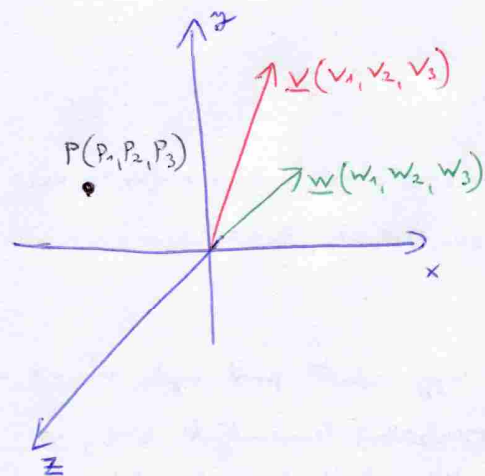


1. TÉTEL



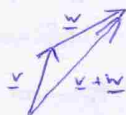
Térbeli koordinátageometriában egy pont jellemző a 3 koordinátájával: $P(P_1, P_2, P_3)$

A ponthoz hármaszt irányított szekvensz = vektor, pl.:

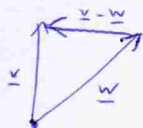
$$\underline{v}(v_1, v_2, v_3), \underline{w}(w_1, w_2, w_3)$$

Műveletek:

összeadás: $\underline{v} + \underline{w} (v_1 + w_1, v_2 + w_2, v_3 + w_3)$



különbség: $\underline{v} - \underline{w} (v_1 - w_1, v_2 - w_2, v_3 - w_3)$



skalárral való szorzás:

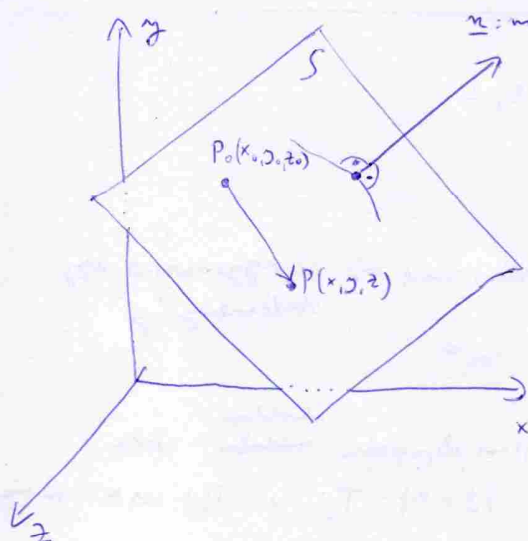
$\lambda \underline{v} (\lambda v_1, \lambda v_2, \lambda v_3)$

skalárszorzat:

$$\underline{v} \cdot \underline{w} = |\underline{v}| \cdot |\underline{w}| \cdot \cos[\angle(\underline{v}, \underline{w})]$$

$$\underline{v} \cdot \underline{w} = v_1 w_1 + v_2 w_2 + v_3 w_3$$

Sík egyenlete:



$P_0(x_0, y_0, z_0)$
 $\underline{n}(n_1, n_2, n_3)$ } síkhoz meghatározható vektorok

Mitől függ, hogy P rajta van-e a síken?

$$P \in S \Leftrightarrow \overrightarrow{P_0P} \perp \underline{n} \Leftrightarrow \overrightarrow{P_0P} \cdot \underline{n} = 0 \Leftrightarrow (P - P_0) \cdot \underline{n} = 0 \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow (x - x_0, y - y_0, z - z_0) \cdot (n_1, n_2, n_3) = 0 \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow (x - x_0)n_1 + (y - y_0)n_2 + (z - z_0)n_3 = 0 \Leftrightarrow$$

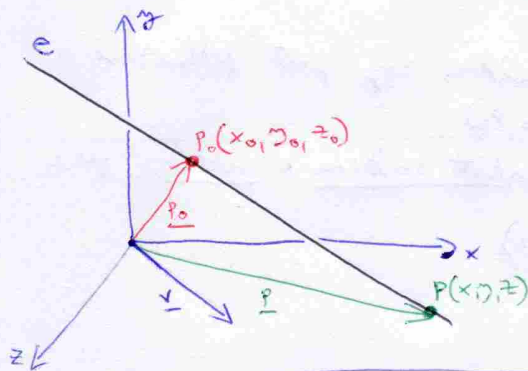
$$\Leftrightarrow \boxed{n_1 x + n_2 y + n_3 z = n_1 x_0 + n_2 y_0 + n_3 z_0}$$

a sík normálvektoros egyenlete

pl.: $P_0(2, 3, 4) \quad \underline{n}(5, 6, 7)$

$$5x + 6y + 7z = 5 \cdot 2 + 6 \cdot 3 + 7 \cdot 4$$

egenes egyenletrendszer:



$$\left. \begin{aligned} P_0(x_0, y_0, z_0) \\ v(v_1, v_2, v_3) \end{aligned} \right\} \text{egyenest megadhatók}$$

$$v: \text{irányvektor, } v \perp E$$

Mitől függ, hogy $P \in E$?

$$P \in E \Leftrightarrow \exists t \in \mathbb{R}: \underline{p} = \underline{p}_0 + t \cdot \underline{v} = (x_0, y_0, z_0) + t \cdot (v_1, v_2, v_3) = (x_0 + t v_1, y_0 + t v_2, z_0 + t v_3)$$

egenes paraméteres egyenletrendszer

$$\begin{cases} x = x_0 + t v_1 \\ y = y_0 + t v_2 \\ z = z_0 + t v_3 \end{cases} \quad t \in \mathbb{R}$$

\downarrow t-re rendezés

$$\bullet \quad t = \frac{x - x_0}{v_1} = \frac{y - y_0}{v_2} = \frac{z - z_0}{v_3} \quad \text{ha } v_1, v_2, v_3 \neq 0!$$

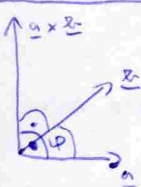
$$\bullet \quad \text{Ha pl. } v_3 = 0, \text{ de } v_1, v_2 \neq 0 \Rightarrow \begin{cases} \frac{x - x_0}{v_1} = \frac{y - y_0}{v_2} \\ z = z_0 \end{cases}$$

$$\bullet \quad \text{Ha } v_2 = v_3 = 0, \text{ de } v_1 \neq 0 \Rightarrow \begin{cases} y = y_0 \\ z = z_0 \end{cases}$$

Ha meg akarjuk vizsgálni, hogy egy adott pont rajta van-e az egyenesen, akkor mindhárom egyenletből leolvassuk t-t, és mindhárom esetben megkérdezzük az értéket kell, hogy legyen.

Metszéspont, metszéssel minitárház egyenlőre vani kell mindkét pontbeli egyenletet/egyenletet, és meg kell adni az egyenletrendszer.

vektoriális szorzat



jelölés: $\underline{a} \times \underline{b}$ (ezt is a kereszt sz)

tulajdonságok:

$$\bullet \quad |\underline{a} \times \underline{b}| = |\underline{a}| \cdot |\underline{b}| \cdot \sin \varphi$$

$$\bullet \quad \underline{a} \times \underline{b} \perp \underline{a}, \underline{b}$$

$\bullet \quad \underline{a}, \underline{b}, \underline{a} \times \underline{b}$ jobbrandis rendszer alkot

egy képlet:

parallelogramma területének leírása:



$$T = |\underline{a}| \cdot |\underline{b}| \cdot \sin \varphi = |\underline{a} \times \underline{b}|$$

$$\underline{a} \times \underline{b} = \begin{vmatrix} \underline{i} & \underline{j} & \underline{k} \\ a_1 & a_2 & a_3 \\ b_1 & b_2 & b_3 \end{vmatrix} =$$

$$= \begin{vmatrix} a_2 & a_3 \\ b_2 & b_3 \end{vmatrix} \cdot \underline{i} - \begin{vmatrix} a_1 & a_3 \\ b_1 & b_3 \end{vmatrix} \cdot \underline{j} + \begin{vmatrix} a_1 & a_2 \\ b_1 & b_2 \end{vmatrix} \cdot \underline{k}$$

vektorszorzat

3 vektor működés: $\underline{a}, \underline{b}, \underline{c}$

jelölés: $\underline{a} \cdot \underline{b} \cdot \underline{c}$

$$\underline{a} \cdot \underline{b} \cdot \underline{c} = (\underline{a} \times \underline{b}) \cdot \underline{c}$$

vektoriális szorzat skaláris szorzat \Rightarrow a vektorszorzat egy skalármengiség

$$\underline{a} \cdot \underline{b} \cdot \underline{c} = |\underline{a} \times \underline{b}| \cdot |\underline{c}| \cdot \cos \varphi$$

Ha $\underline{a}, \underline{b}, \underline{c}$ egy paralelepipedon ~~szelvény~~ ^{szelvény}, akkor

$$\underline{a} \cdot \underline{b} \cdot \underline{c} = V_p, \text{ ahol: } |\underline{a} \times \underline{b}| = T_{\square} \text{ és } |\underline{c}| \cdot \cos \varphi = \text{magasság}$$

Fontos tudni, hogy ez egy előjel függvény!

A vektorszorzat előjele lehet negatív, ha $\cos \varphi < 0$, vagyis $\underline{a} \times \underline{b}$ és \underline{c} 90° -nál nagyobb szöget zárnak be egymással.

$$(\underline{a} \times \underline{b}) \cdot \underline{c} = \begin{vmatrix} a_1 & a_2 & a_3 \\ b_1 & b_2 & b_3 \\ c_1 & c_2 & c_3 \end{vmatrix}$$

2. TÉTEL

DEF.: egy T legalább két elemű halmazt kommutatív testnek nevezzük, ha:

- értelmezve van 2 művelet: összeadás, szorzás
- összeadás: asszociatív, kommutatív, $\exists 0, \forall$ elemre \exists additív inverze
- szorzás: asszociatív, kommutatív, $\exists 1, 0 \neq 1$ kívül \forall elemre \exists multiplikatív inverze
- distributív: $a, b, c \in T$ -re: $a(b+c) = ab+ac$

Kom. test pl.: $\mathbb{Q}, \mathbb{R}, \mathbb{C}$

DEF.: egy V nemüres halmazt vektortérnek nevezzük egy T test felett, ha teljesülnek a

következő vektortéraxiómák:

$\vec{0}$: \exists egy összeadás nemüres halmaz: $\forall x, y \in V$ -re egyértelműen definiálható egy V -beli elemet: $x \oplus y$

$\vec{0}$: asszociatív: $(x \oplus y) \oplus z = x \oplus (y \oplus z)$

$\vec{0}$: kommutatív: $x \oplus y = y \oplus x$

$\vec{0}$: létezik nullvektor: $\exists \vec{0} \in V$ amire $\forall x \in V$ $x \oplus \vec{0} = x$

$\vec{0}$: \forall elemre \exists ellentettje: $\forall x \in V \exists (-x) \in V$ amire $x \oplus (-x) = \vec{0}$

λ : a T test és V halmaz között értelmezve van egy skalárral való szorzás nemüres halmaz:

$\forall \lambda \in T$ és $\forall x \in V$ -re egyértelműen definiálható egy V -beli elemet: $\lambda \otimes x$

$\lambda \otimes (x \oplus y) = (\lambda \otimes x) \oplus (\lambda \otimes y)$

$\lambda \otimes (x \oplus y) = (\lambda \otimes x) \oplus (\lambda \otimes y)$

$\mu \otimes (\lambda \otimes x) = (\mu \cdot \lambda) \otimes x$

$1 \otimes x = x$ (ahol 1 a T test egységeleme, mert $\forall \lambda \in T$ -re $1 \cdot \lambda = \lambda \cdot 1 = \lambda$)

DEF.: $x \ominus y = x \oplus (-y)$ kivonás: \forall elemek közötti különbséget kell definiálni \ominus -re

Skaláris szorzás nincs a vektortérnél!

TÉTEL: (i) $\lambda \otimes \vec{0} = \vec{0}$

(ii) $\vec{0} \otimes x = \vec{0}$

(iii) $(-1) \otimes x = -x$

(iv) $\lambda \otimes x = \vec{0} \Rightarrow \lambda = 0$ vagy $x = \vec{0}$

bizt: (i) $\vec{0} = \lambda \otimes \vec{0} \oplus (-\lambda \otimes \vec{0}) = \lambda(\vec{0} \oplus \vec{0}) + (-\lambda \otimes \vec{0}) = (\lambda \otimes \vec{0} + \lambda \otimes \vec{0}) + (-\lambda \otimes \vec{0}) = \lambda \otimes \vec{0} \checkmark$

(ii) $\vec{0} = \vec{0} \otimes x + (-\vec{0} \otimes x) = (\vec{0} \otimes x) \oplus (-\vec{0} \otimes x) = (\vec{0} \otimes x + \vec{0} \otimes x) + (-\vec{0} \otimes x) = \vec{0} \otimes x + (\vec{0} \otimes x + (-\vec{0} \otimes x)) = \vec{0} \otimes x \checkmark$

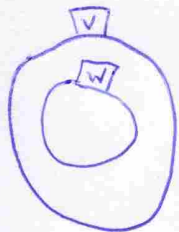
(iii) $(-1) \otimes x = (-1) \otimes x + \vec{0} = (-1) \otimes x + (\vec{0} \otimes x) = ((-1) \otimes x + \vec{0} \otimes x) + (-x) = ((-1) \otimes x + \vec{0} \otimes x) + (-x) = (1 \cdot (-1) \otimes x) + (-x) = (-1) \otimes x + (-x) = -x \checkmark$

(iv) $\lambda \otimes x = \vec{0}$ és $\lambda \neq 0$: $\vec{0} = \frac{1}{\lambda} \otimes (\lambda \otimes x) = (\frac{1}{\lambda} \cdot \lambda) \otimes x = 1 \otimes x = x \checkmark$

(-1) és $x \neq \vec{0}$: $\vec{0} = \vec{0} \otimes x = (\lambda - \lambda) \otimes x = \lambda \otimes x \Rightarrow \lambda \otimes x = 2\lambda \otimes x \Rightarrow \lambda = 2\lambda \Rightarrow \lambda = 0 \checkmark$

Példák a vektortérre:

Az origóval kiinduló egyenes-, sík-, tértelalakok a valós test felett a valós vektorösszeadással és a valós számmal való szorzással nézve.



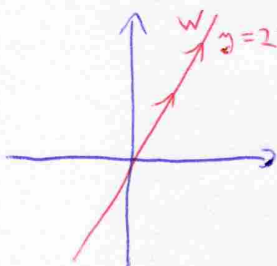
← sokszor egy vektortér részhalmazait is tekintjük vektortérnek

DEF.: V vektortér, $W \subseteq V$

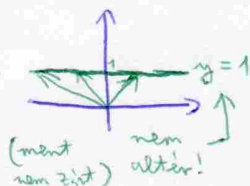
W altér V -nek, ha W is vektortér a V -beli műveletekre

(pontosabban ezekben a műveletekben a W -re történő megkötés)

Példák:



Ellenpélda:



Például a síkban belül az origóval átmenő egyenesek altérek + az egész sík is a nullvektortér.

maga a sík

TÉTEL: V vektortér, $\emptyset \neq W \subseteq V$

$$W \text{ altér} \Leftrightarrow \begin{aligned} & \text{(i)} \quad \forall u, v \in W \quad u+v \in W \\ & \text{(ii)} \quad \forall v \in W, \lambda \in \mathbb{R} \quad \lambda \cdot v \in W \end{aligned}$$

biz: \Rightarrow \checkmark

\Leftarrow : meg kell nézni az axiómákat

$\bar{0}_1 - \bar{0}_2$, $\bar{1}_1 - \bar{1}_2$ \checkmark mint "nullázó típusú" axiómák

$$\bar{0}_3: v \in W$$

$$\Downarrow \text{(ii)}$$

$$0 \cdot v = \bar{0} \in W$$

$$\bar{0}_4: v \in W$$

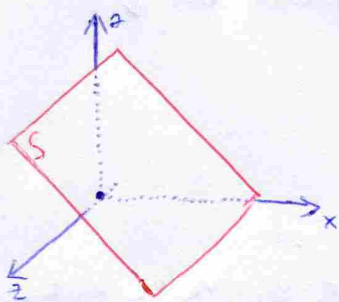
$$\Downarrow \text{(ii)}$$

$$(-1) \cdot v = -v \in W$$



3. TÉTEL

Térbeli vizsgálataink:



A síkban két nem párhuzamos, nem nullvektorral a sík összes vektora előállítható.

A térben ugyanez igaz, csak 3 vektorral.

DEF.: $\underline{v}_1, \dots, \underline{v}_k \in V$ $\lambda_1, \dots, \lambda_k \in \mathbb{R}$

$\lambda_1 \underline{v}_1 + \dots + \lambda_k \underline{v}_k \in V$ a $\underline{v}_1, \dots, \underline{v}_k$ vektorokból, a $\lambda_1, \dots, \lambda_k$ skalárok által képzett lineáris kombináció

DEF.: a $\underline{v}_1, \dots, \underline{v}_k \in V$ vektorok által generált altér az \underline{v}_i vektorok összes lin. kombinációjának halmazát jelöljük.

jelölés: $\langle \underline{v}_1, \dots, \underline{v}_k \rangle = \{ \lambda_1 \underline{v}_1 + \dots + \lambda_k \underline{v}_k \mid \lambda_1, \dots, \lambda_k \in \mathbb{R} \}$

TÉTEL: $(\underline{v}_1, \dots, \underline{v}_k \in V)$ a $\langle \underline{v}_1, \dots, \underline{v}_k \rangle$ gen. altér azaz biztosan mindig altér V -ben, mert:

biz.: (i) $\underline{u} = \lambda_1 \underline{v}_1 + \dots + \lambda_k \underline{v}_k$ $\underline{w} = \mu_1 \underline{v}_1 + \dots + \mu_k \underline{v}_k \rightarrow \underline{u} + \underline{w} = (\lambda_1 + \mu_1) \underline{v}_1 + \dots + (\lambda_k + \mu_k) \underline{v}_k \in \langle \underline{v}_1, \dots, \underline{v}_k \rangle \checkmark$

(ii) $\underline{u} = \lambda_1 \underline{v}_1 + \dots + \lambda_k \underline{v}_k \rightarrow d \cdot \underline{u} = (d \lambda_1) \underline{v}_1 + \dots + (d \lambda_k) \underline{v}_k \in \langle \dots \rangle \checkmark$

Példák: $\langle \underline{u}, \underline{v} \rangle = \mathbb{R}^2 \leftarrow$ tehát "lefedte" a síkban
 $\langle \underline{u}, \underline{v} \rangle = \left\{ \begin{pmatrix} x \\ 0 \end{pmatrix} : x \in \mathbb{R} \right\} \leftarrow$ azaz pontosan azok az x -tengelyesek

$$\left\langle \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 3 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} \right\rangle = \left\{ \alpha \cdot \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 3 \end{pmatrix} + \beta \cdot \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} : \alpha, \beta \in \mathbb{R} \right\} = \left\{ \begin{pmatrix} x \\ y \\ z \end{pmatrix} : z = 3x + y \right\}$$

$\leftarrow 3x + y - z = 0$ az egy sík egyenlete!

