

Bevetés a vektoralgebrába I.

vizsgatétel

2013/2014. tanév első félév

1. Térbeli koordinátageometria: sík egyenlete, egyenes egyenletrendszerei. Metséspontok, metsésvonalak számítása. Vektortér definíciója, a definíció egyenértékű következményei, példák.

A háromdimenziós tér pontjai egyértelműen jellemezhetők egy hárommensel, amennyiben előre rögzítettünk egy koordinátarendszert.

$$P(p_1, p_2, p_3)$$

- I. Ha P pont koordinátái (x_0, y_0, z_0) , és O az origó, akkor $|OP|^2 = x_0^2 + y_0^2 + z_0^2$

Biz: xy síkra majd x tengelyre vetítéssel, Pitagorasz tétellel.

- II. $P(x_0, y_0, z_0)$ és $Q(x_1, y_1, z_1)$ és O az origó:

$$OP \perp OQ \Leftrightarrow (x_0 x_1 + y_0 y_1 + z_0 z_1 = 0)$$

Biz: $OPQ \triangle \Rightarrow OP$ és OQ akkor merőlegesek, ha $\angle POQ = \frac{\pi}{2} \Rightarrow$ Pitagorasz tétel, előző lemma segítségével kijön a megoldás.

Sch

Def: Ha S a koordinátaesíplan írája, akkor
az \underline{n} vektort az S normálvektorának nevezzük,
ha \underline{n} nem nullvektor és \underline{n} merőleges S összes
vektorára.

II A koordinátaesíplan S írájának egy pontja
 $P(x_0, y_0, z_0)$, egy normálvektora $\underline{n} = (a, b, c)$,
akkor egy $Q(x, y, z)$ pont pontosan akkor van
rajta S íráján, ha:

$$ax + by + cz = ax_0 + by_0 + cz_0 \quad \text{teljesül.}$$

Biz: $Q \in S \Leftrightarrow \overrightarrow{PQ} \perp \underline{n}, \overrightarrow{PQ} = (x-x_0, y-y_0, z-z_0) \Leftrightarrow$
 $\Leftrightarrow a(x-x_0) + b(y-y_0) + c(z-z_0) = 0 \Leftrightarrow$
 $\Leftrightarrow ax + by + cz = ax_0 + by_0 + cz_0$

Def: Ha $\underline{n} = (a, b, c)$ normálvektora $P(x_0, y_0, z_0)$
pontnak átmenő íráj egyenlete:

$$ax + by + cz = (ax_0 + by_0 + cz_0) \\ \text{Konstans}$$

Egyenes

Def: Ha e egy egyenes, akkor \underline{v} vektor az e
egyenes irányvektora, ha $\underline{v} \parallel e$.

Bármely egyenest meghatároz egy pontja és egy
irányvektora.

Ha $P(x_0, y_0, z_0)$ és $\underline{v} = (v_1, v_2, v_3)$ egy e egyenes
egy pontja és egy irányvektora akkor:

$$Q \in e \Leftrightarrow \exists \lambda \in \mathbb{R} : \overrightarrow{PQ} = \lambda \underline{v} \Leftrightarrow \\ \Leftrightarrow (x, y, z) = (x_0 + \lambda v_1, y_0 + \lambda v_2, z_0 + \lambda v_3)$$

Ekkor az e egyenes paraméteres egyenletrendszer:

$$\lambda = \frac{x - x_0}{v_1} = \frac{y - y_0}{v_2} = \frac{z - z_0}{v_3}$$

⇓

$$x = x_0 + \lambda v_1$$

$$y = y_0 + \lambda v_2$$

$$z = z_0 + \lambda v_3$$

Ha a v irányvektor valamelyik koordinátája 0, akkor Q megfelelő koordinátája P megfelelő koordinátájával lesz egyenlő ($\lambda v_i = 0$).

Az egyenest mindig két ík egyenletének együttes teljesülése írja le.

Metséspontok, metszésvonalak

(nem triviális esetek: nem esnek egybe, és van metszéspont)

- 2 ík metszete: egyenes \Rightarrow a két ík egyenletének együttes teljesülése adja az egyenes egyenletét

- több ík: egyenes vagy pont \Rightarrow Ha a k ík egyenleteiből készült egyenletrendszernek 1 megoldás van, az a metszéspont, ha üres halmaz, az az egyenes egyenlete (amelyben metszik egymást).

