

Гратити Аджех 1

23/10/15

Проверка: Для  $i, j \in \{1, 2, \dots, v\}$  и  $\lambda, \mu \in \mathbb{Z}^F$ .

- i)  $M_i(\lambda) = \sum_{k=0}^v A_{ik} \lambda^k$  и  $[M_i(\lambda) M_j(\mu)] = M_{ij}(\lambda + \mu) \in F^{v \times v}$
- ii)  $A_\lambda$  ядро для  $\lambda$  о  $M_i(\lambda)$  ассоциирует, или  $[M_i(\lambda)]^{-1} = M_{ij}(-\lambda)$
- iii)  $M_{ij}(0_F) = \sum_k [M_{ij}(\lambda)] \lambda^k = M_{ij}(k+1)$
- iv) 0 проверка  $M_{ij}(\lambda)$  ассоциирует или  $[M_{ij}(\lambda)]^{-1} = M_{ij}(\lambda)$
- v) 0 проверка  $M_{ij}$  ассоциирует или  $(M_{ij})^{-1} = M_{ij}$

Проверка:  $v=2$   $M_{2(\lambda)} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & \lambda \end{bmatrix}$ ,  $(M_{2(\lambda)})^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & \lambda^{-1} \end{bmatrix}$

$$M_{12(\lambda)} = \begin{bmatrix} 1 & \lambda \\ 0 & 1 \end{bmatrix} \quad \text{или} \quad M_{12(-\lambda)} = \begin{bmatrix} 1 & -\lambda \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$$

$$M_{12} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} \quad \text{или} \quad M_{12}^2 = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} \quad \text{или} \quad M_{12}^{-1} = M_{12}$$

Аксиомы

Одна структура  $i) \Rightarrow ii)$  или  $iii) \Rightarrow iv)$  или  $iii) \Rightarrow ii)$  или  $iv) \Rightarrow iii)$

$$\begin{aligned} i) \Rightarrow ii) \quad M_i(\lambda) \cdot M_i(\lambda)^{-1} &\stackrel{(i)}{=} M_i(\lambda + \lambda) = M_i(2\lambda) \stackrel{(ii)}{=} I_v. \text{ Окей} \\ [M_i(\lambda)^{-1}] [M_i(\lambda)] &= M_i(\lambda + \lambda) = M_i(2) = I_v \\ iii) \Rightarrow iv) \quad [M_{ij}(\lambda)] [M_{ij}(\lambda)] &\stackrel{(iii)}{=} M_{ij}(\lambda + \lambda) = M_{ij}(0_F) \stackrel{(iv)}{=} I_v \quad \text{Окей} \\ [M_{ij}(-\lambda)] [M_{ij}(\lambda)] &\stackrel{(iii)}{=} M_{ij}(-\lambda + \lambda) = M_{ij}(0_F) \stackrel{(iv)}{=} I_v \end{aligned}$$

Απίστημα

$$iii) \text{ sup } M_{ij}(DP) = 2r, [M_{ij}(k)] [M_{ij}(l)] = M_{ij}(k+l)$$

Προφανώς!

$$\text{Έσω } M_{ij}(k) = (\alpha_{je}) \quad 1 \leq d, e \leq r$$

$$M_{ij}(l) = (\beta_{ef}) \quad 1 \leq e, f \leq r$$

$$(M_{ij}(k)) (M_{ij}(l)) = (\gamma_{def}) \quad 1 \leq d, e, f \leq r$$

$$\text{Όχι S.O. } (\gamma_{def})_{1 \leq d, e, f \leq r} = M_{ij}(k+l)$$

$$\text{Άπιο οριστό πλαναρικότερης πινεκτής } Cdf = \sum_{d=1}^r \alpha_{debe} \quad (*)$$

λογισμός

$$\begin{aligned} \text{Όχι S.O. } Cdf &= 1F, \text{ ή } d = f \\ &= 0F, \text{ ή } d \neq f \text{ με } (d, f) \neq (i, j) \\ &= k+l, \text{ ή } (d, f) = (i, j) \end{aligned}$$

Απίστημα ωρευτέλ  
Περίπτωση 1:  $j \neq i$ . Τότε  $\alpha_{je} = 0F$ , εκτός αν  $e = d$  στοιχείο

$$\alpha_{dd} = 1F - \text{Επομένως } (*) \quad Cdf = \alpha_{dd} \alpha_{df} = bdf \quad \alpha_{ff} \quad j \neq d$$

$$bdf = \begin{cases} 1 & \text{αν } f=d \\ 0 & \text{αν } f \neq d \end{cases} \quad \text{Αρχα } Cdf = \begin{cases} 0 & \text{αν } f \neq d \\ 1 & \text{αν } f=d \end{cases}$$

$$\text{Περίπτωση 2: } d = i \text{ και } f = j. \quad \text{Τότε } bdf = \begin{cases} 0 & \text{αν } f \neq j \\ 1 & \text{αν } f=j \end{cases}$$