DEF.: $\underline{v}_1, \dots, \underline{v}_k \in V$

Ha $\langle \underline{v}_1, \dots, \underline{v}_k \rangle = V$ akkor $\underline{v}_1, \dots, \underline{v}_k$ generátorrendszer

Példák: $\underline{u}, \underline{v}$ gen. n.r. \mathbb{R}^2 -ben
 $\underline{u}, \underline{v}$ nem g.r. \mathbb{R}^2 -ben
 $\underline{u}, \underline{v}, \underline{q}, \underline{w}$ g.r. \mathbb{R}^3 -ben

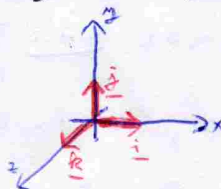
$\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 3 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$ nem g.r. \mathbb{R}^3 -ben, de g.r. $W = \left\{ \begin{pmatrix} x \\ y \\ z \end{pmatrix} : 3x + y = z \right\}$ -ben

$\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 3 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 4 \end{pmatrix}$ g.r. W -ben, de \mathbb{R}^3 -ben nem! (mert egy síkban vannak, így lehetnek lineárisan függetlenek)

DEF.: $\underline{v}_1, \dots, \underline{v}_k$ lineárisan függetlenek, ha semelyikük nem fejezhető le a többivel lin. komb.-val

eggyelent: lineárisan összefüggők

Példák: $\underline{u}, \underline{v}$ lin. fgtl.
 $\underline{u}, \underline{v}, \underline{w}$ lin. öf.



$\underline{i}, \underline{j}, \underline{k}$ lin. fgtl.

DEF.: $\underline{v}_1, \dots, \underline{v}_k$ lin. fgtl., ha $\lambda_1 \underline{v}_1 + \lambda_2 \underline{v}_2 + \dots + \lambda_k \underline{v}_k = \underline{0}$ csak úgy fordulhat elő, hogy minden együttható 0, azaz $\lambda_1 = \lambda_2 = \dots = \lambda_k = 0$

4. TÉTEL

Gauss-elimináció

Egy k egyenletből álló n ismeretlenes lineáris egyenletrendszer általános alakja:

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \vdots \\ a_{k1}x_1 + a_{k2}x_2 + \dots + a_{kn}x_n = b_k \end{cases} \rightarrow \begin{matrix} \text{az egyenletet} \\ \text{egy mátrixra} \\ \text{írjuk le} \end{matrix} \rightarrow \left(\begin{array}{cccc|c} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} & b_2 \\ \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots \\ a_{k1} & a_{k2} & \dots & a_{kn} & b_k \end{array} \right) \leftarrow \begin{matrix} \text{ami itt szerepel,} \\ \text{az egy} \\ \text{szélesített} \\ \text{egyenletmátrix}$$

$$\left(\begin{array}{c|c} \text{mátrix} & \text{vektor} \end{array} \right) \rightarrow \left(\begin{array}{c|c} \text{mátrix} & \text{vektor} \end{array} \right) \rightarrow \dots \rightarrow \left(\begin{array}{cccc|c} 1 & 0 & 0 & 0 & b_1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & b_2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & 1 & b_k \end{array} \right) \leftarrow \text{létezik}$$

adott kell szélesíteni a mátrixot, ami a feladatunknak nem kell!

Ekkor először lépcsős alak kell lenni a mátrixnak, majd eztán redukált lépcsős alak (RLA).

DEF.: lépcsős alak: a mátrix minden sorában az első nemnulla elem 1 (vezetőegyes), és bármely vezetőegyes alatt, hogy tetszőleges sorban van a vezető vezetőegyes alatt vezetőegyes.

DEF.: RLA: olyan lépcsős alak, aminek minden vezetőegyes alatt, hogy az adott vezetőegyes az egyenlően nemnulla elem a saját oszlopában (vagyis a vezetőegyesek felett is csak 0-k állhatnak).

Elemi sorátvitel lépcsős alak

- (1) egy sor $\lambda \neq 0$ -val szorozása
- (2) i . sorhoz a j . sor λ -szorosát hozzáadása
- (3) sorcseré
- (4) $(00 \dots 0 | 0)$ vagy 0 sor elhagyása

I. lépés (létele sörpés)

(0 = "kiszor" az algoritmusban)

0. lépés: a_{11}

1. lépés: \rightarrow ha $a_{ij} \neq 0$:

- i . sor osztása a_{ij} -vel
- $\forall i < k$ az k -edik sorhoz hozzáadjuk az i . sor $(-a_{ik})$ -szorosát
- ha $\left(\begin{array}{c|c} \cdot & \cdot \end{array} \right)$ vagy $\left(\begin{array}{c|c} \cdot & \cdot \end{array} \right) \rightarrow$ 2. lépés
- $a_{i+1,j+1} \rightarrow$ 1. lépés

ha $a_{ij} = 0$:

- ha $\exists k > i$, hogy $a_{kj} \neq 0 \Rightarrow k$ és i . sorok kicserélése \Rightarrow 1. lépés
- (ha \nexists) ha $\left(\begin{array}{c|c} \cdot & \cdot \end{array} \right) \Rightarrow$ 2. lépés
- $a_{i+1,j+1} \Rightarrow$ 1. lépés

2. lépés: ha $\left(\begin{array}{c|c} \cdot & \cdot \end{array} \right) \Rightarrow$ STOP

• ha $\left(\begin{array}{cccc|c} 0 & 0 & \dots & 0 & 0 \end{array} \right) \rightarrow$ ha van a sorok mind $(00 \dots 0 | 0) \Rightarrow$ elhagyjuk \Rightarrow STOP
 ha $\exists (00 \dots 0 | \neq 0)$ teljes sor \Rightarrow nem megoldható \Rightarrow STOP

eredmény: lépcsős alak

II. lépés (létele sörpés)

0. vezetőegyesek felett nemnulla elemek kiiktatása

modos: ahogyan létele alakban minden egyes sor vezetőegyesét az adott sor feletti sorokhoz hozzáadjuk az adott sor $(-a_{ij})$ -szorosát, hogy az adott vezetőegyes feletti egyenletből mind 0-k legyenek

eredmény: redukált lépcsős alak (RLA)

Példa:

kezdő alak:

$$\left(\begin{array}{cccccccc|c} 1 & 3 & 2 & 2 & 2 & 2 & 2 & 2 & 2 \\ 0 & 1 & 3 & 2 & 2 & 2 & 2 & 2 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 2 & 2 & 2 & 2 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 2 & 2 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 2 & 2 \end{array} \right)$$

redukált kezdő alak:

$$\left(\begin{array}{cccccccc|c} 1 & 0 & 3 & 0 & 2 & 2 & 0 & 2 & 2 \\ 0 & 1 & 3 & 0 & 2 & 2 & 0 & 2 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 2 & 2 & 0 & 2 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 2 & 2 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 2 & 2 \end{array} \right)$$

vezérgyosok

$$\left(\begin{array}{cccccccc|c} 1 & 0 & 2 & 0 & 4 & 7 & 0 & 0 & 15 \\ 0 & 1 & 3 & 0 & 5 & 8 & 0 & 0 & 16 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 6 & 9 & 0 & 0 & 17 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 18 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 19 \end{array} \right)$$

x_2, x_5, x_6, x_9 szabad paraméterek

$x_3 = d \in \mathbb{R}$

$x_5 = \beta \in \mathbb{R}$

$x_6 = \gamma \in \mathbb{R}$

$x_9 = \delta \in \mathbb{R}$

$x_1 = 15 - 10\delta - 7\gamma - 4\beta - 2d$

$x_2 = 16 - 11\delta - 8\gamma - 5\beta - 3d$

$x_3 = d$

\vdots

$x_8 = 19 - 14\delta$

$x_9 = \delta$

TÉTEL:

(1) \forall lin. egy. rend. Gauss-eliminációval RLA-ra hozható

(2) nincs megoldás \Leftrightarrow (1. létszám) teljes sor leletkezett

(3) a no. egyenletm \Leftrightarrow (nincs teljes sor is) \forall megoldás van vezérgyos (RLA-ban)

(4) ha több megoldás van, akkor a vezérgyos nem tartalmazó oszlopoknál megkötött ismeretlenek szabad paraméterek és bármilyen megválasztással, a többi ismeretlen pedig explicit egyenlettel kifejezhető.

\Rightarrow bármilyen megválasztással, a többi ismeretlen pedig explicit egyenlettel kifejezhető.

TÉTEL: egy k ~~ismeretlen~~ egyenletből álló n ismeretlenes egy. rend. rendszert megoldható a megoldás $\Rightarrow n \leq k$


biz: egyenletm megoldás esetén az RLA-ban a vezérgyosok száma n , minél a vezérgyosok közül bármely sorokban helyettesítéssel el, teljes számmal kifejezhető. Innen valóban: $n \leq k$.

5. TÉTEL

Bármelyredukálás: $n \times n$ -es szimmetrikus helyesírás el létezését úgy, hogy ne üssék egymást!
 n db létező elhelyezést $n(n-1) \dots 2 \cdot 1 = n!$ -féleképp lehetne. Minden létező elhelyezéshez az $1, 2, \dots, n$ számok egy permutációját tartozik (az i . helyen álló j szám azt jelenti, hogy a szimmetrikus az i . sorban a j . oszlopban áll egy létező).

Két elem inverzálható áll egymással a $\pi_1, \pi_2, \dots, \pi_n$ permutációban, ha egymást követően sorrendben állnak.
 DEF.: π_1, \dots, π_n permutáció inverzálható az $1, 2, \dots, n$ közül kiválasztott, inverzálható sorrendben kiválasztott párok száma.
 Jele: $I(\pi)$

Példa: $\pi: 4 \ 1 \ 5 \ 2 \ 3 \Rightarrow I(\pi) = 5$



5×5
 $\pi(1)=4$
 $\pi(2)=1$
 $\pi(3)=5$
 $\pi(4)=2$
 $\pi(5)=3$

DEF.: az $A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}$ $n \times n$ -es négyzetes mátrix determinánsa a "kiválasztott" szorzatösszeget értjük:

$$\det A = |A| = \sum_{\pi \in \text{permutáció}} (-1)^{I(\pi)} \prod_{i=1}^n a_{i, \pi(i)}$$

Jele: $\det A = |A|$

Példa: $n=2$ $\begin{vmatrix} a & b \\ c & d \end{vmatrix} = ad - bc$ $12 \rightarrow I=0$ $21 \rightarrow I=1$ $n=3$ $\begin{vmatrix} 2 & 3 & 4 \\ 5 & 6 & 7 \\ 8 & 9 & 10 \end{vmatrix} = 2 \cdot 6 \cdot 10 - 2 \cdot 7 \cdot 9 - 3 \cdot 5 \cdot 10 + \dots = \dots$

Tulajdonságok:

1. felső/alsó Δ mátrix $\Rightarrow \det = a_{11} \cdot a_{22} \cdot \dots \cdot a_{nn}$




2. Ha az egyike sor/oszlop λ -val szorozzuk $\Rightarrow \det$ is λ -szoros lesz

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix} \quad A' = \begin{pmatrix} \lambda a_{11} & \lambda a_{12} & \dots & \lambda a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix} \Rightarrow \det A' = \lambda \cdot \det A$$

3. egyike sor/oszlop nulla $\Rightarrow \det = 0$



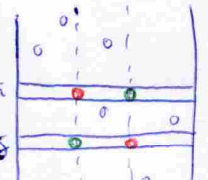
mind az $n!$ tag $= 0$

4. \det egyike sor/oszlop \forall tagja összeg $\Rightarrow \det$ is összegre bontható

pl. első sorra: $\begin{vmatrix} d_{11} + \beta_{11} & d_{12} + \beta_{12} & \dots & d_{1n} + \beta_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} d_{11} & d_{12} & \dots & d_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} + \begin{vmatrix} \beta_{11} & \beta_{12} & \dots & \beta_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}$

5. két sor egyenlő vagy két oszlop $\Rightarrow \det = 0$

példa: i . sor $= j$. sor



$\pi \Rightarrow \pi_1 \ \pi_2 \ \dots \ R \ \dots \ l \ \dots \ \pi_n \rightarrow a_{1\pi_1} \ a_{2\pi_2} \ \dots \ a_{iR} \ \dots \ a_{jl} \ \dots \ a_{n\pi_n}$
 $\pi' \Rightarrow \pi_1 \ \pi_2 \ \dots \ l \ \dots \ R \ \dots \ \pi_n \rightarrow a_{1\pi_1} \ a_{2\pi_2} \ \dots \ a_{il} \ \dots \ a_{jR} \ \dots \ a_{n\pi_n}$

Az $n!$ tag párok állítható úgy, hogy a párok abszolútértékben egyenlők is az előjelük ellentétes.

Alkítás: ha egy permutációban két elemet felcserélünk \Rightarrow az inverziószám páratlanul változik

bizt: I. eset: szomszédos \Rightarrow inv. szám ± 1 -gel változik

II. eset: általánosan (ha két távoli elemet cserélünk fel)

$\pi_1 \ \pi_2 \ \dots \ \pi_i \ \dots \ \pi_j \ \dots \ \pi_n$
 $\pi_1 \ \pi_2 \ \dots \ \pi_{i+1} \ \dots \ \pi_i \ \pi_j \ \dots \ \pi_n$
 $\pi_1 \ \pi_2 \ \dots \ \pi_{i+1} \ \dots \ \pi_j \ \pi_i \ \dots \ \pi_n$
 $\pi_1 \ \pi_2 \ \dots \ \pi_j \ \dots \ \pi_i \ \dots \ \pi_n$

$\downarrow +k$
 $\downarrow +1$
 $\downarrow +k$

\Rightarrow összesen $2k+1$ szomszédos csere ✓

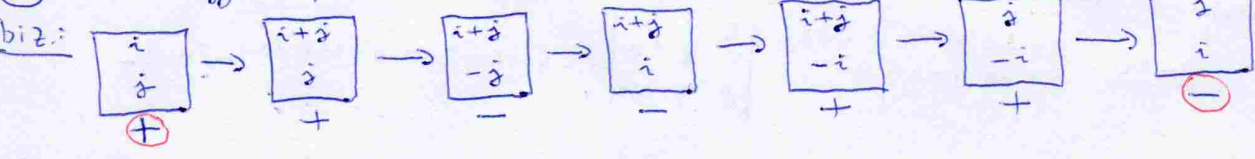
6. $\left. \begin{matrix} i. \text{ sor} += \lambda \cdot j. \text{ sor} \\ i. \text{ oszlop} += \lambda \cdot j. \text{ oszlop} \end{matrix} \right\} \Rightarrow \text{det nem v\u00e9lt oz\u00edk}$

biz:

$$\begin{vmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{i1} + \lambda a_{j1} & \dots & a_{in} + \lambda a_{jn} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{j1} & \dots & a_{jn} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} + \lambda \begin{vmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{j1} & \dots & a_{jn} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}$$

det = 0, mert két sor megegyezik!

7. sorok vagy oszlopok $\Rightarrow \text{det } (-1)$ -st\u00e9rs lesz



Determin\u00e1ns k\u00edv\u00e1nt\u00e1s Gauss-elimin\u00e1ci\u00f3:

- (1) sor $\times \lambda$ ($\lambda \neq 0$) \Leftrightarrow ③ $\Rightarrow \text{det } \lambda$ -st\u00e9rs $= \lambda$
- (2) i sor $+= \lambda \cdot j$ sor \Leftrightarrow ⑥ $\Rightarrow \text{det nem v\u00e9lt.} =$
- (3) sorok \Leftrightarrow ⑦ $\Rightarrow \text{det } (-1)$ -st\u00e9rs $= (-1)$
- (4) $(0 \dots 0 | 0)$ el\u00e9g\u00e9s \Leftrightarrow ③ $\Rightarrow \text{det} = 0$

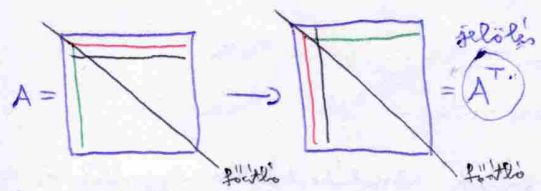
T\u00c9TEL: A $n \times n$ -es m\u00e1trix

$(A|b)$ lin. egy. r\u00e9sz. egyenletrendszer megold\u00e1s\u00e1 $\Leftrightarrow \text{det } A \neq 0$

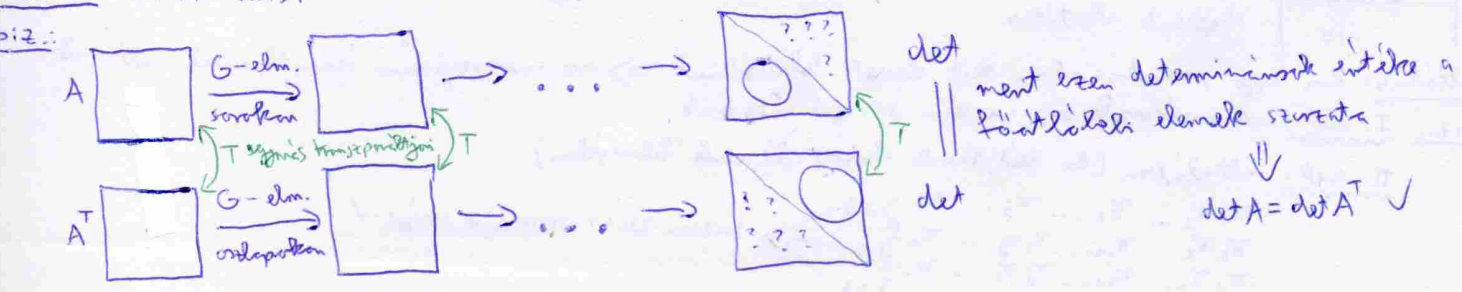
biz: Gauss-elimin\u00e1ci\u00f3 (sorok) lép\u00e9sei \rightarrow lin. egy. r\u00e9sz. megold\u00e1s\u00e1 nem v\u00e9lt\u00e9rt\u00e9s
 \rightarrow det "nullas\u00e1g\u00e1t" nem v\u00e9lt\u00e9rt\u00e9s

- (1) $\left(\begin{array}{ccc|c} 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right) \Rightarrow$ n\u00e9m. $\text{is } \text{det} = 0$
- (2) $\left(\begin{array}{ccc|c} 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right) \Rightarrow$ lesz szabad param\u00e9ter \Rightarrow ∞ sok m\u00e9. $\text{is } \text{det} = 0$
- (3) $\left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 0 & 0 & ? \\ 0 & \dots & 1 & ? \end{array} \right) \Rightarrow$ egyenletrendszer m\u00e9. $\text{is } \text{det} \neq 0$

DEF: transzpon\u00e1lt

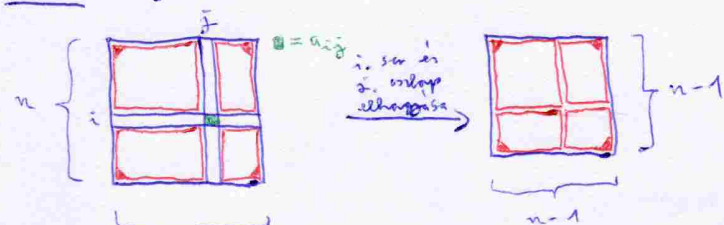


all\u00edt\u00e1s: $\text{det } A = \text{det } A^T$



G. TÉTEL

DEF.: előjeles aldetermináns



$$A_{ij} = (-1)^{i+j} \cdot \det \begin{pmatrix} \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots \end{pmatrix} \quad \text{"sokkeltáblázatosság"} : \begin{matrix} & 1 & 2 & 3 & 4 \\ 1 & + & - & + & - \\ 2 & - & + & - & + \\ 3 & + & - & + & - \\ 4 & - & + & - & + \end{matrix}$$

KIFEJTÉSI TÉTEL: i. sorra: $\det A = a_{i1} \cdot A_{i1} + a_{i2} \cdot A_{i2} + \dots + a_{in} \cdot A_{in}$

j. oszlopra: $\det A = a_{1j} \cdot A_{1j} + a_{2j} \cdot A_{2j} + \dots + a_{nj} \cdot A_{nj}$

Példa: $\begin{vmatrix} 2 & 3 & 4 \\ 5 & 6 & 7 \\ 8 & 9 & 10 \end{vmatrix} = 3 \cdot \left(- \begin{vmatrix} 5 & 7 \\ 8 & 10 \end{vmatrix} \right) + 6 \cdot \left(+ \begin{vmatrix} 2 & 4 \\ 8 & 10 \end{vmatrix} \right) + 9 \cdot \left(- \begin{vmatrix} 2 & 4 \\ 5 & 7 \end{vmatrix} \right)$

$(-1)^{1+2} = -1$ $(-1)^{2+2} = +1$ $(-1)^{3+2} = -1$

biz: az n -típusú szorzatokat csoportosítva így, hogy az i . sorból melyik elem szerepel benne:

$D = a_{i1} \beta_1 + \dots + a_{in} \beta_n \rightarrow$ Megmutatjuk, hogy minden j -re $\beta_j = A_{ij}$. ($A_{ij} = (-1)^{i+j} \cdot D^j$)

Teljesítené D -ben az a_{ij} -t tartalmazó szorzatoknak egy olyan felírását, mikor a_{ij} áll elő!

