

ЛЮТ

I. КОМПЛЕКСНИ ЧИСЛА. ПОЛЕТА - ЧИСЛОВИ ПОЛЕТА И ПРИМЕР ЗА НЕЧИСЛОВО ПОЛЕ

1. ПОЛЕ: Некрасиво именование с 4-те осн. операции $(+, -, \cdot, :)$ и единичне, определящи поле, са:

- 1) $a + b = b + a$
- 2) $a + (b + c) = (a + b) + c$
- 3) $\exists 0: 0 + a = a \text{ за } \forall a$
- 4) $\exists a \neq 0: -a: a + (-a) = 0$
- 5) $ab = ba$
- 6) $a(bc) = (ab)c$
- 7) $\exists 1 \neq 0: a \cdot 1 = a \text{ за } \forall a$
- 8) $\exists a \neq 0: a^{-1}: aa^{-1} = 1$
- 9) $a(b+c) = ab+ac$

Def / Числово поле

Нека $\mathbb{F} \subset \mathbb{C}$ и $|\mathbb{F}| \geq 2$.

\mathbb{F} е числово поле, ако за произвеждане $a \in \mathbb{F}$ и $b \in \mathbb{F}$
числата $a \pm b$, ab и $\frac{a}{b}$ ($b \neq 0$) са и $\in \mathbb{F}$.

2. ПРИМЕРИ

нечислово поле $\mathbb{F} = \{\bar{0}, \bar{1}\}$, където $\bar{0}$ е нула елемент,

$$(+) \quad \begin{array}{c|cc} & \bar{0} & \bar{1} \\ \hline \bar{0} & \bar{0} & \bar{1} \\ \bar{1} & \bar{1} & \bar{0} \end{array} \quad (i) \quad \begin{array}{c|cc} & \bar{0} & \bar{1} \\ \hline \bar{0} & \bar{0} & \bar{0} \\ \bar{1} & \bar{0} & \bar{1} \end{array} \quad (ii)$$

$\bar{1}$ е обратен елемент

от същност \Rightarrow континуалност

имеет \Rightarrow континуалност

$$(ii)^{-1} = \bar{1}, \text{ защото } \bar{1} \cdot \bar{1} = \bar{1}$$

числово поле $-\mathbb{Q}, \mathbb{R}, \mathbb{C}$

Най-малкото числово поле е \mathbb{Q} .

Доказателство:

Нека F е поле. $|F| \geq 2 \Rightarrow \exists a \neq 0$.

Множество $0-a-a$ и $1 = \frac{a}{a}$ са б. F .

Но множества $2 = 1+1$; $3 = 2+1 \dots \frac{a^{\otimes F}}{a} \Rightarrow N \subseteq F$.

Очевидно $-1 = 0-1$; $-2 = -1-1 \dots$ са б. $F \Rightarrow \mathbb{Z} \subseteq F$.

Ако a и b са произвеждани член числа и $b \neq 0$, то

$$\frac{a}{b} \in F \Rightarrow \mathbb{Q} \subseteq F. \quad *$$

3. КОМПЛЕКСНИ ЧИСЛА

Множество от комплексни числа са реални числа и мрежи на реални числа

Нека $z_1 = (a_1; b_1)$ и $z_2 = (a_2; b_2)$ са произвеждани елементи на \mathbb{C} . Дефинираните операции съдържат и умножение:

$$(+): z_1 + z_2 = (a_1 + a_2; b_1 + b_2)$$

$$(\cdot): z_1 z_2 = (a_1 a_2 - b_1 b_2; a_1 b_2 + a_2 b_1)$$

Очевидно $z_1 = z_2 \Leftrightarrow a_1 = a_2$ и $b_1 = b_2$

$\bar{1} = (1, 0)$; $\bar{1} \cdot z_1 = z_1 \Rightarrow \bar{1}$ е единичният елемент

$\bar{0} = (0, 0)$; $0 + z_1 = z_1 \Rightarrow \bar{0}$ е нулевият елемент

Дефиниране $i = (0, 1)$

$$i^2 = (0, 1) \cdot (0, 1) = (0 \cdot 0 - 1 \cdot 1, 0 \cdot 1 + 1 \cdot 0) = (-1, 0)$$

$a_1 = \operatorname{Re} z_1$ (направление а1 реална част)

$b_1 = \operatorname{Im} z_1$ (направление b1 имагинарна част)

Алгебрически вид: $z = a + ib$, където $a = \operatorname{Re} z$, $b = \operatorname{Im} z$

$$z = (a, b) = (a, 0) + (0, b) = a + ib$$

Комплексни суперпозиции: $\bar{z} = a - ib$

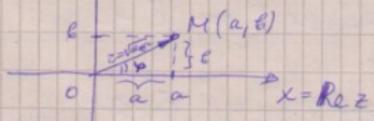
$$\bar{z} \cdot z = (a - ib)(a + ib) = a^2 - i^2 b^2 = a^2 + b^2 \geq 0, \forall a, b \in \mathbb{R}$$

Модул на комплексно число: $|z| = \sqrt{z \cdot \bar{z}} = \sqrt{a^2 + b^2}$

$$z^{-1} = \begin{pmatrix} \frac{a}{a^2+b^2} & \frac{-b}{a^2+b^2} \\ \frac{-b}{a^2+b^2} & \frac{a}{a^2+b^2} \end{pmatrix} \quad - \text{ обратный элемент из } z \neq 0 \quad (\Rightarrow a^2+b^2 \neq 0)$$

$$z \cdot z^{-1} = (a, b) \cdot \begin{pmatrix} \frac{a}{a^2+b^2} & \frac{-b}{a^2+b^2} \\ \frac{-b}{a^2+b^2} & \frac{a}{a^2+b^2} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \frac{a^2}{a^2+b^2} - \frac{b(-b)}{a^2+b^2} & \frac{-ab+ab}{a^2+b^2} \\ \frac{-b(-b)}{a^2+b^2} & \frac{a^2}{a^2+b^2} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = \bar{1}$$

Многогранник буд: $z = r(\cos \varphi + i \sin \varphi)$, $\varphi = \arctg \frac{b}{a}$, $r \in [0, 2\pi]$



$$z = (a, b)$$

$$(\overrightarrow{OM})^2 = a^2 + b^2$$

$$|\overrightarrow{OM}| = \sqrt{a^2 + b^2} = r$$

Нека φ е търсеният, човърто

\overrightarrow{OM} съвпада с + посока на $0x^2$.

$$\Rightarrow a = r \cos \varphi \quad ; \quad b = r \sin \varphi$$

$$\Rightarrow z = a + ib = r \cos \varphi + i \sin \varphi = r(\cos \varphi + i \sin \varphi)$$

$\varphi = \arctg \frac{b}{a}$, Остава да се докаже $\arg z = \varphi$,
наричано φ аргумент на z ,
 $\varphi \in [0, 2\pi]$

$$z_1 z_2 = r_1 r_2 (\cos(\varphi_1 + \varphi_2) + i \sin(\varphi_1 + \varphi_2))$$

$$z_1 z_2 = r_1 (\cos \varphi_1 + i \sin \varphi_1) r_2 (\cos \varphi_2 + i \sin \varphi_2) =$$

$$= r_1 r_2 (\cos \varphi_1 \cos \varphi_2 + i(\cos \varphi_1 \sin \varphi_2 + \sin \varphi_1 \cos \varphi_2)) + i^2 r_1 r_2 \sin \varphi_1 \sin \varphi_2 =$$

$$= r_1 r_2 (\cos \varphi_1 \cos \varphi_2 - \sin \varphi_1 \sin \varphi_2 + i(\cos \varphi_1 \sin \varphi_2 + \sin \varphi_1 \cos \varphi_2)) =$$

$$= r_1 r_2 (\cos(\varphi_1 + \varphi_2) + i \sin(\varphi_1 + \varphi_2))$$

$$\frac{z_1}{z_2} = \frac{r_1}{r_2} (\cos(\varphi_1 - \varphi_2) + i \sin(\varphi_1 - \varphi_2)) \rightarrow \bar{z}_2 \neq 0$$

$$z^n = r^n (\cos n\varphi + i \sin n\varphi)$$

$$\sqrt[n]{z} = \sqrt[n]{r} \left(\cos \frac{\varphi + 2k\pi}{n} + i \sin \frac{\varphi + 2k\pi}{n} \right), \quad k = 0, 1, \dots, n-1$$

$$z_k = \sqrt[n]{r} \left(\cos \frac{\varphi + 2k\pi}{n} + i \sin \frac{\varphi + 2k\pi}{n} \right) ; \quad z_k^n = r (\cos(\varphi + 2k\pi) + i \sin(\varphi + 2k\pi))$$

$$= r(\cos \varphi + i \sin \varphi) = z$$

$$\omega_k = \cos \frac{2k\pi}{n} + i \sin \frac{2k\pi}{n} \quad , \quad k = 0, 1, \dots, n-1$$

н-те корен $\sqrt[n]{1}$.

Комплексните числа образуваат поле.

Кардинал за комплексните числа няма.
доказателство:

Нека $i > 0$. Умножаване по $i > 0$

$$\Rightarrow i^2 > 0 \quad ?$$

Нека $i < 0$. Умножаване по $i < 0$

$$\Rightarrow i^2 > 0 \quad ?$$

Всички неизвестностите получават с комплексни неизвестни от степен n или n ~~корен~~ комплексни корени (вж. сеч краткостта им.)

II. ОПРЕДЕЛЕНИЕ ЗА ЛИНЕЙНО ПРОСТРАНСТВО, ОСНОВНИ СВОЙСТВА И ПРИМЕРИ. ПРОСТРАНСТВА И ЛИНЕЙНА ОБЩИВКА

1) Линейно пространство.

F -поле, $\emptyset \neq V$ - елементарне под \mathbb{C} вектори

(+) $a + b \in V$; (+): $V \times V \rightarrow V$ (сборка вектора)

(•) $\lambda a \in V$; (•): $F \times V \rightarrow V$ (умножение вектора на число)

V е линейно пространство над полем F , ако операциите изпълняват следните свойства:

$$1) a + b = b + a$$

$$2) a + (b + c) = (a + b) + c$$

$$3) \exists \bar{0} \in V: a + \bar{0} = a \quad \forall a \in V$$

$$4) \exists -a \in V \text{ за } a \in V: a + (-a) = \bar{0}$$

$$5) 1 \cdot a = a, \quad 1 \in F!$$

$$6) \lambda(a + b) = \lambda a + \lambda b, \quad \forall a, b \in V, \forall \lambda \in F$$

$$7) \lambda(\mu a) = (\lambda\mu) a, \quad \forall a \in V, \forall \lambda, \mu \in F$$

$$8) (\lambda + \mu) a = \lambda a + \mu a, \quad \forall a \in V, \forall \lambda, \mu \in F.$$

2) Съдействие със аксиомите.

1) обобщена асоциативност при събиране
 \Rightarrow не използване скоби

2) нулевият вектор е единствен

2-60: Има допускане, че $\bar{0}' + a = a$ за всички и $\bar{0}'' + a = a$ за всички

$\bar{0}'$ е нулев елемент $\Rightarrow \bar{0}' + \bar{0}'' = \bar{0}'$

$\bar{0}''$ е нулев елемент $\Rightarrow \bar{0}'' + \bar{0}' = \bar{0}''$

$\Rightarrow \bar{0}' = \bar{0}'' \Rightarrow \bar{0}$ е единствен

3) единственост на промиването на елемент

2-60: Има $a + b_1 = \bar{0}$ и $a + b_2 = \bar{0}$. Тогава $b_1 + (a + b_2) =$
 $= b_1 + \bar{0}$ и $b_2 + (a + b_1) = b_2 + \bar{0} = b_2 \Rightarrow b_1 = b_2 \neq$

4) $\exists a \neq a \in V$ such that $0 \in F$ is zero, we
 $0a = \bar{0}$

д-бо:

$$0a + 1a = (0+1)a = 1a = a$$

$$\Leftrightarrow 0a + a = a \quad | + (-a)$$

$$\Leftrightarrow 0a + a + (-a) = a + (-a)$$

$$\Leftrightarrow 0a = \bar{0} \quad *$$

5) $\exists a \neq 1 \in F$ is zero, we $\lambda \cdot \bar{0} = \bar{0}$

д-бо: $\lambda \cdot \bar{0} = \lambda \cdot (0 \cdot a) = (\lambda \cdot 0) a = 0a = \bar{0}, a \in V$ *

6) д-бо $\lambda \in F, a \in V$ and $\lambda a = \bar{0} \Rightarrow \lambda = 0 \vee a = \bar{0}$

д-бо:

$$\text{case } \lambda = 0 \Rightarrow 0a = \bar{0} \text{ case 4).}$$

$$\text{case } \lambda \neq 0 \Rightarrow \lambda a = \bar{0} \quad | \cdot \lambda^{-1} \Leftrightarrow (\lambda \cdot \lambda^{-1}) a = \bar{0} \cdot \lambda^{-1}$$

$$\Leftrightarrow 1a = \bar{0} \Leftrightarrow a = \bar{0}$$

7) д-бо $a, b \in V \Rightarrow \exists 1! x \in V: a + x = b$

д-бо:

$$a + (b + (-a)) = a + (-a + b) = (a + (-a)) + b = \bar{0} + b = b$$

$$\Rightarrow x = b + (-a) = b - a$$

case x_2 is zero, then $x_2 \neq x$

$$a + x_2 = b + (-a) \quad | + (a)$$

$$\underbrace{-a}_{0} + a + x_2 = b + (-a) \quad | \quad \Leftrightarrow \bar{0} + x_2 = b - a$$

$$\Leftrightarrow x_2 = b - a \Rightarrow x_2 = x$$

\Rightarrow единственность.

8) $\exists a \neq a \in V \quad (-1)a = -a$

д-бо: $a + (-1)a = 1a + (-1)a = (1 + (-1))a = 0a = \bar{0}$

$$\Rightarrow (-1)a = -a \quad *$$

3. Пример

- 1) Векторите в равнината и пространството
- 2) n -мертим вектори $- F^n$
ионесийсвото си наредени n -орки
- $F^n \subseteq \{(x_1, x_2, \dots, x_n) | x_i \in F\}$ е ли n -то
- 3) Ионесийсвото $F_{m \times n}$ от t матрици $m \times n$
с елементи от F .

$$F_{m \times n} = \{(a_{ij})_{m \times n} | a_{ij} \in F\} \text{ е ли} \text{енто} \text{ просирасъв}$$

- 4) Ионесийсвото си \mathcal{F} полиноми е изображено
елемти от F , обозначаване с $F[Ex]$
 $\Rightarrow F[Ex]$ е ли енто просирасъв
- 5) Ионесийсвото от ли енто уравнения
с коф. от F е ли енто просирасъв.

4. Ли енто обвивкаDef / Ли енто комбинации

V - просирасъв, F - поле.

Нека $a_1, a_2, \dots, a_n \in V$, а $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n \in F$
Векторът $\lambda_1 a_1 + \lambda_2 a_2 + \dots + \lambda_n a_n$
наричане ли енто комбинации на векторите
 a_1, a_2, \dots, a_n с кофцициенти $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$.

Def / Ли енто обвивка

V - просирасъв, F - поле

Нека $a_1, a_2, \dots, a_n \in V$, а $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n \in F$.