$$\text{Άρχα } (*) \Rightarrow Cdf = \alpha_{jf} bff = \alpha_{df} = \alpha_{if} = \begin{cases} 1 & \text{αν } f=i \\ 0 & \text{συνοπ.} \end{cases}$$

$$\text{Περίπτωση 3: } d = i \text{ και } f = j. \quad \text{Τότε } \alpha_{ie} = \begin{cases} 0 & \text{αν } e \neq i \text{ και } e \neq j \\ 1 & \text{αν } e = i \\ * & \text{αν } e = j \end{cases}$$

$$\text{Και } bej = \begin{cases} 0 & e \neq i \text{ και } e \neq j \\ 1 & e = i \\ * & e = j \end{cases}$$

$$\text{Άρχα } Cdf = c_{ij} = \alpha_{ii} b_{ij} + \alpha_{ij} b_{jj} = 1 \cdot 2 + 0 \cdot 1 = k+l$$

## Πρώτων

Σε όντως  $F^{V,V}$  η σχέση  $A \text{ isos} \sim B$  ουν  $B$   
η παραπομπής για την  $A$  είναι σχέση λογικής.

### Απόστρημα

- Έστω  $A \in F^{V,V}$ . Τότε  $\overline{A} \stackrel{\text{def}}{=} A^{\text{rig} \rightarrow \text{rig}(F)}$  Α. Α.  $A \text{ isos} \sim B$  έτη  $A$ .
  - (Μεταβασι) Έστω  $A, B, C \in F^{V,V}$  έτη  $A$  "λογικός"  $B$   
και  $B$  "λογικός"  $C$  σημάζει παραπομπής αναλογίας πράγματος  
 $A \sim A_1 \sim A_2 \sim \dots \sim A_N = B$  και παραπομπής αναλογίας πράγματος  
 $B \sim B_1 \sim B_2 \sim \dots \sim B_M = C$
- Τότε η παραπομπής αναλογίας πράγματος  
 $A \sim A_1 \sim A_2 \sim \dots \sim A_N = B \sim B_1 \sim \dots \sim B_M = C$   
 ήση  $\lambda$  έτη  $\lambda$   $A$  "λογικός" έτη  $\lambda$   $C$ .

- (Συκλοποίηση) Υποθέψτε  $A$  "λογικός"  $B$ . Εάν  $\text{Steif}(\mathcal{B})$   
 $B$  "λογικός"  $A$ . Από την προηγουμένη πρώτων, υπάρχει  
 ορθοχρωσίας η οποίας  $\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_N \in F^{V,V}$  ιστεί  $B = \varepsilon_1 \varepsilon_2 \dots \varepsilon_N \cdot A$   
 (i) Αντί προηγουμένη πρώτων, κάτιον  $\varepsilon_i$  είναι ανανεώσιμη,  
 ήταν ανανεώσιμη ορθοχρωσίας η οποίας  $\varepsilon_i^{-1} \varepsilon_1 \varepsilon_2 \dots \varepsilon_{i-1} \varepsilon_{i+1} \dots \varepsilon_N \cdot A$   
 $\varepsilon_i^{-1} B = \varepsilon_2 \dots \varepsilon_N \cdot A \Rightarrow \varepsilon_2^{-1} \varepsilon_i^{-1} B = \varepsilon_2^{-1} \varepsilon_1 \varepsilon_2 \dots \varepsilon_{i-1} \varepsilon_{i+1} \dots \varepsilon_N \cdot A$   
 $\varepsilon_N^{-1} \dots \varepsilon_2^{-1} \varepsilon_1^{-1} B = A$  Αγωνίζεται  $\varepsilon_i^{-1}$  είναι ανανεώσιμη  
 $B$  "λογικός" έτη  $A$ .

Τηρηστικά

$$V=3 \quad M_2(7) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 7 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}, \quad (M_2(7))^{-1} = M_2(7^{-1}) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1/7 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

Τηρηστικά

Έχω  $A = \begin{pmatrix} 2 & -3 & 5 \\ 1 & 4 & 0 \end{pmatrix}$

Η συσίνευση  $A \xrightarrow{r_1 \mapsto 3r_1} \begin{pmatrix} 6 & -9 & 15 \\ 1 & 4 & 0 \end{pmatrix} \xrightarrow{r_2 \mapsto r_2 + r_1} \begin{pmatrix} 6 & -9 & 15 \\ 7 & -5 & 15 \end{pmatrix}$

$\xrightarrow{r_1 \leftarrow r_2} \begin{pmatrix} 7 & -5 & 15 \\ 6 & -9 & 15 \end{pmatrix} = B$  Είναι ισοσύναψη της

$$A \rightsquigarrow A_1 = M_{1(3)}, A \rightsquigarrow A_2 = [M_{21(1)}] A_1 \rightsquigarrow B = M_{12}[M_{21(1)}] A_1$$