$a_{ij} a_{s(1)\pi(1)} \dots a_{s(n)\pi(n)}$ ahol S a sor-, π az oszlopindexeknél megfelelő permutáció ($S(i)=i, \pi(i)=j$).

Ennek a szorzatnak az előjele: $(-1)^{I(\delta)+I(\pi)}$, vagyis $\beta_j = \sum (-1)^{I(\delta)+I(\pi)} a_{s(1)\pi(1)} \dots a_{s(n)\pi(n)}$

Ezt az összeget összehasonlítva a D^j determináns definíció szerint előírt összeggel, látható, hogy mindkét összegben ugyanazok az $n-1$ -típusú szorzatok szerepelnek.

Mert vizsgáljuk meg, milyen előjellel kellene venni D^j képviseletéhez!

Az inverziókat nem kell vizsgálni, ez megmutatja az eredeti D -beli sor- és oszlopindexek:

Sorok: $1, 2, \dots, i-1, i+1, \dots, n \Rightarrow$ legyen δ' ezeknek a sorindexek szerinti permutációját

Oszlopok: $1, 2, \dots, j-1, j+1, \dots, n \Rightarrow$ legyen π' az oszlopindexek szerinti permutációját

Ennek megfelelően $I(\delta')$ -t, ill. $I(\pi')$ -t kell venni.

S permutációt előírt látni δ' -et, ha $S(i)=i$. Ekkor $I(\delta)$ mindig megegyezik $I(\delta')$ -nel, ahogy elemek $S(1)=i$ inverzióiban áll. Ezek az elemek nyilván éppen i -nél kéne lenniük.

$\Rightarrow I(\delta) = I(\delta') + i-1$ Ezzel: $I(\pi) = I(\pi') + j-1 \Rightarrow I(\delta) + I(\pi) = i+j-2 + I(\delta') + I(\pi')$

$\beta_j = (-1)^{i+j-2} \sum (-1)^{I(\delta') + I(\pi')} a_{s(1)\pi(1)} \dots a_{s(n)\pi(n)} = (-1)^{i+j} \cdot D^j = A_{ij} \checkmark$

DEF.: \mathbb{R}, n vekt. pr. egyének; a (\mathbb{R} feletti) $\mathbb{R} \times n$ -es mátrixon egy olyan tgl. aluln tal. szorzat értünk, melynek \mathbb{R} sor- és n oszlopa van és melynek elemei \mathbb{R} -ből valók.

$$A = \begin{pmatrix} \dots & \dots & \dots \\ \dots & a_{ij} & \dots \\ \dots & \dots & \dots \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{n \times n} = \{ \mathbb{R} \times n\text{-es mátrixok halmaza } (\mathbb{R} \text{ felett}) \}$$

DEF.: (összeadás, szorzás művelet (skalárral))

$$\begin{pmatrix} \dots & \dots & \dots \\ \dots & a_{ij} & \dots \\ \dots & \dots & \dots \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} \dots & \dots & \dots \\ \dots & b_{ij} & \dots \\ \dots & \dots & \dots \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \dots & \dots & \dots \\ \dots & (a_{ij} + b_{ij}) & \dots \\ \dots & \dots & \dots \end{pmatrix}$$

$A + B = (A+B)$

- tulajdonságok: ($\forall A, B, C \in \mathbb{R}^{n \times n}$)
- asszociatív: $(A+B)+C = A+(B+C)$
 - kommutatív: $A+B = B+A$
 - $\exists \underline{0}$: $A + \underline{0} = \underline{0} + A = A$
 - $\forall A$ -hez $\exists (-A)$: $A + (-A) = (-A) + A = \underline{0}$

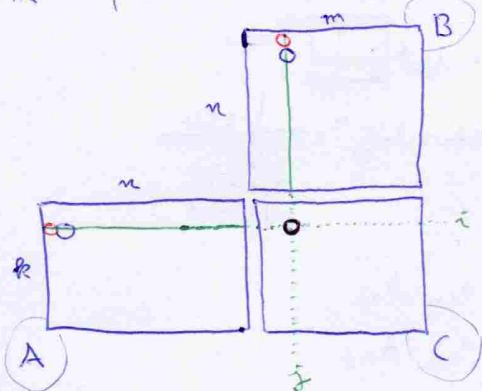
$$\lambda \cdot A = \begin{pmatrix} \dots & \dots & \dots \\ \dots & (\lambda \cdot a_{ij}) & \dots \\ \dots & \dots & \dots \end{pmatrix}$$

tulajdonságok: ($\forall A, B \in \mathbb{R}^{n \times n}; \lambda, \beta \in \mathbb{R}$)

- $(\lambda + \beta)A = \lambda A + \beta A$
- $\lambda(A+B) = \lambda A + \lambda B$
- $(\lambda \beta)A = \lambda(\beta A)$
- $1 \cdot A = A$

DEF: (mátrixok szorzása)

$A \in \mathbb{R}^{k \times n}$, $B \in \mathbb{R}^{n \times m}$ jelölés: $A \cdot B$



$$C = A \cdot B \in \mathbb{R}^{k \times m}$$

$$C_{ij} = a_{i1}b_{1j} + a_{i2}b_{2j} + \dots + a_{in}b_{nj} = \sum_{x=1}^n a_{ix}b_{xj}$$

Példák:

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \\ 5 & 6 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \\ 5 & 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 10 & 19 \\ -4 & 5 \\ -6 & 5 \end{pmatrix}$$

$$10 = 1 \cdot 1 + (-2) \cdot 3 + 3 \cdot 5$$

$$-19 = (-4) \cdot 1 + 5 \cdot 3 + (-6) \cdot 5$$

$$\begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 3 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

← zérus mátrix

tulajdonságok:

- $A \cdot B \neq B \cdot A$ nem kommutatív

$$A \cdot B = 0 \nRightarrow A = 0 \vee B = 0$$

$$(AB)C = A(BC)$$

$$(A+B)C = AC + BC, \quad C(A+B) = CA + CB$$

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

példák

TÉTEL: (determinánsok szorzótétele)

$A, B \in \mathbb{R}^{n \times n}$

$$\det(A \cdot B) = \det A \cdot \det B \quad (\text{de } \det(A+B) \neq \det A + \det B !)$$

7. TÊTEL
DEF.: *eggsymétrix* $E = \begin{pmatrix} 1 & & & \\ & 1 & & \\ & & \ddots & \\ & & & 1 \end{pmatrix}^n$ $\det E = 1$

DEF: symétrix

$$E = \left(\begin{array}{cc} \overbrace{\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}}^n & \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \end{array} \right)^n \quad \det E = 1$$

DEF.: wz A $n \times n$ -es mx -mátr X ($n \times n$ -es mx -mátr) inverzál, ha $A \cdot X = X \cdot A = E$ jels: A^{-1}

allitas: $A \cdot E = A$, $E \cdot B = B$

Nem minden mátrixnak van inverze! Pl. a supra 0 mx.-nake nincs.

TÉTEL: $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$, $\exists A^{-1} \Leftrightarrow \det A \neq 0$

TÉTEL: $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$, $\exists A^{-1} \Leftrightarrow \det A \neq 0$
 biz.: \Rightarrow inv: $A \cdot A^{-1} = E \Rightarrow \det(A \cdot A^{-1}) = \det E = 1 \Rightarrow \det A \cdot \det A^{-1} = 1 \Rightarrow \det A$ nem lehet 0 ✓

$$\Rightarrow \text{inj: } A \cdot A = E \Rightarrow \det(A) = 1$$

$$(A) \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = E$$

Miner $\det A \neq 0 \Rightarrow$ erke a lin. ego var.-ke lemt
egjntelminnen megalstatike

\Rightarrow egzistencii x_1, x_2, \dots, x_n ✓

$$Y \cdot A = E$$

$$\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 \end{pmatrix} = E$$

$$\Rightarrow \begin{aligned} x_1 \cdot A &= (100 \dots 0) \\ x_2 \cdot A &= (010 \dots 0) \\ &\vdots \\ x_n \cdot A &= (00 \dots 01) \end{aligned}$$

erhalten u. lin. egg. vstr.-elem
wz erho mx. = A^T , da

$$\det A^T = \det A \neq 0$$

\Downarrow
 \exists eigenwerte $\tilde{\gamma}_1, \tilde{\gamma}_2, \dots, \tilde{\gamma}_n$ ✓

Rechts: $X \stackrel{?}{=} Y$
 $X = E \cdot X = \overbrace{(Y \cdot A)}^E \cdot X = Y \cdot \overbrace{(A \cdot X)}^E = Y \cdot E = Y \quad \checkmark$

A^{-1} számítási:

$$Ax_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}, Ax_2 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}, \dots, Ax_n = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix} \left. \vphantom{\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}} \right\} n \text{ lin. eig. vekt.}$$

$$A x_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}, A x_2 = \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix}, \dots, A x_n = \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$\left(A \mid \begin{matrix} 1 & & & 0 \\ & 1 & & 0 \\ & & \ddots & \\ 0 & & & 1 \end{matrix} \right) \sim \dots \sim \left(\begin{matrix} 1 & & & 0 \\ & 1 & & 0 \\ & & \ddots & \\ 0 & & & 1 \end{matrix} \mid \begin{matrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{matrix} \right) \xleftarrow{A^{-1}}$$

$$(A|E) \sim \underbrace{\dots \sim \dots}_{\text{Gauss-alm. u. Spalten!}} \sim (E|A^{-1})$$

Matrix rangga

DEF: wt A mx. | samengestelde | r , los A | samen | kritisch keurmerkstelling n de lin. lgtl.
de n -ste tellen

Beispiel:

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 4 & 7 & 10 \\ 2 & 5 & 8 & 11 \\ 3 & 6 & 9 & 12 \end{pmatrix} \begin{matrix} \xleftarrow{s_2 = 2s_1} \\ \xleftarrow{s_3 = 2s_2 - s_1} \end{matrix} \xrightarrow{s(A) = 2} \begin{matrix} \xrightarrow{s(A)} \\ \xrightarrow{s(A)} \end{matrix}$$

gelöses: anforderung: $O(A)$
 senkung: $S(A)$

$$\begin{array}{c} \uparrow \quad \uparrow \\ \text{lin. dep.} \end{array} \quad o_3 = 2o_2 - o_1, \quad o_4 = 3o_2 - 2o_1 \Rightarrow o(A) = 2$$
[illegible]

DEF: is A determinant rangig r , dan van $r \times r - 25 \neq 0$ al determinanten, de aantal nagevolle van
(E) alg. getallen

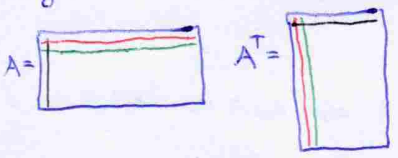
Sol: $\Rightarrow \begin{pmatrix} 1 & 4 & 7 & 10 \\ 2 & 5 & 8 & 11 \\ 3 & 6 & 9 & 12 \end{pmatrix} \quad \begin{pmatrix} 1 & 7 \\ 3 & 9 \end{pmatrix} = 9 - 21 \neq 0 \quad d(A) = 2$

Állítás: tétezőleges A mátrixa: $d(A) = d(A^T)$

biz.: mivel négyzetes mx. determináns megegyezik a transzponáltjának determinánsával, ezért az A-beli legnagyobb nemnulla alldetermináns az A^T-beli legnagyobb nemnulla alldetermináns transzponáltja lesz.

TÉTEL: tétezőleges A mátrixa: $o(A) = s(A) = d(A)$

biz.: elég látni: $o(A) = d(A) \xrightarrow{\text{mert}} o(A) = o(A^T) = d(A^T) = d(A) = o(A)$



minden csak ezeket kell látni, a többi magától értetődő

- Gauss-elm. mátrixok:
- (1) $\lambda \cdot \text{---}$ $\lambda \neq 0$
 - (2) $\text{---} + \lambda \cdot \text{---}$
 - (3) $\text{---} \leftrightarrow \text{---}$
 - (4) $(0 \dots 0)$ elhagyása

A bizonyítás a következő lépésekkel fog állni:

- G-elm. (sorok) nem változtatja $o(A) \rightarrow$
- G-elm. (sorok) $\text{---} | \text{---}$ $d(A) \rightarrow$
- RLA mx.-nál $o(A) = d(A)$

I. Az összehasonlítás bizonyos esetekéim. látt. ségét kell vizsgálni. Ez olyan könnyű lin. egy. rsv.-t jelent, melynek együtthatómátrixa az eredeti mátrixnak a későbbes esetekéim. álló mátrixa. Ennek a szem. lin. egy. rsv.-nek a nemtrivialis megoldását az elemi sorkezelések átalakítások nem változtatják, tehát az összehang is változatlan marad.

II. $d(A)$ változatlanága...

III. RLA-ban vezéregyek száma legyen r. Mivel RLA-ban a "szup. 0" sorok törlhetők, így r sor van. így sem $o(A)$, sem $d(A)$ nem lehet r-nél nagyobb. Ugyanakkor a vezéregyek tartalmazó sorok az $r \times r$ -es E-t alkotják \Rightarrow lin. látt. -ek, továbbá az ebből képzett alldetermináns $1 \neq 0 \Rightarrow o(A) = d(A) = r$

Ezzel egy mátrix rangját egyszerűen $r(A)$ -val jelöljük.

Rang számlálása: Gauss-elm., majd az RLA-ban a vezéregyek száma
↳ sor/szlop

$d(A)$ változatlanágának bizonyítása utólag: Kétféle fogjuk vizsgálni mind a 4 elemi sorkezelés átalakítását:

- (1) Ha az A mátrix tétezőleges sorát beszorozzuk egy nemnulla skálárral, akkor A-nak bármely alldeterminánsa is lesz, hogy nem változtatja meg annak nullaságát. Ha egy ald. 0 volt, λ -val szorozva is az marad, ha $\neq 0$ volt, akkor az is $\neq 0$ marad, mert λ is $\neq 0$.
- (2) Egyszer sorhoz adjuk valamely másika skálárral. Elég látnunk, hogy a determináns megmarad. Ugyanis az átalakítás ugyanazt a skálárral kéne azonosítottatnunk, és ha a determináns megmarad két lépés egyikében sem változik, akkor mindkét lépésben csak egyenlőség állhat fenn, hiszen végül az eredeti mátrixhoz juthatunk vissza. Tegyük fel pl., hogy A 3. sorhoz az 1. sor λ -szorosát adjuk hozzá, és jelöljük az így képzett mátrixot B-vel. $d(B) \stackrel{!}{=} d(A)$ egyenlőséghez azt kell megmutatnunk, hogy ha A-ban $V \times V$ -es alldetermináns 0, akkor ugyanez B-ben is teljesül. Vegyünk B-ben egy tétező. k-ndevű ald.-t: D. Ha D-ben nem szerepel a B mx. 3. sora, akkor D ugyan A-nak is ald.-a $\Rightarrow 0$. Ha D-ben B 1. és 3. sora is szerepel, akkor az utóbbiak az előző λ -szorosát kéne D-nél venni. $\Rightarrow 0$. Végül a 3. stb. ad: D-ben B 3. sora szerepel, de 1. sor nem. Álljon D mellett B első k sorából és 2., 3., ..., k+1. sorból:

$$D = \begin{vmatrix} a_{21} & \dots & a_{2k} \\ (a_{31} + \lambda a_{11}) & \dots & (a_{3k} + \lambda a_{1k}) \\ \vdots & & \vdots \\ a_{k+1,1} & \dots & a_{k+1,k} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} a_{21} & \dots & a_{2k} \\ a_{31} & \dots & a_{3k} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{k+1,1} & \dots & a_{k+1,k} \end{vmatrix} + \lambda \begin{vmatrix} a_{21} & \dots & a_{2k} \\ a_{11} & \dots & a_{1k} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{k+1,1} & \dots & a_{k+1,k} \end{vmatrix} = D_1 + \lambda \cdot D_2$$

Itt D_1 az A mx. egy k-ndevű ald.-a, tehát 0, D_2 pedig (szélsőséges) sorrendeként alakítható az egy ilyen alldetermináns, ezért szintén 0. ✓

- (3) Legyen A egy olyan mx., amit így kapunk A-ból, hogy annak két sorát felcserélünk: i-t és j-t. Ha 2 sor így került meg, hogy egy ald. mindkét sorát érinti, akkor ennek az ald.-nak, mint négyzetes mx.-nak valószínűleg 2 sorát, ami nem változtatja annak 0-ságát. Ha a sorok egy $\neq 0$ ald.-nak csak 1 sorát változtatja, pl. i-t j-re, akkor tekintünk azt az ald.-t, amit az előzőből így kapunk, hogy i. sor j-re kerül, így ez is $\neq 0$. Ha a sorok egy 0 ald.-nak változtatja csak 1 sorát $\rightarrow C$, pl. i-t j-re, akkor $\det C$ is 0, mert az eredeti A mx.-ban is van ezzel ekvivalens D ald., aminek i. sor helyett j. van, de ekkor sorrendeként D megkapjuk.
- (4) Ha A-ban van $\neq 0$ ald., akkor ez a szup. 0 sor elhagyása után is megmarad, mert egy $\neq 0$ ald. nem tartalmazhat szup. 0 sor. A 0 ald.-ból meg azt lehet elmondani, hogy amik nem tartalmazták azt a szup. 0 sor, azokra ez nincs hatással, amik meg igen, azok eltűnődnek, de az nem fog.

