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

Nguyễn Quản Bá Hồng*

Ngày 2 tháng 3 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. TEX: URL: https://github.com/NQBH/advanced_STEM_beyond/blob/main/VMC/NQBH_VMC.tex.

- Codes:
 - C++ code: https://github.com/NQBH/advanced_STEM_beyond/tree/main/VMC/C++.
 - Python code: https://github.com/NQBH/advanced_STEM_beyond/tree/main/VMC/Python.
- $\bullet \ \ Resource: \ https://github.com/NQBH/advanced_STEM_beyond/tree/main/VMC/resource.$
- Figures: https://github.com/NQBH/advanced_STEM_beyond/tree/main/VMC/figure.

Mục lục

| 1 | Alg | ${f gebra}$ – Đại Số | 2 |
|---|-------------------|--|------------|
| | 1.1 | Matrix – Ma trận | 2 |
| | | 1.1.1 Determinant of a matrix – Định thức của ma trận | 2 |
| | | 1.1.2 Rank of a matrix – Hạng của ma trận | 4 |
| | | 1.1.3 System of linear equations & Cramer rule – Hệ phương trình tuyến tính & quy tắc Cramer | 4 |
| | | 1.1.4 System of linear equations & Gauss elimination method – Hệ phương trình tuyến tính & phương pháp khử | |
| | | Gauss | 5 |
| | | 1.1.5 Cấu trúc nghiệm của hệ phương trình tuyến tính | 6 |
| | 1.2 | Vector space – Không gian vector | 8 |
| | 1.2 | Thought State vector | |
| 2 | Ana | alysis – Giåi Tích | 10 |
| | 2.1 | | 10 |
| | | | 11 |
| | | | 12 |
| | | | 13 |
| | | | 13 |
| | | | 14 |
| | | | 14 |
| | 2.2 | | 14 |
| | 2.3 | | 14 |
| | 2.0 | | 15 |
| | | | $15 \\ 15$ |
| | 2.4 | | 16 |
| | 2.4 | | 17 |
| | | | $17 \\ 17$ |
| | | | 17 |
| | 0.5 | | |
| | $\frac{2.5}{2.6}$ | v i | 18 |
| | 2.6 | Analytical Number Theory | 18 |
| 3 | Cor | mbinatorics – Tổ Hợp | 18 |

^{*}A Scientist & Creative Artist Wannabe. E-mail: nguyenquanbahong@gmail.com. Bến Tre City, Việt Nam.

| 4 | \mathbf{Mis} | cellaneous | 18 |
|----|----------------|-------------------------|----|
| | 4.1 | Contributors | 18 |
| | 4.2 | Donate or Buy Me Coffee | 18 |
| | 4.3 | See also | 18 |
| Tà | ıi liê | 1 | 19 |

Preliminaries - Kiến thức chuẩn bị

Resources - Tài nguyên.

- [Khå09]. 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.

Critical-thinking questions:

Question 1 (Generalization; main ideas of a solution/proof). What are main ideas of a solution or a proof of a problem that can be used to generalize the original problem?

Question 2 (Link¹). Can we draw some link(s) between different problems? Even they are in different categories: algebra, analysis, \mathcal{E} combinatorics.

1 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. [Hưn22]. NGUYỄN HỮU VIỆT HƯNG. Đại Số Tuyến Tính. HNUS.
- 4. [TB97; TB22]. LLOYD N. TREFETHEN, DAVID BAU III. Numerical Linear Algebra.
- 5. [Tru02]. Ngô Việt Trung. Giáo Trình Đại Số Tuyến Tính.
- 6. [Tsu+23]. MAKOTO TSUKADA, YUJI KOBAYASHI, HIROSHI KANEKO, SIN-EI TAKAHASI, KIYOSHI SHIRAYANAGI, MASATO NOGUCHI. Linear Algebra with Python: Theory & Applications.
- 1 (Symbolic computation software/languages/libraries for Linear Algebra). 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.

1.1 Matrix – Ma trận

1.1.1 Determinant of a matrix – Định thức của ma trận

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 vế 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 $A = \det(\mathbf{a}_1, \ldots, \mathbf{a}_n)$.

¹Watch, e.g., IMDb/Shi Guang Dai Li Ren ★ Link Click (2021–).

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:

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

(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.

Định nghĩa 2 (Ma trận tam giác). *Ma trận A được gọi là 1* ma trận 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, ...

2 (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 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 dinh 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 t hức con 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 $i_1 < \cdots < i_k$:

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

3 (Đinh thức Vandermonde). Tính đinh thức Vandermonde

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

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 $n-1,\ldots$, cuối cùng lấy cột thứ nhất nhân với $-x_n$ rồi cộng vào cột $n-1,\ldots$, cuối cùng lấy cột thứ nhất nhân với $-x_n$ rồi cộng vào cột $n-1,\ldots$, cuối cùng lấy cột thứ nhất nhân với $-x_n$ rồi cộng vào cột $n-1,\ldots$, cuối cùng lấy cột thứ nhất nhân với $-x_n$ rồi cộng vào cột $n-1,\ldots$, cuối cùng lấy cột thứ nhất nhân với $-x_n$ rồi cộng vào cột $n-1,\ldots$, cuối cùng lấy cột thứ nhất nhân với $-x_n$ rồi cộng vào cột $n-1,\ldots$, cuối cùng lấy cột thứ nhất nhân với $-x_n$ rồi cột vào cột $n-1,\ldots$, cuối cùng lấy cột thứ nhất nhân với $-x_n$ rồi cột vào cột $n-1,\ldots$, cuối cùng lấy cột thứ nhất nhân với $-x_n$ rồi cột vào cột $n-1,\ldots$, cuối cùng lấy cột thứ nhất nhân với $-x_n$ rồi cộng vào cột $n-1,\ldots$, cuối cùng lấy cột thứ nhất nhân với $-x_n$ rồi cộng vào cột $n-1,\ldots$, cuối cùng lấy cột thứ nhất nhân với $-x_n$ rồi cộng vào cột $n-1,\ldots$, cuối cùng lấy cột thứ nhất nhân với $-x_n$ rồi cộng vào cột $-x_n$ rồi cột $-x_n$ rồi

$$D_n = \prod_{1 \le j < i \le n} (x_i - x_j), \ \forall n \in \mathbb{N}^*.$$
 (Vandermonde)

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:

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

thì $Aadj(A) = adj(A)A = \det AI_n$, (i) viết lại thành $A^{-1} = \frac{1}{\det A}adj(A)$.

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

1.1.2 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, [Hưm22], 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.

Quan hệ giữa định thức & hạng:

$$\forall A \in M(\mathbb{F}, n \times n), \ \det A \neq 0 \Leftrightarrow \operatorname{rank} A = n, \ \det A = 0 \Leftrightarrow \operatorname{rank} A < n.$$

1.1.3 System of linear equations & Cramer rule – Hệ phương trình tuyến tính & quy tắc Cramer

Định nghĩa 3. 1 hệ thống có dạng

$$\begin{cases}
 a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1, \\
 a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2, \\
 \dots \\
 a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n = b_m.
\end{cases}$$
(1)

trong đó $a_{ij}, b_i \in \mathbb{F}$ là các phần tử cho trước, được gọi là 1 hệ phương trình tuyến tính gồm $m \in \mathbb{N}^*$ phương trình với $n \in \mathbb{N}^*$ ẩn x_1, \ldots, x_n . Ký hiệu

$$A = (a_{ij})_{m \times n}, \ \mathbf{x} = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}, \ \mathbf{b} = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix}.$$

Khi đó, hệ phương trình (1) có thể được viết dưới dạng phương trình vector:

$$A\mathbf{x} = \mathbf{b}.\tag{2}$$

1 nghiệm của hệ này là 1 vector $\mathbf{x}^0 \in \mathbb{F}^n$ để $A\mathbf{x}^0 = \mathbf{b}$. 1 hệ phương trình có ít nhất 1 nghiệm được gọi là 1 hệ phương trình tương thích. Hệ phương trình $A\mathbf{x} = \mathbf{0}$ được gọi là hệ phương trình tuyến tính thuần nhất liên kết với hệ $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$.

Cảm nhận: Hệ phương trình tuyến tính (2) có nghiệm duy nhất nếu số phương trình của hệ bằng số ẩn, & không có phương trình nào của hệ là "hệ quả" của các phương trình khác (i.e., tổ hợp tuyến tính của các phương trình khác).

Định nghĩa 4 (Hệ không suy biến/Cramer, [Hưn22], Định nghĩa 7.1, p. 156). Hệ phương trình tuyến tính (2) được gọi là 1 hệ không suy biến (hay 1 hệ Cramer) nếu nó có số phương trình bằng số ẩn (i.e., nếu A là 1 ma trận vuông) \mathcal{E} nếu det $A \neq 0$.

Định lý 7 (Tính giải được duy nhất của hệ Cramer, [Hưm22], Định lý 7.2, p. 156). Hệ phương trình tuyến tính không suy biến (2) có 1 nghiệm duy nhất, được tính bằng công thức

$$x_j = \frac{\det A_j}{\det A}, \ j = 1, \dots, n,$$

với A_i là ma trận nhận được từ ma trận A bằng cách thay cột thứ j bởi cột hệ số tự do \mathbf{b} .