(Értelmezés szerint, ha nincs megoldás, nincs metszéspont)

- 2 vagy több egyenes metszéspont \Rightarrow egyenleteiből készült egyenletrendszerrel számítható

- ík és egyenes: pont \Rightarrow előzőhöz hasonlóan

Vektoren Def: A V halmazt \mathbb{R} feletti vektortérnek,
 \mathbb{R} elemét skalároknak nevezik, ha

(1) $(V, +)$ kommutatív csoport = azt az összeadást,
vagyis teljesülnek rá az alábbi axiómák:

$\forall u, v, w \in V$ esetén

(ö1) $u + (v + w) = (u + v) + w$

(ö2) $u + v = v + u$

(ö3) $\exists \underline{0} \in V: u + \underline{0} = u \quad \forall u \in V$ -re

(ö4) $\forall u \in V$ -re \exists egy $v \in V$, hogy $-u = v \Rightarrow$

$u + (-u) = \underline{0}$ ($-u$: az u vektor
ellentettje)

(2) Azt a skalárral szorzást, vagyis teljesülnek
az alábbi axiómák:

$\forall \lambda, \kappa \in \mathbb{R}$ és $\forall u, v \in V$

(sz1) $(\lambda + \kappa)u = \lambda u + \kappa u$

(sz2) $\lambda(u + v) = \lambda u + \lambda v$

(sz3) $(\lambda \kappa)u = \lambda(\kappa u)$

(sz4) $1u = u$

Példák Példa: \mathbb{R} vektortér önmaga felett.

- A síkbeli helyvektorok vektortérrel alkotnak

\mathbb{R} feletti a reális ömszáma és skalárral szorzása

- A valós számokból álló n soros mátrixok is
vektortérrel alkotnak \mathbb{R} felett

- $n \times k$ méretű valós mátrixok is

szorzás: minden elem végigszorzása; összeadás: elemenként

- Valós polinomok
- Legfőbb fokú polinomok
- A valós számok mindegyikéhez valós számot rendelő függvények:
 - $+$: $(f+g)(x) = f(x) + g(x)$
 - \cdot : $(\lambda \cdot f)(x) = \lambda \cdot f(x)$

Lineáris algebra Lineáris tér

Tétel: V egy valós vektortér

- (1) $\lambda \underline{0} = \underline{0} \quad \forall \lambda \in \mathbb{R}$
- (2) $\underline{0}v = \underline{0} \quad \forall v \in V$
- (3) $(-1)v = -v \quad \forall v \in V$
- (4) $\lambda v = \underline{0} \Rightarrow \lambda = 0 \text{ vagy } v = \underline{0}$

Biz:

$$(1) \quad \underline{0} = \underline{0} + \underline{0} \quad / \cdot \lambda$$

$$\lambda \underline{0} = \lambda \underline{0} + \lambda \underline{0} \quad / + (-\lambda \underline{0})$$

$$\underline{0} = \lambda \underline{0}$$

$$(2) \quad \underline{0} = \underline{0} + \underline{0} \Rightarrow \underline{0}v = (\underline{0} + \underline{0})v \quad / + (-\underline{0}v)$$

$$\underline{0} = \underline{0}v$$

$$(3) \quad \underline{0} = \underline{0}v = (1 \cdot -1)v = 1v + (-1)v = v + (-1)v$$

$$\underline{0} + (-1)v = v + (-1)v + (-1)v$$

$$-v = (-1)v$$

(4) (1) (2)-ből ha $\lambda = 0$ vagy ha $v = 0$
akkor $\lambda v = 0$.

Tegyük fel, hogy $\lambda v = 0$ és $\lambda \neq 0$.

Ekkor:

$$\underline{0} = \frac{1}{\lambda} 0 = \frac{1}{\lambda} (\lambda v) = \left(\frac{1}{\lambda} \lambda\right) v = 1 v = v$$

Wagyas $0 = v$

② Altér, lineáris kombináció, generált altér, generátorrendszer, lineáris függetlenség

Altér

Def: A $W \subseteq V$ részhalmaz a V valódi vektortér altéré, ha W is valódi vektortér a V vektortér műveleteire, jelölése: $W \leq V$
Triviális altér maga a V vektortér, illetve a nullvektor.

Példa: Síkbeli helyvektorok alkotja vektortér altéréi az $\vec{0}$ origó átmenő egyenesre illeszkedő helyvektorok

□ Ha V vektortér, akkor $\emptyset \neq W \subseteq V$ pontosan akkor altér V -nek, ha zárt a vektorösszeadásra és a skalárral való szorzásra.