Тозава ионесийсвото от всички ли енто комбинации на векторите a_1, a_2, \dots, a_n с кофцициенти $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$ наричане ли енто обвивка (на V)

$$C(a_1, a_2, \dots, a_n) = \{\lambda_1 a_1 + \lambda_2 a_2 + \dots + \lambda_n a_n | \lambda_i \in F, a_j \in V\}$$

Def / линейно подпространство

V - линейно пространство над полем F .
 $\emptyset \neq M \subset V$. Ако M е линейно пространство над
 F относно същите операции във V , то
 M се нарича линейно подпространство на V .
(или ако \forall линейна комбинация на вектори от M
принадлежи на V)

$\emptyset \neq M \subset V$ е подпространство на $V \Leftrightarrow$

- 1) $a+b \in M \Leftrightarrow a, b \in M \Leftrightarrow \lambda a + \mu b \in M$
- 2) $\lambda a \in M \Leftrightarrow \forall a \in M \cdot \forall \lambda \in F$

\forall подпространство съдържа кулеви вектори

$$\lambda = 0 \Rightarrow 0a = \bar{0} \Rightarrow \bar{0} \in M$$

III. ЛИНЕЙНА ЗАВИСИМОСТ И НЕЗАВИСИМОСТ. ОСНОВНА ЛЕМА НА ЛИНЕЙНАТА АЛГЕБРА

1. Линейна зависимост и независимост

Def/13

Нека A е подмножество от векторите $a_1, a_2, \dots, a_n \in V_F$.
 Казваме, че векторите a_1, a_2, \dots, a_n са линейно зависими, а иначе линейно независими, ако $\exists \lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n \in F$, че всички от които са нула, но

$$\lambda_1 a_1 + \lambda_2 a_2 + \dots + \lambda_n a_n = \vec{0}.$$

Def/143

Нека A е подмножество от векторите $a_1, a_2, \dots, a_n \in V_F$. Казваме, че векторите са линейно независими, а иначе линейно зависими, ако си моля, че ^{всички} линейни комбинации:

$$\lambda_1 a_1 + \lambda_2 a_2 + \dots + \lambda_n a_n = \vec{0} \Rightarrow \lambda_i = 0 \quad \begin{smallmatrix} \text{м.е. в коефициенти} \\ \text{са нули.} \end{smallmatrix}$$

1) Ако a_1, a_2, \dots, a_n са 13 $\Rightarrow a_1, a_2, \dots, a_n, a_{n+1}, \dots, a_s$

2) a_1, \dots, a_n са 13 $\Rightarrow \lambda_1 a_1 + \dots + \lambda_n a_n = \vec{0} \Rightarrow \lambda_1, \dots, \lambda_n \neq 0$

Но искате разширение на кофициентите (онце нули),
 т.е. $\lambda_1, \dots, \lambda_n, 0, 0, \dots, 0, 0$

Извадка $\exists \lambda_1, \dots, \lambda_n, 0, 0, \dots, 0, 0$, че всички от които са нули, така че $\lambda_1 a_1 + \dots + \lambda_n a_n + 0 a_{n+1} + \dots + 0 a_s = \vec{0}$

2) Всяка подсистема на ННЗ съдържа е ННЗ.

2-бо: Нека $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ е ННЗ с-нар и

$$B = \{a_1, a_2, \dots, a_k\}, k \leq n.$$

Допускане, че B е ННЗ и кое $\lambda_1 a_1 + \dots + \lambda_k a_k = \vec{0}$,

т.е. като $\lambda_i \neq 0$.

Тогава $\lambda_1 a_1 + \dots + \lambda_k a_k + 0 \cdot a_{k+1} + \dots + 0 \cdot a_n = \vec{0}$,

като $\lambda_i \neq 0 \Rightarrow A \in \text{ННЗ}$.

3) $\vec{0}$ е линейно зависим.

$$\begin{aligned} 1. \vec{0} = \vec{0} \text{ и } 1 \text{ е ненулев скалар} \\ \Rightarrow \vec{0} \in \text{ННЗ} \end{aligned}$$

4) Едно ~~ненулев~~ вектор е ННЗ \Leftrightarrow е ненулев.

$\vec{x} \neq \vec{0}, \lambda \vec{x} = \vec{0} \Leftrightarrow \lambda = 0$ (согласно следствието от аксиомите за линейното пространство)

$\Rightarrow \vec{x} \in \text{ННЗ}$.

5) Ако a_1, a_2, \dots, a_n са ННЗ \Rightarrow един от векторите трябва да се представи като линейна комбинация на останалите.

2-бо: a_1, a_2, \dots, a_n са ННЗ. Тогава $\lambda_1 a_1 + \lambda_2 a_2 + \dots + \lambda_n a_n = \vec{0}$ и кое $\lambda_i \neq 0$

ненулева

$$\lambda_i a_i = -\lambda_1 a_1 - \lambda_2 a_2 - \dots - \lambda_{i-1} a_{i-1} - \lambda_{i+1} a_{i+1} - \dots - \lambda_n a_n$$

$$\Rightarrow a_i = -\frac{\lambda_1}{\lambda_i} a_1 - \frac{\lambda_2}{\lambda_i} a_2 - \dots - \frac{\lambda_{i-1}}{\lambda_i} a_{i-1} - \frac{\lambda_{i+1}}{\lambda_i} a_{i+1} - \dots - \frac{\lambda_n}{\lambda_i} a_n$$

$\Rightarrow a_i$ е линейна комбинация на останалите.

6) Една система е 13 (\Rightarrow съдържа $\bar{0}$ или 2 пропорционални вектора).

Нека $A = \{\bar{0}, a_1, a_2, a_3, \dots, a_m\}$

тогава $1 \cdot \bar{0} + 0 \cdot a_2 + \dots + 0 \cdot a_m = \bar{0}$ и $1 \neq 0$
 $\Rightarrow A$ е 13 система.

Нека $B = \{a_1, \lambda a_1, a_2, a_3, \dots, a_m\}$

тогава $\lambda a_1 - 1 \cdot a_2 + 0 \cdot a_3 + \dots + 0 \cdot a_m = \bar{0}$
 $\Rightarrow B$ е 13 система.

2. Основна лема на линейната алгебра.

VI линейно пространство над F и

$A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ и $B = \{b_1, b_2, \dots, b_k\}$, като

1 вектор от B е линейна комбинация на векторите от A . Тогава, ако $k > n$, то B е 13 създа-
 $з$ да няколко на един вектори са линейна комбина-
 $з$ да на по-малко на един, то навсякът са линейно з-
 $д$ оминантни.

Покажи по n .

База: $n=1$. Тогава $A = \{a_1\} \Rightarrow B$ съдържа или $\bar{0}$, или 2 пропорционални вектора $\Rightarrow B$ е 13 съз.

Нека е възможно за $n+1$ вектора.

Разглеждаме за $n+2$ вектора:

Множество $\{b_i\}$ ($i = 1, 2, \dots, n+2$; $j = 1, 2, \dots, n\}$):

$$b_1 = \lambda_{11} a_1 + \lambda_{12} a_2 + \dots + \lambda_{1n} a_n$$

$$b_2 = \lambda_{21} a_1 + \lambda_{22} a_2 + \dots + \lambda_{2n} a_n$$

...

$$b_{n+1} = \lambda_{n+1,1} a_1 + \lambda_{n+1,2} a_2 + \dots + \lambda_{n+1,n} a_n$$

$$b_n = \lambda_{n+1} a_1 + \lambda_{n+2} a_2 + \dots + \lambda_{n+2} a_n$$

Нека $b_{n+1} = \lambda_{n+1,1} a_1 + \lambda_{n+1,2} a_2 + \dots + \lambda_{n+1,n} a_n$

$$b_{n+2} = \lambda_{n+2,1} a_1 + \lambda_{n+2,2} a_2 + \dots + \lambda_{n+2,n} a_n$$

Ако $b_{n+2} = \bar{0} \Rightarrow$ Всъщност с-ма

Нека $b_{n+2} \neq \bar{0}$ и например $\lambda_{n+2, n} \neq 0$

Умножаваме равенството за b_{n+2}

с $-\frac{\lambda_{i, n}}{\lambda_{n+2, n}}$, като $i = 0, 1, 2, \dots, n, n+1$. Тогава,

като прибавим последователно равенството към всичко от означалите, съмнитещите се.

Получаваме:

$$b_1 - \frac{\lambda_{1, n}}{\lambda_{n+2, n}} b_{n+2} = \left(\lambda_{1, 1} - \frac{\lambda_{n+2, 1} \cdot \lambda_{1, n}}{\lambda_{n+2, n}} \right) a_1 + \dots + \left(\lambda_{n, n+1} - \frac{\lambda_{n+2, n+1} \cdot \lambda_{n, n}}{\lambda_{n+2, n}} \right) a_n$$

$$\dots$$

$$b_{n+1} - \frac{\lambda_{n+1, n}}{\lambda_{n+2, n}} b_{n+2} = \left(\lambda_{n+1, 1} - \frac{\lambda_{n+2, 1} \cdot \lambda_{n+1, n}}{\lambda_{n+2, n}} \right) a_1 + \dots + \left(\lambda_{n+1, n-1} - \frac{\lambda_{n+2, n-1} \cdot \lambda_{n+1, n}}{\lambda_{n+2, n}} \right) a_{n-1}$$

Може да съмните $b_1 - \frac{\lambda_{1, n}}{\lambda_{n+2, n}} b_{n+2}, \dots, b_m - \frac{\lambda_{m, n}}{\lambda_{n+2, n}} b_{n+2}$

са $n+1$ на брой и като тях е линейна комбинация на векторите a_1, a_2, \dots, a_{n-1} .

По индукционото предположение

$$\Rightarrow b_1 - \frac{\lambda_{1, n}}{\lambda_{n+2, n}} b_{n+2}, \dots, b_{n+1} - \frac{\lambda_{n+1, n}}{\lambda_{n+2, n}} b_{n+2}$$

са 13 $\Rightarrow \exists \mu_1, \mu_2, \dots, \mu_{n+1} \text{ съмнението обе всички об. са}$ линейни на 0 и следователно

$$M_1 \left(b_1 - \frac{\lambda_{1, n}}{\lambda_{n+2, n}} b_{n+2} \right) + \dots + M_{n+1} \left(b_{n+1} - \frac{\lambda_{n+1, n}}{\lambda_{n+2, n}} b_{n+2} \right) = \bar{0}$$

$$\Rightarrow \mu_1 b_1 + \dots + \mu_{n+1} b_{n+1} + M_0 b_{n+2} = \bar{0}, \text{ като всички останалите}$$

$\Rightarrow b_1, b_2, \dots, b_{n+1}, b_{n+2}$ са 13.

IV. ~~БАЗИС, РАЗМЕРНОСТ И КООРДИНАТИ.~~
~~КЛАСИФИКАЦИЯ НА ПРОСТРАНСТВА~~
~~ЧЕЗ МОРФИЗМ~~. ИЗО МОРФИЗМ НА ЛИНЕЙНИ ПРОСТРАНСТВА

1. Базис, размерност и координати

Def / Крайномерното пространство

Ето пространство е крайномерното, ако \exists кратен брой вектори a_1, \dots, a_n , чието пространство може да се представи като линейна обединка от \mathbb{R} .

Def / Безджраномерното пространство

Ако ето пространство не е крайномерното, то е безкрайномерното.

Def / Базис

У е линейно пространство, $B \subset V$, $B = \{b_1, \dots, b_n\}$

B е базис на V ако

$$1) \ell(b_1, b_2, \dots, b_n) = V$$

2) B е АНЗ система

V -крайномерно линейно пространство и

$A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\} \subset B = \{b_1, b_2, \dots, b_k\}$ са базис на V . Тогава $n = k$.

Доказателство:

Допускаме, че $k > n$. $b_1, \dots, b_k \in V = \ell(a_1, a_2, \dots, a_n)$,
 защото $a_1, \dots, a_n \in$ базис. Согласно ОЛНТ \Rightarrow

b_1, \dots, b_k са АНЗ. Но b_1, \dots, b_k е базис $\Rightarrow k \leq n$.

Ако $k < n \Rightarrow a_1, \dots, a_n \in V = \ell(b_1, b_2, \dots, b_k)$,
 защото b_1, \dots, b_k са базис. Согласно ОЛНТ \Rightarrow

a_1, \dots, a_n са АНЗ. Но a_1, \dots, a_n е базис \Rightarrow

$$\Rightarrow k = n.$$

Def / Разширение на пространство

Броят на векторите в които да е базис на неограничено
крайномерно пространство V над полето F наричане
разширяват в V над F и делението $\dim F$ на $\dim V$.
Разширността на пълното пространство е 0,
а на бескрайномерното е ∞ .

- пример

1) Едномерното векторно пространство - базисът
неколичествата вектора

$$2) F^n = \{(d_1, d_2, \dots, d_n) \mid d_i \in F\}$$

$$\bar{x} = (d_1, \dots, d_n) = (d_1, 0, \dots, 0) + (0, d_2, \dots, 0) + \dots + (0, 0, \dots, d_n) =$$

$$= d_1(1, 0, \dots, 0) + d_2(0, 1, \dots, 0) + \dots + d_n(0, 0, \dots, 1)$$

$$x \in \ell(a_1, \dots, a_n) \Rightarrow F^n = \ell(a_1, \dots, a_n) \quad \text{и } a_1, \dots, a_n \text{ са с. д. в.}$$

$$3) \begin{pmatrix} d_{11} & \dots & d_{1k} \\ d_{21} & \dots & d_{2k} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ d_{n1} & \dots & d_{nk} \end{pmatrix} = \sum_{\substack{i=1, \dots, n \\ j=1, \dots, k}} d_{ij} \cdot \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & & & \\ & \ddots & & \\ & & 1 & \\ & & & j \end{pmatrix}}_{E_{ij}}$$

$$u \sum_{i=1, n} \lambda_{ij} E_{ij} = \bar{0} = \begin{pmatrix} 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 \end{pmatrix} \Leftrightarrow \lambda_{ij} = 0 \Rightarrow E_{ij} \text{ е базис}$$

$$\sum_{i=1, n} \lambda_{ij} E_{ij} = \bar{0} \quad \text{и} \quad \sum_{j=1, k} \lambda_{ij} = 0$$

$$4) \mathbb{C} \text{ над } \mathbb{C}$$

$$\bar{z} = x + iy = x \cdot \bar{1} + y \cdot i$$

$$\text{вектор} \quad \text{създава} \quad \Rightarrow \mathbb{C} = \ell(\bar{1})$$

$$\text{от } \mathbb{C} \quad \text{от } \mathbb{C} \quad \Rightarrow \dim_{\mathbb{C}} \mathbb{C} = 1; \text{ базис: } (1, 0)$$

$$5) \mathbb{C} \text{ над } \mathbb{R}$$

$$z = x + iy = x \cdot \bar{1} + y \cdot i$$

$$d = \bar{0} \Leftrightarrow x = 0 \text{ и } y = 0 \Rightarrow \bar{1} \text{ и } i \text{ са л.н.з.}$$

$$\Rightarrow \dim_{\mathbb{R}} \mathbb{C} = 2 \text{ и } \ell(\bar{1}, i) \text{ са базис}$$

6) \mathbb{C} над \mathbb{Q}

\mathbb{P} е неправильное число, т.е. не единица из числового поля \mathbb{Q} .

$$\Rightarrow d_0 \cdot 1 + d_1 \mathbb{P} + d_2 \mathbb{P}^2 + \dots + d_5 \mathbb{P}^5 = \overline{0}$$

$$\Leftrightarrow d_i = 0$$

$\Rightarrow \mathbb{C}$ над \mathbb{Q} е дескриптивно
или $\dim \mathbb{C} = \infty$

$$7) V = \{ \overline{0} \} \Rightarrow \dim V = 0.$$

Неск / V - линейно пространство в a_1, \dots, a_n са
ЛНЗ векторов от V . ~~тогда~~ $b \in V$. ~~тогда~~ $b \notin l(a_1, \dots, a_n)$:
 $\Leftrightarrow a_1, \dots, a_n, b$ са ЛНЗ.

Доказательство:

$$\Rightarrow b \notin l(a_1, \dots, a_n) \text{ и кесе } d_1 a_1 + \dots + d_n a_n + \overline{pb} = \overline{0}$$

$$\text{Ако } p \neq 0 \Rightarrow b = -\frac{1}{p} (d_1 a_1 + \dots + d_n a_n) =$$

$$= -\frac{d_1}{p} a_1 + \dots + -\frac{d_n}{p} a_n \Rightarrow b \in l(a_1, \dots, a_n)$$

$$\Rightarrow \overline{pb} = \overline{0} \Rightarrow d_1 a_1 + \dots + d_n a_n = \overline{0} \text{ и } a_1, \dots, a_n \text{ е ЛНЗ линеал}$$

$$\Rightarrow d_1 = d_2 = \dots = d_n \Rightarrow a_1, a_2, \dots, a_n, b \text{ са ЛНЗ.}$$

$$\Leftarrow a_1, \dots, a_n, b \text{ са ЛНЗ и кесе } b = d_1 a_1 + \dots + d_n a_n$$

~~тогда~~ $b \in l(a_1, \dots, a_n)$ ~~тогда~~ $b \in l(a_1, \dots, a_n)$

$$b \in \text{ЛНЗ с } a_1, \dots, a_n \Rightarrow d_i = 0 \text{ Но тозале } \Rightarrow b = \overline{0}$$

$$\text{и } \Rightarrow a_1, \dots, a_n \text{ са ЛНЗ.}$$

Ако V е крайномерно линейно пространство $\neq \{ \overline{0} \}$, то
 V не са син.

Доказательство:

$$V \in l(a_1, \dots, a_n) \neq \{ \overline{0} \}$$

$$\Rightarrow \exists a_i \neq \overline{0} \text{ Кесе } b_i = a_i \neq \overline{0}. \text{ Тозале } l(b_i) \subseteq l(a_1, \dots, a_n)$$

1ca. $\ell(b_1) = \ell(a_1, \dots, a_n) \Rightarrow b_1 \in \text{базис}$

2ca. $\ell(b_1) + \ell(a_1, \dots, a_n) \Rightarrow \exists a_j \notin \ell(b_1). \text{Нека } b_2 = a_j.$
Множество $b_1 \cup b_2$ са НМЗ.