1.1.4 System of linear equations & Gauss elimination method – Hệ phương trình tuyến tính & phương pháp khử Gauss

Phương pháp Cramer chỉ áp dụng cho được (range of applicability) cho các hệ phương trình tuyến tính không suy biến (nói riêng, các hệ này có số phương trình bằng số ẩn) (why? vì nếu hệ suy biến, tức hoặc ma trận A không vuông, khi đó det A không có nghĩa, hoặc det A=0, khi đó công thức nghiệm cho bởi quy tắc Cramer không xác định vì mẫu số bằng 0). Nhưng rất nhiề hệ phương trình tuyến tính ta gặp, đặc biệt là trong thực tế, lại suy biến. Phương pháp khử Gauss (Gauss elimination method) có ưu điểm là có thể áp dụng cho hệ phương trình tuyến tính tùy ý. Nhược điểm của phương pháp khử Gauss là không đưa ra đuọc thông tin nào về nghiệm của hệ phương trình trước khi giải xong hệ đó.

Về mặt trực giác, phương pháp Cramer mang tính chất toán học để xác định được cấu trúc nghiệm của hệ phương trình tuyến tính không suy biến hơn, còn phương pháp khử Gauss mang tính chất của 1 thuật toán, 1 quy trình hơn là 1 phương pháp toán dùng để xác đinh cấu trúc nghiệm của hệ phương trình tuyến tính.

Định nghĩa 5. 2 hệ phương trình được gọi là tương đương nếu nghiệm của hệ này cũng là nghiệm của hệ kia & ngược lại, i.e., 2 hệ phương trình có cùng tập nghiệm.

Định lý 8 (3 phép biến đổi sơ cấp). Nếu ta áp dụng các phép biến đổi sau:

- (i) Đổi chỗ 2 phương trình của hệ.
- (ii) Nhân 1 phương trình của hệ với 1 vô hướng khác 0 thuộc trường \mathbb{F} .
- (iii) Công vào 1 phương trình 1 tổ hợp tuyến tính của các phương trình khác trong hê.
- ((i)-(iii) được gọi là các phép biến đổi sơ cấp), trên 1 hệ phương trình tuyến tính, thì ta nhận được 1 hệ phương trình tuyến tính tương đương với hệ ban đầu.

Xét 1 hệ phương trình tuyến tính tổng quát (1). Gọi $A = (a_{ij})_{m \times n}$ là ma trận các hệ số &

$$\overline{A} = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} & b_2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn} & b_m \end{pmatrix}$$

là ma trận các hệ số mỏ rộng của hệ phương trình (1). Giả sử có 1 hê số nào đó $a_{ij} \neq 0$. W.l.o.g. (nếu cần, đổi chỗ các phương trình & đánh số lại các ẩn) có thể coi $a_{11} \neq 0$. Khi đó, nhân phương trình thứ nhất với $-\frac{a_{i1}}{a_{11}}$ rồi cộng vào phương trình thứ i $(i=2,\ldots,m)$, nhận được hệ phương trình tương đương. Lặp lại lập luận trên đối với hệ còn gồm n-1 phương trình cuối với các ẩn x_2,\ldots,x_n . Sau 1 số bước hữu hạn, nhận được 1 hệ tương đương với ma trận mở rộng có dạng $(\overline{A}|\overline{b})$ với \overline{A} là 1 ma trận dạng bậc thang.

Tương ứng với các phép biến đổi sơ cấp trên hệ phương trình tuyến tính là các phép biến đổi sơ cấp trên ma trận:

- 1. Đổi chỗ 2 hàng (hoặc 2 cột) của ma trân.
- 2. Nhân 1 hàng (hoặc 1 cột) của ma trận với 1 vô hướng khác 0.
- 3. Cộng vào 1 hàng (hoặc 1 cột) 1 tổ hợp tuyến tính của các hàng (resp., các cột) khác.

Vì các phép biến đổi sơ cấp không làm thay đổi hạng của ma trận (why?) nên dẫn tới 1 cách tính hạng của ma trận giàu tính thực hành: Mỗi ma trận $A = (a_{ij})_{m \times n}$ sau 1 số hữu hạn phép biến đổi sơ cấp đều có thể đưa về 1 ma trận dạng tam giác trên, số dòng có chứa phần tử $\neq 0$ bằng rank A.

Remark 1 (Úng dụng của phương pháp khử Gauss để tìm ma trận nghịch đảo). Để tìm nghịch đảo (nếu có) của ma trận $A = (a_{ij})_{n \times n}$, lập ma trận $n \times 2n$: (A, I_n) . Dùng 2 loại phép biến đổi hàng:

- (r1) Nhân 1 hàng với 1 vô hướng khác 0,
- (r2) Cộng vào 1 hàng 1 tổ hợp tuyến tính của các hàng khác,

để đưa ma trận (A, I_n) về dạng (I_n, B) . Khi đó, $B = A^{-1}$. Ma trận A không có nghịch đảo \Leftrightarrow ma trận (A, I_n) không thể đưa về ma trận dạng (I_n, B) bằng 2 loại phép biến đổi hàng (r1) & (r2).

1.1.5 Cấu trúc nghiệm của 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 $A\mathbf{x} = \mathbf{0}$ & $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$ (2), 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 9 ([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 $L = n - \operatorname{rank} A$.

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

Định lý 10 ([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 6 (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 11 ([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.

4 (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) Tîm $x \in \mathbb{R}$ 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:

$$\begin{vmatrix} x & a & a+1 \\ a & a+1 & x \\ a+1 & x & a \end{vmatrix} = (x+2a+1) \begin{vmatrix} 1 & 1 & 1 \\ a & a+1 & x \\ a+1 & x & a \end{vmatrix} = (x+2a+1) \begin{vmatrix} 1 & 0 & 0 \\ a & 1 & x-a \\ a+1 & x-a-1 & -1 \end{vmatrix} = (x+2a+1) \begin{vmatrix} 1 & x-a \\ x-a-1 & -1 \end{vmatrix} = (x+2a+1) \begin{vmatrix} 1 & x-a \\ x-a-1 & -1 \end{vmatrix} = (x+2a+1) \begin{bmatrix} 1 & x-a \\ x-a-1 & -1 \end{vmatrix} = (x+2a+1) \begin{bmatrix} 1 & x-a \\ x-a-1 & -1 \end{bmatrix} = (x+2a+1) \begin{bmatrix} 1 &$$

(b) rank $A < 3 \Leftrightarrow \det A = 0 \Leftrightarrow (x + 4045)(x^2 - 4045x + 4090507) \Leftrightarrow x = -4045$ vì $\Delta = (2a + 1)^2 - 4(a^2 + a + 1) = -3 < 0$ nên vô nghiệm thực. Khi x = -4045, rank A bằng hạng của ma trận

$$\begin{pmatrix}
0 & 0 & 0 \\
2022 & 2023 & -4045 \\
2023 & -4045 & 2022
\end{pmatrix}$$

Vây rank A = 2 khi x = -4045.

Nhận xét 1. (i) Việc đặt a := 2022 giúp thấy được cấu trúc chung của ma trận, không bị ảnh hưởng bởi các tính toán số cụ thể, đặc biết giúp đơn giản hóa việc tính biệt thức Δ để chứng minh nhân tử phương trình bậc 2 trong det A vô nghiệm thực. (ii) Có thể tính det A bằng thư viện SymPy của Python bằng cách chạy:

from sympy.matrices import Matrix, eye, zeros, ones, diag, GramSchmidt from sympy import factor

```
# VMC2023B1
```

```
from sympy.abc import x, a
A = Matrix([[x, a, a + 1], [a, a + 1, x], [a + 1, x, a]])
detA = A.det()
print(detA)
print(factor(detA))
```

để thu được:

$$-2*a**3 + 3*a**2*x - 3*a**2 + 3*a*x - 3*a - x**3 - 1$$

 $-(2*a + x + 1)*(a**2 - 2*a*x + a + x**2 - x + 1)$

i.e.,
$$\det A = -(x+2a+1)(x^2-(2a+1)x+a^2+a+1)$$
 như đã tính.

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

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

 $v\acute{o}i \ \lambda \in \mathbb{R}$: tham $s\acute{o}$. (a) $V\acute{o}i \ \lambda = 3$, tìm: (a1) 1 cơ sở \mathscr{C} số chiều của không gian hạt nhân Ker. (a2) 1 cơ sở \mathscr{C} số chiều của không gian ảnh $\mathrm{Im}(f)$. (b) Tìm $\dim \mathrm{Im} f$ theo λ .

Giải. Ánh xạ tuyến tính f có ma trận trong cặp cơ sở chính tắc của \mathbb{R}^4 & \mathbb{R}^3 là:

$$A(\lambda) = \begin{pmatrix} 1 & \lambda & -1 & 2 \\ 2 & -1 & \lambda & 5 \\ 1 & 10 & -6 & 1 \end{pmatrix}$$

(a) Với $\lambda = 3$, hạt nhân Ker f là không gian nghiệm của phương trình thuần nhất với ma trận hệ số:

$$A(3) = \begin{pmatrix} 1 & 3 & -1 & 2 \\ 2 & -1 & 3 & 5 \\ 1 & 10 & -6 & 1 \end{pmatrix},$$

Dùng phép biến đổi sơ cấp trên dùng suy ra dim Ker f=2 với 1 cơ sở (-8,5,7,0), (-17,1,0,7). Suy ra dim Im f=n-dim Ker f=4-2=2. Vì mỗi vector thuộc Im f là 1 tổ hợp tuyến tính của các vector cột của A(3) nên ảnh của ánh xạ f là không gian cong sinh bởi các vector cột. Dùng các phép biến đổi sơ cấp trên dòng cho A^{\top} suy ra 1 cơ sở của operatornameImf là (1,2,1), (0,1,-1). (b) dim Im $f=\operatorname{rank} A(\lambda)$. Dùng phép biến đổi sơ cấp dòng thu được:

$$\operatorname{rank} A = \operatorname{rank} \begin{pmatrix} 1 & 10 & -6 & 1 \\ 0 & -21 & \lambda + 12 & 3 \\ 0 & 0 & \frac{(\lambda + 5)(\lambda - 3)}{21} & \frac{\lambda - 3}{7} \end{pmatrix}.$$

Suy ra rank A=2 nếu $\lambda=3$ & rank A=3 nếu $\lambda\neq 3$. Vậy

$$\dim \operatorname{Im} f = \begin{cases} 2 & \text{if } \lambda = 3, \\ 3 & \text{if } \lambda \neq 3. \end{cases}$$

Remark 2. $\hat{Cau}(b)$ có thể dùng phép biến đổi sơ cấp trên dòng cho A^{\top} vì rank $A = \operatorname{rank} A^{\top}$.