8. TÉTEL

TÉTEL: A egy $n \times n$ -es $n \times 1$.

$(A|b)$ lin. egy. r. sz. egyenl. megoldható $\Leftrightarrow \det A \neq 0$

biz.: Gauss-elimináció (sorok) lépései: \bullet lin. egy. r. sz. megoldhatóságuk elbírását nem változtatja \bullet determináns „nullázását” nem változtatja

Három eset lehetséges:

(1) $\left(\begin{array}{ccc|c} \hline & & & \\ \hline 0 & 0 & \dots & 0 \neq 0 \\ \hline \end{array} \right) \Rightarrow \nexists \text{ mo. és } \det = 0$

(2) $\left(\begin{array}{ccc|c} \hline & & & \\ \hline 0 & 0 & \dots & 0 \\ \hline \end{array} \right) \Rightarrow \text{lez sz. paraméter és } \det = 0$

(3) $\left(\begin{array}{ccc|c} \hline 1 & & & \\ & 1 & & \\ & & \ddots & \\ & & & 1 \\ \hline & & & x \\ \hline \end{array} \right) \Rightarrow \text{egyenletrendszer mo. és } \det \neq 0$

TÉTEL: $Ax = b$ lin. egy. r. sz. megoldható $\Leftrightarrow \overbrace{r(A) = r(A|b)}^r$

biz.: $\Leftrightarrow b \in \langle \underline{a}_1, \underline{a}_2, \dots, \underline{a}_n \rangle$ ahol $A = \left(\begin{array}{c|c|c|c} \underline{a}_1 & \underline{a}_2 & \dots & \underline{a}_n \end{array} \right)$

\Leftarrow irány: A -ban r db lin. f. sz. vektor: $\underline{a}_1, \dots, \underline{a}_r$
 $r(A|b) = r \Rightarrow \underline{a}_1, \dots, \underline{a}_r, b$ lin. öf. $\Rightarrow b \in \langle \underline{a}_1, \dots, \underline{a}_r \rangle \Rightarrow b \in \langle \underline{a}_1, \dots, \underline{a}_n \rangle$

\Rightarrow irány: $b \in \langle \underline{a}_1, \dots, \underline{a}_n \rangle$ ezt tudjuk $\Rightarrow \langle \underline{a}_1, \dots, \underline{a}_n \rangle = \langle \underline{a}_1, \dots, \underline{a}_n, b \rangle$

\Downarrow
 $\dim \langle \underline{a}_1, \dots, \underline{a}_n \rangle = \dim \langle \underline{a}_1, \dots, \underline{a}_n, b \rangle$
 \uparrow az az összetett és bővítendő tétel \uparrow
 \downarrow miatt igaz: $r(A) = r(A|b)$

TÉTEL:

$A = \left(\begin{array}{c|c|c|c} \underline{a}_1 & \underline{a}_2 & \dots & \underline{a}_n \end{array} \right) \Bigg\}^m$

$r(A) = \dim \langle \underline{a}_1, \dots, \underline{a}_n \rangle$
 $\underbrace{\quad}_r \quad \underbrace{\quad}_{W \subseteq \mathbb{R}^m}$

biz.: A vektorrendszer $r \Rightarrow A$ vektorai közül kiválasztható r f. sz. vektor, de többet nem: $\underline{a}_1, \dots, \underline{a}_r$ lin. f. sz.

$\underline{a}_1, \dots, \underline{a}_r, \underline{a}_i$ lin. öf. \Rightarrow régi lemma miatt: $\underline{a}_i \in \langle \underline{a}_1, \dots, \underline{a}_r \rangle$ vagyis \underline{a}_i benne van a többi
 $\underline{a}_1, \dots, \underline{a}_r$ lin. f. sz. vektor által generált altérben

\Downarrow
 $W = \langle \underline{a}_1, \dots, \underline{a}_r \rangle$

W -ben $\underline{a}_1, \dots, \underline{a}_r$ gen. r. sz. lin. f. sz. \Rightarrow bázis! $\Rightarrow \dim W = r$ ✓

TÉTEL: lin $Ax = b$ lin. egy. r. sz. megoldható, akkor a megoldás pontosan akkor egyenlő, ha a r. sz. megegyezik az ismeretlenek számával.

biz.: a megoldás pontosan akkor egyenlő, ha b egyenlőben állítható elő $\underline{a}_1, \dots, \underline{a}_n$ vektorokból lin. kombinációként \Leftrightarrow ezen \underline{a}_i vektorok lin. f. sz. vektorok, azaz az A $n \times n$ r. sz. megegyezik az ismeretlenek számával.

TÉTEL: (Cramer-szabály)

Ha $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ és $\det A = D \neq 0$, akkor az $Ax = b$ lin. egy. rend-nek pontosan egy megoldása van és a megoldások $x_j = \frac{D_j}{D}$, ahol D_j determináns úgy kapjuk, hogy D -ben a j . oszlop helyére a jobb oldali konstansokat (vagyis a b vektor komponenseit) írjuk.

Pl.:

$$x_2 = \frac{\begin{vmatrix} a_{11} & b_1 & a_{13} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & b_2 & a_{23} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & b_n & a_{n3} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & a_{n3} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}} = \frac{D_2}{D}$$

9. TÉTEL

DEF.: V vektortér, $B = \{b_1, \dots, b_n\}$ bázis, $v = d_1 b_1 + \dots + d_n b_n$

$$[v]_B = \begin{pmatrix} d_1 \\ d_2 \\ \vdots \\ d_n \end{pmatrix} \quad \text{v vektor } B \text{ bázis szerint leíró vektorátalakítás}$$

Példa: $V = \mathbb{R}^2$, $v = (3, 1)$

$B = \{i, j\}$ $B = \{(1, 1), (1, -1)\}$

$[v]_B = \begin{pmatrix} 3 \\ 1 \end{pmatrix}$ $[v]_B = \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \end{pmatrix}$ mert $(3, 1) = 2 \cdot (1, 1) + 1 \cdot (1, -1)$

Állítás: $[v + w]_B = [v]_B + [w]_B$; $[\lambda v]_B = \lambda \cdot [v]_B$

bizs:

$$[v]_B = \begin{pmatrix} d_1 \\ \vdots \\ d_n \end{pmatrix} \quad [w]_B = \begin{pmatrix} \beta_1 \\ \vdots \\ \beta_n \end{pmatrix} \quad \begin{matrix} v = d_1 b_1 + \dots + d_n b_n \\ w = \beta_1 b_1 + \dots + \beta_n b_n \end{matrix} \Rightarrow v + w = (d_1 + \beta_1) b_1 + \dots + (d_n + \beta_n) b_n$$

$$[\lambda v]_B = \begin{pmatrix} \lambda d_1 \\ \lambda d_2 \\ \vdots \\ \lambda d_n \end{pmatrix}$$

DEF.: V, W vektorterek

$A: V \rightarrow W$ függvény lineáris leképezés, ha

Ha $V = W$ akkor A lin. transzformáció.

Példa: $V = W = \mathbb{R}^2$ ellenőrzés: (i) $2 \cdot (v + w) = 2 \cdot v + 2 \cdot w$ ✓

(ii) $2 \cdot (\lambda v) = \lambda \cdot (2 \cdot v)$ ✓

Ellenpélda: $V = W = \mathbb{R}^2$, $v \mapsto v + (1, 1)$ Ez nem lin. leképezés!

$$A(\lambda v) = \lambda \cdot A(v)$$

$(\lambda x, \lambda y) \mapsto (\lambda x + 1, \lambda y + 1)$

$(\lambda x + 1, \lambda y + 1) \neq (\lambda x + \lambda, \lambda y + \lambda)$

Tulajdonságok: (i) $A(0) = 0$ mert $A(2 \cdot 0) = 2 \cdot A(0) \Rightarrow A(0) = 0$ ✓

(2) $A(-v) = -A(v)$ mert $A(-v) = A((-1) \cdot v) = (-1) \cdot A(v) = -A(v)$ ✓

TÉTEL: V -ben $B = \{b_1, \dots, b_n\}$ bázis, $A: V \rightarrow W$ lin. leképezés

Ha $w_1 = A(b_1), \dots, w_n = A(b_n)$ in. ent, akkor bázisok

$v \in V$ $A(v)$ egyértelműen meghatározható.

bizs: $v = d_1 b_1 + \dots + d_n b_n$

$$A(v) = A(d_1 b_1 + \dots + d_n b_n) = A(d_1 b_1) + \dots + A(d_n b_n) = d_1 A(b_1) + \dots + d_n A(b_n) = d_1 w_1 + \dots + d_n w_n \quad \checkmark$$

DEF.: $A: V \rightarrow W$ lin. lke., $B = \{b_1, \dots, b_n\}$ bázis V -ben, $C = \{c_1, \dots, c_m\}$ bázis W -ben

A az A B és C szerint mátrixra az az $m \times n$ -es mátrix, amelyre az i. $(1 \leq i \leq m)$ sorok: $[A(b_i)]_C$

jelle: $[A]_{B,C}$

Példa: $V = W = \mathbb{R}^2$, $A: (x, y) \mapsto (x, 0)$, $B = C = \{(1, 0), (0, 1)\}$

$$[A]_{B,C} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \quad \begin{matrix} A(i) = (1, 0) = 1 \cdot i + 0 \cdot j \\ A(j) = (0, 0) = 0 \cdot i + 0 \cdot j \end{matrix}$$

TÉTEL: $A: V \rightarrow W$ lin. lke., B bázis V -ben, C bázis W -ben

$$[A(v)]_C = [A]_{B,C} \cdot [v]_B$$

bizs:

$$[A]_{B,C} = \begin{pmatrix} | & | & \dots & | \\ a_1 & a_2 & \dots & a_n \\ | & | & \dots & | \end{pmatrix} \quad [v]_B = \begin{pmatrix} \lambda_1 \\ \lambda_2 \\ \vdots \\ \lambda_n \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} | & | & \dots & | \\ a_1 & a_2 & \dots & a_n \\ | & | & \dots & | \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \lambda_1 \\ \lambda_2 \\ \vdots \\ \lambda_n \end{pmatrix} = \lambda_1 a_1 + \lambda_2 a_2 + \dots + \lambda_n a_n = [A]_{B,C} \cdot [v]_B$$

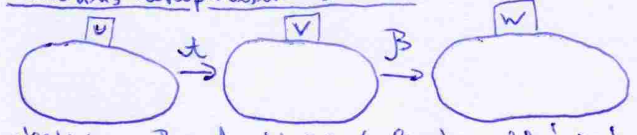
$$v = \lambda_1 b_1 + \lambda_2 b_2 + \dots + \lambda_n b_n \Rightarrow A(v) = A(\lambda_1 b_1 + \dots + \lambda_n b_n) = \lambda_1 \cdot A(b_1) + \dots + \lambda_n \cdot A(b_n)$$

$$[A(v)]_C = [\lambda_1 A(b_1) + \dots + \lambda_n A(b_n)]_C = [\lambda_1 A(b_1)]_C + \dots + [\lambda_n A(b_n)]_C = \lambda_1 [A(b_1)]_C + \dots + \lambda_n [A(b_n)]_C =$$

$$= \lambda_1 \underline{o}_1 + \dots + \lambda_n \underline{o}_n = [A(v)]_C \quad \text{algebrai szabály: } [A]_{B,C} \cdot [v]_B = \lambda_1 \underline{o}_1 + \dots + \lambda_n \underline{o}_n$$

szimmetria ✓

Lineáris leképezések szorzata



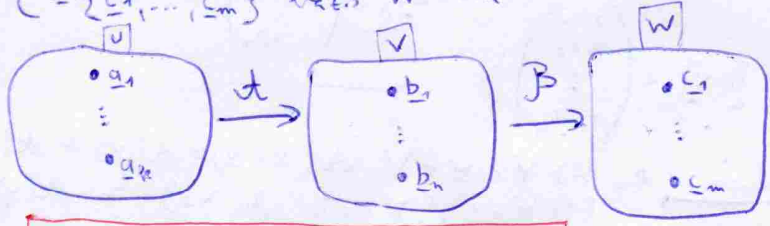
DEF: $A: U \rightarrow V, B: V \rightarrow W$ lin. leképezések
 $(B \circ A)(v) = B(A(v))$ ahol $B \circ A: U \rightarrow W$ leképezés

Állítás: $B \circ A: U \rightarrow W$ lineáris leképezés

biz: $(B \circ A)(v + z) = B(A(v + z)) = B(A(v) + A(z)) = B(A(v)) + B(A(z)) = (B \circ A)v + (B \circ A)z \quad \checkmark$

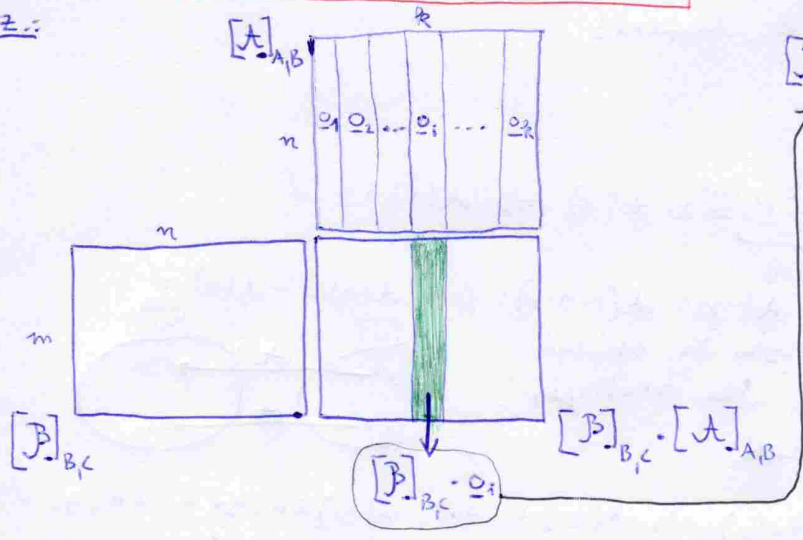
homom: $(B \circ A)(\lambda v) = B(A(\lambda v)) = B(\lambda \cdot A(v)) = \lambda \cdot B(A(v)) = \lambda \cdot (B \circ A)v \quad \checkmark$

TÉTEL: $A = \{a_1, \dots, a_k\}$ bázis U -ben $A: U \rightarrow V$ lin. leképezések
 $B = \{b_1, \dots, b_n\}$ bázis V -ben $B: V \rightarrow W$
 $C = \{c_1, \dots, c_m\}$ bázis W -ben



$[B \circ A]_{A,C} = [B]_{B,C} \cdot [A]_{A,B}$

biz:



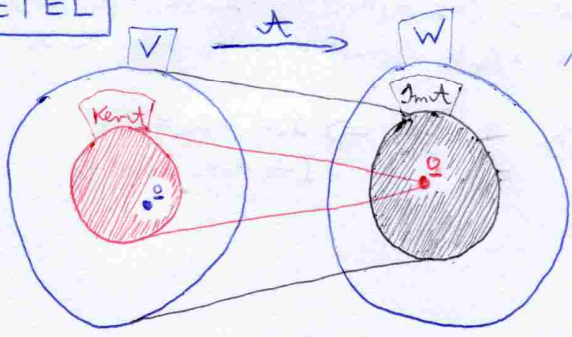
$$[B]_{B,C} \cdot \underline{o}_i = [B]_{B,C} \cdot [A(a_i)]_B \stackrel{\text{algebrai szabály}}{=} [B(A(a_i))]_C =$$

$$= [(B \circ A)(a_i)]_C$$

Ez pont a $B \circ A$ lin. leképezés A, C szorítási mátrixának i . oszlopa \checkmark

10. TÉTEL

DEF.:



$A: V \rightarrow W$ lin. leké.

Reptár: $\text{Im } A = \{w \in W: \exists v \in V, A(v) = w\}$
 magtár: $\text{Ker } A = \{v \in V: A(v) = 0\}$

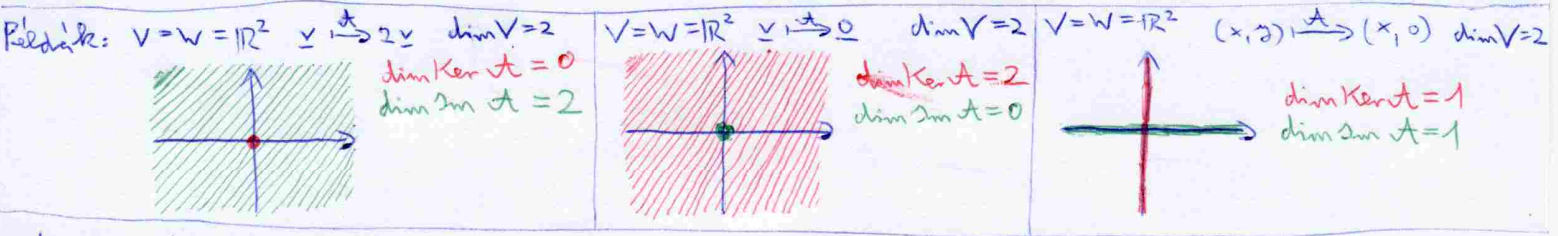
- Példák:
- (1) $V=W=\mathbb{R}^2 \quad v \mapsto 2v \Rightarrow \text{Im } A = \mathbb{R}^2, \text{Ker } A = \{0\}$
 - (2) $V=W=\mathbb{R}^2 \quad (x, y) \mapsto (x, 0) \Rightarrow \text{Im } A = \{(x, 0): x \in \mathbb{R}\} \rightarrow$ az x-tengely vektora
 $\text{Ker } A = \{(0, y): y \in \mathbb{R}\} \rightarrow$ az y-tengely vektora

TÉTEL: (1) $\text{Im } A \leq W$
 (2) $\text{Ker } A \leq V$

biz.: ahhoz, hogy belátsuk, ezek valóban altérrel, elég azt belátni ezekre a lemmákra, hogy:

- $\neq \emptyset$
- zártak $(+)$
- (1) (i) $w_1 = A(v_1) \in \text{Im } A, w_2 = A(v_2) \in \text{Im } A \Rightarrow w_1 + w_2 = A(v_1) + A(v_2) = A(v_1 + v_2) \in \text{Im } A \checkmark$
 (ii) $w = A(v) \in \text{Im } A, \lambda \cdot w = \lambda \cdot A(v) = A(\lambda \cdot v) \in \text{Im } A \checkmark$
- (2) (i) $v_1, v_2 \in \text{Ker } A \Rightarrow A(v_1) = A(v_2) = 0, A(v_1 + v_2) = A(v_1) + A(v_2) = 0 + 0 = 0 \checkmark \Rightarrow v_1 + v_2 \in \text{Ker } A$
 (ii) $v \in \text{Ker } A \Rightarrow A(v) = 0, A(\lambda v) = \lambda \cdot A(v) = \lambda \cdot 0 = 0 \checkmark \Rightarrow \lambda \cdot v \in \text{Ker } A$

V -ben $\exists 0: A(0) = 0 \in \text{Im } A \Rightarrow \text{Im } A \neq \emptyset \checkmark$
 $\hookrightarrow 0 \in \text{Ker } A \Rightarrow \text{Ker } A \neq \emptyset \checkmark$



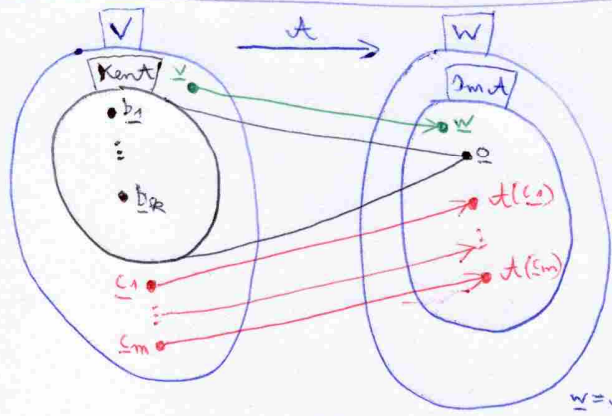
TÉTEL: (dimenziótétel)

$A: V \rightarrow W$ lin. leké.
 ha $\dim V$ véges $\Rightarrow \dim \text{Ker } A + \dim \text{Im } A = \dim V$

biz.: Lemma: V vektortér, $\dim V$ véges
 ha v_1, \dots, v_k lin. fgtl. $\Rightarrow v_1, \dots, v_k$ bázis

biz.: ha v_1, \dots, v_k gen. rrv. \Rightarrow OK

\rightarrow ha nem: $\exists w \in V$, amire $w \notin \langle v_1, \dots, v_k \rangle$ azaz w vektor nem fejezhető ki v_1, \dots, v_k lin. kombinációjaként, tehát v_1, \dots, v_k, w lin. fgtl., mert ha nem, akkor $w \in \langle v_1, \dots, v_k \rangle$ egy régis lemmára miatt.
 Ha v_1, \dots, v_k, w gen. rrv. \Rightarrow OK
 Ha nem: stb.