Biz: Ha W altér, akkor a műveletek nem vezetnek ki W -ből. A műveletek zártágából azonnal adódik $(\vec{0}_1, \vec{0}_2)$, és (r_1, r_2, r_3, r_4) . Csak $(\vec{0}_3, \vec{0}_4)$ -et kell ellenőrizni.

$\emptyset = W \Rightarrow \exists w \in W$, ahonnan $-w = (-1)w \in W$ a skalárral való szorzás zártága miatt.

Innen pedig $\vec{0} = w + (-w) \in W$, tehát $(\vec{0}_3, \vec{0}_4)$ is teljesül. ($\vec{0}_4$ miatt a nullvektor eleme W -nek vagyis $\vec{0}_3$ is teljesül.)

Def: Legyen V vektorter. .

A v_1, v_2, \dots, v_n vektorok lineáris kombi-
nációja a $\sum_{i=1}^n \lambda_i v_i = \lambda_1 v_1 + \lambda_2 v_2 + \dots + \lambda_n v_n$

vektorösszeg, ahol $\forall \lambda_i \in \mathbb{K}$. A lin. kombináció
trivialis, ha $\forall \lambda_i = 0$.

Def: Azt mondjuk, hogy a $v \in V$ vektort
generálja a V vektorter U halmaza, ha

v előáll U véges sok vektorának lineáris
kombinációjaként. Az U részhalmaz
generált vektorok halmazát $\langle U \rangle$ jelöli.

Egy g_1, g_2, \dots, g_n (vektorok) vektorrendszer
által generált vektorok halmazát
 $\langle g_1, g_2, \dots, g_n \rangle$ -rel jelöljük.

Def: Az $U \subseteq V$ halmaz generálja a $W \subseteq V$
altérét, ha minden vektort generálja, azaz
ha $W \subseteq \langle U \rangle$. Ha ezentúl még $U \subseteq W$
is teljesül, akkor U -t a W generátorrendsze-
rének mondjuk.

I Tetszőleges vektorrendszer által generált vektorok
altérét alkotnak, azaz $\langle U \rangle \subseteq V$ bármely
 $U \subseteq V$ esetén.

Biz: A műveletekre való zártságát kell ellenőrizni.

$$v := \sum_{i=1}^n \lambda_i v_i, \text{ ekkor } \lambda v = \lambda(\lambda_1 v_1 + \lambda_2 v_2 + \dots + \lambda_n v_n) = \lambda \cdot \lambda_1 v_1 + \lambda \cdot \lambda_2 v_2 + \dots + \lambda \cdot \lambda_n v_n =$$

$= \sum_{i=1}^n \lambda_i u_i \Rightarrow$ ez pedig egy lin. komb. \Rightarrow
 azt a skalárral szorozva.

$$v = \sum_{i=1}^m \lambda_i u_i ; w = \sum_{i=1}^m \kappa_i u_i$$

Ha valamely u_i nem szerepel az egyik lin.
 kombinációban, annak együtthatója legyen 0.

$$v+w = \sum_{i=1}^m \lambda_i u_i + \sum_{i=1}^m \kappa_i u_i = \sum_{i=1}^m (\lambda_i + \kappa_i) u_i \Rightarrow$$

\Rightarrow Ez pedig egy lineáris kombináció. \Rightarrow
 azt az összeadással.

Def: A v_1, v_2, \dots, v_n vektorendszer lineárisan
független, ha csak triviális kombinációjuk

$$\text{állítja elő } \underline{0} \text{ -t, azaz ha } \sum_{i=1}^n \lambda_i v_i = \underline{0} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \forall \lambda_i = 0.$$

A rendszer lineárisan "önfüggő" (nem független),
 ha $\underline{0}$ előáll nem triviális lineáris kombinációként

$$\text{is. : } \sum_{i=1}^n \lambda_i v_i = \underline{0}, \text{ és } \exists i, \text{ hogy } \lambda_i \neq 0.$$

Alé A v_1, v_2, \dots, v_n vektorendszer pontosan
 akkor független, ha egyik v_k nem áll elő
 a maradék v_j vektorok lineáris kombinációjaként.