6 (VMC2024A1B1). Cho $a \in \mathbb{R}$, A là 1 ma trận phụ thuộc vào a:

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

(a) Tìm rank A khi a=-1. (b) Tìm 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:

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

Biến đổi sơ cấp trên dòng, được 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.

Nhận xét 2. Run

```
# VMC2024A1B1
Aa = np.matrix([[1,0,1,0], [2,1,0,1], [1,0,1,0], [0,1,2,1]])
print(np.linalg.matrix_rank(Aa))
A = Matrix([[1,a + 1,a + 2,0],[a + 3,1,0,a + 2],[a + 2,0,1,a + 1],[0,a + 2,a + 3,1]])
detA = A.det()
print(detA)
print(factor(detA))
```

to obtain

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).

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

$$\sin A = \lim_{k \to \infty} \sum_{n=0}^{k} \frac{(-1)^n}{(2n+1)!} A^{2n+1}.$$
 (5)

 $(\mathring{O}$ 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

$$A = \begin{pmatrix} 1 & -1 \\ 0 & 2 \end{pmatrix} \tag{6}$$

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

$$A = \begin{pmatrix} x & y \\ 0 & x \end{pmatrix} \tag{7}$$

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

$$\sin A = \begin{pmatrix} 1 & 2023 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}? \tag{8}$$

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 $n\in\mathbb{N}^\star$ 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 $a_{km} = b_{mk} = 1$.

1.2 Vector space – Không gian vector

Giả sử V, W: 2 không gian vector trên trường \mathbb{F} (see, e.g., [Hưn22, Chap. 2, §2: Ánh xạ tuyến tính, pp. 100–110]).

Định nghĩa 7 (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), nếu

$$f(\alpha + \beta) = f(\alpha) + f(\beta), \ \forall \alpha, \beta \in V, \tag{9}$$

$$f(a\alpha) = af(\alpha), \ \forall a \in \mathbb{F}.$$
 (10)

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

2 điều kiện trong định nghĩa ánh xạ tuyến tính ⇔ điều kiện:

$$f(\alpha a + \beta b) = af(\alpha) + bf(\beta), \ \forall \alpha, \beta \in V, \ \forall a, b \in \mathbb{R}.$$
 (11)

Định lý 12 (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)

$$f\left(\sum_{i=1}^{n} a_i \alpha_i\right) = \sum_{i=1}^{n} a_i f(\alpha_i), \ \forall a_i \in \mathbb{F}, \ \forall \alpha_i \in V, \ \forall i = 1, \dots, n.$$
 (12)

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

$$\frac{d}{dX}: \mathbb{F}[X] \to \mathbb{F}[X], \ \frac{d}{dX} \sum_{i=0}^{n} a_i X^i = \sum_{i=1}^{n} i a_i X^{i-1} = \sum_{i=0}^{n-1} (i+1) a_{i+1} X^i.$$
(13)

(iv) Tích phân hình thức

$$\int dX : \mathbb{F}[X] \to \mathbb{F}[X], \ \int \sum_{i=0}^{n} a_i X^i \, dX = \sum_{i=0}^{n} \frac{a_i}{i+1} X^{i+1}.$$
 (14)

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

$$\widetilde{A}: \mathbb{F}^n \to \mathbb{F}^m, \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} \mapsto A \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}.$$
 (15)

(vi) Các phép chiếu

$$\operatorname{pr}_{i}: V_{1} \times V_{2} \to V_{i}, \ \operatorname{pr}_{i}(v_{1}, v_{2}) = v_{i}, \ \forall i = 1, 2,$$
 (16)

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

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

$$(17)$$

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 8 (Hạt nhân/hạch & ảnh của đồng cấu). $Giả sử f: V \to W \ là 1 đồng cấu.$

- (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 13 (Điều kiện cần & đủ để 1 đồng cấu là 1 toàn cấu). $D \hat{o} n q c \hat{a} u f : V \to W \ là 1 toàn cấu <math>\Leftrightarrow \operatorname{rank}(f) = \dim W$.

Định lý 14 (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) Anh 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 $(f) = \dim V$.
- 10 (VMC2023A1). Ký hiệu $\mathbb{R}[X]_{2023}$ là \mathbb{R} -không gian vector các đa thức 1 biến với bậc ≤ 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 $\operatorname{Im} g$ \mathcal{E} của không gian hạt nhân $\operatorname{Ker} g$.

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 lần) cũng là 1 ánh xạ tuyến tính 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 $\dim \operatorname{Im} g = 284$.

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 $\ker g = 1740$.

- 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 $k \in \mathbb{N}^*$ $\int \cdots \int dx$ (k dấu tích phân).
- **12.** Cho $n \in \mathbb{N}^*$, V là 1 không gian vector, $f: V \to V$ là 1 ánh xạ tuyến tính. Chứng minh $g_n := f \circ f \circ \cdots \circ f$ $(n \ land)$ cũng là 1 ánh xạ tuyến tính từ V vào chính nó.
- 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 & lương nước tương đương 8 tỷ đồng. Hỏi thực tế mỗi nhà máy cần sản xuất tổng cộng lượng điện & 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 $\mathbf{x} = A\mathbf{x} + \mathbf{d}$.
- 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 \mathcal{E} 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)

2 Analysis – Giải Tích

2.1 Sequence – Dãy số

Resources - Tài nguyên.

- 1. NGUYỄN TÀI CHUNG. Chuyên Khảo Dãy Số.
- 2. [Khả09]. Phan Huy Khải. Các Chuyên Đề Số Học Bồi Dưỡng Học Sinh Giỏi Toán Trung Học. Chuyên Đề 2: Số Học & Dãy Số.
- 3. [Quố+24]. Văn Phú Quốc, Trương Hồ Thiên Long, Đỗ Hữu Đạt, Đinh Ngọc Nam. Bài Tập Giải Tích Olympic Toán Sinh Viên & Học Sinh. Chap. 1: Dãy Số Thực & Giới Hạn.
- 4. [Tao22a]. TERENCE TAO. Analysis I. 4e.
- 5. [Tao22b]. TERENCE TAO. Analysis II. 4e.
- 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

$$u_n = f(u_{n-1}, u_{n-2}, \dots, u_{n-m}), \ \forall m, n \in \mathbb{N}^*, \ m < n.$$
(18)

hay tương đương:

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

Tìm 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 trưng của lý thuyết dãy số.

2.1.1 Some special sequences: theorems – Vài dãy số đặc biệt: các định lý

Dinh nghĩa 9 (Arithmetic sequence – Cấp số cộng). Cho dãy số (u_n) xác định bởi

$$\begin{cases} u_1 = \alpha, \\ u_{n+1} = u_n + d, \ \forall n \in \mathbb{N}^*, \end{cases}$$
 (csc)

 $với \ \alpha, d \in \mathbb{C} \ là \ 2 \ hằng số cho trước, được gọi là cấp số cộng, trong đó <math>\alpha$ được gọi là số hạng đầu tiên, d được gọi là công sai.

Định lý 15 (Điều kiện cần & đủ để 3 số phức lập thành 1 cấp số cộng). $a,b,c \in \mathbb{C}$ theo thứ tự lập thành 1 cấp số cộng $\Leftrightarrow 2b = a + c \Leftrightarrow b$ là trung bình cộng của a,c.

Định lý 16 (Properties of arithmetic sequences – Các tính chất của cấp số cộng). Cho (u_n) là cấp số cộng cho bởi (csc). Khi đó, $\forall n \in \mathbb{N}^*$: (i) $u_n = u_1 + (n-1)d$. (ii) $2u_{n+1} = u_n + u_{n+2}$, hay u_{n+1} là trung bình cộng của u_n, u_{n+2} . (iii) Tổng của n số hạng đầu tiên: $S_n := \sum_{i=1}^n u_i = \frac{n(u_1 + u_n)}{2} = \frac{n[2u_1 + (n-1)d]}{2}$.

16 (Dãy truy hồi tựa cấp số cộng). Cho trước dãy số (v_n) , dãy số (u_n) xác định bởi

$$\begin{cases} u_1 = \alpha, \\ u_{n+1} = u_n + v_n, \ \forall n \in \mathbb{N}^*. \end{cases}$$

(a) Tìm các tính chất của dãy (u_n) . (b) Nếu tồn tại hàm f sao cho $v_n = f(n)$, $\forall n \in \mathbb{N}^*$, viết các tính chất vừa thu được theo hàm f thay vì theo (v_n) .

Định nghĩa 10 (Geometric sequence – Cấp số nhân). Cho dãy số (u_n) xác định bởi

$$\begin{cases} u_1 = \alpha, \\ u_{n+1} = qu_n, \ \forall n \in \mathbb{N}^*, \end{cases}$$
 (csn)

 $với \ \alpha, q \in \mathbb{C} \ là \ 2 \ hằng số cho trước, được gọi là cấp số nhân, trong đó <math>\alpha$ được gọi là số hạng đầu tiên, q được gọi là công bội.

Định lý 17 (Điều kiện cần & đủ để 3 số phức lập thành 1 cấp số nhân). $a, b, c \in \mathbb{C}^*$ theo thứ tự lập thành 1 cấp số nhân $\Leftrightarrow b^2 = ac > 0$.