$\ell(b_1, b_2) \subseteq \ell(a_1, \dots, a_n)$

1ca. $\ell(b_1, b_2) = \ell(a_1, \dots, a_n) \Rightarrow b_1 \cup b_2 \text{ са базис}$

2ca. $\ell(b_1, b_2) \neq \ell(a_1, \dots, a_n) \Rightarrow \exists a_j \notin \ell(b_1, b_2). \text{Нека } b_3 = a_j.$
Множество $b_1, b_2 \cup b_3$ са НМЗ.

...

Процесът може да продължи докато $n = 1$.

Но ще получим базис, когото е подмножество на
представящите n -размерното пространство вектори.

V-издаденото нито ето пространство, $\dim V = n$

\Leftrightarrow 1) $\forall n+1$ вектора са НМЗ

2) $\exists n$ на таки НМЗ вектора

Доподаденство Нека a_1, \dots, a_n са НМЗ и $b \in V$. Тогава

a_1, \dots, a_n, b са НМЗ ($\Rightarrow b \in \ell(a_1, \dots, a_n)$)

Но b е произволен $\Rightarrow V = \ell(a_1, \dots, a_n)$ и

a_1, \dots, a_n са НМЗ $\Rightarrow a_1, \dots, a_n$ са базис $\Rightarrow \dim V = n$.

\Leftrightarrow Нека $\dim V = n \Rightarrow V$ има базис a_1, \dots, a_n от n НМЗ

вектора. Нека b_1, \dots, b_{n+1} са произволни $n+1$

вектора от V . Споредът ОЛН $\Rightarrow b_1, \dots, b_{n+1} \in V$

V-издаденото нито ето пространство и
 a_1, a_2, \dots, a_n са НМЗ. Тогава тази система може
да се допаднат до базис на пространството V .

Доподаденство!

a_1, \dots, a_n са НМЗ. Но $V = \ell(a_1, \dots, a_n) \Rightarrow$ тези вектори са базис на V . Въпросът е слушай $\exists a_{n+1} \in V$,

$a_{n+1} \notin \ell(a_1, \dots, a_n)$. От това $\Rightarrow a_1, \dots, a_n, a_{n+1}$ са НМЗ

но $V = \ell(a_1, \dots, a_n, a_{n+1}) \Rightarrow$ тези вектори са базис

В противен случај $\exists a_{5t+2} \notin l(a_1, \dots, a_5, a_{5t+1})$
 $\Rightarrow a_1, \dots, a_5, a_{5t+1}, a_{5t+2}$ са ННЗ
 \dots

Изразеното може да продлжи до n (зададено
 $n = \dim V$, защото V е кратномерото) и в
 кога-тощо случај ще доспиши до с-ната
 $a_1, \dots, a_5, a_{5t+1}, \dots, a_n$, когато е ННЗ и $V = l(a_1, \dots, a_{5t+1}, a_n)$
 \Rightarrow кога да е ННЗ всички вектори могат да се дополнят до базис

V -кратномерто просимачество, $U \subset V$
 Ако $U \neq V \Rightarrow \dim U < \dim V$.

Доказателство:

Базисният на U е ННЗ и във V . Тогава той
 може да бъде дополнен до базис.

V -ненулево кратномерто линейно просимачество:
 b_1, \dots, b_n е фиксиран базис. Тогава + всички
 от V се представят по единствен (единичен)
 начин чрез базиса - като линейна комбинация
 на базисните вектори.

Доказателство:

дека $x \in V, \Rightarrow x = l(b_1, \dots, b_n)$

$\Rightarrow \exists \lambda_i \in F: x = \lambda_1 b_1 + \lambda_2 b_2 + \dots + \lambda_n b_n$

Допускаме, че $\exists \beta_i \in F: x = \beta_1 b_1 + \beta_2 b_2 + \dots + \beta_n b_n$

$\Rightarrow 0 = (\lambda_1 - \beta_1) b_1 + \dots + (\lambda_n - \beta_n) b_n$

Но b_1, \dots, b_n са ННЗ $\Rightarrow \lambda_i = \beta_i$

Def | координати на вектор във фиксиран базис

Изразената по-горе посочуващото из
 вектора $x \in V$ ($\dim V = n$; a_1, \dots, a_n - фиксиран базис).
 $x = \lambda_1 a_1 + \dots + \lambda_n a_n$, изразене координати λ_i
 x в базиса $a_1, \dots, a_n \rightarrow (\lambda_1, \dots, \lambda_n)$

Наредитата n -дика коефициенти е образък на вектора.

$$\mu: V \rightarrow F^n$$

$$x = d_1 \beta_1 + \dots + d_m \beta_m$$

$$\mu(x) = (d_1, d_2, \dots, d_m)$$

μ е диаграма (взаимодействието изображение).

$$y = \beta_1 b_1 + \dots + \beta_n b_n$$

$$\mu(x+y) = (d_1 + \beta_1, d_2 + \beta_2, \dots, d_m + \beta_n)$$

$$\mu(\lambda x) = (\lambda d_1, \dots, \lambda d_m)$$

2. Изоморфизъм на линейни пространства

Def / изоморфи пространства

V_1 и V_2 са линейни пространства над F .

V_1 и V_2 са изоморфни ($V_1 \cong V_2$), когато

$$f: V_1 \rightarrow V_2$$

$$1) \quad \mu \text{ е диаграма} \quad \left\{ \begin{array}{l} \mu(x) \neq \mu(y) \Rightarrow x \neq y \\ \text{за } \forall y \in V_2 \text{ и } \forall x \in V_1 \rightarrow y = \mu(x) \end{array} \right\}$$

$$2) \quad \mu(x+y) = \mu(x) + \mu(y)$$

$$\text{и } \mu(\lambda x) = \lambda \cdot \mu(x), \lambda \in F$$

- Пример

$$\dim_F V = n \Rightarrow V \cong F^n, \text{ защото } f: V \rightarrow F^n$$

Чертийте също във второто пространство се представят единствено чрез координатите са

Изоморфните пространства са алгебрични структури (с еднакви свойства)

Две крайните линейни пространства на едно поле са изоморфни тогава и са идентични, когато имат еднаква размерност.

Доказательство:

\Leftarrow Кара $\dim V_1 = \dim V_2 = n$ и
 a_1, \dots, a_n е базис на V_1 , а b_1, \dots, b_n е базис на V_2

$x \in V_1 \Rightarrow x = \alpha_1 a_1 + \dots + \alpha_n a_n$

$y = \beta_1 b_1 + \dots + \beta_n b_n$

$$\varphi(x) = \varphi(\alpha_1 a_1 + \alpha_2 a_2 + \dots + \alpha_n a_n) = \beta_1 b_1 + \dots + \beta_n b_n$$

$\varphi: V_1 \rightarrow V_2$

$V_1 \ni t \neq x \Rightarrow t = \beta_1 a_1 + \dots + \beta_n a_n$

$\beta_1, \dots, \beta_n \neq \alpha_1, \dots, \alpha_n$

$$\varphi(t) = \beta_1 b_1 + \dots + \beta_n b_n \neq \beta_1 b_1 + \dots + \beta_n b_n$$

$t \neq x \Rightarrow \varphi(t) \neq \varphi(x) \Rightarrow \varphi \text{ - инъекция}$

$z \in V_2, z = \gamma_1 b_1 + \dots + \gamma_n b_n$

$$\Rightarrow z = \varphi(\gamma_1 a_1 + \dots + \gamma_n a_n)$$

$\Rightarrow \varphi \text{ - сюръекция} \Rightarrow \varphi \text{ е биекция}$

$$\begin{aligned} \varphi(x+t) &= \varphi((\alpha_1 a_1 + \dots + \alpha_n a_n) + (\beta_1 b_1 + \dots + \beta_n b_n)) = \\ &= \varphi((\alpha_1 + \beta_1) a_1 + (\alpha_2 + \beta_2) a_2 + \dots + (\alpha_n + \beta_n) a_n) = \\ &= (\alpha_1 + \beta_1) b_1 + (\alpha_2 + \beta_2) b_2 + \dots + (\alpha_n + \beta_n) b_n = \\ &= \alpha_1 b_1 + \alpha_2 b_2 + \dots + \alpha_n b_n + \beta_1 b_1 + \beta_2 b_2 + \dots + \beta_n b_n = \\ &= \varphi(x) + \varphi(y) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \varphi(\lambda x) &= \varphi(\lambda(\alpha_1 a_1 + \dots + \alpha_n a_n)) = \varphi(\lambda \alpha_1 a_1 + \dots + \lambda \alpha_n a_n) = \\ &= \lambda \alpha_1 b_1 + \dots + \lambda \alpha_n b_n = \lambda(\alpha_1 b_1 + \dots + \alpha_n b_n) = \lambda \cdot \varphi(x) \end{aligned}$$

$$\Rightarrow V_1 \cong V_2$$

$$\Rightarrow V_1 \cong V_2 \Rightarrow \varphi: V_1 \rightarrow V_2 \text{ - биекция}$$

a_1, \dots, a_n - базис на V_1

$$\Rightarrow g_i = \varphi(a_i), \dots, g_i = \varphi(a_i), i = 1, \dots, n$$

om φ -copereljus

$$x \in V_2 \Rightarrow \varphi \in V_1 : x = \varphi(b) = \varphi(\beta_1 a_1 + \dots + \beta_n a_n) = \beta_1 \varphi(a_1) + \dots + \beta_n \varphi(a_n) = \beta_1 g_1 + \dots + \beta_n g_n$$

$$\Rightarrow x \in \ell(g_1, \dots, g_n)$$

$$\Rightarrow V_2 = \ell(g_1, \dots, g_n)$$

$$\text{Dor. ce } \lambda_1 g_1 + \dots + \lambda_n g_n = \bar{0}$$

$$\Leftrightarrow \lambda_1 \varphi(a_1) + \dots + \lambda_n \varphi(a_n) = \bar{0}$$

$$\Leftrightarrow \varphi(\lambda_1 a_1 + \dots + \lambda_n a_n) = \bar{0} = \varphi(0a_1 + 0a_2 + \dots + 0a_n)$$

$$\Rightarrow \lambda_1 a_1 + \dots + \lambda_n a_n = 0a_1 + 0a_2 + \dots + 0a_n$$

No a_1, \dots, a_n ca базисе \Rightarrow ca 1H3

$$\text{Тогава } \lambda_1 = \lambda_2 = \dots = \lambda_n = 0$$

 $\Rightarrow g_1, \dots, g_n$ ca 1H3 $\Rightarrow g_1, \dots, g_n$ ca базисе на V_2
 \Rightarrow г базисе на V_2 и се съставя от същите базисе на V_1 $\Rightarrow \dim V_1 = \dim V_2$ \blacksquare

V. СУМА И СЕЧЕНИЕ НА ПОДПРОСТРАНСТВА И РАЗМЕРНОСТ НА СУМАТА

V -линейто пространство, U_1 и U_2 са линейни подпространства на V . Тогава

$U_1 \cap U_2$ е подпространство на V , а
 $U_1 \cup U_2$ не е подпространство на V .

Def / Сума на подпространства

$$U_1 + U_2 = \{a + b \mid a \in U_1, b \in U_2\}$$

$U_1 + U_2$ е подпространство.

1) $U_1 + U_2$ е линейното подмножество на V .

2) Нека $x, y \in U_1 + U_2$, а $a_i \in U_1$, $b_i \in U_2$.

$$x = a_1 + b_1, \quad y = a_2 + b_2. \quad \text{Тогава}$$

$$x + y = a_1 + b_1 + a_2 + b_2 = (a_1 + a_2) + (b_1 + b_2)$$

$$\Rightarrow x + y \in U_1 + U_2$$

$$3) \lambda x = \lambda a_1 + \lambda b_1 \Rightarrow \lambda x \in U_1 + U_2$$

$\Rightarrow U_1 + U_2$ е подпространство на V

$$(U_1 \cup U_2) \subset (U_1 + U_2)$$

$$a \in U_1 \Rightarrow a = a + \bar{0} \quad (a \in U_1, \bar{0} \in U_2) \Rightarrow a + \bar{0} \in U_1 + U_2$$

$$b \in U_2 \Rightarrow b = b + \bar{0} \quad (b \in U_2, \bar{0} \in U_1) \Rightarrow b + \bar{0} \in U_1 + U_2$$

$$\Rightarrow (U_1 \cup U_2) \subset U_1 + U_2$$

Ако W е подпространство на V : $U_1 \subset W$ и $U_2 \subset W$

$$\Rightarrow (U_1 + U_2) \subset W$$

$$U_1 \subset W, \quad U_2 \subset W; \quad x \in U_1 + U_2 \Rightarrow x = a + b$$

$$\Rightarrow x = a + b \in W$$

$$\Rightarrow U_1 + U_2 \subset W$$

От свойството \Rightarrow сумата е нај-малкото подпространство, включващо и двата по отмези, ресpektивно - обединеното им.

V -множество пространство, U_1 и U_2 са независимо подпространства

$$\dim(U_1 + U_2) = \dim U_1 + \dim U_2 - \dim(U_1 \cap U_2).$$

Доказателство:

Нека a_1, \dots, a_s е базис на $U_1 \cap U_2$, ако $U_1 \cap U_2 = \{0\}$.
 a_1, \dots, a_s са НВЗ от $U_1 \Rightarrow$ може да се допълни до базис на U_1 . Нека $a_1, \dots, a_s, b_1, \dots, b_t$ е базис на $U_1 \Rightarrow \dim U_1 = s+t$.

a_1, \dots, a_s са НВЗ от $U_2 \Rightarrow$ може да се допълни до базис на U_2 . Нека $a_1, \dots, a_s, c_1, \dots, c_t$ е базис на $U_2 \Rightarrow \dim U_2 = s+t$.

Разглеждаме $a_1, \dots, a_s, b_1, \dots, b_t, c_1, \dots, c_t$

$$\rightarrow p \in U_1 + U_2; p = x + y, x \in U_1, y \in U_2$$

$$\Rightarrow p = d_1 a_1 + \dots + d_s a_s + \beta_1 b_1 + \dots + \beta_t b_t +$$

$$+ \gamma_1 c_1 + \dots + \gamma_t c_t + \delta_1 a_1 + \dots + \delta_s a_s + \beta_1 b_1 + \dots + \beta_t b_t +$$

$$= (\delta_1 + \gamma_1) a_1 + \dots + (\delta_s + \gamma_t) a_s + \beta_1 b_1 + \dots + \beta_t b_t + \gamma_1 c_1 + \dots + \gamma_t c_t$$

$$\Rightarrow p = l(a_1, \dots, a_s, b_1, \dots, b_t, c_1, \dots, c_t)$$

$$\Rightarrow l(a_1, \dots, a_s, b_1, \dots, b_t, c_1, \dots, c_t) = U_1 + U_2$$

\rightarrow Нека $\exists d_1, \dots, d_s, \beta_1, \dots, \beta_t, \gamma_1, \dots, \gamma_t \in F$:

$$\underbrace{d_1 a_1 + \dots + d_s a_s + \beta_1 b_1 + \dots + \beta_t b_t + \gamma_1 c_1 + \dots + \gamma_t c_t}_{m} + \underbrace{\delta_1 a_1 + \dots + \delta_s a_s + \beta_1 b_1 + \dots + \beta_t b_t + \gamma_1 c_1 + \dots + \gamma_t c_t}_{p} = \overline{0}$$

m

$$m + p + q = \overline{0}$$

p

$$m + p \in U_1, \text{ но } m + p = -q, \text{ а } q \in U_2$$

$$\Rightarrow q \in U_1 \cap U_2$$

$$\Rightarrow \text{отвр} \Rightarrow q = \gamma_1 c_1 + \dots + \gamma_t c_t$$

$$\text{Иначе } \begin{cases} q = q_1 a_1 + \dots + q_s a_s \\ q = q'_1 q + \dots + q'_t q \end{cases} \quad ?$$

$$\bar{0} = q_1 a_1 + \dots + q_s a_s + q'_1 q + \dots + q'_t q$$

Но $a_1, \dots, a_s, q, \dots, q'_t$ са базис на U_2
 $\Rightarrow q_1 = \dots = q_s = q'_1 = \dots = q'_t = 0$

$$\Rightarrow d_1 a_1 + \dots + d_s a_s + \beta_1 b_1 + \dots + \beta_k b_k = \bar{0}$$

Но $a_1, \dots, a_s, b_1, \dots, b_k$ са базис на U_2 \Rightarrow

$$d_1 = \dots = d_s = \beta_1 = \dots = \beta_k = 0$$

$\Rightarrow a_1, \dots, a_s, b_1, \dots, b_k, q, \dots, q'_t$ са НМЗ

\Rightarrow Този система вектори е базис на $U_1 + U_2$

$$\text{Тогава } \dim(U_1 + U_2) = s + k + t = s + k + t + s - s = \\ = \dim U_1 + \dim U_2 - \dim(U_1 \cap U_2)$$

■

Def / директна сума на подпространства

V -линейно пространство, U_1 и U_2 са подпространства на V . V е директна сума на U_1 и U_2 , ако

$$1) \quad V = U_1 + U_2$$

$$2) \quad U_1 \cap U_2 = \{0\}$$

$$\text{Бележим } V = U_1 \oplus U_2$$

Пример: V с базис g_1, \dots, g_k и $s \in k$

$$\text{Тогава } V = l(g_1, \dots, g_s) \oplus l(g_{s+1}, \dots, g_k)$$

VI. РАНГ НА СИСТЕМА ВЕКТОРИ И РАНГ НА МАТРИЦА

Def / Ранг на система вектори

В- максимално пространство; $a_1, \dots, a_k \in V$

Рангът на системата вектори е равен на 5, ако $\dim l(a_1, \dots, a_k) = 5$. Бележки: $r(a_1, \dots, a_k) = 5$.