Legyen $b_1, \dots, b_k \in \text{Ker } A$ egy bázis.
 Legyen $c_1, \dots, c_m \in V \setminus \text{Ker } A$ egy bázis.
 Ekkor $\dim V = k + m, \dim \text{Ker } A = k$.
 Tisztán elég azt belátni, hogy $\dim \text{Im } A = m$, ami ekvivalens azval, hogy $A(c_1), \dots, A(c_m)$ bázis $\text{Im } A$ -ban.
 \downarrow
 gen. rrv. tulajdonságunka belátása:
 $w \in \text{Im } A \Rightarrow w = A(v), v \in V$
 \Downarrow
 $v = \beta_1 b_1 + \dots + \beta_k b_k + \alpha_1 c_1 + \dots + \alpha_m c_m$
 $w = A(v) = A(\dots) = \beta_1 A(b_1) + \dots + \beta_k A(b_k) + \alpha_1 A(c_1) + \dots + \alpha_m A(c_m)$
 $= 0 + \dots + 0 + \alpha_1 A(c_1) + \dots + \alpha_m A(c_m) \checkmark$

lin. Bzgl. teilweisdisjunkte Relativen:
 $\alpha_1 A(\underline{c}_1) + \dots + \alpha_m A(\underline{c}_m) = \underline{0} \Leftrightarrow A(\alpha_1 \underline{c}_1 + \dots + \alpha_m \underline{c}_m) = \underline{0} \Rightarrow$
 $\alpha_1 \underline{c}_1 + \dots + \alpha_m \underline{c}_m \in \text{Ker } A \Rightarrow \alpha_1 \underline{c}_1 + \dots + \alpha_m \underline{c}_m = \beta_1 \underline{b}_1 + \dots + \beta_k \underline{b}_k$ } meist $\underline{b}_1, \dots, \underline{b}_k$ basis $\text{Ker } A$ - lsm

$$z_1 A(\underline{c}_1) + \dots + z_m A(\underline{c}_m) = \underline{0} \Leftrightarrow A(z_1 \underline{c}_1 + \dots + z_m \underline{c}_m) = \underline{0} \Leftrightarrow A(\underline{c}) = \underline{0}$$

$$\Rightarrow \alpha_1 \underline{c}_1 + \dots + \alpha_m \underline{c}_m \in \text{Ker } A \Rightarrow \alpha_1 \underline{c}_1 + \dots + \alpha_m \underline{c}_m = \beta_1 \underline{b}_1 + \dots + \beta_k \underline{b}_k \quad \text{3. most } \underline{b}_1, \dots, \underline{b}_k \text{ exist in Ker } A - \text{row}$$

$$\alpha_1 \underline{c_1} + \dots + \alpha_m \underline{c_m} = \underline{0} \quad \text{lin. Abh.} \Rightarrow \alpha_1 = \dots = \alpha_m = 0 \quad \checkmark$$

$$\alpha_1 \underline{c}_1 + \dots + \alpha_m \underline{c}_m - \beta_1 \underline{b}_1 - \dots - \beta_R \underline{b}_R = 0$$

$$\underline{c}_1, \dots, \underline{c}_m, \underline{b}_1, \dots, \underline{b}_n$$

lin. bzgl. $\Rightarrow \alpha_1 = \dots = \alpha_m = 0 \checkmark$
($\Rightarrow \beta_1 = \dots = \beta_n = 0$)

(فـ $\beta_1 = \dots = \beta_n = 0$)

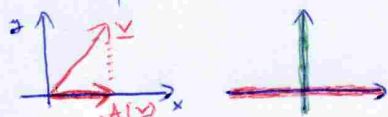
11. TÉTEL

DEF.: lineáris transzformáció: olyan lin. leképezés, mely vektorok között hat, képletben: $A: V \rightarrow V$

DEF.: $0 \neq v \in V$ sajátvektorok A -ra, ha $\exists \lambda \in \mathbb{R}$, hogy $A(v) = \lambda \cdot v$

$\lambda \in \mathbb{R}$ sajátértékek A -ra, ha $\exists 0 \neq v \in V$, hogy $A(v) = \lambda \cdot v$

Példa: $V = \mathbb{R}^2$, $A: (x, y) \mapsto (x, 0)$



v sajátvektor: $v = (x, 0)$ ($x \neq 0$) $A(v) = 1 \cdot v$ $\lambda = 1$ s.é.
 y sajátvektor: $v = (0, y)$ ($y \neq 0$) $A(v) = 0 \cdot v$ $\lambda = 0$ s.é.

Példa: $V = \mathbb{R}^2$ $v \mapsto 2v$

$\lambda = 2$ s.é.: $\forall v \neq 0$ s.v. ($\lambda = 2$ -es)

TÉTEL: $A: V \rightarrow V$ lin. tr., λ s.é.-e A -ra. Ekkor $\{ \lambda \text{-hez tartozó s.v.-ok és } 0 \}$ altér V -ben, ezt hívjuk (egy adott λ -hoz tartozó) sajátértékűnek.

biz.: (i) $w_1, w_2 \in W$ al: $w_1 + w_2 \in W$

$$A(w_1) = \lambda w_1 \quad A(w_2) = \lambda w_2 \quad A(w_1 + w_2) = A(w_1) + A(w_2) = \lambda w_1 + \lambda w_2 = \lambda (w_1 + w_2) \in W$$

(ii) $w \in W$ al: $\alpha \cdot w \in W$

$$A(w) = \lambda w \quad A(\alpha \cdot w) = \alpha \cdot A(w) = \alpha \cdot (\lambda w) = \lambda (\alpha w) \in W \checkmark$$

(iii) $W \neq \emptyset$ mert $0 \in W \checkmark$

DEF.: M $n \times n$ -es mátrix egy lin. tr. mátrix

$0 \neq x \in \mathbb{R}^n$ sajátvektorok M -re, ha $\exists \lambda \in \mathbb{R}$, hogy $M \cdot x = \lambda \cdot x$

$\lambda \in \mathbb{R}$ sajátértékek M -re, ha $\exists 0 \neq x \in \mathbb{R}^n$ (nővegyen: lehetne olyan nullvektortól különböző \mathbb{R} -beli x vektor), hogy $M \cdot x = \lambda \cdot x$

Példa: $M = \begin{pmatrix} 3 & 7 \\ 0 & 4 \end{pmatrix}$ $x = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix}$ $\begin{pmatrix} 3 & 7 \\ 0 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix} 3x_1 + 7x_2 \\ 4x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \lambda x_1 \\ \lambda x_2 \end{pmatrix}$ $\begin{cases} (3-\lambda)x_1 + 7x_2 = 0 \\ (4-\lambda)x_2 = 0 \end{cases}$

1. eset: $x_2 \neq 0 \Rightarrow \lambda = 4 \Rightarrow -x_1 + 7x_2 = 0 \Rightarrow x = \begin{pmatrix} 7x_2 \\ x_2 \end{pmatrix}$ $x_2 \neq 0$

2. eset: $x_2 = 0 \Rightarrow x_1 \neq 0 \Rightarrow \lambda = 3$ $x = \begin{pmatrix} x_1 \\ 0 \end{pmatrix}$ $x_1 \neq 0$

TÉTEL: $A: V \rightarrow V$ lin. tr., $B = \{b_1, \dots, b_n\}$ bázis V -ben

A -ra λ sajátérték, v sajátvektor $\Leftrightarrow [A]_B$ -re λ s.é.-e, $[v]_B$ s.v.-a
 A mátrix B szerint v vektor B bázis szerint: koordinátái

biz.: $A \lambda$ s.é. $\Leftrightarrow A(v) = \lambda v \Leftrightarrow [A(v)]_B = [\lambda v]_B \Leftrightarrow [A]_B \cdot [v]_B = \lambda \cdot [v]_B \Leftrightarrow \lambda$ s.é.-e $[A]_B$ -re $[v]_B$ s.v.-a $[A]_B$ -re \checkmark

TÉTEL: M $n \times n$ -es mátr., λ s.é.-e M -re $\Leftrightarrow \det(M - \lambda \cdot E) = 0$ (E az egységmátrix)

biz.: λ s.é. $\Leftrightarrow \exists 0 \neq x \in \mathbb{R}^n \Leftrightarrow \exists 0 \neq x \in \mathbb{R}^n \Leftrightarrow \exists 0 \neq x \in \mathbb{R}^n \Leftrightarrow (M - \lambda E)x = 0$ lin. egy. rend-rek
 $M \cdot x = \lambda \cdot x$ $M \cdot x = (\lambda \cdot E) \cdot x$ $(M - \lambda E)x = 0$ $\Leftrightarrow \exists$ nemtriviális megoldás (mert $x \neq 0$)
 vagy nem egyenlősen megoldás
 (és itt nem mindig \exists m.o., mert \neq teljesít)
 $\det(M - \lambda E) = 0 \Leftrightarrow$

DEF.: M karakterisztikus polinomja: $\det(M - \lambda E)$

jelle: $\chi_M(\lambda)$

Megjegyzések: sajátérték lehet 0, de sajátvektor nem! Egy lin. tr. sajátértéke pontosan akkor 0, ha $\text{Ker } A \neq \{0\}$, vagyis nullvektortól különböző vektorok képe is lehet 0. És illyenkor a megfelelő sajátvektorok a magján vannak.

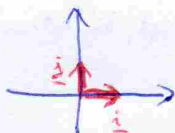
TÉTEL: minden sajátvektorhoz van egy sajátérték tartozva

biz.: ha valamely $v \neq 0$ vektorra λ -val és μ -val is teljesül $A(v) = \lambda v = \mu v$, akkor eldől $\lambda = \mu$ miatt $\lambda = \mu$ \checkmark

Sajátérték, sajátvektor számitása

Egy A lin. tr. sajátértékének kiszámítására az A lin. tr. egy tartózkodó bázis szerint mátrixának karakterisztikus polinomjára szökést kell megtenni, ezek bazeke ugyanis a sajátértékek. Az ezekre megfelelő sajátvektorok meghatározására a zedben lévő levezetés lin. egy. rend-rek nemtriviális megoldásait kell megkeresniük például Gauss-eliminációval.

Bildung: $V = \mathbb{R}^2$ $(x, y) \mapsto (x, 0)$ $B = \{ \underbrace{(1, 0)}_e, \underbrace{(0, 1)}_f \}$



\Downarrow

$$A = [T]_B = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi_A(\lambda) = \begin{vmatrix} 1-\lambda & 0 \\ 0 & -\lambda \end{vmatrix} = 0$$

$$(1-\lambda)(-\lambda) \Rightarrow \lambda(\lambda-1) = 0 \Rightarrow \lambda = 1 \vee 0$$

I. $\lambda = 1$:

$$\begin{array}{c|c|c} & x & y \\ \hline 0 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 0 \end{array}$$

$$0 \cdot x + 0 \cdot y = 0$$

$$0 \cdot x - 1 \cdot y = 0$$

$$\Rightarrow y = 0$$

$$\Rightarrow x \in \mathbb{R}$$

$$y = \begin{pmatrix} x \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$0 \neq x \in \mathbb{R}$$

II. $\lambda = 0$:

$$\begin{array}{c|c|c} & x & y \\ \hline 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{array}$$

$$x + 0y = 0$$

$$0x + 0y = 0$$

$$\Rightarrow x = 0$$

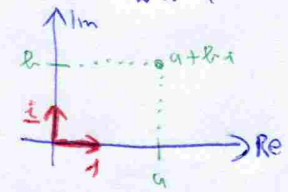
$$\Rightarrow y \in \mathbb{R}$$

$$y = \begin{pmatrix} 0 \\ y \end{pmatrix}$$

$$0 \neq y \in \mathbb{R}$$

12. TÉTEL

$\mathbb{N} \subseteq \mathbb{Z} \subseteq \mathbb{Q} \subseteq \mathbb{R} \subseteq \mathbb{C}$ komplex számok halmaza: $\mathbb{C} = \{a+bi : a, b \in \mathbb{R}\}$, i : imaginárius szám, $i^2 = -1$
 \mathbb{C} egy kétdimenziós vektortér, ahol a bázisok az 1 és az i . \mathbb{C} halmaz elemei a számokban ábrázolhatók, aminek valós tengelye a valós számegyenes. A komplex számok halmaza nem rendezhető
 képzetes egység, tehát a valós számoknál megismert hagyományos rendezési reláció itt nincs értelmezve.



Algebrai/kommutatív alak

$z = a+bi$ ahol $a = \text{Re}(z)$ valós rész, $b = \text{Im}(z)$ képzetes rész

TÉTEL: $a+bi = c+di \iff a=c$ és $b=d$

biz.: \Leftarrow triviális \checkmark

\Rightarrow : $a+bi = c+di \Rightarrow a-c = (d-b)i \Rightarrow (a-c)^2 = (d-b)^2 \cdot i^2 \Rightarrow (a-c)^2 = -(d-b)^2$
 -1 def. szerint $\begin{matrix} \sqrt{1} & \sqrt{1} \\ 0 & 0 \end{matrix}$ $\begin{matrix} a-c=0 \\ d-b=0 \end{matrix} \Rightarrow a=c \text{ és } d=b \checkmark$

algebrai műveletek: $(a+bi) + (c+di) = (a+c) + (b+d)i$ összeadás
 $(a+bi) - (c+di) = (a-c) + (b-d)i$ kivétel
 $(a+bi) \cdot (c+di) = ac + adi + bci - bd = (ac-bd) + (ad+bc)i$ szorzás
 $\frac{a+bi}{c+di} = \frac{a+bi}{c+di} \cdot \frac{c-di}{c-di} = \frac{(a+bi)(c-di)}{c^2-d^2i^2} = \frac{(ac+bd) + (bc-ad)i}{c^2+d^2} = \frac{ac+bd}{c^2+d^2} + \frac{bc-ad}{c^2+d^2}i$ osztás

Az osztásnál nem szükséges megjegyezni ezt a kényeszt képletet, elég csak azt megjegyezni, hogy a nevező konjugáltjával kell elvégezni a műveletet, ami által a nevezővé "valós" lesz.

DEF.: $z = a+bi$

$\bar{z} = a-bi \leftarrow \bar{z}$ (zárköt: "z konjugáltja") a z konjugáltja

tulajdonságok: $z \cdot \bar{z} = a^2+b^2$
 $|z| = \sqrt{a^2+b^2} = \sqrt{z \cdot \bar{z}}$
 $|z|$ abszolútérték

TÉTEL: $z, w \in \mathbb{C}$

- (1) $\overline{z \cdot w} = \bar{z} \cdot \bar{w}$
- (2) $\frac{\bar{z}}{w} = \frac{\bar{z}}{\bar{w}}$
- (3) $|z \cdot w| = |z| \cdot |w|$
- (4) $\left| \frac{z}{w} \right| = \frac{|z|}{|w|}$

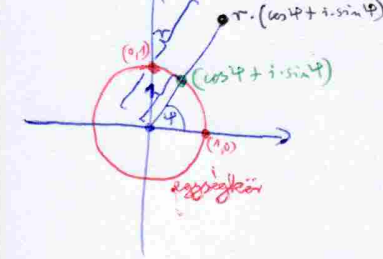
biz.: (1) $z = a+bi, w = c+di \Rightarrow \overline{z \cdot w} = \overline{(ac-bd) + (ad+bc)i} = (ac-bd) - (ad+bc)i = (a-bi)(c-di) = \bar{z} \cdot \bar{w} \checkmark$

(2) hasonló

(3) $|z \cdot w| = |z| \cdot |w| \iff |z \cdot w|^2 = |z|^2 \cdot |w|^2 \iff z \cdot w \cdot \bar{z} \cdot \bar{w} = z \cdot \bar{z} \cdot w \cdot \bar{w} \iff z \cdot w \cdot \bar{z} \cdot \bar{w} = z \cdot \bar{z} \cdot w \cdot \bar{w} \checkmark$

(4) hasonló

Trigonometrikus alak

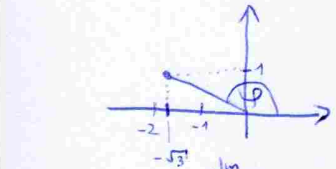


$|z| = r \in \mathbb{R} \quad 0 \leq r$ r a z abszolútértéke, vagyis más szóval: az (a, b) koordináták pont távolsága az origótól.

$\varphi = \arg(z) \leftarrow \varphi$ a z argumentuma, aminek a jelentése, hogy az adott pont $(0 \leq \varphi < 2\pi)$ a nemnegatív valós tengelytel mekkora szögbe látszik.

komplex számok trigonometrikus alakja: $z = r \cdot (\cos \varphi + i \sin \varphi)$ ahol $\text{Re}(z) = r \cdot \cos \varphi$ a valós rész, $\text{Im}(z) = r \cdot \sin \varphi$ a képzetes rész

Példák: $z = i - \sqrt{3} = (-\sqrt{3}) + 1 \cdot i$



$|z| = \sqrt{(-\sqrt{3})^2 + 1^2} = 2$
 $\varphi = 90^\circ + \arctg \frac{1}{-\sqrt{3}} = 90^\circ + 60^\circ = 150^\circ = \frac{5}{6}\pi$
 $z = i - \sqrt{3} = 2 \cdot (\cos \frac{5}{6}\pi + i \sin \frac{5}{6}\pi)$

FONTOS! Az argumentum kiszámolásához NE használjuk az általános $\arctg \frac{b}{a}$ képletet, mert az hibás! Ez csak az 1. négyeséves pontokra igaz, vagyis amikor $0 < a, b$.