Định lý 18 (Properties of geometric sequences – Các tính chất của cấp số nhân). Cho (u_n) là cấp số nhân cho bởi (csn). Khi đó, $\forall n \in \mathbb{N}^*$: (i) $u_n = u_1 q^{n-1}$, $\forall n \in \mathbb{N}^*$. (ii) $u_{n+1}^2 = u_n u_{n+2}$. (iii) Tổng của n số hạng đầu tiên: $S_n := \sum_{i=1}^n u_i = u_1 \frac{1-q^n}{1-q}$, $\forall q \in \mathbb{C} \setminus \{1\}$.

17 (Dãy truy hồi tựa cấp số nhân). Cho trước dãy số (v_n) , dãy số (u_n) xác định bởi

$$\begin{cases} u_1 = \alpha, \\ u_{n+1} = u_n v_n, \ \forall n \in \mathbb{N}^*. \end{cases}$$

(a) Tim các tính chất của dãy (u_n) . (b) Nếu tồn tại hàm f sao cho $v_n = f(n)$, $\forall n \in \mathbb{N}^*$, viết các tính chất vừa thu được theo hàm f thay vì theo (v_n) .

Định lý 19 (Bolzano-Weierstrass). Mọi dãy số bị chặn đều có thể trích ra 1 dãy con hội tụ.

Định nghĩa 11 (Dãy truy hồi cấp 1 với hệ số hằng số). $Dãy số (u_n)$ có dạng

$$\begin{cases} u_1 = \alpha, \\ u_{n+1} = au_n + b, \ \forall n \in \mathbb{N}^*, \end{cases}$$
 (19)

được gọi là dãy truy hồi cấp 1 với hệ số hằng số $a, b \in \mathbb{R}$.

Định lý 20. Cho dãy truy hồi cấp 1 (u_n) có dạng (19). (i) Nếu a=1 thì (u_n) là cấp số cộng với công sai b \mathcal{E} thỏa mãn Định lý. (ii) Nếu $a \neq 1$ thì $u_n = Aa^n + b$, $\forall n \in \mathbb{N}^*$.

Định nghĩa 12 (Dãy truy hồi cấp 2 với hệ số hằng số). Dãy số (u_n) có dạng

$$\begin{cases} u_1 = \alpha, \\ u_{n+2} = au_{n+1} + bu_n, \ \forall n \in \mathbb{N}^*, \end{cases}$$
 (20)

được gọi là dãy truy hồi cấp 2 với hệ số hằng số $a, b \in \mathbb{R}$. Phương trình bậc $2 \lambda^2 - a\lambda - b = 0$ được gọi là phương trình đặc trung của dãy (u_n) .

Định lý 21. Cho dãy truy hồi cấp $2(u_n)$ cho bởi (20).

- (i) Nếu phương trình đặc trưng của (u_n) có 2 nghiệm thực phân biệt $\lambda_1, \lambda_2 \in \mathbb{R}$ thì tồn tại $\alpha, \beta \in \mathbb{R}$ sao cho $u_n = \alpha \lambda_1^n + \beta \lambda_2^n$, $\forall n \in \mathbb{N}^*$.
- (ii) Nếu phương trình đặc trưng của (u_n) có nghiệm thực kép $\lambda \in \mathbb{R}$ thì tồn tại $\alpha, \beta \in \mathbb{R}$ sao cho $u_n = (\alpha + \beta n)\lambda^n$, $\forall n \in \mathbb{N}^*$.
- (iii) Nếu phương trình đặc trưng của (u_n) có nghiệm phức $\lambda \in \mathbb{C}$, đặt $\tan \varphi = \frac{\Im \lambda}{\Re \lambda}$, $\varphi \in \left(-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}\right)$, thì $\lambda = |\lambda|(\cos \varphi + i \sin \varphi)$ \mathcal{E} tồn tại $\alpha, \beta \in \mathbb{R}$ sao cho $u_n = |\lambda|^n (\alpha \cos n\varphi + \beta \sin n\varphi)$, $\forall n \in \mathbb{N}^*$.
- 18 (Dãy truy hồi cấp 1 dạng $u_{n+1} = f(u_n, n)$). Từm điều kiện của hàm f để tồn tại hàm φ để có thể đưa dãy số (u_n) cho bởi $u_{n+1} = f(u_n, n)$ về dạng

$$\varphi(u_n) = f(\varphi(u_n)) \text{ hoặc } \varphi(u_n) = f(\varphi(u_n), n), \ \forall n \in \mathbb{N}^*,$$

 $d\hat{e}$ có thể đặt dãy phụ (v_n) xác định bởi $v_n \coloneqq \varphi(u_n)$, $\forall n \in \mathbb{N}^*$ để thu được 1 dãy truy hồi mới theo v_n đơn giản hơn dãy (u_n) .

19 (Dãy truy hồi cấp 2 dạng $u_{n+1} = f(u_n, u_{n-1}, n)$). Tìm điều kiện của hàm f để tồn tại hàm φ để có thể đưa dãy số (u_n) cho bởi $u_{n+1} = f(u_n, u_{n-1}, n)$ về dạng

$$\varphi(u_n) + \varphi(u_{n-1}) = f(\varphi(u_n), \varphi(u_{n-1})) \ \text{hoặc } \varphi(u_n) + \varphi(u_{n-1}) = f(\varphi(u_n), \varphi(u_{n-1}), n), \ \forall n \in \mathbb{N}^*,$$

 $d\mathring{e}$ có thể đặt dãy phụ (v_n) xác định bởi $v_n \coloneqq \varphi(u_n), \forall n \in \mathbb{N}^*$ để thu được 1 dãy truy hồi mới theo v_n đơn giản hơn dãy (u_n) .

2.1.2 Partial sums of a sequence - Các tổng riêng phần của dãy số

Định nghĩa 13 (Tổng riêng phần của dãy số). Cho dãy $(u_n)_{n=1}^{\infty}$, đặt $S_n := \sum_{i=1}^n u_i$ là tổng riêng phần thứ n của chuỗi, \mathcal{E} $S_{m,n} := \sum_{i=m}^n u_i$.

 $\begin{array}{ll} \textbf{Dịnh lý 22.} \ \ \textit{N\'eu} \ \ \textit{d\~ay} \ (u_n) \ \ \textit{x\'ac} \ \ \textit{d\'enh b\'oi} \ u_n = f(n) - f(n-1), \ \forall n \in \mathbb{N}^\star, \ \textit{th\'e} \ \ S_n = f(n) - f(0), \ S_{m,n} = f(n) - f(m-1), \\ \forall m, n \in \mathbb{N}^\star. \ \ \textit{Hơn nữa, n\'eu} \ \ L \coloneqq \lim_{n \to \infty} f(n) \ \ \textit{t\'on} \ \ \textit{tại th\'e} \ \lim_{n \to \infty} S_n = L - f(0), \ \lim_{n \to \infty} S_{m,n} = L - f(m-1), \ \forall m \in \mathbb{N}. \end{array}$

Chứng minh. Hiển nhiên vì
$$S_n = \sum_{i=1}^n u_i = \sum_{i=1}^n f(i) - f(i-1) = f(n) - f(0)$$
.

20 ([Quố+24], 1.1, p. 14). Cho dãy số (u_n) xác định bởi $u_n = \arctan \frac{1}{2n^2}$, $\forall n \in \mathbb{N}^*$. Tính $S_n, S_{m,n}, \forall m, n \in \mathbb{N}^*, m \leq n$.

$$Gi \'{a}i. \ u_n = \arctan \frac{2}{4n^2} = \arctan \frac{(2n+1) - (2n-1)}{1 + (2n+1)(2n-1)} = \arctan(2n+1) - \arctan(2n-1) \Rightarrow S_n = \sum_{i=1}^n \arctan(2i+1) - \arctan(2i-1) = \arctan(2n+1) - \arctan(2n$$

 $\begin{aligned} \mathbf{Dinh} \ \mathbf{l\acute{y}} \ \mathbf{23.} \ \ Cho \ d\~ay \ (u_n) \ x\'ac \ d\~inh \ b\raron u_n &= \arctan \frac{f(n) - f(n-1)}{1 + f(n-1)f(n)}, \ \forall n \in \mathbb{N}^\star \ v\'oi \ f : \mathbb{N} \to \mathbb{R} \ l\`a \ 1 \ h\`am \ s\'o \ n\`ao \ d\'o \ sao \ cho \ u_n \\ x\'ac \ d\~inh \ \forall n \in \mathbb{N}^\star . \ Khi \ d\'o, \ S_n &= \arctan f(n) - \arctan f(0), \ S_{m,n} &= \arctan f(n) - \arctan f(m-1), \ \forall m,n \in \mathbb{N}^\star . \ Hơn \ n\~ua, \ n\'eu \\ L &\coloneqq \lim_{n \to \infty} \arctan f(n) \ t\ro n \ t\~ai \ th\~i \ \lim_{n \to \infty} S_n &= L - \arctan f(0), \ \lim_{n \to \infty} S_{m,n} &= L - \arctan f(m-1), \ \forall m \in \mathbb{N}. \end{aligned}$

Remark 3 (Related trigonometrical formula). See, e.g., Wikipedia/list of trigonometric identities:

$$\arcsin x \pm \arcsin y = \arcsin(x\sqrt{1-y^2} \pm y\sqrt{1-x^2}),$$

$$\arccos x \pm \arccos y = \arccos\left(xy \mp \sqrt{(1-x^2)(1-y^2)}\right),$$

$$\arctan x \pm \arctan y = \arctan\frac{x \pm y}{1 \mp xy},$$

$$\operatorname{arccot} x \pm \operatorname{arccot} y = \operatorname{arccot} \frac{xy \mp 1}{y \pm x}.$$