Biz Ha $v_k = \sum_{i \neq k} \lambda_i v_i$ akkor

$$\underline{0} = \sum_{i \neq k} \lambda_i v_i + (-1) \cdot v_k \text{ egy}$$

nemtriviális lineáris kombináció, hiszen v_k együtth.
 hatója (-1) .

3. Bázis és dimenzió fogalma, kiegészítési tétel, és következményei.

Bázis

Def: A $\{b_1, b_2, \dots, b_n\}$ vektorrendszer a V vektortér bázisa, ha lineárisan független, és egyúttal V generátorrendszere.

II A $\{b_1, b_2, \dots, b_n\}$ pontosan akkor bázisa V -nek, ha $\forall v \in V$ egyértelműen előáll a b_i -k lin. komb.-jeként.

Biz: Tegyük fel, hogy $\{b_1, b_2, \dots, b_n\}$ bázis.

Ekkor V minden vektora előáll lineáris kombinációként, hiszen a bázis generátorrendszer. Azt kell belátanunk, hogy a felírás egyértelmű.

$$\text{Igh: } v = \sum_{i=1}^n \lambda_i b_i = \sum_{i=1}^n \mu_i b_i \text{ két felírás} \Rightarrow \\ \Rightarrow 0 = \sum_{i=1}^n \lambda_i b_i - \sum_{i=1}^n \mu_i b_i = \sum_{i=1}^n (\lambda_i - \mu_i) b_i$$

Mivel a b_i -k függetlensége miatt $\lambda_i - \mu_i = 0$, vagyis a felírás egyértelmű.

Most tegyük fel, hogy V bármely eleme egyértelműen előállítható a b_1, b_2, \dots, b_n vektorok lin. komb.-jeként. \Rightarrow Generátorrendszert alkotnak, csak a lin. függetlenség kell. Ha összefüggetlen lennének akkor $\exists b_k$, hogy az előáll a többi lin. komb.-jeként \Rightarrow a felírás nem egyértelmű. Ez ellentmondás $\Rightarrow b_1, b_2, \dots, b_n$ lin. független vektorrendszer.

Def: A V vektortér dimenziója a V egy
teljesen bázisának elemszáma.

kiegészítő tétel: Ha $F = \{f_1, f_2, \dots, f_n\} \subseteq V$ független,
és $G = \{g_1, g_2, \dots, g_k\} \subseteq V$ generálja V -t,
akkor teljessé f_i -hez létezik g_j , hogy

$F \setminus \{f_i\} \cup \{g_j\}$ független.

Biz: Indirekt $\forall h f_i$ -hez $\exists g_j \Rightarrow$

$\Rightarrow F \setminus \{f_i\} \cup \{g_j\}$ nem független

vannak g_j -re $(g_1, g_2, \dots, g_n) \Rightarrow \forall j \rightarrow g_j$
előáll $F \setminus \{f_i\}$ vektorok lin. kombinációjaként.

Ebből mivel a g_j -k ^{generátormentés} generátorok al-
katnak generálják f_i -t is vagyis:

$$f_i \in \langle g_1, g_2, \dots, g_n \rangle \subset \langle F \setminus \{f_i\} \rangle$$

\Downarrow

f_i -t generálja a maradék F -beli
vektorok vagyis F önmagára. Ez ellentmondás.
Tz indirekt állítás helytelen.

Növekedési tétel: Csak véges generált vektorterekre

(1) Ha f_1, f_2, \dots, f_n lin. függetlenek és a
 g_1, g_2, \dots, g_k vektorok generálják V -t,
akkor $n \leq k$.

Biz: Cseréljük ki f elemet g elemével.
A kiegészítő tétel alapján a művelet után

Kis. tétel
által
meghat.
mikor

Egy olyan lin. független vektort kapunk, amelynek elemei között minden f_i helyett egy g_j szerepel. Azonban, ha egy azonos g_j 2-szer (vagy többször) szerepel a vektorban nem lesz lin. független \Rightarrow legalábbis annyi g_j kell, hogy legyen, mint f_i .

(2) Vektortér bármely 2 bázisa azonos elemszámu.

Biz: Legyenek B_1 és B_2 a V -tér 2 bázisa.

Ekkor (1) miatt $|B_1| \leq |B_2|$ és $|B_2| \leq |B_1| \Rightarrow$

$$\Rightarrow |B_1| = |B_2|.$$

\square Ha $F \subseteq V$ független és $G \subseteq V$ generálja a V (végesen generált) vektorteret, akkor $\exists F \subseteq B_1$ és $B_2 \subseteq G$ bázisok.