Συμπλήρωση:  $B = M_{12}[M_{21(1)}] \cdot [M_{1(3)}] A$

Υπερθέματα

$A, B \in F^{V,k}$  Ας λεγεται  $B$  γραμμικοισιναρχος λη  $A$  αν και προσκυνητικός ανωνυμος γραμμικοισιναρχος λη  $A$

$$A \rightsquigarrow A_1 \rightsquigarrow A_2 \rightsquigarrow \dots \rightsquigarrow A_r = B$$

Πόρων: Έχω  $A, B \in F^{V,k}$ . Τα ακινδα είναι ισοσύναψη

i)  $B$  γραμμικοισιναρχος λη  $A$

ii) Υπάρχουν οντικά τιμήτιν  $V \times V$  ημέρες  $E_1, E_2, \dots, E_M$  ώστε

$$B = E_1 \cdot E_2 \cdot \dots \cdot E_M \cdot A$$

Αποδείξη από την ιδιότητα γραμμικοισιναρχος ανωνυμος λη  $(U_1 U_2) U_3 = U_1 (U_2 U_3)$  και  $M_{ij}(1), M_{ij}(2) \in M_{ij}$  αν ανισούν.

Ορισμός: Είναι  $A \in F^{n,k}$  κλιμακωτός. Ορθογώνιες βαθμίδες (ή τάξης  $(m,n)$ ) των  $A$  των αριθμών των της μετατοπικής γραμμών των  $A$ .

Παραδείγμα: i)  $A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$  τότε  $A$  κλιμακωτός και βαθμίδα  $(A)=0$

$$\text{ii)} \quad A = \begin{bmatrix} 1 & 3 & 5 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \quad \text{τότε } A \text{ κλιμακωτός και βαθμίδα } (A)=2$$

$$\text{iii)} \quad A = \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 2 & 2 \end{bmatrix} \quad \text{οχι κλιμακωτός}$$

Τύπος αριθμού (\*)

Έστω  $A, B \in F^{n,k}$  γραμμοτουσίων καθώς και ειδικωτοί. Τότε βαθμίδα  $(A) =$  βαθμίδα  $(B)$ .

Παραδείγμα: Για  $n=3$  οι πίνακες  $A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$ ,  $B = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$

Είναι ειδικωτοί, της βαθμίδας  $(A)=2$ , βαθμίδα  $(B)=3$ . Από αυτό της πίνακας  $AB$  οχι γραμμοτουσίων.

Ορισμός: Έστω  $A \in F^{n,k}$ . Άποιο Αδιαριθμός αναδύοντας Gauss, γνησίαν  $B \in F^{n,k}$  ειδικωτός γραμμοτουσίων ήταν των  $A$  (γενικά γνησίαν αριθμού τους  $B$ ). Ορίζεται βαθμίδα  $(A)$ -βαθμίδα  $(B)$ .

Τύπος αριθμού. Ο προηγούμενος ορισμός δεν εγγράφεται στον τομή των  $B$ . Δηλαδή αν  $B, B' \in F^{n,k}$  ειδικωτοί της  $A, B$  γραμμοτουσίων και  $A, B'$  γραμμοτουσίων τότε βαθμίδα  $(B) =$  βαθμίδα  $(B')$ .

Απίστευτη

Άλλοι γραμμικοί όρους στην ορθογονοτητα =>  $B, B'$  γραμμικοί όρους.

Άριθμος προσανατολών ( $k$ ) των ανοιχτούς επιτροπών.

$$\text{Π.Χ. } \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 2 & 2 \end{bmatrix} \xrightarrow[r_2 \leftrightarrow r_1]{\sim} \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} = B \xrightarrow[b \rightarrow \frac{1}{b}r_2]{\sim} \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} = C$$

Κάθικακωτές οι  $B$ , από  $n$  διαφορίσα  $(A) = \text{διαφορίσα}(B) = 1$

Παρατήρηση

$$\text{Έστω } b \in R \quad A = \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 2b & b \end{bmatrix} \xrightarrow[r_2 \leftrightarrow r_1]{\sim} \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 0 & b-2 \end{bmatrix} = B$$

Περίπτωση 1

$b \neq 2$  γιατί  $B$  κάθικακωτές διαφορίσα 2, από  $\text{διαφορίσα}(A) = \text{διαφορίσα}(B) = 2$

Περίπτωση 2

$b=2$  γιατί  $B$  κάθικακωτές διαφορίσα 2, από  $\text{διαφορίσα}(A) = \text{διαφορίσα}(B)$

$$A \in F^{r \times k} \quad Ax = b$$

$$x \in F^{k \times 1}, \quad x = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_k \end{pmatrix}$$

Πρόβλημα: Το σύντομο  $Ax = b$  έχει λύση ( $\Rightarrow \text{διαφορίσα}(A) = \text{διαφορίσα}(A/b)$ )

Άλλη μέτρηση για την απόδειξη  $\text{διαφορίσα}(A) = \text{διαφορίσα}(A/b)$  είναι να δείξετε ότι  $Ax = b$  έχει λύση.