Tương tự, ta chứng minh được:

Định lý 24. Cho dây (u_n) xác định bởi

$$u_n = \arcsin\left(f(n)\sqrt{1 - f(n-1)^2} - f(n-1)\sqrt{1 - f(n)^2}\right), \ \forall n \in \mathbb{N}^*,$$

 $v \acute{o}i \ f : \mathbb{N} \to \mathbb{R} \ là \ 1 \ hàm \ s\acute{o} \ n\grave{a}o \ d\acute{o} \ sao \ cho \ u_n \ x\acute{a}c \ d\overset{\cdot}{i}nh \ \forall n \in \mathbb{N}^{\star}. \ Khi \ d\acute{o}, \ S_n = \arcsin f(n) - \arcsin f(0), \ S_{m,n} = \arcsin f(n) - \arcsin f(m-1), \ \forall m,n \in \mathbb{N}^{\star}. \ Hon \ n\~{u}a, \ n\'{e}u \ L := \lim_{n \to \infty} \arcsin f(n) \ t\grave{o}n \ tại \ thì \lim_{n \to \infty} S_n = L - \arcsin f(0), \lim_{n \to \infty} S_{m,n} = L - \arcsin f(m-1), \ \forall m \in \mathbb{N}.$

Định lý 25. Cho đây (u_n) xác định bởi

$$u_n = \arccos\left(f(n)f(n-1) + \sqrt{(1 - f(n-1)^2)(1 - f(n)^2)}\right), \ \forall n \in \mathbb{N}^*,$$

 $v\acute{o}i\ f: \mathbb{N} \to \mathbb{R}\ l\grave{a}\ 1\ h\grave{a}m\ s\acute{o}\ n\grave{a}o\ d\acute{o}\ sao\ cho\ u_n\ x\acute{a}c\ dinh\ \forall n\in\mathbb{N}^\star.\ Khi\ d\acute{o},\ S_n = \arccos f(n) - \arccos f(0),\ S_{m,n} = \arccos f(n) - \arccos f(m-1),\ \forall m,n\in\mathbb{N}^\star.\ Hơn\ n\~ua,\ n\'eu\ L:= \lim_{n\to\infty} \arccos f(n)\ t\grave{o}n\ tại\ th\i \lim_{n\to\infty} S_n = L - \arccos f(0),\ \lim_{n\to\infty} S_{m,n} = L - \arccos f(m-1),\ \forall m\in\mathbb{N}.$

Định lý 26. Cho dãy (u_n) xác định bởi

$$u_n = \operatorname{arccot} \frac{f(n)f(n-1)+1}{f(n-1)-f(n)}, \ \forall n \in \mathbb{N}^*,$$

 $với \ f: \mathbb{N} \to \mathbb{R} \ là \ 1 \ hàm số nào đó sao cho <math>u_n \ x\'ac \ dịnh \ \forall n \in \mathbb{N}^*. \ Khi \ d\'o, \ S_n = \operatorname{arccot} f(n) - \operatorname{arccot} f(0), \ S_{m,n} = \operatorname{arccot} f(n) - \operatorname{arccot} f(m-1), \ \forall m, n \in \mathbb{N}^*. \ Hơn \ nữa, \ n\'eu \ L := \lim_{n \to \infty} \operatorname{arccot} f(n) \ tồn \ tại \ thì \lim_{n \to \infty} S_n = L - \operatorname{arccot} f(0), \lim_{n \to \infty} S_{m,n} = L - \operatorname{arccot} f(m-1), \ \forall m \in \mathbb{N}.$

21 ([Quố+24], 1.2, p. 14). Cho dãy số (u_n) xác định bởi $u_n = (n^2 + 1)n!, \forall n \in \mathbb{N}^*$. Tính $S_n, S_{m,n}, \forall m, n \in \mathbb{N}^*, m \leq n$. Giải. $u_n = n(n+1)! - (n-1)n! \Rightarrow S_n = \sum_{i=1}^n i(i+1)! - (i-1)i! = n(n+1)!$.

22 ([Quố+24], 1.3, p. 15). Cho dãy số (u_n) xác định bởi $u_n = \frac{1}{\sqrt{n+\sqrt{n^2-1}}}$, $\forall n \in \mathbb{N}^*$. Tính $S_n, S_{m,n}, \forall m, n \in \mathbb{N}^*, m \leq n$.

Hint. $u_n = \sqrt{\frac{n+1}{2}} - \sqrt{\frac{n-1}{2}}, \forall n \in \mathbb{N}^*.$

23 ([Quố+24], 1.4, p. 15). Cho dãy số (u_n) xác định bởi $u_n = \sqrt{1 + \left(\frac{n+1}{n}\right)^2} + \sqrt{\frac{1}{n^2} - 2\left(\frac{1}{n} - 1\right)}$, $\forall n \in \mathbb{N}^*$. Tính $S_n, S_{m,n}$, $\forall m, n \in \mathbb{N}^*$, $m \le n$.

24 ([Quố+24], 1.5, p. 16). Cho dãy số (u_n) xác định bởi

$$u_n = \frac{1}{\sqrt[4]{n^3 + \sqrt[4]{n^3 + n^2 + \sqrt[4]{n^3 + 2n^2 + n} + \sqrt[4]{n^3 + 3n^2 + 3n + 1}}}, \ \forall n \in \mathbb{N}^*.$$

Tính $S_n, S_{m,n}, \forall m, n \in \mathbb{N}^*, m \leq n$.

Hint. $u_n = \sqrt[4]{n+1} - \sqrt[4]{n}, \forall n \in \mathbb{N}^*.$

2.1.3 Xác định công thức tổng quát của dãy số

25 ([Quố+24], 1.6, p. 17). Cho dãy số (u_n) xác định bởi

$$\begin{cases} u_0 = 3, \ u_1 = 4, \\ (n+1)(n+2)u_n = 4(n+1)(n+3)u_{n-1} - 4(n+2)(n+3)u_{n-2}, \ \forall n \ge 2. \end{cases}$$

Tinh u_n .

Hint. Đặt $v_n := \frac{u_n}{n+3}$.

26 ([Quố+24], 1.7, p. 17). Cho dãy số (u_n) xác định bởi

$$\begin{cases} u_2 = 2, \\ u_{n+1} = \frac{2023u_n + 2022}{2022u_n + 2023}, \ \forall n \ge 1. \end{cases}$$

 $Tinh u_n$.

2.1.4 Convergent- & divergence sequences – Dãy số hội tụ & dãy số phân kỳ

Definition 1 (Monotone sequence – dãy đơn điệu). A sequence is said to be monotone if it is either increasing or decreasing.

Proposition 1 (Monotone bounded sequences converge, [Tao22a], Prop. 6.3.8, p. 119). Let $(a_n)_{n=m}^{\infty}$ be a sequence of real numbers which has some finite upper bound $M \in \mathbb{R}$, & which is also increasing, i.e., $a_{n+1} \geq a_n$, $\forall n \geq m$. Then $(a_n)_{n=m}^{\infty}$ is convergent, & in fact $\lim_{n\to\infty} a_n = \sup(a_n)_{n=m}^{\infty} \leq M$. Similarly, if a sequence $(a_n)_{n=m}^{\infty}$ is bounded below by $m \in \mathbb{R}$ & decreasing, i.e., $a_{n+1} \leq a_n$, $\forall n \geq m$, then it is convergent, & the limit is equal to the infimum: $\lim_{n\to\infty} a_n = \inf(a_n)_{n=m}^{\infty} \geq M$.

Combine Prop. 1 with the following result

Proposition 2 ([Tao22a], Corollary 6.1.17, p. 113). Every convergent sequence of real numbers is bounded.

to obtain

Proposition 3. A monotone sequence converges iff it is bounded.

27. Tìm điều kiện của các hàm số để các dãy $(a_n)_{n=0}^{\infty}$ xác định hội tụ, phân kỳ: (a) $a_n = \int_0^n f(x) dx$. (b) $a_n = \int_0^{a(x)} f(x) dx$. (c) $a_n = \int_{a(x)}^{b(x)} f(x) dx$. (d) $\int_{a(x;m)}^{b(x;m)} f(x;m) dx$ với tham số $m \in \mathbb{R}$.

2.1.5 Series – Chuỗi

2.1.6 Problems

28 (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 4. 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.

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

2.2 Limit & Continuity of Functions – Giới Han & Tính Liên Tuc của Hàm Số

2.3 Derivative – Đao Hàm

30 ([Quố+24], 3.1., p. 146). (a) Cho hàm số $f(x) = \prod_{i=1}^{2023} (x-i)$. Tính f'(1). (b) Cho $n \in \mathbb{N}^*$, $a_i \in \mathbb{R}$, $\forall i = 1, \ldots, n$, $f(x) = \prod_{i=1}^{n} (x-a_i)$. Tính $f'(a_i)$, $\forall i = 1, \ldots, n$. (c) Áp dụng để tính $f'(a_i)$ với f cho ở (b), $\forall i = 1, \ldots, n$ với $a_i = i$, $\forall i = 1, \ldots, n$.