$r(a_1, \dots, a_k) = 5 \Leftrightarrow \exists 5$ вектора $a_{i_1}, a_{i_2}, \dots, a_{i_5}$ които са ЛНЗ и \notin друг вектор от системата е тяхна линейна комбинация.

Доказателство:

Нека $U = l(a_1, \dots, a_k)$ и $\dim U = 5$

Ако $5 > 0 \Rightarrow \exists$ ненулев вектор $a_{i_1} \neq 0$

Ако $5 > 1 \Rightarrow \exists$ ненулев $a_j: a_j \notin l(a_{i_1})$. Нека $a_{i_1} = a_j$.

...

Нека $a_{i_1}, a_{i_2}, \dots, a_{i_p}$ и $p \leq 5 > p$.

$\Rightarrow l(a_{i_1}, \dots, a_{i_p}) \neq l(a_1, \dots, a_k)$

$\Rightarrow \exists a_m: a_m \notin l(a_{i_1}, \dots, a_{i_p})$ където $a_{i_p} = a_m$

$a_{i_1}, a_{i_2}, \dots, a_{i_{p+1}}$ е ЛНЗ

Процедура на Евклида до настъпването на базис на членено пространство

...

Когато докрайното следствие от това, че $\dim U = 5$ \Leftrightarrow съставлява са ЛНЗ, а съставлява са ЛНЗ.

Def / максимална членено независима подсистема (МННП)

Ако $r(a_1, \dots, a_k) = 5 \Rightarrow$

$\exists a_{i_1}, \dots, a_{i_5}$ (с ЛНЗ вектора) и тази система се нарича максимална членено независима подсистема (МННП).

- пример:

$$\begin{aligned} a_1 &= (1, 1) \\ a_2 &= (1, 2) \\ a_3 &= (2, 3) \end{aligned}$$

26

$$\Rightarrow \tau(a_1, a_2, a_3) = 2$$

и МАНП са $a_1 \wedge a_2$ или $a_1 \wedge a_3$, или $a_2 \wedge a_3$

Ако една система вектори има две максимални неизвънни подсистеми (МАНП), то образ на векторните в тях е равен.

Def / Елементарни преобразования по редове

1) Размежда последата на 2 реда

2) Задълбочава последата на 2 реда, не получава същият ред

3) Умножение на 2 ред на 2 ред същият ред

4) Умножение на 2 ред на 2 ред същият ред

Ако като $A_{k \times n}$ се приложат последователно някои елементарни преобразования по ред и се получи вектор, тогава:

$$1) \tau(\text{вектор редове на } A) = \tau(\text{вектор редове на } B)$$

$$2) \tau(\text{вектор столбове на } A) = \tau(\text{вектор столбове на } B)$$

Доказателство:

$$\text{Нека } A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1k} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nk} \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} b_{11} & b_{12} & \dots & b_{1k} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{n1} & b_{n2} & \dots & b_{nk} \end{pmatrix}$$

$$1) 1. \tau(a_1, a_2, \dots, a_k) = \tau(a_2, a_1, a_3, \dots, a_k)$$

$$l(a_1, a_2, \dots, a_k) = l(a_{12}, a_{11}, \dots, a_{1k})$$

a_{11}, \dots, a_{1k} е произволна подсистема
на a_1, \dots, a_k

$$2. l(a_1, a_2, \dots, a_k) \neq n \quad l(\underbrace{a_1 + a_2, a_2, \dots, a_k})$$

$$b_1 = l(a_1, \dots, a_k)$$

$$a_2 = b_1 - das \in l(b_1, a_2, \dots, a_k) \quad \} \Rightarrow$$

$$l(a_1, \dots, a_k) = l(b_1, a_2, \dots, a_k)$$

$$\Rightarrow \tau(a_1, \dots, a_k) = \tau(b_1, a_2, \dots, a_k)$$

$$3. (a_1, \dots, a_n) \rightarrow \left(\frac{d}{dx} a_1, a_2, \dots, a_n \right), d \neq 0$$

$$d_1 \in \ell(a_1, \dots, a_n)$$

$$a_1 = \frac{d}{dx} d_1 \Rightarrow a_1 \in \ell(d_1, a_2, \dots, a_n) \quad \} \Rightarrow$$

$$\ell(a_1, \dots, a_n) = \ell(d_1, a_2, \dots, a_n)$$

$$\Rightarrow \mathcal{C}(a_1, \dots, a_n) = \mathcal{C}(d_1, a_2, \dots, a_n)$$

$$2) \text{ to } q = \begin{pmatrix} a_{11} \\ \vdots \\ a_{1n} \end{pmatrix}, \dots, c_n = \begin{pmatrix} a_{n1} \\ \vdots \\ a_{nn} \end{pmatrix} \quad A_{n \times n} = (q, \dots, c_n)$$

$$d_1 = \begin{pmatrix} b_{11} \\ \vdots \\ b_{1n} \end{pmatrix}, \dots, d_n = \begin{pmatrix} b_{n1} \\ \vdots \\ b_{nn} \end{pmatrix} \quad B_{n \times n} = (d_1, \dots, d_n)$$

Множество комбинаций: $d_1 a_1 + \dots + d_n a_n$; $d_i \in F$

$$\left(\begin{array}{c} d_1 a_{11} + d_2 a_{12} + \dots + d_n a_{1n} \\ \vdots \\ d_1 a_{k1} + d_2 a_{k2} + \dots + d_n a_{kn} \end{array} \right) \rightarrow \left(\begin{array}{c} d_1 b_{11} + d_2 b_{12} + \dots + d_n b_{1n} \\ \vdots \\ d_1 b_{k1} + d_2 b_{k2} + \dots + d_n b_{kn} \end{array} \right)$$

$s \leq n$

$$d_1 q_1 + \dots + d_s q_s = \vec{0}$$

$$\Rightarrow d_1 c_1 + \dots = \vec{0}$$

$$d_1 d_1 + \dots + d_s d_s = \vec{0}$$

Ako q_1, \dots, q_s са НЗ/ННЗ $\Rightarrow d_1, \dots, d_s$ са вектори.

НЗ/ННЗ, а чији се ноднују највећим делом уви

$a_{11}, a_{12}, \dots, a_{1p}$ са ННД

$\Rightarrow d_{11}, d_{12}, \dots, d_{1p}$ са ННД

$$\Rightarrow \mathcal{C}(q_1, \dots, q_s) = \mathcal{C}(d_1, \dots, d_s)$$

Еквивалентност преобразовања на проблеме
да 1. наприма ће променити највећи вектор за
проблеме, али ће оставити једноствене.

Ахън е кетчупова маринада. Торбичка често
понасят болест от гастроитит предизво-
дителю по път на съществото, която привежда

$$R = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 0 \end{pmatrix} \quad \begin{array}{l} \text{и единица} \\ \text{и основного - ядра} \end{array}$$

Доказательство:

$$A \neq \bar{0} \Rightarrow \left(\begin{array}{c|c} * & - \\ \hline \vdots & \vdots \end{array} \right) \xrightarrow{\text{row operations}} \left(\begin{array}{c|c} * & - \\ \hline \vdots & \vdots \end{array} \right) \xrightarrow{\text{1:2}} \left(\begin{array}{c|c} 1 & - \\ \hline a_{21} & \vdots \\ \vdots & \vdots \\ a_{n1} & \vdots \end{array} \right) \xrightarrow{\text{row operations}} \left(\begin{array}{c|c} 1 & 0 \\ \hline 0 & \vdots \\ \vdots & \vdots \\ 0 & \boxed{A_1} \end{array} \right)$$

Bro $A_1 = \bar{0} \Rightarrow$ Re nongreen

Also $A_1 \neq \bar{0}$

$$\begin{pmatrix} 10 & \dots & 0 \\ 0 & \dots & 0 \\ \vdots & & \boxed{A_2} \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \quad \rightarrow R$$

За произвеждана матрица разгледи съществуващата
бикомори от редовете е равен на разликата
на съществуващи бикомори от съществуващите.

Def / partice parziale

Патът за матрица започвае ръба на листата
пълне, като е пада на листата създава съвсем.

Всъщност $x(t_{n \times n}) = n \Rightarrow$ която нүчел юд чий свид
нүчел се порадица нүчелто проспектство с
дом = n. Всъщност нүчел вектор \Rightarrow той е АЗ
 \Rightarrow n-1 вектора АЗ \overline{y}

VII. СИСТЕМИ ЛИНЕЙНИ УРАВНЕНИЯ.

ТЕОРЕМА НА РУШЕ. ХОМОГЕНИ СИСТЕМИ
И ФУНДАМЕНТАЛНА СИСТЕМА ОТ
РЕШЕНИЯ

$$(*) \begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \dots \\ a_{k1}x_1 + a_{k2}x_2 + \dots + a_{kn}x_n = b_k \end{cases}, \quad a_{ij}, b_i \in F$$

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{k1} & \dots & a_{kn} \end{pmatrix}, \quad \bar{A} = \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} & b_1 \\ a_{21} & \dots & a_{2n} & b_2 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{k1} & \dots & a_{kn} & b_k \end{pmatrix}$$

Def | A - матрица на системата; \bar{A} - разширената матрица
из система

Th (Решение f Krotikov - Kanem)

Системата линейни уравнения има решение
(е съвместна) $\Leftrightarrow \mathcal{C}(A) = \mathcal{C}(\bar{A})$.

Доказателство:

$$\Rightarrow | c_1 = \begin{pmatrix} a_{11} \\ a_{21} \\ \vdots \\ a_{k1} \end{pmatrix}, \dots, c_n = \begin{pmatrix} a_{1n} \\ a_{2n} \\ \vdots \\ a_{kn} \end{pmatrix} | \quad \text{Кога има решение}$$

$$(x_1, \dots, x_n)$$

$$\Rightarrow | a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ \vdots \\ a_{k1}x_1 + \dots + a_{kn}x_n = b_k |$$

$$\Rightarrow d_1c_1 + \dots + d_nc_n = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix} = b \Rightarrow b \in \ell(c_1, \dots, c_n)$$

$$\Rightarrow \ell(c_1, \dots, c_n) = \ell(b, c_1, \dots, c_n)$$

$$\Rightarrow \mathcal{C}(c_1, \dots, c_n) = \mathcal{C}(b, c_1, \dots, c_n)$$

$$\Rightarrow \mathcal{C}(A) = \mathcal{C}(\bar{A}).$$

$$\left\{ \begin{array}{l} \forall c \in \mathbb{C} \text{ such that } c(A) = c(\bar{A}) \Rightarrow c(g_1, \dots, g_n) = c(b, g_1, \dots, g_n), \\ l(g_1, \dots, g_n) \subseteq l(b, g_1, \dots, g_n) \text{ (or OMA)} \end{array} \right.$$

$\Rightarrow l(g_1, \dots, g_n) = l(b, g_1, \dots, g_n)$, защото
назнепростимите им обединени

$$\Rightarrow b \in l(g_1, \dots, g_n) \Rightarrow f(g_1, \dots, g_n) \in F:$$

$$b = a_1 g_1 + \dots + a_n g_n$$

$\Rightarrow (a_1, \dots, a_n) \in$ решение на системата

Хомогенни системи

$$a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = 0$$

$$a_{21}x_1 + \dots + a_{2n}x_n = 0$$

\dots

$$a_{k1}x_1 + \dots + a_{kn}x_n = 0$$

Ако $\mathbf{d} = (d_1, \dots, d_n)$ и $\mathbf{f} = (f_1, \dots, f_n)$ са решения на
некомогенната система (*), то $\mathbf{d} - \mathbf{f}$ е решение на
хомогенната (**).

$$\begin{aligned} \text{д-бо! } a_{11}(d_1 - f_1) + a_{12}(d_2 - f_2) + \dots + a_{1n}(d_n - f_n) = \\ = a_{11}d_1 + a_{12}d_2 + \dots + a_{1n}d_n - a_{11}f_1 - a_{12}f_2 - \dots - a_{1n}f_n = \\ = b_1 - b_1 = 0. \end{aligned}$$

Решението на хомогенната система (**) се раз-
гъват подпространство на \mathbb{F}^n

- \Leftrightarrow 1) различната на решения е решение
2) $\lambda \mathbf{f}$ е решение, когато $\lambda \in F$, а \mathbf{f} е решение.

Ако $\begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix} \neq 0$, то решението на некомогенната
система (*) не е подпространство

Ако α е решение на хомогената система $(*)$, а β е решение на нехомогената система $(**)$, то $\alpha + \beta$ е решение на нехомогената $(**)$.

Произвъдено решение на нехомогената система $(*)$ може да се получи във вида $\alpha + \beta$, където α е фиксирано решение на хомогената $(*)$, а β – произвъдено решение на хомогената $(*)$.

ФСР

Def / Фундаментална система от решения (ФСР)

Фундаментална система от решения за нехомогенна система е базисът на пространството на решения на тази система.

Каса U е пространството от решенията на хомогената система $(**)$. Тогава:

$$\dim U = n - r(A).$$

Доказателство:

Каса $r = r(A)$. Тогава тя е 1×3 реда. Каса това са нули r реда, а останалите са 13.

$$\begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1r} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & \dots & a_{nr} \end{pmatrix} = r$$

$$\left| \begin{array}{l} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1r}x_r = -a_{1, r+1} - \dots - a_{1n}x_n \\ \dots \\ a_{r1}x_1 + a_{r2}x_2 + \dots + a_{rr}x_r = -a_{r, r+1} - \dots - a_{rn}x_n \end{array} \right.$$

Матрицата има квадратна матрица $n \times n$ е ранг r . С елементарни преобразования по редове тя може да е приведе до матрица с 1 по диаг. и нули.

$$\begin{cases}
 x_1 & = c_1, c+1 x_{c+1} + \dots + c_n x_n \\
 x_2 & = c_2, c+1 x_{c+1} + \dots + c_n x_n \\
 \dots & \\
 x_c & = c_c, c+1 x_{c+1} + \dots + c_n x_n
 \end{cases}
 \quad \text{единственое}$$

$$\varphi_1 = (c_1, c+1; c_2, c+1; \dots; c_c, c+1; 1; 0; 0; \dots; 0)$$

$$\varphi_2 = (c_1, c+2; \frac{c_2, c+1}{c_2, c+2}; \dots; c_c, c+2; 0; 1; 0; \dots; 0)$$

$$\varphi_{n-c} = (c_{n-c}, c_n; c_{n-c-1}, \dots, 0, 0, \dots, 1)$$

$\varphi_1, \dots, \varphi_{n-c}$ са $n-c$ решения на системата.

Тези вектори са НМЗ.

Кога $\beta = (d_1, d_2, \dots, d_n)$ е произвешено решение на системата.

$$\beta = -d_{c+1} \varphi_1 - d_{c+2} \varphi_2 - \dots - d_n \varphi_{n-c}$$

β също е решение на системата

$$\beta = (\underbrace{\dots}_{n-c \text{ единица}}, d_{c+1}, \dots, d_n)$$

\Rightarrow Т решението е линейна комбинация на $\varphi_1, \dots, \varphi_{n-c} \Rightarrow \varphi_1, \dots, \varphi_{n-c}$ създават базис на решението.

$$\Rightarrow \dim U = n - c(A).$$

Една нехомогенна система:

1) НЯМА решение, когато $r(A) \neq r(\bar{A})$

2) има 1! решение, когато $r(A) = r(\bar{A}) \text{ и } n = r(A)$

3) има нобо срещу решение, когато

$r(A) = r(\bar{A}) \text{ и } r(A) < n$, когато това $n - r(A)$ е положително.