Biz: Legyen $G' = \{g_1, g_2, \dots, g_n\}$ a V vektortér egy véges generátorrendszere. Vegyük hozzá F -hez azokat a G' elemeket, de úgy, hogy csak akkor vesszük hozzá, ha ettől F még független marad. Amivellet végen F (a kiegészített F) generálja G' -t, hiszen csak azon elemek nincsenek benne G' -nek amelyek már generált, valamint mivel G' generátorrendszer F is az. Mivel generálja V -t és lin. független F bázis $= B_1 \supseteq F$.

B_2 bázis előállítására: valamely $h_i \in G$ egy tetszőleges nemnulla elemét, mondjuk b_1 -et. Ha $\langle b_1 \rangle = V$, akkor kész vagyunk, ha nem akkor valamennyi hozzá még 1 elemet G -ből, de úgy, hogy a kiválasztott elemek függetlenek maradjanak. Ezt ismételjük addig, amíg a választottak nem generálják V -t. Mivel G

generálisa $V-t$, a művelet végén G egy olyan
részhalmaza lesz, amely generátorok és
lin. független vektorok bázis.

Ha már nem tudunk több elemet választani, akkor
az összes nem választott elem a választottak lin.
kombinációjaként, így a kiválasztottak generálják
 $G-t \Rightarrow$ generálják $V-t$ is.

(4) Lineáris egyenletrendszerek megoldása
Gauss-eliminációval, redukált lépcsős alak
előállítására. Megoldhatóság a megoldás egyen-
telmőségének feltétele.

Redukált lépcsős alak: ismeretlenek bal
oldalán sorrendben, konstansok jobb oldalán
állnak \Rightarrow ebből felrajzolható a mátrix

LA

- Lépcsős alak: minden sorban az első nemnulla elem 1,
ezek a vezéregyesek
- \forall vezéregyesre igaz, hogy tetraleszes
feltéte álló sorban tőle balra \exists vezéregyes

RLA

- Redukált lépcsős alak (RLA): olyan lépcsős alak,
amelynek minden oszlopában az egyedi nemnulla
elem a vezéregyes
- szabad paraméter: amelyik oszlopban nincs vezéregyes
- tilos sor: az utolsó oszlopban van a vezéregyes

Def: $(\rho_1, \rho_2, \dots, \rho_n)$ megoldása a lineáris egyenletrendszernek,
ha $x_1 = \rho_1, x_2 = \rho_2, \dots, x_n = \rho_n$ helyettesítés az összes
egyenletet igazán teszi.

Megoldha-
tóság

A lineáris egyenletrendszer egyértelműen megoldható, ha
pontosan 1 megoldása van.

Egy lineáris egyenletrendszer akkor megoldható, ha
RLA-ban nincs tilos sor, akkor egyértelmű a megoldás,
ha szabad paraméter sincsen.

Def: A kibővített együtthatómátrix $n \times (n+1)$ alakításai:

- (1) két sor felcserélése
- (2) Egy sor elemeinek $\lambda \neq 0$ számmal való megszorítása
- (3) Valamely sor egy másikhoz adása
- \Rightarrow (4) Egy sor konstanszeresével hozzáadása egy másik sorhoz
- (5) Csupa 0 sor elhagyása

A' az A mátrixból (1-4) műveletekkel megkapható \Leftrightarrow

$\Leftrightarrow A$ is megkapható így A' -ből

A megoldható nem változik \Leftrightarrow egyenletek

\square Tetraéderes kibővített együtthatómátrix $n \times (n+1)$ -ra
használható.

Biz: Gauss-elimináció M mátrixra

1. Ha $M^1 = 0$ (azaz M első sorban csupa 0) akkor elhagyjuk, majd a kapott mátrix elé adáinjuk

2a.: Elérjük sorrendül hogy $M_1^1 \neq 0$ legyen

2b.: M_1 megszorításával elérjük, hogy $M_1^1 = 1$ legyen

2c.: (4) művelettel elérjük, hogy $M_i^1 = 0$ legyen

$\forall i > 1$ -re.

2d.: Hagyjuk el az első oszlopát ^{és pont} és elimináljuk a mátrix többi sorát, majd a kapott M^1 mátrixot egyenletek ki az első oszlopával és sorral.