 $Gi \acute{a}i.$ (a) f'(1)=2022!. (b) $f\in\mathbb{R}[x]\Rightarrow f\in C^{\infty}(\mathbb{R})^2.$ Có $f(a_i)=\prod_{j=1}^n(a_i-a_j)=0,\,\forall i=1,\ldots,n$ nên

$$f'(a_i) = \lim_{x \to a_i} \frac{f(x) - f(a_i)}{x - a_i} = \lim_{x \to a_i} \frac{\prod_{j=1}^n (x - a_j)}{x - a_i} = \prod_{j=1, j \neq i}^n (x - a_j) = \prod_{j=1, j \neq i}^n (a_i - a_j), \ \forall i = 1, \dots, n.$$
 (21)

(c) Khi $a_i = i, \forall i = 1, ..., n$:

$$f'(i) = \prod_{j=1, j \neq i}^{n} (i-j) = \prod_{j=1}^{i-1} (i-j) \prod_{j=1}^{n} (i-j) = (i-1)(i-2) \cdots 1 (-1)(-2) \cdots (i-n) = (-1)^{n-i} (i-1)! (n-i)!, \ \forall i = 1, \dots, n.$$

Nói riêng, $f'(1) = (-1)^{n-1}(n-1)!$, $f'(2) = (-1)^{n-2}(n-2)!$, f'(n) = (n-1)!.

Remark 5. Công thức (21) gọi liên tưởng đến định thức Vandermonde (Vandermonde).

31 ([Quố+24], 3.2., p. 146). (a) Chứng minh: $|a_1 \sin x + a_2 \sin 2x + \cdots + a_n \sin nx| \le |\sin x|$, $\forall x \in \mathbb{R} \Rightarrow |a_1 + 2a_2 + \cdots + na_n| \le 1$. (b) Chứng minh nếu $|a_1 \sin x + a_2 \sin 2x + \cdots + a_n \sin nx| \le |g(x)|$, $\forall x \in \mathbb{R}$, & hàm g thỏa $L := \lim_{x \to 0} \left| \frac{g(x)}{x} \right|$ tồn tại & $L < \infty$ thì $|a_1 + 2a_2 + \cdots + na_n| \le L$.

32 (Trigonometrical series – chuỗi lượng giác). Khảo sát hàm số: (a) $S(x) = \sum_{i=0}^{n} a_i \sin ix$, $C(x) = \sum_{i=0}^{n} a_i \cos ix$, $T(x) = \sum_{i=0}^{n} a_i \tan ix$, $CT(x) = \sum_{i=0}^{n} a_i \cot ix$.

33 ([Quố+24], 3.3., p. 147). (a) Giả sử f(0) = 0, f khả vi tại 0. Tính $\lim_{x\to 0} \frac{1}{x} \sum_{i=1}^n f\left(\frac{x}{i}\right)$. (b) Mở rộng cho $f(0) = a \in \mathbb{R}$.

34 ([Quố+24], 3.4., p. 147). Cho f là hàm khả vi tại $a \in \mathbb{R}$ & xét 2 dãy $(x_n), (y_n)$ cùng hội tụ về a sao cho $x_n < a < y_n$, $\forall n \in \mathbb{N}$. Chứng minh $\lim_{n \to \infty} \frac{f(x_n) - f(y_n)}{x_n - y_n} = f'(a)$.

35 ([Quố+24], 3.5., p. 148). (a) Cho

$$f(x) = \begin{cases} x^{2023} \sin \frac{1}{x} & \text{if } x \neq 0, \\ 0 & \text{if } x = 0, \end{cases}$$

 $\mathfrak{E}(g(x))$ khả vi tại x=0. Chứng minh $g\circ f$ có đạo hàm bằng 0 tại x=0. (b) Mở rộng 2023 thành $n\in\mathbb{N}^{\star}$.

36 ([Quố+24], 3.6., p. 149). Cho f(x) là hàm số có đạo hàm tại điểm $x_0 = 2023$. Chứng minh $\lim_{n\to\infty} n\left[f\left(\frac{1+2023n}{n}\right) - f(2023)\right] = f'(2023)$. (b) Mở rộng 2023 thành $n \in \mathbb{N}^*$.

37 ([Quố+24], 3.7., p. 149). Cho f khả vi trên [a,b] & thỏa: (a) f(a) = f(b) = 0. (b) $f'(a) = f; (a^+) > 0$, $f'(b) = f'(b^-) > 0$. Chứng minh tồn tại $c \in (a,b)$ sao cho $f'(c) \le 0$.

38 ([Quố+24], 3.8., p. 149). Giả sử f có đạo hàm trên 1 khoảng chứa [0,1], f'(0) > 0, f'(1) < 0. Chứng minh tồn tại $x_0 \in (0,1)$: $f(x) \le f(x_0)$, $\forall x \in [0,1]$.

39 ([Quố+24], 3.9., p. 150). Cho hàm f xác định trên \mathbb{R} thỏa f(0) = 0, $f(x) \ge |\sin x|$, $\forall x \in \mathbb{R}$. Chứng minh đạo hàm của f tại 0 không tồn tại.

 $^{^2 \}text{I.e.}$ Bất kỳ hàm đa thức 1 biến với hệ số thực nào cũng liên tục khả vi vô hạn lần.

2.3.1 Higher derivative – Đạo hàm cấp cao

Main took Mathematical induction & general Leibniz rule, see, e.g., Wikipedia/general Leibniz rule:

Theorem 1 (General Leibniz rule). Let $n \in \mathbb{N}^*$.

(i) If f,g are n-times differentiable functions, then the product fg is also n-times differentiable $\mathcal E$ its nth derivative is given by

$$(fg)^{(n)} = \sum_{i=0}^{n} \binom{n}{k} f^{(n-k)} g^{(k)} \text{ where } \binom{n}{i} = C_n^i = \frac{n!}{i!(n-i)!},$$

& $f^{(i)}$ denotes the ith derivative of f, & in particular $f^{(0)} = f$. In particular, when n = 2,

$$(fg)''(x) = \sum_{i=0}^{2} {2 \choose i} f^{(2-i)}(x)g^{(i)}(x) = f''(x)g(x) + 2f'(x)g'(x) + f(x)g''(x).$$

(ii) Let f_1, \ldots, f_m be $m \in \mathbb{N}^*$ differentiable function. Then

$$\left(\prod_{i=1}^{m} f_{i}\right)^{(n)} = \sum_{\sum_{i=1}^{m} k_{i} = n} \binom{n}{k_{1}, \dots, k_{m}} \prod_{1 \leq t \leq m} f_{t}^{(k_{t})},$$

where the sum extends over all m-tuples $(k_1, \ldots, k_m) \in \mathbb{N}^m$ with $\sum_{i=1}^m k_i = n$, \mathcal{E}

$$\binom{n}{k_1, \dots, k_m} = \frac{n!}{\prod_{i=1}^m k_i!} = \frac{n!}{k_1! \dots k_m!}$$

are the multinomial coefficients.

40 ([Quố+24], 3.10., p. 150). Chứng minh $f(x) = \arctan x$ thỏa phương trình:

$$(1+x^2)f^{(n)}(x) + 2(n-1)xf^{(n-1)}(x) + (n-2)(n-1)f^{(n-2)}(x) = 0, \ \forall x \in \mathbb{R}, \ \forall n \in \mathbb{N}, \ n \ge 2.$$

41 ([Quố+24], 3.11., p. 151). Cho f là hàm khả vi đến cấp n trên $(0,\infty)$. Chứng minh

$$\frac{1}{x^{n+1}}f^{(n)}\left(\frac{1}{x}\right) = (-1)^n \left(x^{n-1}f\left(\frac{1}{x}\right)\right)^{(n)}, \ \forall x \in (0, \infty).$$

42 ([Quố+24], 3.12., p. 152). Cho f khả vi trên (a,b) sao cho f'(x) = g(f(x)), $\forall x \in (a,b)$, trong đó $g \in C^{\infty}((a,b))$. Chứng minh $f \in C^{\infty}((a,b))$.

2.3.2 Mean-valued theorems – Các định lý giá trị trung bình

Định lý 27 (Fermat). Cho f(x) xác định trên (a,b). Nếu f(x) đạt cực trị tại x_0 & khả vi tại x_0 thì $f'(x_0) = 0$.

Định lý 28 (Rolle). Giả sử f(x) xác định \mathcal{E} liên tục trên [a,b] hữu hạn, khả vi trên (a,b) \mathcal{E} f(a) = f(b). Khi đó tồn tại $c \in (a,b)$ sao cho f'(c) = 0.

Định lý 29 (Lagrange). Cho f(x) xác định \mathcal{E} liên tục trên [a,b], khả vi trên (a,b). Khi đó tồn tại $c \in (a,b)$ sao cho $f'(c) = \frac{f(b) - f(a)}{b - a}$.

Định lý 30 (Cauchy). Cho f(x), g(x) liên tục trên [a,b], khả vi trên $(a,b), g'(x) \neq 0$, $\forall x \in (a,b)$. Khi đó tồn tại $c \in (a,b)$ sao cho $\frac{f(b) - f(a)}{g(b) - g(a)} = \frac{f'(c)}{g'(c)}$.

Định lý 31 (Darboux). Nếu hàm số f(x) khả vi trên (a,b), $\alpha,\beta \in (a,b)$ thì f'(x) nhận mọi giá trị trung gian giữa $f'(\alpha)$ \mathcal{E} $f'(\beta)$.

I.e.,

$$(\min\{f'(\alpha), f'(\beta)\}, \max\{f'(\alpha), f'(\beta)\}) \subset f'((a, b)), \ \forall f(x) \ \text{differentiable on } (a, b), \ \forall \alpha, \beta \in (a, b).$$

43 ([Quố+24], 3.14., p. 152). Cho $f: \left[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}\right] \to [-1, 1]$ là 1 hàm khả vi có đạo hàm liên tục & không âm $(f' \ge 0)$. Chứng minh tồn tại $x_0 \in \left(-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}\right)$ sao cho $(f(x_0))^2 + (f'(x_0))^2 \le 1$.