Ч е подпространство на F^n . Тогава
 \exists конечна система, чието множество
от решения е U .

Доказателство:

1) Ако $U = \{0\} \Rightarrow \begin{cases} x_1 = 0 \\ \vdots \\ x_n = 0 \end{cases}$ единствено от решенията
 $\in U$ за тази система
е U .

2) $U \neq \{0\}$. Тогава \exists базис, $g_i \in F^n$
 $g_i = (g_{i1}, g_{i2}, \dots, g_{in})$

$W: \begin{cases} g_{11}x_1 + g_{12}x_2 + \dots + g_{1n}x_n = 0 \\ \vdots \\ g_{k1}x_1 + g_{k2}x_2 + \dots + g_{kn}x_n = 0 \end{cases}$

$\text{rk}(A) = k, \dim W = n - k$

Нека a_1, a_2, \dots, a_{n-k} са ~~независими базисни вектори~~
~~независими базисни вектори~~ базис на W , т.е. ~~от~~ BP на W

Разгледаме

$W': \begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = 0 \\ \vdots \\ a_{m-k,1}x_1 + a_{m-k,2}x_2 + \dots + a_{m-k,n}x_n = 0 \end{cases}$

~~независим, доказателство~~
~~нис въпрос!~~

g е решения на W'

g е решения на W' (та са решения на 2 по g)

g е решения на W' (та са решения на k -то y -че)

$\Rightarrow k$ НЗ решения

$\text{rk}(a_1, \dots, a_{n-k}) = n - k$

$\dim W' = n - (n - k) = k \Rightarrow g, \dots, g$ образува базис
 $\Rightarrow W = \text{независимо на } W'$

⇒ Камерийска система все същото производство
за рентабилни в 78 в. в 1.

VIII. ДЕТЕРМИНАНТА - ИНВЕРСИИ НА ПЕРМУТАЦИИ, ОПРЕДЕЛЕНИЕ И ТРАНСФОР- МИРАНА ДЕТЕРМИНАНТА

Def/ Детерминанта

Формулъ, която на всяка квадратна матрица съпътства число. Записваме \det .

$$\begin{aligned} \begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 = b_2 \end{cases}, A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & | & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & | & b_2 \end{pmatrix} \\ \Leftrightarrow (a_{11}a_{22} - a_{12}a_{21})x_1 = b_1, a_{22} - a_{12}b_2 \\ \Rightarrow (a_{11}a_{22} - a_{12}a_{21})x_2 = a_{11}b_2 - b_1a_{21} \\ \Rightarrow x_1 = \frac{b_1a_{22} - a_{12}b_2}{a_{11}a_{22} - a_{12}a_{21}} = \frac{\det \begin{pmatrix} b_1 & a_{12} \\ b_2 & a_{22} \end{pmatrix}}{\det \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix}} \\ x_2 = \frac{a_{11}b_2 - b_1a_{21}}{a_{11}a_{22} - a_{12}a_{21}} = \frac{\det \begin{pmatrix} a_{11} & b_1 \\ a_{21} & b_2 \end{pmatrix}}{\det \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix}} \\ \Rightarrow \det \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix} = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{vmatrix} = a_{11}a_{22} - a_{12}a_{21} \end{aligned}$$

Свойства на пермутациите. Инверсии на пермутации
~~Def/ пермутации: + определение на смена в определение~~
~~Def/ $P_n = n!$~~

Def/ инверсии на пермутации

Кога $i_1, \dots, i_n = P_n$.

i_k и i_s са в инверсии, ако $i_k > i_s$, но $k < s$.
 Броят на всички инверсии в пермутации
 обозначаваме чрез $[i_1, \dots, i_n]$

Def/ честота на пермутации

Една пермутация е честна, ако броят на инверсии
 е четно число и когато - в противен случай.

2) При разнесване на 2 соседни елемента в една пермутация броят на нулерите се увеличава или намалява точно с 1, т.е. пермутацията съществено се показва.

Доказателство:

Пусть $\sigma = (i_1, \dots, i_k, i_{k+1}, \dots, i_n)$, а

$\tau = (i_1, \dots, i_{k-1}, i_{k+1}, \dots, i_n)$

Разглеждаме $i_{k+1} \in \tau$; $s, t \in n$; $s, t \neq k, k+1$

1) ако $i_s \in \tau$ и $i_t \in \tau$ са нулерни в σ , то
ме са в нулерни и в τ (последните
са в нулерни в σ , поради че в τ)

2) ако $i_s \in \tau$ и $i_t \in \tau$ са в нулерни в σ (\Rightarrow те са
в нулерни в τ).

3) ако $i_s \in \tau$ и $i_t \in \tau$ са в нулерни в $\sigma \Rightarrow$ те са
в нулерни в τ

\Rightarrow броят на нулерите нараства/намалява

3) Ако ~~некийни~~ ненулеви на 2 числа в пермута-
ция, тогава тази съществува.

Доказателство:

$\sigma = (i_1, i_2, \dots, i_k, i_{k+1}, \dots, i_n)$

$\tau = (i_1, i_2, \dots, i_{k-1}, i_{k+1}, \dots, i_k, \dots, i_n)$

1. съществува ненулево i_k

$\dots, i_{k-1}, i_{k+1}, \dots, i_{k-1}, i_k, \dots$

$\dots, i_{k+1}, i_k, \dots, i_{k+1}, i_k, \dots$

\dots

$\dots, i_{k+1}, i_{k+2}, \dots, i_{k+5}, i_k, \dots$

До момента все възможни 5 числа \Rightarrow

5 ненулеви пермутации са съществуващи.

2. определение изоморфии на Lins

$$\begin{bmatrix} \dots, (i_1, i_2), \dots, (i_m, i_k), \dots \\ \dots, (i_m, i_1), \dots, (i_2, i_k), \dots \end{bmatrix}$$

3-1

$$\dots, (i_1, i_2), \dots, (i_m, i_k), \dots = \mathcal{T}$$

значит $3-1$ симб $\Rightarrow 3-1$ перестановка
символа коммутативна

\Rightarrow Общо $3+1 = 2+1$ символа приводят

перестановка и на символ $2+1$ non коммутативна

\Rightarrow Т.е. различна строеж съществува

Def / Комплементарна см. n-ти ред

$$n \in \mathbb{N} \text{ и } A_n = \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix} n \times n$$

Комплементарна на $A_{n \times n}$ е изразът

$$\det A = \begin{vmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} = \sum_{i_1, \dots, i_n} (-1)^{[i_1, \dots, i_n]} \cdot a_{1i_1} a_{2i_2} \dots a_{ni_n}$$

всъщност i_1, \dots, i_n са \neq перестановка на n ,
а $[i_1, \dots, i_n]$ е комбинация на комплементарна перестановка

Годербус от def

- 1) $n!$ изображени за $\det A_{n \times n}$
- 2) от обобщението за \det следователно
значи, а формула показва - с отрицателен
(затова броят на четните перестановки е четен
и кратен на 2).
- 3) \neq изображено е произведение на n на общ
единствена съществуваща, че всички символи
са в ~~одинаков~~ ред и симб

$$\begin{array}{|ccc|} \hline a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \\ \hline \end{array} = a_{11}a_{22}a_{33} + a_{12}a_{23}a_{31} + a_{13}a_{21}a_{32} - a_{13}a_{22}a_{31} - a_{12}a_{21}a_{33} - a_{11}a_{23}a_{32}$$

Мочи да съмне по правилото на Лаплас.

(+)

(-)



Def / транспонирана матрица

Ако A е матрица и запиши редовете като столбове, назовава се със транспонирана A . Набора е A^t -транспониран или ако $A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}_{n \times n}$, то $A^t = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{21} & \dots & a_{n1} \\ a_{12} & a_{22} & \dots & a_{n2} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{1n} & a_{2n} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}_{n \times n}$

Матрицата A^t се нарича транспонирана.

На събираемото a_{ij} , $a_{ij} + a_{ij} \dots + a_{ij}$ е \det от

ред и стойността ѝ значи $(-1)^{[i_1, \dots, i_n] + [j_1, \dots, j_n]}$

Доказателство:

Ако разделим делимата на 2 множители, транспонираните на пръвите индекси пръвни, която съдържа, която съдържа и 2 останали индекси.

$$(i_1, j_1) \quad (i_2, j_2) \quad \dots \quad (i_n, j_n)$$

$$(i_2, j_2) \quad (i_1, j_1) \quad \dots \quad (i_n, j_n)$$

$i_1, i_2, \dots, i_n \rightarrow i_2, i_1, \dots, i_n$ - сменя

$j_1, j_2, \dots, j_n \rightarrow j_2, j_1, \dots, j_n$ - сменя

Но това съдържима на $(i_2, j_2) \quad (i_1, j_1) \quad \dots \quad (i_n, j_n)$ се

се замества.

Можете с краи брои ~~последователни~~ замените да подредите поредите индекси така, че да са в растящ ред. Това не променяте стойността.

получаваме

$$a_{j_1}, a_{j_2}, \dots, a_{j_n}$$

Може множенето ~~засега~~ със зная.

$$(-1)^{[j_1, \dots, j_n]} = (-1)^{0 + [j_1, \dots, j_n]} = (-1)^{[i_1, \dots, i_n] + [j_1, \dots, j_n]} = \\ = (-1)^{[i_1, \dots, i_n] + [j_1, \dots, j_n]}$$

$$\left| \begin{matrix} a_{11} & a_{12} & \dots & * / 0 \\ a_{21} & a_{22} & \dots & \\ 0 / * & \dots & a_{nn} \end{matrix} \right|_{n \times n} = a_{11} a_{22} \dots a_{nn}$$

$$\det = \sum_{i_1, \dots, i_n} (-1)^{[i_1, \dots, i_n]} a_{1i_1} \dots a_{ni_n}$$

В този случаи $i_1, \dots, i_n = 1, 2, \dots, n$ и броят на переставленията е 0 \Rightarrow знаят пред този множител е +. В случаи членът във всички останали $n!-1$ множител е от сумата че знаята 0 \Rightarrow броят $n!-1$ суми се купират

$$\Rightarrow \det = a_{11} a_{22} \dots a_{nn} *$$

$$\left| \begin{matrix} 0 / * & a_{1n} \\ a_{21} & a_{2n} \\ \vdots & \vdots \\ a_{n1} & * / 0 \end{matrix} \right|_{n \times n} = (-1)^{\frac{n(n-1)}{2}} a_{1n} a_{2n} \dots a_{nn}$$

Аналогично че горните разсъждения остават също множителите $a_{1n}, a_{2n}, \dots, a_{nn}$. Остават да създадат зная за. Некупираната е $n, n-1, \dots, 1$

n е в накрепи \checkmark $n-1$ числа \Rightarrow $n-1$ числа за създаден
 $\left\{ \begin{matrix} n-1 \text{ е в накрепи с оставащите } n-1 \text{ числа} \Rightarrow n-1 \text{ числа за създаден} \\ \dots \\ 2 \text{ е в накрепи с } 1 \Rightarrow 1 \text{ число за създаден} \\ 1 \text{ не е в накрепи с никого} \Rightarrow \text{Останах за създаден} \end{matrix} \right.$

$$\begin{aligned}
 \text{сумарні членів ряду відповідає: } & (n-1) + (n-2) + \dots + 1 + 0 = \\
 & = 1 + 2 + \dots + (n-2) + (n-1) = \frac{(n-1)(n-1+1)}{2} = \frac{n(n-1)}{2} \\
 \Rightarrow & \text{кількість членів ряду є квадратом } n \text{ та } (-1)^{n-1} \text{ членів}
 \end{aligned}$$

При транскрипции дет не с произв.

Domus aenea cū bo:

$$(-1)^{[c_1, \dots, c_n]} a_{1c_1} a_{2c_2} \dots a_{nc_n} = \det A$$

$$(-1)^{[c_1, \dots, c_n] + [b_1, \dots, b_n]} \frac{c_{i_1} c_{i_2} \dots c_{i_n}}{a_{i_1} a_{i_2} \dots a_{i_n}} = \det A^t$$

$$\Rightarrow \det A = \det A^t$$

Следствие / Наставко свидетельствала что за продление, начиная
ся и за супружеским.

IX. ДЕТЕРМИНАНТА - ОСНОВНИ СВОЙСТВА

1) На събирането $a_{i_1 j_1} a_{i_2 j_2} \dots a_{i_m j_m}$ съответства знакът $(-1)^{[i_1, \dots, i_m; j_1, \dots, j_m]}$

2) $\det A = \det A^t$

3) Ако в редовете на A има нула в ред $\Rightarrow \det A = 0$.
Он ѝ дефиницията за детерминанта \Rightarrow във t
сума участва ^{такъ} всички елементи на нулевия ред.

4) Ако елементите на един ред се умножат по k ,
тогава навсякъде \det е увеличена k пъти чрез

$$\det \underbrace{\begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1m} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{11} & \dots & a_{1m} \end{pmatrix}}_{A'} = k \cdot \det \underbrace{\begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1m} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{11} & \dots & a_{1m} \end{pmatrix}}_A$$

\det

$$\det A' = \sum_{i_1, \dots, i_m} (-1)^{[i_1, \dots, i_m]} a_{1i_1} \dots (k a_{1i_1}) \dots a_{1m} = \\ = k \cdot \sum_{i_1, \dots, i_m} (-1)^{[i_1, \dots, i_m]} a_{1i_1} \dots a_{1i_1} \dots a_{1m} = k \det A.$$

5) Ако разменят местата на 2 реда, тогава \det се меня

$$\det \underbrace{\begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1m} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{11} & \dots & a_{1m} \\ a_{21} & \dots & a_{2m} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{21} & \dots & a_{2m} \\ a_{11} & \dots & a_{1m} \end{pmatrix}}_{A'} = - \det \underbrace{\begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1m} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{21} & \dots & a_{2m} \\ a_{11} & \dots & a_{1m} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{21} & \dots & a_{2m} \\ a_{11} & \dots & a_{1m} \end{pmatrix}}_A$$

$$\det A' = (-1)^{[i_1, \dots, i_k, \dots, i_s, \dots, i_n]} a_{1i_1} a_{2i_2} \dots a_{ki_k} \dots a_{si_s} \dots a_{ni_n}$$

$$\det A = (-1)^{[i_1, \dots, i_s, \dots, i_k, \dots, i_n]} a_{1i_1} a_{2i_2} \dots a_{si_s} \dots a_{ni_n} - a_{ni_n}$$

\Rightarrow наша променя само в степената на (-1) .

Но ние знаем че също на i_k и i_s в неравност-
вените \Rightarrow променяме натоварените в неравност-
вените, а останал и етапът на $\det A$

$$\Rightarrow \det A' = -\det A$$

6) Ако в матрица наша Δ има редови реда, $\det = 0$

Наша задача щаде са $K \in S$.

Разменяме местата на Δ . Матрицата не се променя.
Изразът $\det \Delta = -\det \Delta \Rightarrow \det \Delta = 0$

7) Ако в матрица наша Δ има пропорционални реда

$$\Rightarrow \det = 0.$$

Наша задача щаде са $K \in S$. С умножението и
на Δ също по задачи също се съвпадат съ-
щите редици с Δ .

Изразът $\det \Delta = \lambda \cdot \det \Delta'$, но $\det \Delta' = 0$.