- $z = a+bi$:
- 1. $\varphi = \arctg \frac{b}{a}$ ha $0 < a, b$
 - 2. $\varphi = \frac{\pi}{2} + \arctg \frac{b}{a}$ ha $a < 0 < b$
 - 3. $\varphi = \pi + \arctg \frac{b}{a}$ ha $a, b < 0$
 - 4. $\varphi = \frac{3}{2}\pi + \arctg \frac{b}{a}$ ha $0 < a < b$
 - 5. $\varphi = 0$ ha $b=0 < a$
 - 6. $\varphi = \frac{\pi}{2}$ ha $a=0 < b$
 - 7. $\varphi = \pi$ ha $b=0 > a$
 - 8. $\varphi = \frac{3}{2}\pi$ ha $a=0 > b$

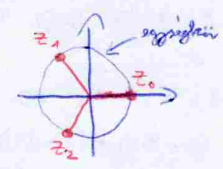
szorzás:
 $z = r \cdot (\cos \varphi + i \sin \varphi)$
 $w = s \cdot (\cos \mu + i \sin \mu)$
 $z \cdot w = r \cdot s \cdot (\cos \varphi + i \sin \varphi)(\cos \mu + i \sin \mu) = r \cdot s \cdot [(\cos \varphi \cos \mu - \sin \varphi \sin \mu) + i(\cos \varphi \sin \mu + \sin \varphi \cos \mu)] =$
 $z \cdot w = r \cdot s \cdot [\cos(\varphi + \mu) + i \sin(\varphi + \mu)]$

TÉTEL: (1) $z \cdot w = r \cdot s \cdot [\cos(\varphi + \mu) + i \sin(\varphi + \mu)]$
 (2) ($w \neq 0$) $\frac{z}{w} = \frac{r}{s} \cdot [\cos(\varphi - \mu) + i \sin(\varphi - \mu)]$
 (3) $1 \leq n$ egész: $z^n = r^n \cdot [\cos(n\varphi) + i \sin(n\varphi)]$

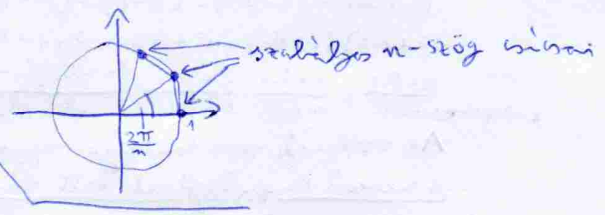
n-edik gyökvétel
 adott: $z = r \cdot (\cos \varphi + i \sin \varphi)$ probléma: $w = ?$ miha $w^n = z$ ahol $n \geq 1$ egész
 $w = s \cdot (\cos \mu + i \sin \mu) \Rightarrow w^n = s^n \cdot (\cos n\mu + i \sin n\mu) = z \Rightarrow s^n = r \Rightarrow s = \sqrt[n]{r}$
 $\left. \begin{aligned} \cos n\mu &= \cos \varphi \\ \sin n\mu &= \sin \varphi \end{aligned} \right\} \Rightarrow n\mu = \varphi + 2k\pi \quad k \in \mathbb{Z} \Rightarrow \mu = \frac{\varphi}{n} + k \cdot \frac{2\pi}{n} \quad k = 0, 1, 2, \dots, n-1$

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

Példák: $\sqrt[3]{1}$ a komplex négyedik hatványai: $z_0 = 1$
 $z_1 = \cos \frac{2\pi}{3} + i \sin \frac{2\pi}{3} = -\frac{1}{2} + \frac{\sqrt{3}}{2}i$
 $z_2 = \cos \frac{4\pi}{3} + i \sin \frac{4\pi}{3} = -\frac{1}{2} - \frac{\sqrt{3}}{2}i$

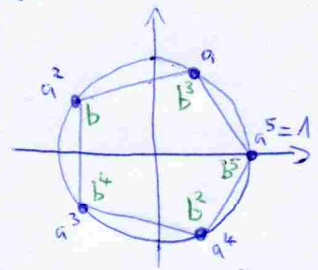


DEF: a $z^n = 1$ megoldásai az n-edik egységgyökök
 $\sqrt[n]{1} = \cos\left(k \cdot \frac{2\pi}{n}\right) + i \sin\left(k \cdot \frac{2\pi}{n}\right) \quad k = 0, 1, 2, \dots, n-1$



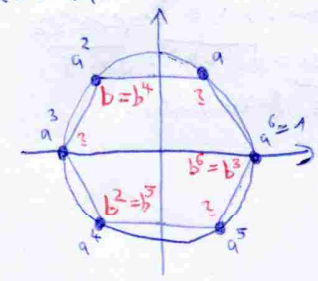
DEF: primitív n-edik egységgyök: egy $z \in \mathbb{C}$, melyre $z^n = 1$, de $z, z^2, z^3, \dots, z^{n-1}$ mind különbözők!

Példák: $n = 5$ -re



a és b primitív egységgyökök

$n = 6$ -ra:



a pr. egységgyök, de b nem!

TÉTEL: $z = \cos\left(k \cdot \frac{2\pi}{n}\right) + i \sin\left(k \cdot \frac{2\pi}{n}\right)$
 z primitív egységgyök $\Leftrightarrow (k, n) = 1$ / vagyis k és n legnagyobb közös osztója 1/

13. TÉTEL

Kombinatorikus lezáradat: alapfeladatok

1. feladat: A, B, C, D, E → az az 5 különböző gombóc közül melyik sorrendben lehet egy függőleges?

5 · 4 · 3 · 2 · 1 = 5! ⇒ n elem sorrendjének száma (ismétlés nélkül) = $n! = 1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot n$ } n elem (ism. nélkül) permutáció

2. feladat: Ha pl. 26 különböző gombóc választható és abból 5 különbözőt akarunk kiválasztani (ism. nélkül) és sorbaállítani, akkor az a lehetőségek száma: $\frac{26 \cdot 25 \cdot 24 \cdot 23 \cdot 22}{5!}$ } n elemből k különbözőt választunk is állítunk sorba, lehetőségek száma = $\frac{n!}{(n-k)!}$

3. feladat: 26 gombócból 5 különbözőt választunk és tetszőleg helyezzük, vagyis a lehetőségek száma: $\frac{26 \cdot 25 \cdot 24 \cdot 23 \cdot 22}{5!}$ } n elem k-adatlagú (ism. nélkül) variáció: $\frac{n!}{(n-k)!}$

Altalános: n elemből k különbözőt választunk (ism. nélkül), de a sorrend nem számít, lehetőségek száma: $\frac{n!}{k!}$ } n elem k-adatlagú (ism. nélkül) kombináció: $\frac{n!}{k!}$ } pl.: $\frac{26!}{5!} = \frac{26 \cdot 25 \cdot 24 \cdot 23 \cdot 22}{5 \cdot 4 \cdot 3 \cdot 2}$

4. feladat: Van 3 db A, 4 db B, 2 db C és 1 db D. Hányféle sorrendben lehet ezek egy függőleges, ha azonos betűk mindegyike megkülönböztethető? Ha az összes elem megkülönböztethető volna, akkor $(3+4+2+1)!$ sorrend volna, de ez éppen $3! \cdot 4! \cdot 2! \cdot 1!$ -szal egyenlő, amit mi is akarunk számolni.

Altalános: ha van k_1 darab első típusú elem, ..., k_n db n-edik típusú elem, akkor az elemek lehetséges sorrendjei: $\frac{(k_1 + k_2 + \dots + k_n)!}{k_1! \cdot k_2! \cdot \dots \cdot k_n!}$

5. feladat: Van pl. 26 különböző izm függőleges, és a teljesítmény 5 gombócból szeretnénk választani úgy, hogy egy függőleges többiek is választhatók: $\frac{26 \cdot 25 \cdot 24 \cdot 23 \cdot 22}{5!}$

Altalános: n elemből k-adatlagú k tagú sorozatok (egy-egy elem többször is előfordulhat) az n elem k-adatlagú ismétléses variáció: n^k

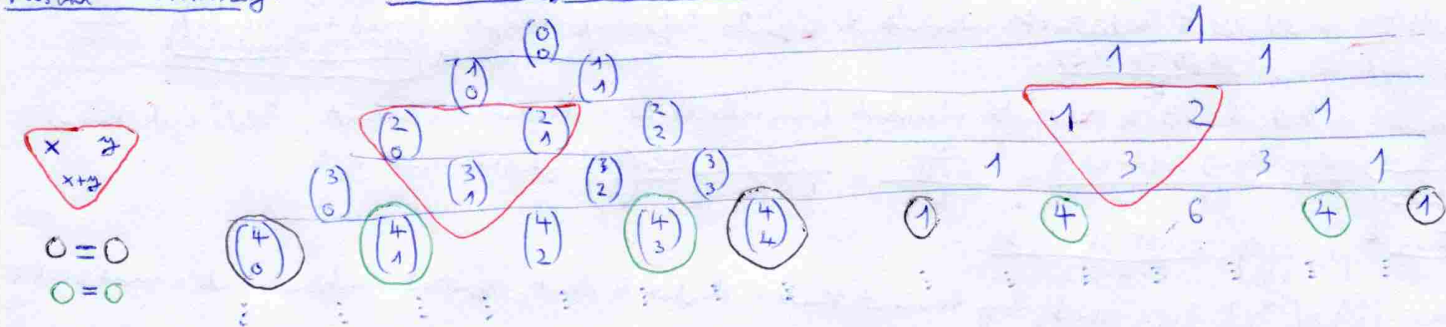
6. feladat: 26 függőlegesül 5 gombócot választunk, amiket tetszőleg helyezzünk, vagyis a sorrend nem számít. Ene egy tipikus ROSZ megoldás a képlet: $\frac{n^k}{k!} = \frac{26^5}{5!}$ A képlet azért hibás, mert a 26^5 választási lehetőség között van pl. olyan eset is, amikor a függőleges mind az 5 gombóc azonos izm, vagyis az az függőleges gombóc sem választható meg, vagyis lehetetlen 5!-szal, mintha megkülönböztethetők lennének. Tehát nem szabad a képletet egy az egyben alkalmazni, hanem a feladatnál mindig át kell gondolni logikusan, hogy mit érdemes vizsgálni. Helyes megoldás: a 26 függőleges kiválasztás meg az az ABC betűvel: A, B, C, ..., Z. A | B | C | ... | X | Y | Z ← Minden sorozatban lehet lenni egy elválasztóval, és az az az betűk alá tesszük. A | B | C | ... | X | Y | Z ← az az * -ot, ahogyan gombócot kiválasztunk az adott izmból. Ezáltal elválasztjuk azt, hogy egy kiválasztás közül, egyet megfelel egy olyan sorozatnak, amely valamelyik az ismétléses izm. Egy ilyen sorozat pontosan 25 db van (mert az A és Z nem sorozatos) és 5 db * -al áll. A kiválasztás logikája: egy ilyen sorozat van? Pontosan az az, ahogyan kiválasztunk 5 elemet egy $25+5=30$ elemű halmazból: $\binom{30}{5}$

Altalános: n elem k-adatlagú ismétléses kombináció: $\binom{n+k-1}{k}$

	elemek sorrendje számít	elemek sorrendje nem számít	
	(n elem sorrendjének száma)	(n elemből k elem sorrendje)	(n elem k-adatlagú választás)
	permutáció	variáció	kombináció
ismétlés nélkül	$n!$	$\frac{n!}{(n-k)!}$	$\binom{n}{k} = \frac{n!}{k! \cdot (n-k)!}$
ismétléses	$\frac{(k_1 + k_2 + \dots + k_n)!}{k_1! \cdot k_2! \cdot \dots \cdot k_n!}$	n^k	$\binom{n+k-1}{k}$

Ans: $\binom{n}{r} = \binom{n-1}{r-1} + \binom{n-1}{r}$

Parasol - Linsenwürger: linum catharticum aggr. kat. reiner linum catharticum aggr. kat. reiner



1 E 1 E 1: (binomial's total)
 $\forall n \ 1 \leq n \in \mathbb{N} \Rightarrow (a + x)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^{n-k} x^k = \binom{n}{0} a^n x^0 + \binom{n}{1} a^{n-1} x^1 + \dots + \binom{n}{n} a^0 x^n$

bit: $(a+b)^n = \underbrace{(a+b)(a+b) \dots (a+b)}_{n \text{ mal}}$

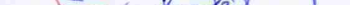
A disztribúciót is ("mindegyiket mindegyik napot") tévesen elnevezik $x_1 x_2 \dots x_n$ alakú rendezhető kárpok, ahol $x_1, \dots, x_n \in \{0, 1, 2\}$, azaz kell összegeznünk. Egy ilyen tag vagy nulla, vagy kivehető, vagy kivétel nélkül az első tagjánál lesz a vagy 0 tag közül az egyiket, azaz a kivétel nélkül is a-t vagy 0-t, stb. Végül, hogy a tagok 0^{n-k} és 1^k alakúak legyenek. A kárpok összege ugyanis n -et kell, hogy legyen, hiszen összesen n darab a -t vagy 0 -t választunk ki. A kérdés, hogy rögzített k -ra hány darab 0^{n-k} és 1^k lehet? Amennyire 0^{n-k} és 1^k tag lehet, ahányféleképp n darab $(0+1)$ binomiál (kéttagú összegű) kivétel nélkül 0 -t, az pedig pontosan $\binom{n}{k}$.

14. TÉTEL

DEF: egy gráf egy rendezett pár: $G = (V, E)$, ahol V egy véges halmaz, E pedig elvált a halmaznak az elemekből képezhető párok egy részhalmaza. Jelölés: G gráf; $V(G), E(G)$: G pontjainak/éljének halmaza;

stärkung: $v(G), e(G)$

Stamme: $v(G), e(G)$
 Polder: $V = \{a, b, c, d\}$ $E = \{\{a, b\}, \{b, d\}, \{c, d\}, \{b, c\}\}$

minipont 
 ← párhuzamos ív
 ← ív
 ← hurok

} a gráf egy diagramma a gráf egy olyan leírása,
 amikor a csomópontok pontos helyét meg, az éleknek irányát/típusát nem adja meg.

DEF.: egg el keit isist keit össte, anikeit veigpöndur hvinurk

Ket unig stomstels, he lall normak östelstare, Ket el normstels, he van kötis unigke.

konkret: mindkét végpontja ugyanaz a más. Egy el töltésre, ha a gráffon van más el is ugyanakkor a végpontokból, egyként az el egyenlő. Egy graf egyenlő, ha mindegyik csomópontjának is konkretizációja.


[illegible]

TETEL: $\sum_{v \in V(G)} d(v) = 2 \cdot e(G)$ bzw.: \forall Graph G \sum Grad G ist 2-mal $e(G)$.

DEF.: $G_1(V_1, E_1) \rightarrow G_2(V_2, E_2)$ ist isomorph, falls $\exists f: V(G_1) \rightarrow V(G_2)$ bij. isom. fgr., mit:

$u \rightarrow v$ in G_1 genau dann, wenn $f(u) \rightarrow f(v)$ in G_2 genau dann, wenn $f(u) \rightarrow f(v)$ in G_2 .



Beispiel: $G_1 \cong G_2$


Beispiel:  \cong

DEF.: $G(V, E)$ mit reduzieren $H(V', E')$ mit, da $V' \subseteq V, E' \subseteq E$ so $e = \{u, v\} \in E \Rightarrow u, v \in V'$

$G(V, E)$ besitzt nicht isomorphe $H(V', E')$, da $V' \subseteq V$, $E' \subseteq E$, und es gibt ein $v \in V$ mit $v \in E' \rightarrow v \in E$.

Példa:

 $\xrightarrow[\text{részgráfja pl.}]{\text{szek. egy}}$  \leftarrow de ez nem feszítő, mert az eredeti gráfban pl. x és y szomszédosak, de a részgráfban nem!

\searrow az más \rightarrow  $\xrightarrow[\text{feszítő részgráf}]{\text{az más}}$

DEF.: G heißt ein Element: $v_0 e_1 v_1 e_2 v_2 e_3 v_3 \dots e_k v_k$ bzw. $v_0, \dots, v_k \in V(G)$, $e_1, \dots, e_k \in E(G)$ d. $e_i = \{v_{i-1}, v_i\}$ $\forall i=1, \dots, k$

$H_{\text{ges}} V_0 = V_k \Rightarrow$ Zeit elonant (Kleinere Zeit).


Egg showed it, he knew himself he was kidding!!

Erg. also ist für $v_0 = v_{kr}$ ein minimaler Wert für \dot{v} bei $\dot{v} = 0$ da $\ddot{v} = v v_0$ sein kann.

Maggiore \Rightarrow we observe that σ_k 's settable is linear.

DEF.: egy gráf "összefüggő", ha bármely két csomópont között van út/elszorozat.

DEF: G rendel egy Kompozíció egy olyan részeit, ami készített, ösztönöz, és érdekes tárgyi témát megvalósít.
már nem öt. készített részeit lesz.

DEF.: G fa, zu Knoten n es exist. gg^a . Pl.: 

G endo^{II}, los reactivos grif.

TÉTÉL: V legelâllh 2 minn bûren van legelâllh 2 dsofoten pont

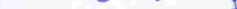
[illegible]

TÉTÉL: $F \vdash \Rightarrow e = n-1$ (e : élke szám, n : színek szám)

b) \therefore für $n=1 \Rightarrow e=0 \checkmark$

Es $2 \leq n \Rightarrow \exists$ höchster Punkt, mit abgegrenzt n sind. Es muss n existieren. Az höchster Punkt abgegrenzt existieren nicht. Ist $n=1, c=0$ nicht möglich.

DEF: G heißt ggf F isomorphes Restituten, falls $v(G) = v(F)$

Pl. Reduktion: 

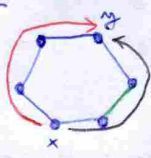
TÉTEL: G -nek van feszítőfaja $\Leftrightarrow G$ öf.

biz.: \Rightarrow : \checkmark

\Leftarrow : ehhez felhasználunk egy segédtételt:

Lemma: körül egy élet elhagyva az összefüggőség nem romlik el

biz.:



Egy körnek bármely pontjából bármely pontjához két "körülbíró" úton is el lehet jutni. Ha a körül elhagyunk egy élet, akkor azaz csak az egyik út marad meg, a másik út még mindig "járható".

Ha G -ben nincs kör \Rightarrow kézen vágunk \checkmark

— II — van kör: G egy körrel bontjuk el egy élet, stb.

TÉTEL: F körmentes, $e = n - 1 \Rightarrow F$ fa

biz.: indukció: t.f.h.: F nem öf.; Tekintsünk egy olyan F' gráfot, melyet F -ből úgy kaptunk, hogy kiegészítjük aznyi élel, hogy F' öf. legyen, de körmentes $\Rightarrow F'$ körmentes is öf. $\Rightarrow F' \text{ fa} \Rightarrow$

$$\Rightarrow e' = n - 1, \quad e' > e \quad \Downarrow$$

$$e = n - 1$$

TÉTEL: F öf, $e = n - 1 \Rightarrow F$ fa

biz.: indukció: t.f.h.: F -ben van kör. Legyen F' F -ből egy feszítőfaja, amit úgy kaptunk, hogy F -ből kinygjunk el éleket (mindig valamilyen körrel) mindaddig, míg F' körmentes nem lesz, de még öf.