2.4 Integral – Tích phân

Cho $a, b \in \mathbb{R}$, a < b. Ký hiệu: R([a, b]): tập hợp các hàm khả tích Riemann trên đoạn [a, b]. $L^1([a, b])$: tập hợp các hàm khả tích Lebesgue trên đoạn [a, b].

44. (a) Cho $f \in C(\mathbb{R})$ là hàm chẵn. Tìm điều kiện cần & đủ của hàm $g \in C(\mathbb{R})$ để $\int_{-a}^{a} f(x)g(x) \, \mathrm{d}x = \int_{0}^{a} f(x) \, \mathrm{d}x$, $\forall a \in \mathbb{R}$. (b) Câu hỏi tương tự với f là hàm lẻ. (c) Cho $f \in C(\mathbb{R})$ là hàm tuần hoàn với chu kỳ $T_f \in (0, \infty)$. Tìm điều kiện cần & đủ của hàm $g \in C(\mathbb{R})$ để $\int_{-nT_f}^{nT_f} f(x)g(x) \, \mathrm{d}x = \int_{0}^{T_f} f(x) \, \mathrm{d}x$, $\forall n \in \mathbb{N}^{\star}$. (d) Mở rộng cho các hàm $f \in C(\mathbb{R})$ vừa chẵn vừa lẻ (trivial), vừa chẵn vừa tuần hoàn, & vừa lẻ vừa tuần hoàn & tìm các ví dụ cụ thể tương ứng.

Question 3 (Sum \leftrightarrows Product). Làm sao để chuyển 1 tổng thành 1 tích? Làm sao chuyển 1 tích thành 1 tổng?

Answer. Chuyển tổng thành tích: $e^{a+b}=e^ae^b,\, \forall a,b\in\mathbb{R}.$ Tổng quát:

$$e^{\sum_{i=1}^{n} a_i} = \prod_{i=1}^{n} e^{a_i}, \ \forall a_i \in \mathbb{R}, \ \forall n \in \mathbb{N}^{\star}, \ \forall i = 1, \dots, n.$$

Chuyển tích thành tổng: $\ln(ab) = \ln a + \ln b, \forall a, b \in (0, \infty)$. Tổng quát:

$$\ln \prod_{i=1}^{n} a_i = \sum_{i=1}^{n} \ln a_i, \ \forall a_i \in (0, \infty), \ \forall n \in \mathbb{N}^*, \ \forall i = 1, \dots, n.$$

Note: Có thể thay $\ln x$ bởi $\log x, \log_a x$ với $a \in (0, \infty)$ bất kỳ.

See also:

• Problem: Exponentiation & Logarithm – Bài Tập: Hàm Số Mũ & Hàm Số Logarith.

PDF: URL: https://github.com/NQBH/elementary_STEM_beyond/blob/main/elementary_mathematics/grade_11/exponentiationgarithm/problem/NQBH_exponentiation_logarithm_problem.pdf.

 $\label{eq:com_NQBH} $$T_{E}X: URL: https://github.com/NQBH/elementary_STEM_beyond/blob/main/elementary_mathematics/grade_11/exponentiatillogarithm/problem/NQBH_exponentiation_logarithm_problem.tex.$

• Problem & Solution: Exponentiation & Logarithm - Bài Tập & Lời Giải: Hàm Số Mũ & Hàm Số Logarith.

PDF: URL: https://github.com/NQBH/elementary_STEM_beyond/blob/main/elementary_mathematics/grade_11/exponentiationgarithm/solution/NQBH_exponentiation_logarithm_solution.pdf.

 $T_EX: \verb|URL:|| https://github.com/NQBH/elementary_STEM_beyond/blob/main/elementary_mathematics/grade_11/exponentiatillogarithm/solution/NQBH_exponentiation_logarithm_solution.tex.$

45 ([Quố+24], 4.1., p. 195). (a) Chứng minh

$$\lim_{n \to \infty} \sqrt[n]{\prod_{i=1}^{n} f\left(\frac{i}{n}\right)} = e^{\int_{0}^{1} \ln f(x) \, \mathrm{d}x}, \ \forall f \in C([0,1];(0,\infty)).$$

- (b) $M\mathring{\sigma}$ rộng cho $f \in C([a,b];(0,\infty))$ với $a,b \in \mathbb{R}$, a < b.
- **46** ([Quố+24], 4.2., p. 196). (a) Chứng minh

$$\lim_{n \to \infty} \sum_{i=1}^{n} \frac{1}{i} \sin \frac{i\pi}{n+1} > 0.$$

(b) $M\mathring{\sigma}$ rộng cho các hàm $\cos x$, $\tan x$, $\cot x$, $\sinh x$, $\cosh x$, $\tanh x$, $\coth x$,

47 ([Quố+24], 4.3., p. 196). Tính
$$L = \lim_{n \to \infty} \left(\frac{1}{n + \frac{2}{3}} + \frac{1}{n + \frac{8}{3}} + \dots + \frac{1}{n + \frac{6n-4}{3}} \right)$$
.

Hint. $L = \frac{1}{2} \int_0^2 \frac{dx}{1+x} = \ln \sqrt{3}$.

48 ([Quố+24], 4.4., p. 197). Chứng minh

$$\lim_{n \to \infty} n \left(\frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} f\left(\frac{i}{n}\right) - \int_{0}^{1} f(x) \, \mathrm{d}x \right) = \frac{f(1) - f(0)}{2}, \ \forall f \in C^{1}([0, 1]).$$

 $\mathbf{49} \ ([\mathrm{Qu\acute{o}}+24],\, 4.5.,\, \mathrm{p.}\ 198). \ \mathit{Ch\acute{u}ng}\ \mathit{minh}\ f(x) = \lfloor x \rfloor \in R([a,b]) \ \mathscr{E}\ \mathit{tính}\ \int_a^b \lfloor x \rfloor \, \mathrm{d}x.$

50 ([Quố+24], 4.6., p. 198). Cho $f \in R([0,1])$ thỏa $\int_0^1 f(x) dx > 0$. Chứng minh tồn tại đoạn $[a,b] \subset [0,1]$ thỏa f(x) > 0, $\forall x \in [a,b]$.

51 ([Quố+24], 4.7., p. 199). Cho f(x) xác định trên [a,b]. (a) Nếu $|f(x)| \in R([a,b])$ thì liệu $f(x) \in R([a,b])$? (b) Nếu $f^{2022}(x) \in R([a,b])$ thì liệu $f(x) \in R([a,b])$? (c) Mở rộng (b) cho $n \in \mathbb{N}$.

52 ([Quố+24], 4.8., p. 199). Chứng minh $f \in R([0,1])$ & tính $\int_0^1 f(x) dx \ v \acute{o}i$

$$f(x) = \begin{cases} \left(\frac{p}{n}\right)^2 & \text{if } x \in \left[\frac{p}{n}, \frac{p+1}{n}\right), \ p = \overline{0, n-1}, \\ 1 & \text{if } x = 1. \end{cases} \quad x \in [0, 1], \ n \in \mathbb{N}.$$

Ans.
$$\int_0^1 f(x) dx = \frac{(n-1)(2n-1)}{6n^2}$$
.

2.4.1 Recurrent integrals - Các tích phân dạng truy hồi

53. Giả sử cần tính tích phân có dạng $I_n(f) \coloneqq \int_{a(n)}^{b(n)} f(x,n) \, \mathrm{d}x$, $\forall n \in \mathbb{N}^*$. Tìm vài trường hợp \mathscr{E} các điều kiện cần \mathscr{E} đủ tương ứng với các trường hợp đó của 3 hàm a,b,f để có thể thu được công thức truy hồi cho tích phân I_n :

$$I_n(f) = F(I_{n-1}(f), I_{n-2}(f), \dots, I_{n-m}(f)), \ \forall n \in \mathbb{N}^*,$$

 $v \acute{o} i \ m \in \mathbb{N}^*, \ m \leq n \ thich \ h \acute{o} p.$

54. (a) Tính tích phân $\int_{-\pi}^{\pi} \frac{\sin nx}{(1+a^x)\sin x} dx$. (b) Mở rộng cho các hàm $\cos nx$, $\tan nx$, $\cot nx$, $\sinh nx$, $\cosh nx$, $\tanh nx$, $\coth nx$, \ldots

2.4.2 Mean-value theorems – Các đinh lý giá tri trung bình

Định nghĩa 14 (Mean value of an integrable function – Giá trị trung bình của hàm khả tích). Với $f \in R([a,b])$, đại lượng $\overline{f} := \frac{1}{b-a} \int_a^b f(x) \, \mathrm{d}x$ được gọi là giá trị trung bình của f trên đoạn [a,b]. Tổng quát hơn nếu $f: X \to \mathbb{R}$ khả tích Riemann trên 1 tập $X \subset \mathbb{R}^d$, ký hiệu $f \in R(X)$, đại lượng $\overline{f} := \frac{1}{|X|} \int_X f(\mathbf{x}) \, \mathrm{d}\mathbf{x}$ được gọi là giá trị trung bình của f trên tập X, trong đó |X| là độ đo hoặc thể tích của tập X, i.e., $|X| = \mathrm{Vol}(X) = m_d(X)$, Vol : volume – thể tích, còn m_d : d-dimensional Lebesgue measure – độ đo Lebesgue d chiều trên không gian Euclid d chiều \mathbb{R}^d .

1 bài toán tối ưu liên quan đến giá trị trung bình:

$$\boxed{\min_{a \in \mathbb{R}} \|f - a\|_{L^p(\mathbb{R})} \text{ i.e. } \min_{a \in \mathbb{R}} \int_{\mathbb{R}} |f - a|^p \, \mathrm{d}x.}$$

 \acute{Y} nghĩa toán học. Nếu lấy khoảng cách là hàm $\|\cdot\|_{L^p}$ thì tìm hàm hằng gần nhất với hàm $f \in L^p$. Với p = 2 thì đây là bài toán tối thiểu bình phương, least-square problem thường gặp trong Machine Learning.