8) Ако във един ред прибавим друг ред, умножен по
еквивалент, \det не се променя, то

$$\det \left(\begin{array}{cccc|c} a_{11} & \dots & \dots & \dots & a_{1n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{1i} + \lambda a_{2i} & \dots & a_{km} & \dots & a_{1n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{21} & \dots & \dots & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{ni} & \dots & \dots & \dots & a_{nn} \end{array} \right) = \det \left(\begin{array}{cccc|c} a_{11} & \dots & \dots & \dots & a_{1n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{1i} & \dots & a_{km} & \dots & a_{1n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{21} & \dots & \dots & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{ni} & \dots & \dots & \dots & a_{nn} \end{array} \right)$$

A' A

$$\begin{aligned}
 \det A' &= \sum_{i_1 \dots i_n} (-1)^{[i_1 \dots i_n]} a_{i_1} \dots (a_{k i_k} + \lambda a_{i_k}) \dots a_{n n} = \\
 &= \sum_{i_1 \dots i_n} (-1)^{[i_1 \dots i_n]} [a_{i_1} \dots a_{i_k} \dots a_{n n} + \lambda (a_{i_1} \dots a_{i_k} \dots a_{i_k} \dots a_{n n})] = \\
 &= \sum_{i_1 \dots i_n} (-1)^{[i_1 \dots i_k]} a_{i_1} \dots a_{n n} + \lambda \sum_{i_1 \dots i_n} (-1)^{[i_1 \dots i_k]} a_{i_1} \dots a_{i_k} \dots a_{i_k} \dots a_{n n} = \\
 &= \det A + 0 = \det A
 \end{aligned}$$

$$9) \left| \begin{array}{cccc|c|c} a_1 & \dots & \dots & \dots & a_m \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{k1}' + a_{k1}'' & \dots & a_{kn}' + a_{kn}'' & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & \dots & \dots & \dots & a_{nn} \end{array} \right| = \left| \begin{array}{cccc|c|c} a_{11} & \dots & a_{1n} & a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{k1}' & \dots & a_{kn}' & a_{k1}'' & \dots & a_{kn}'' \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & \dots & a_{nn} & a_{n1} & \dots & a_{nn} \end{array} \right| + \left| \begin{array}{cccc|c|c} a_{11} & \dots & a_{1n} & a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{k1}'' & \dots & a_{kn}'' & a_{k1}'' & \dots & a_{kn}'' \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & \dots & a_{nn} & a_{n1} & \dots & a_{nn} \end{array} \right|$$

$\underbrace{\hspace{10em}}_{A}$ $\underbrace{\hspace{10em}}_{A_1}$ $\underbrace{\hspace{10em}}_{A_2}$

$$\begin{aligned}
 \det A &= \sum_{i_1 \dots i_n} (-1)^{[i_1 \dots i_n]} a_{i_1} \dots (a_{k i_k}' + a_{k i_k}'') \dots a_{n n} = \\
 &= \sum_{i_1 \dots i_n} (-1)^{[i_1 \dots i_n]} a_{i_1} \dots a_{k i_k}' a_{n n} + \sum_{i_1 \dots i_n} (-1)^{[i_1 \dots i_n]} a_{i_1} \dots a_{k i_k}'' a_{n n} = \\
 &= \det A_1 + \det A_2
 \end{aligned}$$

10) Ако се запиша матрица A подобно $\Rightarrow \det = 0$.

Када a_1, \dots, a_n са подобни на матриците
када $a_n = d_1 a_1 + \dots + d_m a_m$

$$\left| \begin{array}{c} a_1 \\ a_2 \\ \vdots \\ d_1 a_1 + \dots + d_m a_m \end{array} \right| = \left| \begin{array}{c} a_1 \\ a_2 \\ \vdots \\ d_1 a_1 \end{array} \right| + \left| \begin{array}{c} a_1 \\ a_2 \\ \vdots \\ d_2 a_2 \end{array} \right| + \dots + \left| \begin{array}{c} a_1 \\ a_2 \\ \vdots \\ d_m a_m \end{array} \right| = 0 + 0 + \dots + 0 = 0$$

$$11) \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ 0 & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} = a_{11}a_{22}\dots a_{nn}$$

$$12) \begin{vmatrix} 0 & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & a_{n-1,n} \\ a_{nn} & \vdots & \vdots & 0 \end{vmatrix} = (-1)^{\frac{n(n-1)}{2}} a_{1n}a_{2,n-1}\dots a_{n1}$$

Th1 $\det = 0 \Leftrightarrow$ jedobeme ca 13

$\det \neq 0 \Leftrightarrow$ jedobeme ca 143

$\det \neq 0 \Leftrightarrow r(M_{n \times n}) = n \quad \text{u} \quad \det \neq 0 \text{ ou } n\text{-rzed.}$

Keska A e matrinya $n \times n$ e 143 jedobce

$$\Rightarrow r(A) = n.$$

$\text{Iz } \frac{\text{matrinya}}{\text{matrinya}} \text{ ou } \frac{\text{rzed.}}{\text{rzed.}} \text{. } A \rightarrow E$

Upri mesu rzedobrasobazyng det norece da caresz
zvezk, da ce yuzozhnu no ruedo man da ke ce
rzedobraz.

$$A \rightarrow E$$

$$\det A \sim \det E = 1 \Rightarrow \det A \neq 0.$$

X. РАЗВИТИЕ НА ДЕТЕРМИНАНТА ПО РЕД
И ПО СТОЛБ, ФАЛШИВО РАЗВИТИЕ. ФОРМУЛИ НА
КРАМЕР. ДЕТЕРМИНАНТА НА ВАНДЕРМОНДА

1. Развиване на детерминанта по ред и по столб

Лема /

$$\left| \begin{array}{cccc|c} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1,n-1} & a_{1n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n,1} & a_{n,2} & \dots & a_{n,n-1} & a_{nn} \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ \end{array} \right| = a_{nn} \Delta_{nn}$$

$$\det A = \sum_{i_1 \dots i_n} (-1)^{[i_1 \dots i_n]} a_{1i_1} a_{2i_2} \dots a_{ni_n}$$

При $i_n < n \Rightarrow a_{ni_n} = 0$

$$\Rightarrow \det A = \sum_{i_1 \dots i_{n-1}} (-1)^{[i_1 \dots i_{n-1} n]} a_{1i_1} \dots a_{n-1, i_{n-1}} a_{nn} =$$

$$= a_{nn} \sum_{i_1 \dots i_{n-1}} (-1)^{[i_1 \dots i_{n-1} n]} a_{1i_1} \dots a_{n-1, i_{n-1}} = a_{nn} \Delta_{nn}$$

Def / С Δ_{ij} се означава детерминантата след премахване на i -т ред и j -т столб.

Def / Аддитивното свойство

Аддитивното свойство на елемента $a_{ij} = (-1)^{i+j} \Delta_{ij}$

Лема /

$$i \left| \begin{array}{cccc|c} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1m} \\ 0 & 0 & \dots & a_{ij} & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} & \end{array} \right| = A_{ij} a_{ij}$$

Δ

$$\det A = (-1)^{n-i} \cdot$$

$$\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{i1} & a_{i2} & \dots & a_{in} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} =$$

$$= (-1)^{n-i} (-1)^{n-j} \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{i1} & a_{i2} & \dots & a_{in} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} =$$

$$= (-1)^{n-i} (-1)^{n-j} a_{ij} \Delta_{ij} = (-1)^{i+j} a_{ij} \Delta_{ij} = A_{ij} \Delta_{ij}$$

Th

$$\Delta = \begin{vmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{i1} & \dots & a_{in} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}$$

$$= a_{11} A_{11} + a_{12} A_{12} + \dots + a_{in} A_{in}$$

$$\det \Delta = \begin{vmatrix} \dots & \dots & \dots \\ a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{i1} & \dots & a_{in} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} \dots & \dots & \dots \\ a_{11} & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{i1} & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & 0 & \dots & 0 \end{vmatrix} + \dots + \begin{vmatrix} \dots & \dots & \dots \\ 0 & a_{22} & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & a_{i2} & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & a_{n2} & \dots & 0 \end{vmatrix} + \dots + \begin{vmatrix} \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & a_{ii} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & a_{ii} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & a_{ii} \end{vmatrix} =$$

$$= a_{11} A_{11} + a_{12} A_{12} + \dots + a_{in} A_{in}$$

$$\Delta = \begin{vmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{i1} & \dots & a_{in} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{i1} & \dots & a_{in} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}^t = a_{11} A_{11} + a_{12} A_{12} + \dots + a_{in} A_{in}$$

no i crossed

2. Формулъс разбиране за темпорицитет

$$a_{i1}A_{j1} + a_{i2}A_{j2} + \dots + a_{in}A_{jn} = 0$$

за $i \neq j$

Моля е бъл едно j -то пред да се поднесе на i -т.

$$\left| \begin{array}{cccc|c} a_{11} & \dots & a_{1n} & & \\ \dots & \dots & \dots & a_{in} & \\ j \rightarrow & a_{i1} & \dots & a_{in} & \Rightarrow \text{лиза ли разбиране преда} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \Rightarrow \det = 0. \\ a_{1s} & \dots & a_{in} & & \\ \hline a_{n1} & \dots & a_{nn} & & \end{array} \right.$$

3. Формулъс за Крамер

$$\left| \begin{array}{cccc|c} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n & = b_1 \\ \hline a_{nn}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n & = b_n \end{array} \right.$$

лиза 1 разбиране \Leftrightarrow

$$\Delta = \det A \neq 0$$

$$n \quad x_1 = \frac{\Delta_1}{\Delta}, \quad x_2 = \frac{\Delta_2}{\Delta}, \dots, \quad x_n = \frac{\Delta_n}{\Delta},$$

ходимо Δ е дет на матрицата към квадрат,

а Δ_k е дет на матрицата до квадрат към
запечатен k -тия столб със стълба $\begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}$

$$\left| \begin{array}{cccc|c} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n & = b_1 \\ \hline a_{nn}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n & = b_n \end{array} \right| \cdot A_{1k}$$

$$\left| \begin{array}{cccc|c} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n & = b_1 \\ \hline a_{nn}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n & = b_n \end{array} \right| \cdot A_{nk}$$

Почета лиза $k < n$. за x_k употребяваме

тъкъде по A_{ik} , кадо i е номерът
на реда

Обобщение уравнений:

единство равенств

$$(a_{11} A_{1k} + \dots + a_{1n} A_{nk}) x_1 + \dots + (a_{ik} A_{1k} + \dots + a_{nk} A_{nk}) x_k + \dots +$$

$$+ (a_{1n} A_{1k} + \dots + a_{nn} A_{nk}) x_n = b_1 A_{1k} + b_2 A_{2k} + \dots + b_n A_{nk}$$

единство равенств по строкам

переборка

единство равенств по столбцам

$$\Leftrightarrow 0 + \dots + \Delta_{ik} x_k + \dots + 0 = \begin{vmatrix} a_{11} & \dots & b_1 & \dots & a_{1n} \\ \vdots & & \text{b}_k & & \vdots \\ a_{n1} & \dots & b_n & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} = \Delta_k$$

(2) из

$$\Rightarrow x_k = \frac{\Delta_k}{\Delta}, \Delta \neq 0$$

4. Деморганизация на Вандермонда

Def / Деморганизация or Вандермонд

$$W(x_1, \dots, x_n) = \begin{vmatrix} 1 & 1 & \dots & 1 \\ x_1 & x_2 & \dots & x_n \\ x_1^2 & x_2^2 & \dots & x_n^2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ x_1^{n-1} & x_2^{n-1} & \dots & x_n^{n-1} \end{vmatrix} = \prod_{1 \leq i < j \leq n} (x_i - x_j)$$

Затупяване последната строка, като
от i едини x_n попада $i-1$ ред, докато
имащият 80 едини ред, със която идва изходящ x_n
нади 1 ред.

$$\Rightarrow W(x_1, \dots, x_n) = \begin{vmatrix} 1 & 1 & \dots & 1 & 1 \\ x_1 - x_n & x_2 - x_n & \dots & x_{n-1} - x_n & 0 \\ x_1(x_2 - x_n) & x_2(x_2 - x_n) & \dots & x_{n-1}(x_{n-1} - x_n) & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ x_1^{n-3}(x_1 - x_n) & x_2^{n-3}(x_2 - x_n) & \dots & x_{n-1}^{n-3}(x_{n-1} - x_n) & 0 \\ x_1^{n-2}(x_1 - x_n) & x_2^{n-2}(x_2 - x_n) & \dots & x_{n-1}^{n-2}(x_{n-1} - x_n) & 0 \end{vmatrix}$$

$$= 1(-1)^{n+1} \begin{vmatrix} x_1 - x_n & x_2 - x_n & \dots & x_{n-1} - x_n \\ x_1(x_2 - x_n) & x_2(x_2 - x_n) & \dots & x_{n-1}(x_{n-1} - x_n) \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ x_1^{n-2}(x_1 - x_n) & x_2^{n-2}(x_2 - x_n) & \dots & x_{n-1}^{n-2}(x_{n-1} - x_n) \end{vmatrix}$$

Задаване, че i -ти столб е уникатен по величина
 $x_i - x_n$ за $i \in \{1, \dots, n-1\} \Rightarrow$ мястото съдържащо
 може да бъде
 изчислена като произведение от столбове

$$\Rightarrow W(x_1, \dots, x_n) = (-1)^{n+1} (x_1 - x_n) \overbrace{(x_2 - x_n) \dots (x_{n-1} - x_n)}^{n-1} W(x_1, \dots, x_{n-1}) =$$

$$= (-1)^{n+1+n-1} (x_1 - x_2) (x_2 - x_3) \dots (x_{n-1} - x_n) W(x_1, \dots, x_{n-1}) =$$

$$= \left(\prod_{i=1}^{n-1} (x_n - x_i) \right) W(x_1, \dots, x_{n-1})$$

Хипотеза: $W(x_1, \dots, x_n) = \prod_{1 \leq i < j \leq n} (x_i - x_j)$

Проверка: база: $n = 2$

$$\begin{vmatrix} 1 & 1 \\ x_1 & x_2 \end{vmatrix} = x_2 - x_1$$

Нека е OK за K . Доказване за $K+1$:

$$W(x_1, \dots, x_{K+1}) = \left(\prod_{i=1}^K (x_{K+1} - x_i) \right) W(x_1, \dots, x_K) = \prod_{1 \leq i < j \leq K+1} (x_i - x_j)$$

XI. ДЕЙСТВИЯ С МАТРИЦИ. ОСНОВНИ СВОЙСТВА НА ПРОИЗВЕДЕНИЕТО НА МАТРИЦИ

Def / Умножение на матрици

Нека $A = (a_{ij})_{n \times k}$, а $B = (b_{ij})_{k \times s}$. При произведение
на A и B разделящите матрици са $C = (c_{ij})_{n \times s}$, като
 $c_{ij} = a_{i1}b_{1j} + a_{i2}b_{2j} + \dots + a_{ik}b_{kj} = \sum_{t=1}^k a_{it}b_{tj}$

Умножението на матрици не е комутативно, т.е.
 $AB \neq BA$.

Нека $A = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$, $B = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$.

$$AB = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0.0+1.0 & 0.0+1.1 \\ 0.0+0.0 & 0.0+0.1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} = A$$

$$BA = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0.0+0.0 & 0.1+0.0 \\ 0.0+1.0 & 0.1+1.0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} = \bar{0}$$

Важно е произведението на 2 неуравни матрици
да е $\bar{0}$.

$$(\alpha A)B = \alpha(AB)$$

$$A(\alpha B) = \alpha(AB)$$

Ако $A_{n \times k}$, $T_{k \times k}$ и $B_{k \times n}$ са матрици

$$\Rightarrow (A+T)B = AB + TB$$

$$\begin{aligned}
 d_{ij} &= (a_{i1} + t_{i1})b_{1j} + (a_{i2} + t_{i2})b_{2j} + \dots + (a_{ik} + t_{ik})b_{kj} = \\
 &= (a_{i1}b_{1j} + a_{i2}b_{2j} + \dots + a_{ik}b_{kj}) + (t_{i1}b_{1j} + \dots + t_{ik}b_{kj}) = AB + TB
 \end{aligned}$$

Келесе $A_{n \times n}$, $B_{k \times s}$ және $C_{s \times t}$ да мәндерген. Төркөмде
 $(AB)C = A(BC)$

$$A \cdot B = D_{n \times s} \Rightarrow d_{ij} = a_{i1}b_{1j} + \dots + a_{is}b_{sj} = \sum_{u_1=1}^k a_{iu_1}b_{uj}$$

$$(AB)C = DC = T_{n \times t} \Rightarrow t_{ij} = d_{i1}c_{1j} + \dots + d_{is}c_{sj} = \sum_{u_2=1}^s d_{iu_2}c_{uj} =$$

$$= \sum_{u_2=1}^s \left(\sum_{u_1=1}^k a_{iu_1}b_{uj} \right) c_{uj} = \sum_{u_2=1}^s \sum_{u_1=1}^k a_{iu_1}b_{uj} c_{uj}$$

$$B \cdot C = L_{k \times t} \Rightarrow l_{ij} = b_{i1}c_{1j} + \dots + b_{is}c_{sj} = \sum_{u_3=1}^s b_{iu_3}c_{uj}$$

$$A(BC) = AL = M_{n \times t} \Rightarrow m_{ij} = a_{i1}l_{1j} + \dots + a_{is}l_{sj} =$$

$$= \sum_{u_1=1}^k \left(a_{iu_1}l_{uj} \right) = \sum_{u_1=1}^k a_{iu_1} \left(\sum_{u_3=1}^s b_{iu_3}c_{uj} \right) =$$

$$= \sum_{u_1=1}^k \sum_{u_3=1}^s a_{iu_1}b_{iu_3}c_{uj} = \sum_{\substack{u_1=1 \dots k \\ u_3=1 \dots s}} a_{iu_1}b_{iu_3}c_{uj} =$$

$$= \sum_{u_1=1}^s \sum_{u_3=1}^k a_{iu_1}b_{iu_3}c_{uj} \Rightarrow (AB)C = A(BC)$$

4. Моттесе да пәннен барлық скоболар $b((A_1 \cdot A_2) A_3) \dots) A_n$

Def / A^k

$$A^k = A \cdot A^{k-1} = A^2 \cdot A^{k-1} = \dots$$

$$A^k \cdot A^m = A^{k+m} \quad \text{но} \quad (AB)^k \neq A^k B^k$$

$$(A^k)^s = A^{ks}$$

$$AE = A$$

$$EA = A$$

$$(AB)^t = B^t A^t$$

Here $C = AB$, $C^t = \underbrace{B^t}_{A_{m \times k}} \underbrace{A^t}_{B_{k \times n}} = D$, $B^t = L$, $A^t = M$

$$c_{ij} = a_{i1} b_{1j} + \dots + a_{ik} b_{kj}$$

$\downarrow t$

$$d_{ij} = b_{ij} a_{i1} + \dots + b_{ik} a_{ik} = \\ = b_{j1} m_{i1} + \dots + b_{jk} m_{ik}$$

$$\Rightarrow (AB)^t = B^t A^t$$

XII. ПРОИЗВЕДЕНИЕ НА ДЕТЕРМИНАНТА.
ОБРАТИМА МАТРИЦА И НАМИРАНЕ НА
ОБРАТНА МАТРИЦА

1. ПРОИЗВЕДЕНИЕ НА ДЕТЕРМИНАНТА

Лема

$$\det A_{(k \times k) \times (k \times k)} = \begin{vmatrix} C_{kk} & * \\ 0 & D_{(k \times k) \times (k \times k)} \end{vmatrix} = \det C \cdot \det D$$

Доказателство: Изграждане по k .

