nghiệm bội m của P(x) khi & chỉ khi  $P(x_0) = P'(x_0) = P''(x_0) = \cdots = P^{(m)}(x_0) = 0$ .

Chứng minh. Giả sử  $x = x_0 \in \mathbb{R}$  là 1 nghiệm bội m của P(x), thì P(x) sẽ có dạng  $P(x) = (x - x_0)^m g(x)$  với  $g(x) \in \mathbb{R}[x]$ , deg  $g = \deg P - m = n - m \ge 0$ . Tính các đạo hàm  $P'(x), P''(x), \ldots, P^{(m)}(x)$  (có thể sử dụng quy tắc Leibniz tổng quát để tính đạo hàm, see, e.g., Wikipedia/general Leibniz rule) để suy ra kết luận.

Hint. (a) Đặt  $P(x) = x^4 - 2x^3 - 1$ , có  $P'(x) = 4x^3 - 6x^2 = 2x^2(2x - 3$  chỉ có 2 nghiệm x = 0 (bội 2) &  $x = \frac{3}{2}$  (bội 1), mà  $P(0) = -1 \neq 0, P(\frac{3}{2}) = -\frac{43}{16} \neq 0$  nên  $0, \frac{3}{2}$  đều không phải là nghiệm của P(x), suy ra các nghiệm  $\alpha, \beta, \gamma, \delta$  của P(x) là phân biệt. (b)

## 3 Analysis – Giải Tích

### 3.1 Sequence – Dãy số

Resources - Tài nguyên.

1. [Khả09]. Phan Huy Khải. Các Chuyên Đề Số Học Bồi Dưỡng Học Sinh Giỏi Toán Trung Học. Chuyên Đề 2: Số Học & Dãy Số.

Bài toán 15 (General recursive sequences – Dãy truy hồi tổng quát). Cho dãy số  $(u_n)_{n=1}^{\infty}$  được xác định bởi công thức truy hồi

$$u_n = f(u_{n-1}, u_{n-2}, \dots, u_{n-m}), \ \forall m, n \in \mathbb{N}^*, \ m < n.$$
(16)

Tim các tính chất tổng quát của dãy theo 1 số dạng đặc biệt của hàm f để lập thành các mệnh đề  $\mathcal{E}$  định lý, rồi chứng minh chúng.

Vài phương pháp phổ biến để giải bài toán dãy số.

- Tìm cách xác định công thức số hạng tổng quát của dãy số: Thử vài trường hợp đầu để dự đoán công thức chính xác rồi chứng minh bằng quy nạp toán học.
- Sử dụng phương trình đặc trung của lý thuyết dãy số.

Bài toán 16 (VMC2023B). Cho  $(u_n)_{n=1}^{\infty}$  là dãy số được xác định bởi  $u_n = \prod_{k=1}^n \left(1 + \frac{1}{4^k}\right)$ ,  $\forall n \in \mathbb{N}^*$ . (a) Tìm tất cả  $n \in \mathbb{N}^*$  thỏa  $u_n > \frac{5}{4}$ . (b) Chứng minh  $u_n \leq 2023$ ,  $\forall n \in \mathbb{N}^*$ . (c) Chứng minh dãy số  $(u_n)_{n=1}^{\infty}$  hội tụ.

Chứng minh. (a) 
$$u_{n+1} = \left(1 + \frac{1}{4^{n+1}}\right) u_n > u_n$$
,  $\forall n \in \mathbb{N}^*$ , suy ra  $(u_n)$  đơn điệu tăng, mà  $u_1 = \frac{5}{4}$  nên  $u_n > \frac{5}{4} \Leftrightarrow n \geq 2$ . (b)

**Remark 1.** Gặp phải dãy số  $(u_n)_{n=1}^{\infty}$  có công thức mỗi số hạng là 1 tích thì thử tính  $\frac{u_{n+1}}{u_n}$  xem có đơn giản hóa được không. Gặp phải dãy số  $(u_n)_{n=1}^{\infty}$  có công thức mỗi số hạng là 1 tổng thì thử tính  $u_{n+1} - u_n$  xem có đơn giản hóa được không.

Bài toán 17 (Recursive sequence vs. ANN). Tim mối liên hệ giữa các dãy số cho bởi công thức truy hồi (recursive sequences) & mạng lưới nơ-ron nhân tạo (artificial neural networks, abbr., ANNs).

### 3.2 Integral – Tích phân

## 4 Miscellaneous

#### 4.1 Contributors

1. PHAN VĨNH TIẾN: https://github.com/vinhtienlovemath/PublicDocuments/tree/main/MathematicalOlympiad.

## Tài liệu

- [Hoa06] Lê Tuấn Hoa. Đại Số Tuyến Tính Qua Các Ví Dụ & Bài Tập. Nhà Xuất Bản Đại Học Quốc Gia Hà Nội, 2006, p. 446.
- [Hưn22] Nguyễn Hữu Việt Hưng. Đại Số Tuyến Tính. Tái bản lần thứ 4. Nhà Xuất Bản Đại Học Quốc Gia Hà Nội, 2022, p. 335.
- [Khả09] Phan Huy Khải. Các Chuyên Đề Số Học Bồi Dưỡng Học Sinh Giỏi Toán Trung Học. Chuyên Đề 2: Số Học & Dãy Số. Nhà Xuất Bản Giáo Dục, 2009, p. 260.
- $[Tru02] \quad \text{Ngô Việt Trung. } \textit{Giáo Trình Dại Số Tuyến Tính.} \text{ In lần 2. Nhà Xuất Bản Đại Học Quốc Gia Hà Nội, 2002, p. 271.}$