 $\mathbf{55} \,\, ([\mathrm{Qu\acute{o}} + 24], \, 4.9., \, \mathrm{p.} \,\, 200). \,\, \mathit{Cho} \,\, f \in C([a,b]) \,\, \mathit{thỏa} \,\, \int_a^b f(x) \, \mathrm{d}x = 0. \,\, \mathit{Chứng minh tồn tại} \,\, c \in (a,b) \,\, \mathit{thỏa} \,\, \int_a^c f(x) \, \mathrm{d}x = f(c). \,\, \mathsf{cho} \,\, \mathsf{ch$

 $\textbf{56} \ ([\text{Qu\'o}+24], \ 4.10., \ \text{p. 200}). \ \textit{Cho} \ f,g \in C([a,b]). \ \textit{Chứng minh tồn tại} \ c \in (a,b) \ \textit{thỏa} \ g(c) \int_a^b f(x) \, \mathrm{d}x = f(c) \int_a^b g(x) \, \mathrm{d}x.$

 $\mathbf{57} \,\, ([\mathrm{Qu\acute{o}} + 24], \, 4.11., \, \mathrm{p.} \,\, 201). \,\, \mathit{Cho} \,\, f, g \in C([a,b]). \,\, \mathit{Chứng minh tồn tại} \,\, c \in (a,b) \,\, \mathit{thỏa} \,\, g(c) \, \int_a^c f(x) \, \mathrm{d}x = f(c) \, \int_c^b g(x) \, \mathrm{d}x.$

 $\textbf{58} \ ([\text{Qu\'o}+24], \ 4.12., \ \text{p. 201}). \ \textit{Cho} \ f \in C^2([0,1]). \ \textit{Chứng minh tồn tại} \ c \in (0,1) \ \textit{thỏa} \ \int_0^1 f(x) \, \mathrm{d}x = f(0) + \frac{1}{2} f'(0) + \frac{1}{6} + \frac{1}{6} f''(c).$

59 ([Quố+24], 4.13., p. 202). Cho $f \in C([a,b])$. Đặt $\overline{f} = \frac{1}{b-a} \int_a^b f(x) \, dx$. Chứng minh $\int_a^b |f(x) - \overline{f}|^2 \, dx \le \int_a^b |f(x) - t|^2 \, dx$, $\forall t \in \mathbb{R}$, i.e., \overline{f} là nghiệm của bài toán tối ưu:

$$\min_{t \in \mathbb{R}} \int_a^b |f(x) - t|^2 \, \mathrm{d}x.$$

2.4.3 Integral inequalities – Bất đẳng thức tích phân

60 ([Quố+24], 4.14., p. 202). Chứng minh:

$$\left(\int_a^b f(x)\sin x \, \mathrm{d}x\right)^2 + \left(\int_a^b f(x)\cos x \, \mathrm{d}x\right)^2 \le (b-a)\int_a^b f^2(x) \, \mathrm{d}x.$$

61 ([Quố+24], 4.15., p. 203). Chứng minh:

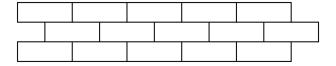
$$(b-a)^2 \le \int_a^b f(x) \, \mathrm{d}x \int_a^b \frac{\mathrm{d}x}{f(x)}, \ \forall f \in R([a,b],(0,\infty)).$$

Hơn nữa, nếu $0 < m \le f(x) \le M$ thì $\int_a^b f(x) dx \int_a^b \frac{dx}{f(x)} \le \frac{(m+M)^2}{4mM} (b-a)^2$.

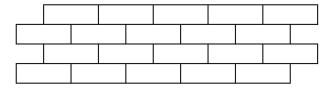
- 2.5 Some Analytical Properties of Polynomials Vài Tính Chất Giải Tích của Đa Thức
- 2.6 Analytical Number Theory

3 Combinatorics – Tổ Hợp

62 (VMC2024B4). (a) Đếm số cách chọn ra 3 viên gạch, mỗi viên từ 1 hàng trong 3×5 viên gạch xếp xen kẽ, sao cho không có 2 viên gạch nào được lấy ra nằm kề nhau (2 viên gạch được gọi là kề nhau nếu có chung 1 phần của 1 cạnh).



(b) Đếm số cách chọn ra 4 viên gạch, mỗi viên từ 1 hàng trong 4×5 viên gạch xếp xen kẽ, sao cho không có 2 viên gạch nào được lấy ra nằm kề nhau.



(c) Cho $m, n \in \mathbb{N}^*$. Dếm số cách chọn ra m viên gạch, mỗi viên từ 1 hàng trong $m \times n$ viên gạch xếp xen kẽ, sao cho không có 2 viên gạch nào được lấy ra nằm kề nhau. (d) Cho $m, n, k \in \mathbb{N}^*$. Đếm số cách chọn ra k viên gạch, không nhất thiết mỗi viên từ 1 hàng trong $m \times n$ viên gạch xếp xen kẽ, sao cho không có 2 viên gạch nào được lấy ra nằm kề nhau. (e*) Mở rộng cho trường hợp $m \times n$ với số gạch mỗi hàng có thể khác nhau, cụ thể là hàng i chứa $a_i \in \mathbb{N}^*$ viên gạch, $\forall i = 1, \ldots, m$ với 2 trường hợp: (i) Mỗi viên từ 1 hàng. (ii) Lấy $k \in \mathbb{N}^*$ viên gạch, mỗi hàng có thể lấy nhiều viên.

Nhận xét 3 (Left-right symmetry – Đối xứng trái phải). Nếu số viên gạch của mỗi hàng bằng nhau & được sắp xen kẽ như (a) & (b), thì thứ tự viên gạch đầu tiên từ bên trái của mỗi hàng lồi ra hay thựt vào không quan trọng, vì có thể lấy đối xứng gương trái–phải để chuyển đổi 2 trường hợp đó. Cũng chú ý đến tính đối xứng trên–dưới (top-bottom symmetry).

• C++ codes:

4 Miscellaneous

4.1 Contributors

- 1. VÕ NGỌC TRÂM ANH: ?.
- 2. Đặng Phúc An Khang: C++ codes.
- 3. NGUYỄN LÊ ANH KHOA: C++ codes.
- 4. PHAN VĨNH TIẾN: https://github.com/vinhtienlovemath/PublicDocuments/tree/main/MathematicalOlympiad.

4.2 Donate or Buy Me Coffee

Donate (not donut) or buy me some coffee via NQBH's bank account information at https://github.com/NQBH/publication/blob/master/bank/NQBH_bank_account_information.

4.3 See also

1. Olympic Tin Học Sinh Viên [OLP] & ICPC.

PDF: URL: https://github.com/NQBH/advanced_STEM_beyond/blob/main/OLP_ICPC/NQBH_OLP_ICPC.pdf. TFX: URL: https://github.com/NQBH/advanced_STEM_beyond/blob/main/OLP_ICPC/NQBH_OLP_ICPC.tex.

- Codes:
 - $\circ \ C: \ https://github.com/NQBH/advanced_STEM_beyond/tree/main/OLP_ICPC/C.$
 - o C++: https://github.com/NQBH/advanced_STEM_beyond/tree/main/OLP_ICPC/C++.
 - Python: https://github.com/NQBH/advanced_STEM_beyond/tree/main/OLP_ICPC/Python.

Tài liệu

- [Hoa
06] 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.
- [Quố+24] Văn Phú Quốc, Trương Hồ Thiên Long, Đỗ Hữu Đạt, and Đinh Ngọc Nam. *Bài Tập Giải Tích Olympic Toán Sinh Viên & Học Sinh*. Nhà Xuất Bản Đại Học Quốc Gia Hà Nội, 2024, p. 348.
- [Tao22a] Terence Tao. Analysis I. Vol. 37. Texts and Readings in Mathematics. Fourth edition [of 2195040]. Hindustan Book Agency, New Delhi, [2022] ©2022, pp. xvi+355. ISBN: 978-81-951961-9-7.
- [Tao22b] Terence Tao. Analysis II. Vol. 38. Texts and Readings in Mathematics. Fourth edition [of 2195041]. Springer, Singapore; Hindustan Book Agency, New Delhi, [2022] ©2022, pp. xvii+195. ISBN: 978-9-81197-284-3. DOI: 10.1007/978-981-19-7284-3. URL: https://doi.org/10.1007/978-981-19-7284-3.
- [TB22] Lloyd N. Trefethen and David Bau III. Numerical linear algebra. 25th anniversary edition [of 1444820], With a foreword by James G. Nagy. Society for Industrial and Applied Mathematics (SIAM), Philadelphia, PA, [2022] ©2022, pp. xvi+370. ISBN: 978-1-611977-15-8; [9781611977165].
- [TB97] Lloyd N. Trefethen and David Bau III. *Numerical linear algebra*. Society for Industrial and Applied Mathematics (SIAM), Philadelphia, PA, 1997, pp. xii+361. ISBN: 0-89871-361-7. DOI: 10.1137/1.9780898719574. URL: https://doi.org/10.1137/1.9780898719574.
- [Tru02] Ngô Việt Trung. Giáo Trình Đại Số Tuyến Tính. In lần 2. Nhà Xuất Bản Đại Học Quốc Gia Hà Nội, 2002, p. 271.
- [Tsu+23] Makoto Tsukada, Yuji Kobayashi, Hiroshi Kaneko, Sin-Ei Takahasi, Kiyoshi Shirayanagi, and Masato Noguchi. *Linear Algebra with Python: Theory and Applications*. Springer Undergraduate Texts in Mathematics and Technology. Springer, 2023, p. 324.