База: $k = 1$

$$\begin{vmatrix} c_{11} & * \\ 0 & d_{11} \dots d_{15} \\ \vdots & \ddots \\ 0 & d_{11} \dots d_{15} \end{vmatrix} = c_{11} (-1)^{1+1} \Delta_{11} = c_{11} \det D = -\det C \cdot \det D$$

Лема е възможна за матрица с размерност $k \times k$.

Проверяване за k :

$$\begin{vmatrix} c_{11} \dots c_{1k} & * \\ \vdots & \vdots \\ c_{k1} \dots c_{kk} & * \\ 0 \dots 0 & d_{11} \dots d_{15} \\ \vdots & \vdots \\ 0 \dots 0 & d_{11} \dots d_{15} \end{vmatrix} = (Проверяване по 1 (стълб))$$

$$= c_{11} (-1)^{1+1} \tilde{\Delta}_{11} + c_{21} (-1)^{2+1} \tilde{\Delta}_{21} + \dots + c_{k1} (-1)^{k+1} \tilde{\Delta}_{k1} =$$

$$= c_{11} (-1)^2 \Delta_{11}^{(c)} \det D + c_{21} (-1)^3 \Delta_{21}^{(c)} \det D + \dots + c_{k1} (-1)^{k+1} \Delta_{k1}^{(c)} \det D =$$

$$= \det D (c_{11} (-1)^2 \Delta_{11}^{(c)} + \dots + c_{k1} (-1)^{k+1} \Delta_{k1}^{(c)}) \det D = \det (C \cdot \det D)$$

Th $\det(AB) = \det A \cdot \det B$

$$\det D = \begin{vmatrix} A_{n \times n} & 0 \\ -E_{n \times n} & B_{n \times n} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} a_{11} a_{12} \dots a_{1n} & & & \\ a_{21} a_{22} \dots a_{2n} & \ddots & & \\ \vdots & \vdots & \ddots & \\ a_{n1} a_{n2} \dots a_{nn} & & & 0 \end{vmatrix}$$

$$= \begin{vmatrix} -1 & 0 & \dots & 0 & b_{11} & b_{12} & \dots & b_{1n} & 1 = a_{11} \\ 0 & -1 & \dots & 0 & b_{21} & b_{22} & \dots & b_{2n} & 1 = a_{12} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots = a_{1n} \\ 0 & 0 & \dots & -1 & b_{n1} & b_{n2} & \dots & b_{nn} & \vdots = a_{nn} \end{vmatrix}$$

Музыкальное наследие народов (ауд.)

н+2 с a_{12} и т.н. до н+n юд с a_{nn} , след което приведение тези юдове към нула. Det не се прави, но 1 юд на северозападната диагонал се застъпва.

$$\begin{array}{cccccc}
 0 & 0 & \dots & 0 & a_1 b_{11} + a_{12} b_{21} + \dots + a_{1n} b_{n1} & a_1 b_{12} + a_{12} b_{22} + \dots + a_{1n} b_{n2} & \dots & a_1 b_{1r} + \dots + a_{1n} b_{nr} \\
 a_2 & a_{22} & \dots & a_{2n} & 0 & 0 & \dots & 0 \\
 \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\
 a_m & a_{m2} & \dots & a_{mn} & 0 & 0 & \dots & 0
 \end{array}$$

За да нумераме 2-ри умоползвател от №1 до №n от ред
 $c_{21}, c_{22}, \dots, c_{2n}$
нуждаеш, след която съдържат всички редове с 2.

Въвежде: За да започнем i път от итерационната подмножица \mathcal{U} инициално от $n+1$ до n път съответно с $a_{i1}, a_{i2}, \dots, a_{in}$, след което събиране i път с \mathcal{U} инициално.

Caed Teju Seicobus det se ce zpomez. Mozyrbene!

$$\begin{array}{ccccccccc}
 0 & a_{11}b_{11} + a_{12}b_{12} + \dots + a_{1n}b_{1n} & a_{11}b_{12} + a_{12}b_{12} + \dots + a_{1n}b_{12} & \dots & a_{11}b_{11} + \dots + a_{1n}b_{1n} \\
 & a_{21}b_{21} + a_{22}b_{22} + \dots + a_{2n}b_{2n} & a_{21}b_{22} + a_{22}b_{22} + \dots + a_{2n}b_{22} & \dots & a_{21}b_{21} + \dots + a_{2n}b_{2n} \\
 & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots
 \end{array}$$

3a) съвкупността подматрица наричаме матрицата
 $C = AB$. Напада \Rightarrow

$$\det D = \begin{vmatrix} A & 0 \\ -E & B \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} 0 & AB \\ -E & B \end{vmatrix} = (-1)^n \begin{vmatrix} -E & B \\ 0 & AB \end{vmatrix} =$$

$$= (-1)^n \det(-E) \det(AB) = (-1)^n (-1)^n \det(AB) = \det(AB).$$

No $\det D = \begin{vmatrix} A & 0 \\ -E & B \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} 0 & A \\ B & -E \end{vmatrix} = (-1)^n \begin{vmatrix} 0 & A \\ B & -E \end{vmatrix} 2^n =$

$$= (-1)^n (-1)^n \begin{vmatrix} B & -E \\ 0 & A \end{vmatrix} = \det A \cdot \det B$$

$$\Rightarrow \det(AB) = \det A \cdot \det B$$

2. Обратна матрица и тънките за обратна матрица

Def/Обратна матрица (хвадка)

Матрицата $A_{n \times n}$ е обратна, ако $\exists B_{n \times n}$:

$$AB = BA = E$$

Def/Несъбдена матрица

Матрица с ненулевъд \det .

- свойства

1) E е обратна $E, E = E$

2) A е обратна $\Rightarrow \exists 1! B: AB = E = BE$

Допускаме, че $\exists B_1 \text{ и } B_2: B_1 A = A B_1 = E \text{ и } B_2 A = A B_2 = E$

$$B_1 = B_1 E = B_1 (A B_2) = (B_1 A) B_2 = E B_2 = B_2$$

$$\Rightarrow \exists 1! B: B = A^{-1} \text{ и } A B = B A = E$$

3) A^{-1} e обраница $(A^{-1})^{-1} = A$; $AA^{-1} = A^{-1}A = E$

4) A, B - обраници

$\Rightarrow AB$ е обраница $\Rightarrow (AB)^{-1} = A^{-1}B^{-1}$

$$AB \cdot B^{-1} = A$$

$$AB \cdot B^{-1} \cdot A^{-1} = A \cdot EA^{-1} = E$$

$$B^{-1}A^{-1} \cdot AB = E$$

Th] Нека $A \in M_{n \times n}(F)$. A е обраница $\Leftrightarrow \det A \neq 0$

$$\text{и } A^{-1} = \frac{1}{\det A} \begin{pmatrix} A_{11} & A_{21} & \dots & A_{n1} \\ A_{12} & A_{22} & \dots & A_{n2} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ A_{1n} & A_{2n} & \dots & A_{nn} \end{pmatrix} \quad \text{адж. на 1 ред}$$

Доказателство: адж. на 1 ред

$$\begin{aligned} A \text{ - обраница} &\Rightarrow AA^{-1} = E \Rightarrow \det(AA^{-1}) = \det(A)\det(A^{-1}) = 1 \\ \det A \neq 0 &\Rightarrow \det A^{-1} = \frac{1}{\det A} \cdot \text{Нека } A^{-1} = \frac{1}{\det A} \cdot B \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \frac{1}{\det A} \cdot A \cdot B &= \frac{1}{\det A} \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} A_{11} & A_{21} & \dots & A_{n1} \\ A_{12} & A_{22} & \dots & A_{n2} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ A_{1n} & A_{2n} & \dots & A_{nn} \end{pmatrix} = \\ &= \frac{1}{\det A} \left(\begin{array}{cccc} \sum_{i=1}^n a_{1i} A_{1i} & \sum_{i=1}^n a_{2i} A_{2i} & \dots & \sum_{i=1}^n a_{ni} A_{ni} \\ \sum_{i=1}^n a_{2i} A_{1i} & \sum_{i=1}^n a_{3i} A_{2i} & \dots & \sum_{i=1}^n a_{ni} A_{2i} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \sum_{i=1}^n a_{ni} A_{1i} & \sum_{i=1}^n a_{ni} A_{2i} & \dots & \sum_{i=1}^n a_{ni} A_{ni} \end{array} \right) = \\ &= \frac{1}{\det A} \begin{pmatrix} \det A & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \det A & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & \det A \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 \end{pmatrix} = E \end{aligned}$$

Обрати на тво речник, какво значи \det за дадените

$$\begin{aligned}
 & \underbrace{A^{-1}C}_{\frac{1}{\det A} \cdot B \cdot A} = \frac{1}{\det A} \begin{pmatrix} A_{11} & A_{21} & \dots & A_{n1} \\ A_{12} & A_{22} & \dots & A_{n2} \\ \vdots & & & \vdots \\ A_{1n} & A_{2n} & \dots & A_{nn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_{11} & a_{21} & \dots & a_{n1} \\ a_{12} & a_{22} & \dots & a_{n2} \\ \vdots & & & \vdots \\ a_{1n} & a_{2n} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix} = \\
 & = \frac{1}{\det A} \begin{pmatrix} \sum_{i=1}^n a_{1i} A_{1i} & \sum_{i=1}^n a_{1i} A_{2i} & \dots & \sum_{i=1}^n a_{1i} A_{ni} \\ \sum_{i=1}^n a_{2i} A_{1i} & \sum_{i=1}^n a_{2i} A_{2i} & \dots & \sum_{i=1}^n a_{2i} A_{ni} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \sum_{i=1}^n a_{ni} A_{1i} & \sum_{i=1}^n a_{ni} A_{2i} & \dots & \sum_{i=1}^n a_{ni} A_{ni} \end{pmatrix} = \\
 & = \frac{1}{\det A} \begin{pmatrix} \det A & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \det A & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & \det A \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 \end{pmatrix} = E
 \end{aligned}$$

No Quarren - разбива се по i -ти столбец

Th] Всеко елементарно преобразование на редовете на матрица може да се реализира чрез генераторни симулби на подходяща матрица на преобразование.

- Генератор на ред на симулби

$$\begin{aligned}
 M &= \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & \dots & \lambda & 0 \\ 0 & 0 & \dots & 1 \end{pmatrix} - k \quad M \text{ е единична матрица,} \\
 \text{let } M = \lambda & \quad \text{като всеки 1 има } \lambda \text{ за крк.} \\
 & \Rightarrow k-\text{ти ред е генератор на } \lambda.
 \end{aligned}$$

- Генератор на k -ти и i -ти ред

$$M = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & 1 & \dots & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & \dots & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & & \vdots & & \vdots & & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & 0 & \dots & 1 & \dots & 0 \end{pmatrix} \begin{matrix} i \\ k \end{matrix}$$

- Численение на k -ти ред по λ на пропадане и $(k-1)$ -ти ред

$$M = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & \lambda & 0 \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 1 \end{pmatrix} \xrightarrow{i} \begin{matrix} \\ \\ \\ k \end{matrix}$$

$$\det = 1$$

Ако A е хесодетна матрица, тога може да се зголеми до E само с елементарни преобразования по редове. Ако изчупим преобразования в същия ред се пропадат като E , тогава ще се получи обратната на изходната матрица A .

А - подобна \Rightarrow след. пропр. по редове:

$$A \rightarrow E \text{ или } B_t \left(\dots \left(B_2 \left(B_1 A \right) \right) \right) = E$$

матрица \leftrightarrow
1 преобра.

$$\underbrace{\left(B_t \dots B_2 B_1 \right)}_B A = E$$

$$BA = E \quad | \cdot A^{-1}$$

$$BAA^{-1} = EA^{-1}$$

$$\Rightarrow B = A^{-1}$$

$$BE = B = B_t \left(\dots \left(B_2 \left(B_1 E \right) \right) \right) = A^{-1}$$

Метод:

$$(A | E) \xrightarrow{\text{един. спрощ.}} (E | A^{-1})$$

Метод 2-и: $AX = B$, метод

$$(A | B) \rightarrow (E | X)$$

$$A^{-1}AX = A^{-1}B$$

$$EX = A^{-1}B$$

$$X = A^{-1}B$$

$$XA = B$$

$$XAA^{-1} = BA^{-1}$$

$$X = BA^{-1}$$

$$(A^t | B^t) \rightarrow (E | X^t)$$

-1-

XIII - ДЕЛИМОСТ ПРИ ЧЕЛУЩ ЧИСЛА, НОД, ПРОСТИ ЧИСЛА И ОСНОВНА ТЕОРЕМА НА АРИТОМЕТИКАТА. ФУНКЦИИ НА ОИЛЕР

1. Делимост при челущ числа

~~Def~~ ~~Def~~ / a дел. b

a/b , ако $\exists c \in \mathbb{Z} : b=ac$

свойства:

1) a/a

2) a/a за $\forall a \in \mathbb{Z}, a \neq 0$

3) $a/b \wedge b/c \Rightarrow a/c$

4) $a/b \wedge b/a \Rightarrow b=\pm a$

5) $a/b \Rightarrow a/nb$ за $\forall n \in \mathbb{Z}$

6) $a/b_1 \wedge a/b_2 \Rightarrow a/\left(n_1 b_1 + n_2 b_2\right)$ за $\forall n_1, n_2 \in \mathbb{Z}$

7) $a/b \Rightarrow \pm a/\pm b$

8) $a/b \Leftrightarrow sa/sb$ за $\forall s \in \mathbb{Z}$

9) $a/b \Rightarrow |a| \leq |b|$

2. Теорема за деление с остатък и делимост

Кога $a, b \in \mathbb{Z}, a \neq 0$

Този $\exists q, r \in \mathbb{Z} : b = aq + r$, където $0 \leq r < |a|$

Доказателство:

4) Кога $M = \{b - at \mid t \in \mathbb{Z}\}$

Кога r е минималното неотрицателно число в M .

Ако $r \geq |a| \Rightarrow r - |a| \geq 0$

Но $r - |a| = b - aq \pm a \Rightarrow r - |a| \in M$

т.е. с това, че r е минимално.