Adódik: $e' = n - 1, \quad e' < e \quad \Downarrow$
 $e = n - 1$

15. TÉTEL

Bemutatás: Hányféle n -pontú, páronként nem izomorf fa létezik?

$n=1$:		1	szimbiológiai problémája
$n=2$:		1	
$n=3$:		1	
$n=4$:		2	

Ezt így lehet megmondani, de ha a fákban számokkal jelölhetjük meg a pontokat, akkor erre létezik egy egyszerű képlet: lásd \rightarrow Cayley-tétel.

fa	számított fa
$n=1$	$1(=1^{-1})$
$n=2$	$1=2^0$
$n=3$	$3=3^1$
$n=4$	$16=4^2$

TÉTEL: (Cayley-tétel) n csúcsú, számított fa fa száma: n^{n-2}

bizs: Prüfer-kód segít segíteni

DEF: Prüfer-kód: egy n pontú, számított fához rendel egy számorsorozatot a következőképpen: kezdjük el a fa elsőbéli pontjai közül a legkisebb indexűt, és megszüntetjük fel a szomszédját (a vele összekötött egyetlen pont indexét), legyen ez p_1 . Ismételtük az eljárást egészen addig, amíg csak egy pont marad. Prüfer-kód: $p_1 p_2 \dots p_{n-2} p_{n-1}$

Állítás: a kód legutolsó tagja $p_{n-1} = n$

bizs: Amíg nem jutunk el az 1 pontig, mindig van legalább 2 elsőbéli pont, és mindig nem lehetett a körrel szembe az n . Az utolsó tényleg előtti pillanatkor pedig így néz ki az n : $\dots x$, ahol $x < n \Rightarrow$ tényleg: x , kimondó: $n \checkmark \Rightarrow$ majd p_{n-1} -et nem is szükséges kimenni a kódból, mert nem hozzászólunk információit.

$$\overbrace{p_1 p_2 p_3 \dots p_{n-2} p_{n-1}}^{\text{Prüfer kód}} = n$$

Ezek után világos, hogy az n csúcsú számított fákhoz tartozó kódok száma: $\underbrace{n \cdot n \cdot \dots \cdot n}_{n-2 \text{ tag}} = n^{n-2}$

Példa: $\rightarrow 1154588$

Állítás: v elsőbéli \Leftrightarrow nem szerepel a rövid kódban

bizs: v elsőbéli $\Rightarrow v \neq n \Rightarrow n$ -t leírásig, de nem írjuk le; csak a szomszédját.

$v = n \Rightarrow$ Az utolsó tényleg n -et nem írjuk le.

$2 \leq d(v) \Rightarrow v$ idősebb elsőbéli lesz, és szomszédai tényleg az v ki lesz írva.

Visszafejtés: a kód hosszúsága alapján a pontok száma: ha a rövid kód k számú áll, akkor $n = k+2$ a pontok száma. Az első balra az n követhetőképpen rekonstruáljuk meg: ha a Prüfer-kód tagjait $p_1 p_2 \dots p_{n-2}$ jelöljük, akkor minden p_i követhető v_i , p_{n-1} pedig v_{n-1} . $\{p_1 v_1, p_2 v_2, \dots, p_{n-2} v_{n-2}, n v_{n-1}\}$ lesz a fa élhalmaza, ahol v_i a legkisebb olyan index, amire: $v_i \notin \{v_1, \dots, v_{i-1}\} \cup \{p_1, \dots, p_{n-2}, n\}$ az $i=1$ akkor ez \emptyset

Példa: $\textcircled{2} \rightarrow \begin{matrix} 2 & 3 \\ 1 & 1 \end{matrix} \begin{matrix} 1 & 5 & 4 & 5 & 8 & 8 \end{matrix} \Rightarrow \begin{matrix} 2 & 3 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{matrix} \begin{matrix} 1 & 1 & 5 & 4 & 5 & 8 & 8 \end{matrix} \Rightarrow \dots \Rightarrow \begin{matrix} 2 & 3 & 1 & 6 & 4 & 5 & 7 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{matrix} \begin{matrix} 1 & 1 & 5 & 4 & 5 & 8 & 8 \end{matrix}$ kész \checkmark

TÉTEL: ① *vinzalkidulós* fűt és

② $\text{Ker } d \xrightarrow{\text{isomorphism}} \mathbb{Z}_n \xrightarrow{\text{Prüfer-Krit}} \text{Ker } d' \Rightarrow \text{Ker } d = \text{Ker } d'$

$$P = n - 1 \quad \checkmark$$

biz: ① egy R_1, R_2, \dots, R_x hosszú Párker-kezdésen a gráf $x+1$ pontja és x él van: $e=n-1$ v.

Elegendes talat csak azt lehetni, hogy kimentes. Tegyük fel mindenképpen, hogy van a gátló kör.
A P.-kód viselkedése során minden egyes újabb λ : felírunk egy újabb pontot, és egy újabb két lépés
meg. Kell lennie egy olyan lépésnek, amikor a kör utolsó két pontja az, de előző egy olyan λ -t
kisebbség, amely már korábban szerepelt, és ekkor az eljárás nem lehetséges. \square

② viészám nem kell

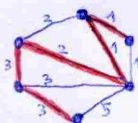
Minimális összegűen festetőkárta

Bemutatás: adott egy G öf. gráf, δ egy költési függvény: $e \rightarrow S(e) \geq 0$. Keresünk G egy min. összköltségű feszítőjét.

Moja algoritmus: olyan alg., ami a lokálisra kedvezőle életösszeget választja, és nem törekszik azaz, hogy ezzel esetleg globálisra is sikerüljön megközelíteni.

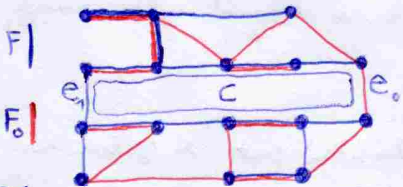
Kruskal-algorithms: (es exp mehr alg.)

Az életet egyszerű valóságokból és a közvetlen színtől. Először valóságra és a gyökérre a legkisebb mértékben éltek egyikeit. Tpl. már kivételként néztek. Először valóságra és a legkisebb mértékben éltek egyikeit, amelyek nem alkotják az eddig már kivételként. Ha igen nincs, megállunk, ha van, akkor ezt az életet ismétlődő.

$$P'_{\text{elda}} =$$


Kernkraft-titel = a K.-alg. a lokalisierte semiotische existenz

biz.: Nyilvánvaló, hogy az algoritmus végén a kiválasztott élle egy F feszítőfa állatkard (mert F -hez mindig hozzátartozik egy plusz élle mint testvérhárom pont). Tegyük fel indokolat, hogy F_0 min. súlyú feszítőfa és $s(F_0) < s(F)$. Ha talál egy ellmpelét van, akkor ezek közül az egyiket F_0 -nak, amellyel a legkisebb súlyú feszítőfa élle van F -hez.



Leggen $e_0 \in E(F_0) - E(F)$, da ist e_0 ein verteiltes F -Baum, wobei e_0 ein C -Baum ist. Da e_0 ein C -Baum ist, $e_0 \in E(C) - \{e_0\}$ also $s(e_0) > s(e_0)$ also, wobei es algorithmisch sein e_0 ist e_0 ist e_0 ein C -Baum $\Rightarrow s(e_0) \leq s(e_0) \forall e_0 \in E(C) - e_0$. Minimal $F_0 - e_0$.

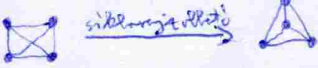

legale als $e_1 \in E(I) - \{e_0\} \subseteq E(F)$ ist, bedeutet $\text{Zeit}(e_1) = \text{Zeit}(e_0)$.
Nehmen wir an, dass $F_1 = F_0 - e_0 + e_1$ ist. Dann ist $s(e_1) \leq s(e_0)$.

Nem lehet azonban $s(E_1) < s(E_0)$, mert akkor $s(F_1) < s(F_0)$ volna, ami ellentmond F_0 minimalitásának. ∇
Csak $s(E_1) = s(E_0)$ lehetne, de akkor F_1 olyan ellipszoidra lenne, aminek egyenlő tetszőleges F -el, mint F_0 -nak, ez is ellentmond a feltételnek. ∇

16. TÉTEL

DEF.: egy gráf siklórajzolható, ha rajzolható a síkra úgy, hogy az élék csak a csomópontok metszéspontjaiban metszjenek. A siklórajzolható a sík (tartományok) rajza. Lehet egy végtelen tartomány, az ún. külső tartomány.

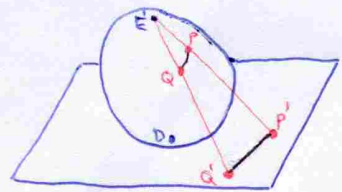
Hasonlóan definiáljuk a görbe rajzolhatóságot, ahol a sík helyett a görbe felzárva dolgozunk, külső tartományát nem kezeljük.

Példák:  siklórajzolható 

TÉTEL: G siklórajzolható $\iff G$ görbe rajzolható

biz.: sztereografikus projekcióval: a görbét úgy helyezzük el, hogy a sík és a déli sarkon érintse, és az északi sarkból azonos vetítéssel a sík pontjai egyértelműen megjelölhetők az északi sarkra mentve görbepályán pontonként.

Tulajdonságai: a sík egyenesait a görbepályán északi sarkon átmenő körvonalra vitézi, a sík körvonalait a g.f. északi sarkára nem illeszkedő körvonalra.
Funkciónál: szögterület, de nem tárolóterület.



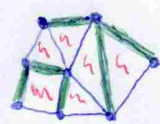
TÉTEL: Ha G siklórajzolható és T egy tartomány \implies még is siklórajzolható, hogy T a külső t. legyen

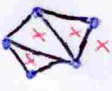
biz.: sztereografikus projekcióval: a görbét úgy helyezzük a síkra, hogy D T -n belül legyen. Vektörrel G ezen siklórajzolható a görbe, a görbét érintő utakon úgy, hogy E és D helyet cseréljünk, és D -ből vetítéssel vissza a görbepályára a síkra.

TÉTEL: Euler-tétel: ha G s.r. és öf. $\implies v + l = e + 2$ / csomópontok + lapok = élék + 2

biz.: mindig ellargyunk a gráf egy körvonalát \implies egyenlővé lesz tartományok
lehelletett élék száma: $l-1$, megmaradt élék területét elhatárolva, tehát száma $v-1$

A lehelletett és megmaradt élék utóbbi a eredeti gráf éllehellet: $e = (l-1) + (v-1) \implies v + l = e + 2$




Példák:  $v=5$ $l=7 \implies 5+4=7+2$ ✓
 $l=4$

Euler-tétel általánosítása: $v + l = e + k + 1$ (k : komponensek száma) **biz.:** hasonlóan, csak a nulladrendű vezényszámoknál utóbbi, amire az igaz, hogy $k = v - k_c$

TÉTEL: ha G egyszerű, s.r., legalább 3-pontú $\implies e \leq 3n - 6$

biz.: I. ha G öf.: C_i i . tartományt határoló élék száma, $3 \leq C_i$ mert G egyszerű
 $3(e + 2 - n) \stackrel{\text{Euler}}{=} 3v \leq C_1 + C_2 + \dots + C_t \leq 2e \implies$ **ment egy él bejelölés lesz tartományt határoló**

$3e + 6 - 3n \leq 2e \implies e \leq 3n - 6$
Példák:  2 tartományt határoló
1 tartományt határoló

II. ha nem öf.: új éllel öf.-vé tesszük + I. eset
 $e + e' \leq 3n - 6 \implies e \leq 3n - 6$ ✓




Alkítás: K_5 nem s.r.

biz.:  Ha s.r. volna, akkor $e \leq 3n - 6$ -nak teljesítenie kéne, de $10 \leq 3 \cdot 5 - 6 = 9$ nem igaz! ∇

TÉTEL: ha G egyszerű, s.r., \forall körje legalább k élű ($k \leq n$) $\implies e \leq \frac{k}{k-2} \cdot (n-2)$

biz.: I. ha G öf.: C_i i . tartományt határoló élék száma, $k \leq C_i$
 $k(e + 2 - n) \stackrel{\text{Euler}}{=} kv \leq C_1 + \dots + C_t \leq 2e \implies ke + 2k - kn \leq 2e \implies (k-2)e \leq k(n-2) \implies e \leq \frac{k}{k-2} \cdot (n-2)$

Alkítás: $K_{3,3}$ nem s.r.

biz.:  tegyük fel indukálót, hogy $K_{3,3}$ s.r.! Triviális, hogy \forall körje ≥ 4 élű. Mivel $K_{3,3}$ s.r., ezért teljesítenie kell az előző tételnek: $e \leq \frac{k}{k-2} \cdot (n-2)$ helyettesítve: $9 \leq \frac{4}{4-2} \cdot (6-2) = 2 \cdot 4 = 8$ ∇

TÉTEL: G egyszerű, s.r. \implies minimális körjeinek legfeljebb 5

biz.: kétértelmű: $3 \leq n$. Bipartitis indukálót, t.é.: $d_{min} > 5 \iff d_{min} \geq 6$. $6n \leq \sum d = 2e \leq 2(3n-6) \implies 6n \leq 6n-12$ ∇

Egy gráf siklórajzolhatóságot vizsgálva nem elég az előző, legyen egy él és 2 körje a sík felzárva, vagy egy él és 2 körje a görbe felzárva, vagy ha egy 2 körje a síkra illeszkedő éllet egybevonatosságot, és a miniat elhagyjuk.



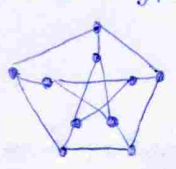
DEF.: G és H topologikusan izomorfok, ha az előzőleg említett transzformációk invariánsok G -ből H megkapható.

Kurattowski-tétel: G s.r. \Leftrightarrow nem tartalmaz olyan részgráfot, amely topologikusan izomorf K_5 -tel vagy $K_{3,3}$ -mal.

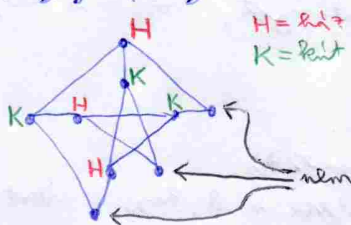
biz.: szükséges: ha G s.r., akkor $\forall H$ részgráfja s.r.! Ha H s.r. topologikusan izomorf egy K -vel, akkor K is s.r.! Így $K=K_5$ vagy $K_{3,3}$ nem lehetséges ha G s.r. volt.

elégséges: nem triviális, nem bizonyítjuk, vizsgálni kell

Példa: Petersen-gráf:



4 kötélpárhuzamos
alakítás
→
hogy tartalmazza
a $K_{3,3}$ -at



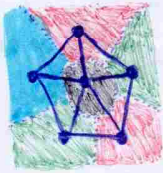
$H = \text{Red}$
 $K = \text{Green}$

nem izolált!

Fürst-Wagner-tétel: ha G s.r. és egyszerű \Rightarrow lemezre rajzolható sajátos szomszédokkal is

17. TÉTEL

Bewerztes:



Kb. másfél évszázada váltakoznak, hogy kimozdírt polifóniai körképzetben lehet szimfónia 4
szimfónia, hogy a közös szimfóniailag rendelkezésű magoktól eltérő minélke legyennek.
(1977- Ben sikeresen Appel is Harkon matematikuskéntek szimfónián is a szimfónián,
amit azóta negatív-technikák hívnak. A problémán is lehet a szimfóniailag a szimfónián,
hogy az magoktól pontok kékelt meg, az magoktól pontok pedig az magoktól pontok
-összetételű lehet.

DEF.: G ist ein n -elementiger n -graph; G^* heißt duales n -graph, wenn G transversal ist, d.h. G^* -ben 2 sind transversal & el menten (\Rightarrow) G -ben nicht transversal transversal & el menten

DEF.: G gráf, $X \subseteq E(G)$; X elvágtató, ha X elvételével G komponenseinek száma megnövekszik; X vágás, ha X elvágtató, de semmilyen valódi részhalmaza nem az; az $e \in E$ elvágtató él, ha $\{e\}$ vágás; $a \in G$ gráf e le e' lelei szoros elvágtató, ha $\{e, e'\}$ vágás; két él párhuzamos, ha csak egy 2 csomópont köti őket össze.

Majorpräz: in G^* dualis gibt nem G -ter, einem G adutt sikkenwizelastal ligg. Adutt sikkniff künlelitz!
sikkenwizelastal nemizomast dualischoat aduttmark.



is niet abelsch.

$G \cong H$, de $G^* \not\cong H^*$ (met G^* en H^* zijn de 6-velden van G en H resp.)

emittent $(G^*)^* \not\cong G$ (met G^* en H^* zijn de 6-velden van G en H resp.)

is niet abelsch.

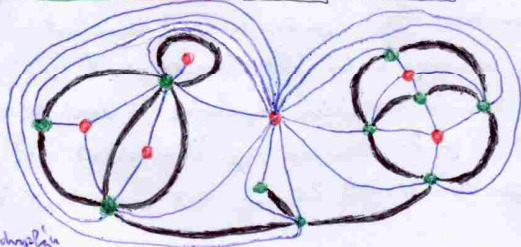
$G \cong H$, de $G^* \not\cong H^*$ (met G^* en H^* zijn de 6-velden van G en H resp.)

emittent $(G^*)^* \not\cong G$ (met G^* en H^* zijn de 6-velden van G en H resp.)

TÉTEL: Soit $G = (V, E)$ satisfaisant

- (1) Ha G^* a G dualisa, akkor G^* sz. is öf.
- (2) Legyen $\varphi(e) := e^*$, ez a $\varphi: E(G) \rightarrow E(G^*)$ természetes bijekció definíció
- (3) G lapjai bijekción G^* pontjainak kölcsönbe megyo.
- (4) Ha G öf., akkor G a G^* dualisa, így G pontjai $\Leftrightarrow G^*$ lapjai
- (5) $e \in E(G)$ a G körvonal (élje) $\Leftrightarrow \varphi(e)$ a G^* élje (körvonal)
- (6) $e, e' \in E(G)$ párhuzamos (súros) élle $\Leftrightarrow \varphi(e), \varphi(e')$ súros (párh.) élle
- (7) $C \subseteq E(G)$ a G kör (vágása) $\Leftrightarrow \varphi(C)$ G^* vágása (kör)
- (8) Ha G öf. és $F \subseteq E(G)$ feszítőfa G -ban $\Leftrightarrow \varphi(F)$ a G^* egy feszítőkörvonal komplementere

biz.:

[illegible][illegible]

(2), (3) Dmiki's definition is not valid.