$\Rightarrow 0 \leq r < |a|$

$b = aq + r$

1.) Нека $aq_1 + r_1 = aq_2 + r_2 = b$; $|q_1, q_2| < |a|$

$$b = aq_1 + r_1$$

$$b = aq_2 + r_2$$

$$a(q_1 - q_2) = r_2 - r_1$$

Нека $t = q_1 - q_2$

$$-|a|/|q_1 - q_2|, \text{ но } |q_1 - q_2| \leq |a|$$

$$\Rightarrow q_1 - q_2 = 0$$

$$\Rightarrow q_1 = q_2 \text{ и } r_1 = r_2$$

2.) (Недоказано) на резултата в брояща система)

Нека $a \in \mathbb{N}, q \in \mathbb{N}, q \geq 1$

$$\Rightarrow \exists n \in \mathbb{N} : a = a_n q^n + a_{n-1} q^{n-1} + \dots + a_1 q + a_0$$

$$\text{и } 0 \leq a_i < q$$

Записване $a = \overline{a_n a_{n-1} \dots a_0}_{(q)}$

Доказателство,

Чудукчина по a . База: $a = 1, n = 0, a_0 = 1$

Нека е OД за всичко число по-голямо от a .

Доказване за a :

$$a = tq + r, r \leq tq, t < a$$

$$t \leq a - r$$

Онч чудукчина предположение \Rightarrow

$$t = a_3 q^3 + \dots + a_1 q + a_0, 0 \leq a_i < q$$

$$\Rightarrow a = a_3 q^3 + \dots + a_1 q^2 + a_0 q + r$$

А от тук за арифм. $\Rightarrow r \in \text{доказателство}$

3. НОД

Def/ НОД

$a, b \in \mathbb{Z}; d = \text{НОД}(a, b)$ или $\text{если } d = (a, b), \text{ то}$

$$1) d | a \text{ и } d | b$$

2) d е нај-голямото число със свойството
да дели a и b . $\Rightarrow d | a \text{ и } d | b \Rightarrow d | d$.

Ако $a, b \in \mathbb{Z}$ и ние идома си max $\neq 0$
 $\Rightarrow \exists \text{ HOD}(a, b)$ и $\exists u, v \in \mathbb{Z}$:
 $d = ua + vb$ (тъждество на Евклид)

Доказателство:

Нека $M = \{x_0a + y_0b \mid x_0, y_0 \in \mathbb{Z}\}$

Нека d е ищеманното положително число от M ,

$$d = x_0a + y_0b$$

$$t = xa + yb \in M$$

Но $t = gd + r$, $0 \leq r < d$ защото t е ариф.

$$\Rightarrow xa + yb = g(x_0a + y_0b) + r$$

$$r = (x - gx_0)a + (y - gy_0)b \Rightarrow r \in M$$

Но $0 \leq r < d$, d е min

$$\Rightarrow r = 0 \Rightarrow d \mid t$$
 защото t е min

Нека $a, b \in \mathbb{N}$ ($\exists x_0, y_0 \in \mathbb{Z}$) $\Rightarrow d \mid a$ и $d \mid b$

Ако $d \mid a = d \mid b \Rightarrow d \mid (x_0a + y_0b)$, т.е. $d \mid d$

$\Rightarrow d$ е само оня делител, който дели t и b

$$\Rightarrow d = \text{HOD}(a, b)$$

Алгоритъм на Евклид

Нека $a = bq_1 + r_1$, $0 \leq r_1 < b$ и нека $d = \text{HOD}(a, b)$

Тогава $d = (b, r_1)$

Нека $t = (b, r_1)$ и $d = (a, b)$

$$\Rightarrow d \mid a = bq_1 \text{ и } d \mid b$$

$$d \mid q_1 \text{ и } d \mid b \Rightarrow d \mid t \quad \left. \begin{array}{l} \\ \end{array} \right\} \Rightarrow t = d$$

$$t \mid b \text{ и } t \mid r_1 \Rightarrow t \mid a \Rightarrow t \mid d$$

Алгор. / 1) $a = bq_1 + r_1$, $0 \leq r_1 < b$

Ако $r_1 = 0 \Rightarrow \text{HOD}(a, b) = b = (b, 0)$

Но $r_1 \neq 0 \Rightarrow b = q_2q_1 + r_2$, $0 \leq r_2 < q_1$

2) $b = q_2q_1 + r_2$, $0 \leq r_2 < q_1$

$$\text{Bro } \tau_2 = 0 \Rightarrow (a, b) = \tau_1 = (4, 0)$$

:

$$\text{KHD } \tau_k = \tau_{k+1} q_{k+2} + \tau_{k+2}$$

$$\tau_{k+1} = \tau_{k+2} q_{k+3} + \underline{\tau_{k+3}}$$

$$\Rightarrow \text{KHD } (a, b) = (b, \tau_1) = (4, \tau_2) = \dots = \underline{\tau_{k+2}}$$

последовательность
остатков

Коэф. от KHD, в. б. /

$$\tau_k = u_k a + v_k b, \quad \tau_4 = 1 \cdot a - 4 \cdot b$$

$$\left| \begin{array}{l} \tau_k = u_k a + v_k b \\ \tau_{k+1} = u_{k+1} a + v_{k+1} b \end{array} \right.$$

$$\begin{aligned} \Rightarrow \tau_{k+2} &= \tau_k - \tau_{k+1} q_{k+2} = u_k a + v_k b - (u_{k+1} a + v_{k+1} b) = \\ &= (u_k - u_{k+1} q_{k+2}) a + (v_k - v_{k+1} q_{k+2}) b = u_{k+2} a + v_{k+2} b \end{aligned}$$

4. Взаимопросты числа. Простые числа

Def/ Взаимопросты числа

Bro $(a, b) = 1 \Leftrightarrow$ наименьшее, что делит a и b са взаимо просты.

$$\text{Bro } a/bc \text{ и } (a, b) = 1 \Rightarrow a/c$$

$$\text{Bro Нмнч. на б. } \Rightarrow 1 = u a + v b \mid c$$

$$\Rightarrow c = u a c + v b c$$

$$a \mid u a c \text{ и } a \mid v b c \text{ - н.ч. } \Rightarrow a/c \quad *$$

$$\text{Bro } a/c \text{ и } b/c \text{ и } (a, b) = 1 \Rightarrow a b / c$$

$$a/c \Rightarrow c = aq; \quad b/c \Rightarrow b = bq. \quad \text{Чтобы}$$

$$\text{Bro } b/q \quad ((a, b) = 1 \text{ и } a \Rightarrow) \quad q = bs$$

$$\Rightarrow c = abs \Rightarrow ab/c$$

*

Def 1) простое число

пр $\neq 1$ е простое число ако

$p \neq 1$ и се дели само на 1 и на p .

- следене на простое число

1) $n > 1$ се дели на простое число

нека да има делител p $\neq 1$ и n .

2) Има ∞ много просте числа

допускане, че са искажи прости: p_1, p_2, \dots, p_s

Но трябва числото $a = 1 + p_1 p_2 \dots p_s$ ко се дели на некојо едно от числата $p_1, p_2, \dots, p_s \Rightarrow a$ е прости \exists

3) Morat да се определат прости броеви на Ератостен

$\times \text{ (2)} \times \text{ (3)} \times \text{ (5)} \times \text{ (7)} \times \text{ (11)} \times \text{ (13)} \times \text{ (17)} \times \text{ (19)} \times \text{ (23)} \times \text{ (29)} \times \text{ (31)}$

Ние провериха дали твърдът прости е

достатъчно да проверим броя се дели на всички

от $1 \dots \sqrt{n}$.

4) p - прости, $n \in \mathbb{N}$

$$(p, n) = \begin{cases} 1, & p \nmid n \\ p, & p \mid n \end{cases}$$

5. Основна теорема за арифметиката

$n \in \mathbb{N}, n > 1$. Тогава $n = p_1 p_2 \dots p_m$, p_i - прости
и представянето е единствено с монотонност до реда
на избраничните

Доказателство:

$\boxed{1}$ Частично по n . За $n=2$ е изпълнено.

Като е вярно за k то е $\leq n$.

Разглеждаме n .

1) а. n - прости \Rightarrow OK

2) а. n - общ делител $\Rightarrow n = ab$, където $a, b < n$ и $a, b \geq 1$

Но от изпълн. на 1) $\Rightarrow a = p_1 \dots p_r$ и $b = q_1 \dots q_t$

$$\Rightarrow n = ab = p_1 \dots p_r q_1 \dots q_t$$

Кека $p_1 \dots p_s = n = q_1 \dots q_r$, $p_i \neq q_j$ ю просон

$p_1 / p_1 \dots p_s$, т.е. $p_1 / n \Rightarrow p_1 / q_1 \dots q_r$

$\text{НО}(p_1, q_i) = 1 \Rightarrow \exists j : (p_1, q_i) \neq 1$, т.е. $p_1 = q_j$

Преобразование $q_j = q_1$

$p_1 \dots p_s = q_1 \dots q_r = p_1 \dots q_r$

$\Rightarrow p_2 \dots p_s = q_2 \dots q_r$

Мы подразумеваем, что $q_1 \dots q_r$ не сократим, т.е. $s = r$ ($p_1 = q_2, \dots, p_s = q_s$ - единица пропущено)

Def / характеристика будущего

$n = p_1^{k_1} p_2^{k_2} \dots p_r^{k_r}$, $p_i \neq p_j$, $i \neq j$, $1 \leq k_i$

~~Установка~~ $a = p_1^{k_1} \dots p_r^{k_r}$ и $b = p_1^{s_1} \dots p_r^{s_r}$

$\Rightarrow (a, b) = p_1^{m_1} \dots p_r^{m_r}$, $m_i = \min \{k_i, s_i\}$

6. Функция на Окнер

$\varphi(n) = |\{k \mid k \in \mathbb{N}, k < n, (k, n) = 1\}|$

Кека φ ю просон число. Тозада

1) $\varphi(p) = p - 1$

2) $\varphi(p^n) = p^n - p^{n-1}$

\Rightarrow Известие $p, 2p, 3p, \dots, p^{n-1}, p^n$ ю $\varphi(p^n)$

Кека $(a, b) = 1$, Тозада $\varphi(ab) = \varphi(a)\varphi(b)$

Доказательство:

Записване числа $1, 2, \dots, ab$ ю матрица:

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & \cdots & a \\ a+1 & a+2 & \cdots & 2a \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ (b-1)a+1 & (b-1)a+2 & \cdots & ba \end{pmatrix}$$

$\varphi(a)$ число са ~~базисното~~ прости с a . (в негови ред)

Ако неговото число в същото е ~~базисното~~ прости с a ,
то \forall от числата в същото също са ~~базисното~~ прости с a .

$$\begin{pmatrix} r \\ ar \\ 2ar \\ \vdots \\ (b-1)r \end{pmatrix}$$

Базисното време означава при деление на b в същото:

$$\begin{pmatrix} bq_1+r_1 \\ bq_2+r_2 \\ \vdots \\ bq_b+r_b \end{pmatrix} \quad 0 \leq r_i < b$$

Множество при $i \neq j$ наричане

$$r_i - r_j = (a(i-1) - bq_i) - (a(j-1) - bq_j)$$

Ако $\exists i, j : i \neq j$ и $r_i = r_j$

$$\Rightarrow a(i-j) = b(q_i - q_j)$$

$$\Rightarrow a \mid b(q_i - q_j)$$

$$b \mid a(i-j)$$

Но $(a, b) = 1 \Rightarrow b \mid i-j$, Но $i-j < b$, затова то идем
да са $i-j = 0$

$$\Rightarrow i-j=0 \Rightarrow i=j$$

$\Rightarrow \forall$ остатъци при деление на b в негови ред са

последовательн.

$$\{ \tau_1, \dots, \tau_6 \} = \{ 0, 1, \dots, 6-1 \}$$

\Rightarrow Всіх відкині символів має місце prob) таєм, якщо за
важливість пробілів є 0

\Rightarrow Оськільки єдиною має значення, важливість пробілів є ab
 $\Sigma \varphi(a) \cdot \varphi(b) = \varphi(ab)$

$$\varphi(n) = n \left(1 - \frac{1}{p_1}\right) \left(1 - \frac{1}{p_2}\right) \dots \left(1 - \frac{1}{p_s}\right), \text{ але } n = p_1^{k_1} \dots p_s^{k_s}$$

Зокрема дедукція:

$$n = p_1^{k_1} p_2^{k_2} \dots p_s^{k_s}, p_i \neq p_j \text{ та } (i \neq j)$$

$$\begin{aligned} \varphi(n) &= \varphi(p_1^{k_1}) \varphi(p_2^{k_2}) \dots \varphi(p_s^{k_s}) = \\ &= (p_1^{k_1} - p_1^{k_1-1})(p_2^{k_2} - p_2^{k_2-1}) \dots (p_s^{k_s} - p_s^{k_s-1}) = \\ &= p_1^{k_1-1} p_2^{k_2-1} \dots p_s^{k_s-1} (p_1-1)(p_2-1) \dots (p_s-1) = \\ &= p_1^{k_1} p_2^{k_2} \dots p_s^{k_s} \left(1 - \frac{1}{p_1}\right) \left(1 - \frac{1}{p_2}\right) \dots \left(1 - \frac{1}{p_s}\right) = n \left(1 - \frac{1}{p_1}\right) \dots \left(1 - \frac{1}{p_s}\right) \end{aligned}$$

XIV. СРАВНЕНИЯ ПРИ ЧЕЛЕНЕ ЧИСЛА. ОСТАТОЧНЫЙ ПОДСУМКА
MODUL n. ПРОСТЕНОВ ОТ КЛАССОВЕТО ОСТАТОЧНЫ
 \mathbb{Z}_n

1. Сравнения при делении числа

Def 1 $a \equiv b \pmod n \Leftrightarrow n | a - b$

classical

1) $a \equiv a \pmod n$

2) $a \equiv b \pmod n \Rightarrow b \equiv a \pmod n$

3) $a \equiv b \pmod n \quad n | b - a \equiv 0 \pmod n \Rightarrow a \equiv b \pmod n$

4) $a_1 \equiv b_1 \pmod n$

$a_2 \equiv b_2 \pmod n \quad \Rightarrow a_1 + a_2 \equiv b_1 + b_2 \pmod n$

5) also $a m \equiv b m \pmod n \quad a m \equiv b m \pmod n$

$n | (m, n) = 1 \Rightarrow a \equiv b \pmod n$

2. Остаток по модулю n

Множеството на деление числа \mathbb{Z} се разделя на
 конгруенции се класове от сравнили поделници
 числа по модул n - елементите на подмножество \mathbb{Z}_n

$$\bar{0} = \{kn \mid k \in \mathbb{Z}\}$$

$$\bar{1} = \{1+kn \mid k \in \mathbb{Z}\}$$

$$\bar{2} = \{2+kn \mid k \in \mathbb{Z}\}$$

...

$$\bar{n-1} = \{n-1+kn \mid k \in \mathbb{Z}\}$$

$$\mathbb{Z} = \bar{0} \cup \bar{1} \cup \bar{2} \cup \dots \cup \bar{n-1}$$

3. Правим със същите наследни свойства \mathbb{Z}_n

$$\bar{k} = \{k+ns \mid s \in \mathbb{Z}\}$$

$$\mathbb{Z}_n = \{\bar{0}, \bar{1}, \dots, \bar{n-1}\} - \text{класове}$$

$$\bar{a} + \bar{b} = \bar{a+b}$$

$$\bar{a} \bar{b} = \bar{ab}$$

$\bar{0} \neq \bar{a} \in \mathbb{Z}_n$: Търска

1) \bar{a} е обратен $\Leftrightarrow (\bar{a}, n) = 1$

2) \bar{a} е делител на $\bar{0} \Leftrightarrow (\bar{a}, n) > 1$

доказателство:

1) $d = 1 = au + nv$ (отт. монд. на Евклид)

$$au \equiv 1 \pmod{n}$$

$$au \equiv 1 \pmod{n}$$

$$\bar{u}\bar{a} = \bar{a}\bar{u} = \bar{1} \Rightarrow \bar{u} = \bar{a}^{-1}$$

2) $d > 1 \quad a = ad, \quad n = md, \quad 0 < m < n,$

$$\bar{m} \neq \bar{0}, \quad \bar{a}\bar{m} = \bar{a}\bar{d} \cdot \bar{m} = \bar{a}\bar{d}\bar{m} = \bar{a}\bar{m}$$

Пример:

В \mathbb{Z}_{12} : обратни са $\bar{1}, \bar{5}, \bar{7}, \bar{11}$
Кратни са $\bar{2}, \bar{3}, \bar{4}, \bar{6}, \bar{8}, \bar{9}, \bar{10}$

Q.1) Еднакви ли са обратните елементи в \mathbb{Z}_n в \mathbb{M}_n ?

\mathbb{Z}_p е поле (p - просто)

поле е комуат. пространство с $\bar{1}$, в което \neq ненулев елемент е обратен
 $\Rightarrow \mathbb{Z}_n$ е поле, когато n числа $< n$ са взаимно прости с $n \Rightarrow n$ тръбва да е просто