(4) Mivel G^* \forall ele pontoson egy két metszi G -nél pontoson egyet, G^* minden legrövidebb tartományon G -nél min. 1 ponttal minél G öf., Euler-tétel miatt $n + t = e + 2$, de G^* is öf.: $n^* + t^* = e^* + 2$, és $e = e^*$, $t = n^* \Rightarrow n = t^*$ ✓

(5), (6), (7) Elegendő (7)-et vizsgálni, (5) és (6) ellát biztosítandó. Ha C a G köze, akkor C 2 része van egy α részes, ezért $\varphi(C)$ -t elhagyva a közhely helyett tartományokból megjelölve mindig kielégítő komponensek tartoznak. Mind a két feltevésekben az, mind a két feltevésekben az mindig teljesül. Itt. tehát bizonyítottuk, hogy $\varphi(C)$ valóban mindenre alkalmas G^* itt. mond $\Rightarrow \varphi(C)$ teljes. ✓
Ha Q a G része, akkor Q a G egy K komponensét tartalmazza egy K_1 és K_2 komponensen. Ha Q tartalmazzon egy elvágást, akkor Q minimalitása miatt Q ez az elvágás az lesz, mivel éppen $\varphi(Q)$ halmazai min. kör. ✓ Ezenkívül Q a 2 kielégítő tartományt tartalmaz, így K_1 -et min. 2 tartomány tartalmaz.
A K_1 komponens kielégítése a tartománytartományok egy idejének szükségletéből adódik, és relatív, hogy ellen φ tartomány tartomány pontosan egyező legyen, ezért $\varphi(Q)$ a G^* egy kör. ✓

(8) äquivalente Aussagen: F a G max. \Leftrightarrow minimales reingrößtes $\Leftrightarrow F^*$ a G^* max. \Leftrightarrow übrige idealmaximales reingrößtes \Leftrightarrow
 $\Leftrightarrow E(G^*) \setminus F^*$ a G^\perp min. üf. reingrößtes $\Leftrightarrow E(G^*) \setminus F^*$ Primideal \checkmark

(8) minirekurrezálás: azt kell belátni, hogy $E(G^*) \setminus F^*$ kiegészíthető G^* -ban

1) $E(G^*) \setminus F^*$ öf., mert ha nem volna $\Rightarrow F^*$ elvágtatja $\Rightarrow F^*$ tartalomra vágnak $\Rightarrow F$ tartalomra kényszerít ∇

2) $E(G^*) \setminus F^*$ kiegészíthető, mert ha nem $\Rightarrow E(G) \setminus F$ tartalomra vágnak $\Rightarrow E(G) \setminus F$ elvágtatja $\Rightarrow F$ nem öf. ∇

DEF.: G és H gráfok gyengén izomorfok, ha $\exists f: E(G) \rightarrow E(H)$ kölcs. egyért. függ. függ., hogy néha is G -ben kényszerítve \Leftrightarrow képezik kényszerítve H -ban. Jelölés: $G \stackrel{z}{\cong} H$

ÁLLÁS: $G \cong H \Rightarrow G \stackrel{z}{\cong} H$ (de visszatérle nem igaz!)

TÉTEL: (Whitney) G, H síkgráfok

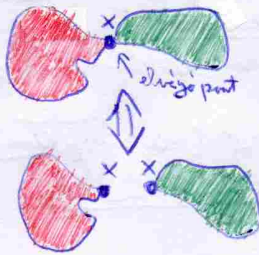
(1) $G \stackrel{z}{\cong} H \Leftrightarrow G^* \stackrel{z}{\cong} H^*$

(2) $(G^*)^* \stackrel{z}{\cong} G$

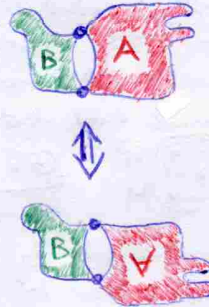
TÉTEL: (Whitney)

$G \stackrel{z}{\cong} H \Leftrightarrow$ áll: (i) és (ii) mindeztől G -ből H megkapjuk

(i)



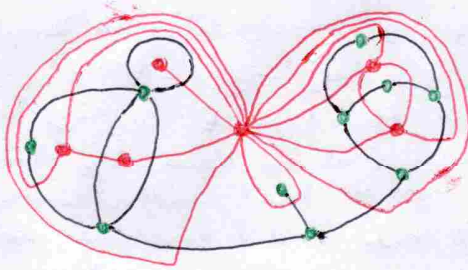
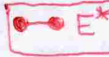
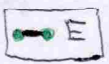
(ii)



DEF.: G és H gráfok abszolútan dualisok egymáshoz, ha $\exists f: E(G) \rightarrow E(H)$ kölcs. egyért. függ. függ., hogy néha is kényszerítve G -ben \Leftrightarrow képezik kényszerítve H -ban

TÉTEL: G -nek \exists abszolút dualis $\Leftrightarrow G$ síkgráf (Whitney)

előző utolsó tétel (1)-es állás minirekurrezálás (G* ömefüggősége):



Azt kell meg igazolni, hogy G^* öf., vagyis minden páros minirekurrezálás van itt. Tekintsük a síkban egy olyan gráfot, ami csak kiegészít a minirekurrezálás van, de nem meg az G egyetlen zárt pontján sem. Ez a gráf a G gráf tartományait tartományok szétválasztja, mindegyik a G belső tartomány. ∇ ilyen tartomány-negatív a dualis a megfelelő lapokhoz tartozó páros minirekurrezálás, tehát a gráf definíció egy abszolút G^* -ban, mivel már könnyen kiegészíthető minden páros minirekurrezálás.

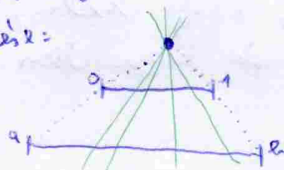
18. TÉTEL

DEF.: t.h. az f függvény az A halmaz elemeiből a B halmaz elemeit rendeli, jelölés: $f: A \rightarrow B$.
 Az f függvény injektív, ha különböző elemekhez kélt. elemeket rendel, azaz $x \neq y \Rightarrow f(x) \neq f(y)$
 $\forall x, y \in A$ -ra. Az f fgv. szürjektív/ értéktartó, ha $\forall b \in B$ elemére van $a \in A$ -n is, hogy $f(a) = b$.
 Az f bijektív, ha injektív és szürjektív, azaz kölcsönösen egyértelmű megfeleltetést teremt A és B elemei között.

DEF.: A és B halmazok stílusos egyenlő, ha \exists bijekció A és B között. Jele: $|A| = |B|$.
 A halmaz stílusos kisebb vagy egyenlő B -nél, ha \exists injekció A -ból B -be. Jele: $|A| \leq |B|$.
 A halmaz stílusos kisebb B -nél, ha $|A| \leq |B|$ és $|A| \neq |B|$. Jele: $|A| < |B|$.
DEF.: A halmaz véges stílusos, ha van olyan k véges természetes szám, hogy A és a $K = \{1, 2, \dots, k\}$ halmazok egyenlő stílusos $|A| = |K| = k$. Egy halmaz végtelen stílusos, ha nem véges stílusos.

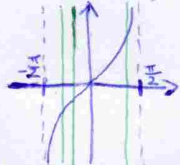
Példák a bijekcióra:

Állítás: $a, b \in \mathbb{R}, a < b, (a, b) \subseteq \mathbb{R} \Rightarrow |(0, 1)| = |(a, b)|$
biz.: Tekintsük a körkértékű képletet. fgv. $t = x \mapsto (b-a)x + a$ ez megfelelő \checkmark
 ennek egy geometriai szemléltetése:



Állítás: $|(0, 1)| = |\mathbb{R}|$

biz.: Az előző áll. miatt igaz, hogy $|(0, 1)| = |(-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2})|$, és a körkértékű fgv. igazolja a $|(-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2})|$ egyenlőséget:
 $x \in (-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}) \mapsto \tan(x)$. f bijektív, $D_f = (-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2})$, $R_f = \mathbb{R}$ \checkmark

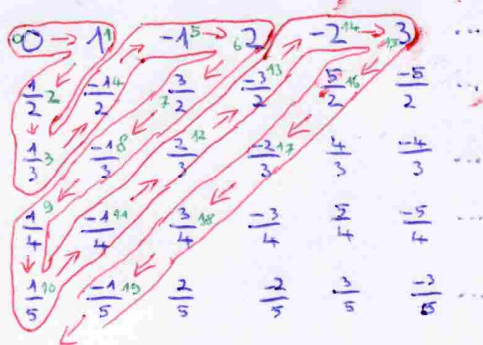


Állítás: $|\mathbb{Z}| = |\mathbb{N}|$

biz.: $\mathbb{N}: 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, \dots$
 $\mathbb{Z}: 0, 1, -1, 2, -2, 3, -3, 4, -4, \dots$ \checkmark

Állítás: $|\mathbb{Q}| = |\mathbb{N}|$

biz.: \mathbb{Q} elemeit rendezzük a körkértékű szerint:



$\mathbb{N}: 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15, \dots$
 $\mathbb{Q}: 0, 1, \frac{1}{2}, \frac{1}{3}, \frac{1}{2}, -1, \frac{2}{3}, \frac{1}{2}, \frac{1}{4}, \frac{1}{5}, \frac{1}{4}, \frac{2}{3}, \frac{3}{2}, \frac{1}{3}, -2, 3, \dots$

\mathbb{Q} elemeit így rendezve és párosítva a természetes számokkal, a \mathbb{Q} halmaz stílusos bijekció létesíthető. \checkmark

DEF.: egy A halmaz megszámlálhatóan végtelen stílusos, ha $|A| = |\mathbb{N}|$, vagyis A elemei sorbarendezhetők.
 Jele: $|A| = \aleph_0$ (alef null)

TÉTEL: (előző állítás általánosítása) Ha megszámlálhatóan végtelen sok diszjunkt B_i halmazunk van és \forall megszáml., akkor egyesítésük is az. Képlettel: Ha $|B_i| = \aleph_0, \forall i = 1, 2, \dots, \infty$ (indexek végtelen), akkor $|\bigcup_{i=1}^{\infty} B_i| = \aleph_0$.

biz.: Konstruáljuk:
 $B_1 = \{b_{11}, b_{12}, b_{13}, b_{14}, \dots\}$
 $B_2 = \{b_{21}, b_{22}, b_{23}, b_{24}, \dots\}$
 $B_3 = \{b_{31}, b_{32}, b_{33}, b_{34}, \dots\}$
 $B_4 = \{b_{41}, b_{42}, b_{43}, b_{44}, \dots\}$
 \vdots
 b_{51}

Ezzel a "kijáratással" kélt. egyért. megfeleltetést $\forall B_i, \forall b_{ij}$ elemek \mathbb{N} elemeinek. \checkmark

DEF: az A reális kontinuum stímszáma, ha $|A| = |\mathbb{R}|$. Jele: $|A| = \mathfrak{c}$ (gdt "c")

TÉTEL: (Cantor) $|\mathbb{R}| \neq |\mathbb{N}|$

biz: az állításunk egy elemi módon megtekinthető logikai bizonyítás: $|\mathbb{R}| \neq |\mathbb{N}| \Leftrightarrow |(0,1)| \neq |\mathbb{N}|$

indirekt: t.é. $x_1, x_2, \dots, x_n, \dots$ sorozat $\forall (0,1)$ -beli valós számra, ahol x_i a i -edik tizedesjegy végtelen

$$x_1 = 0, a_{11} a_{12} a_{13} \dots$$

$$x_2 = 0, a_{21} a_{22} a_{23} \dots$$

$$x_3 = 0, a_{31} a_{32} a_{33} \dots$$

\vdots

Legyen $x^* = 0, b_1 b_2 b_3 \dots$ ahol $b_i \neq a_{ii} \Rightarrow x^*$ -at így megkonstruálva x^* különbségek miatt x_i -től ez pedig ellentmondás. \Rightarrow König-tétel: $|\mathbb{N}| < |\mathbb{R}|$ mert $|\mathbb{N}| \neq |\mathbb{R}|$ és $|\mathbb{N}| \leq |\mathbb{R}|$ (gondoljunk az identitás függvényre)

TÉTEL: (Cantor-Bernstein) $|A| = |B| \Leftrightarrow |A| \leq |B|$ és $|B| \leq |A|$

Példa: $|\mathbb{Q}| = |\mathbb{N}|$

biz:

• $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{Q}$ $x \mapsto x$ identitás függvény $\Rightarrow |\mathbb{N}| \leq |\mathbb{Q}|$ ✓

• $g: \mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{N}$ Tetszőleges $x \in \mathbb{Q}$ felírható $x = \frac{p}{q}$ alakban, ahol $p \in \mathbb{Z}$, $q \in \mathbb{Z}^+$ és $(p, q) = 1$, azaz p és q relatív prímek. Legyen először:

$$g(x) = \begin{cases} 0 & \text{ha } p=0 \\ 2^p \cdot 5^q & \text{ha } 0 < p \\ 3^{-p} \cdot 5^q & \text{ha } p < 0 \end{cases}$$

\hookrightarrow Ezáltal \mathbb{Q} \forall elemének egyértelműen és injektív módon rendelünk egy term. számot $\Rightarrow |\mathbb{Q}| \leq |\mathbb{N}|$ ✓

19. TÊTEL

DEF.: Egy H halmaz összes részhalmazainak halmazait H hatványhalmazának nevezzük. Jele: $P(H)$.
Például $\{a, b\}$ hatványhalmaza $\{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{a, b\}\}$. Vegyük észre, hogy ha $|H| = n$ véges, akkor hatványhalmaza 2^n elemű. Ez indokolja, hogy H hatványhalmazát 2^H -vel is jelöljük.

Tehát vagy H helyesre tehető, $|H| < |P(H)|$ reláció. Azonban ez végzetlen redukciók esetén is teljesül, ezért mindig ki a következőkkel kell:

Caution-tétel: $|H| < |P(H)| \quad \forall H \text{ balmozgás}$

biz: Az egyenlőséget meg nem engedő reláció lakozatainak számossága között definíció szerint van jelentés, hogy $|H| \leq |P(H)|$ és $|H| \neq |P(H)|$.

(1) $|H| \leq |P(H)|$ igazolható:

Leggen $f: H \rightarrow P(H)$ olyan fgv., hogy tetszőleges $x \in H$ esetén a 2×3 négyzet mátrix rendel.

(2) $|H| \neq |P(H)|$ ignora la:

inverse: z.B.: $|H| = |P(H)|$, heißt $\exists f: H \rightarrow P(H)$ bijektiv (misheppen: kollektiven eigenheim fgr.).

Legyen $A := \{x \in H : x \notin f(x)\}$, vagyis azon H -beli elemek halmaza, melyek a saját
meglelő részben nem tartalmaznak. Világos, hogy A a H halmaza egy jól meghatározott
részben, és így f bijektív volta miatt A -nak, mint $P(H)$ -beli elemnek \exists
egy $a \in H$ -beli \bar{a} , amire $f(a) = A$. Két eset lehetséges: $a \in A$ vagy $a \notin A$.

- Da $a \in A$, wobei A definiert ist durch $a \notin \tau(a) = A \cap \tau$

• Sei $a \notin A$, also $a \notin \mathbb{Z}(a)$ nach Teil 1 $\Rightarrow a \in \mathbb{Z}(a) = A \nabla$

TÈTEL: $|P(\mathbb{N})| = |\mathbb{R}|$

biz: Tindjike, lagg $|R| = |(0,1)| \Rightarrow |P(N)| = |R| \Leftrightarrow |P(N)| = |(0,1)| \leftarrow$ est laggjike bitumjiti

Lemma: $|P(\mathbb{N})| = |\{0-1 \text{ strings of length } k\}|$

biz.: IN: 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 ...

pr.: primár P : 0 0 1 1 0 1 0 1 0 0 0 ...

pl.: $2k+1$ \textcircled{Z} : 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 ...

$$P(N) \ni H \subseteq N \quad \longleftrightarrow \quad (a_i) = \begin{cases} a_i = 1 & \text{falls } i \in H \\ a_i = 0 & \text{falls } i \notin H \end{cases}$$

Ezért az N betűvel jelölt mátrixok \forall elemi köles. egyért. megjelölt mátrixok egy $0-1$ mátrixok.

$$|P(\text{IN})| = |(0, 1)| \stackrel{\text{bijection}}{\iff} |\{0-1 \text{ sum of two}\}| = |(0, 1)|$$
$$|\{0-1 \text{ strings of length } n\}| \leq |(0,1)| \text{ bis zu } n$$

0-1 sequence $\xrightarrow{f} x \in (0,1)$ $(a_i) \xrightarrow{f} 0,2a_0a_1a_2a_3,\dots \Rightarrow f$ injective \checkmark

pr.: $010011... \xrightarrow{2} 0,2610011...$

$$|(0,1)| \leq |\{0-1 \text{ summands}\}| \text{ bcz:}$$
$$(0,1) \ni x \xrightarrow{g} 0-1 \text{ segment}$$
$$x = 0, 2, 5, 7, 1, \dots$$

\downarrow \downarrow \downarrow \downarrow
 $\overbrace{0010}$ $\overbrace{0101}$ $\overbrace{0111}$ $\overbrace{0001}$

2. es ergibt sich ein "wissenschaftliches"
D-1 Konzept ✓

$\hookrightarrow g$ injektiv \checkmark

Conter-Bernstein-tétel miatt: $|\{0-1 \text{ sorokból}\}| = |(0,1)| \quad \checkmark$

A Cantor-tételnek egy következménye, hogy nem lehetnek a számosságok között legnagyobb, azaz \forall halmaznál van nagyobb számosságú halmaz (pl. a hatványhalmaz). Tehát \nexists olyan halmaz, aminek \forall halmaz eleme, hiszen az a halmaznál nem létezhetne nagyobb számosságú halmaz.

TÉTEL: $|\mathbb{R}^2| = \mathbb{C}$ / más szóval kontinuum sok kontinuum méretű halmaz mindig is csak kontinuum számosságú /

biz.: $|\mathbb{R}^2| = \mathbb{C} \Leftrightarrow \underbrace{|\mathbb{R}^2| \geq |\mathbb{R}|}_{(x,0) \mapsto x \text{ injektív}} \text{ és } \underbrace{|\mathbb{R}^2| \leq |\mathbb{R}|}_{\begin{matrix} \uparrow \\ |(0,1) \times (0,1)| \leq |(0,1)| \\ \text{"összepréselés"} \\ (0, x_1 x_2 \dots; 0, y_1 y_2 \dots) \mapsto 0, x_1 y_1 x_2 y_2 \dots \text{ injektív} \end{matrix}}$

Következmény: Megszámlálhatóan sok kontinuum halmaz mindig kontinuum számosságú.
 Kontinuum és megszámlálható halmaz mindig kontinuum.

Kérdés: \exists -e H , mine $\aleph_0 < |H| < \mathbb{C}$?

Kontinuum-hipotézis: $\nexists H$, mine $\aleph_0 < |H| < \mathbb{C}$; általánosítás: ha X végtelen halmaz $\Rightarrow \nexists H$, mine $|X| < |H| < |P(X)|$.

Kurt Gödel belátozta, hogy a halmazelmélet szokásos axiómáit nem lehet a k.h.-t cáfolni.
 Paul Cohen pedig megmutatta, hogy a k.h.-t nem lehet belátozni. Ez azt jelenti, hogy a k.h. eldönthetetlen a halmazelméletben belül: akár a k.h.-t, akár annak cáfolatát vesszük az axiómák közé, akkor \mathbb{N} -ből nem kerül ellentmondás a halmazelmélet axiómarendszérébe.