(Szabad paraméterek tetraéderes megoldásához egyértelműen \exists megoldás)

A lépések végrehajtásával megismerjük ki tudjuk 0-ozni a sorok egyesével feletti albi' elemeket is \Rightarrow RL A

Biz: (1) Megoldható, ha minden oszlopban van vezéregyenes

(2) Ha ilyen, akkor legalább annyi egyenlet van, ahány ismeretlen.

5. Permutációk inverziószáma. Determináns definíciója, alaptulajdonságai kinámitára. Szeifstéri tétel. Matrikák, műveletek matrikakkal, ezek tulajdonságai. Determinánsok szorzótetele. (viz. nélkül)

Def: Jelölje $[n]$ az $\{1, 2, \dots, n\}$ halmast.

A $\sigma : [n] \rightarrow [n]$ bijektív leképezés neve permutáció.

Def: A $\sigma \in S_n$ permutáció inverze a $\sigma^{-1} \in S_n$ permutáció, amire $\sigma^{-1}(i) = j \Leftrightarrow \sigma(j) = i$

A k, l elemek inverzióban állnak $\sigma \in S_n$ mellett, ha k, l , illetve $\sigma(k)$ és $\sigma(l)$ nagyságviszonya fordított.

Inverziószám Def: A σ permutáció $I(\sigma)$ inverziószáma a $\sigma \in S_n$ mellett inverzióban álló párok (költszék) száma. Egy $\sigma \in S_n$ permutáció páros, ha $I(\sigma)$ páros, és páratlan ha $I(\sigma)$ páratlan

II Tetrales $\sigma \in S_n$ permutációra $I(\sigma) = I(\sigma^{-1})$

Biz: Képdíagramok!  majd irányítottak

regrés

Def: A^v matrica (műveletek értelmezettek elemien)

$$\det(A) := |A| = \sum_{\sigma \in S_n} (-1)^{I(\sigma)} \prod_{i=1}^n a_{i\sigma(i)}$$

I Legyen A $n \times n$ -es mátrix

$$(1) \det(A) = \det(A^T)$$

Biz: Az A mátrixhoz tartozó tetraéderes bázis-tyájalhelyezések meghatározzák egy-egy elemnek bázis-tyájalhelyezését az A^T mátrixnak, melyben ugyanazon elemek sorzata szerepel.

σ A -ban σ^{-1} A^T -ben, mert $A_{ij} \rightarrow A_{ji}$ valamint, mivel $\mathbb{I}(\sigma) = \mathbb{I}(\sigma^{-1})$ az előjelek is stimmelnek

(2) Ha A felső háromszög mátrix, akkor $\det(A)$ az A főátlóbeli elemeinek sorzata.

Biz: A det. definíciójában szereplő sorokat közzel, azaz, amelyek tartalmaznak elemet a főátló alól nem ékekre, kinevezhetjük 0. Így csak a főátlóbeli vagy alólul választhatunk. Így utolsó sorból kezdjük el az utolsó elemet választani, utolsó előttől az utolsó előttet, i -edikről az i -ediket. Vagyis csak egy ilyen bázis-tyájalhelyezés van a főátlóé. Ebben pedig melyik 2 elem nem áll inverzióban \Rightarrow előjelet

(3) Ha A egy sora/oszlója nulla, akkor $\det(A) = 0$

Biz: Minden permutációban lesz alólul sorból/oszlóbeli elem \Rightarrow az összes sorot 0.

(4) Ha A egy sorát/oslopát λ -val megszorozzuk, akkor a det. is λ -szor lesz.

Biz: Minden permutációban van elől a sorból/oslopából elem \Rightarrow minden sorzat λ -szor \Rightarrow összegük λ -szor (kievétel)

(5) Ha A 2 sorát/oslopát felcseréljük a det. (-1) -szerére változik.

Biz: Minden permutációban 2 bástya cserélődik ki. Ez nem a mindkettő előtt nem a mindkettő után álló tagok inverzióban állásának számát nem változtatja. A kétő között állók

inverzióban állásának száma pedig párossal változik (mind 2 vagyabb $\begin{matrix} 1 & 2 \\ 5 & 3 & 4 \end{matrix} \Rightarrow \begin{matrix} 1 & 2 \\ 4 & 3 & 5 \end{matrix}$ 2-ből 2 \oplus
mind 2 kisebb $\begin{matrix} 1 & 2 \\ 1 & 3 & 2 \end{matrix} \Rightarrow \begin{matrix} 1 & 2 \\ 2 & 3 & 1 \end{matrix}$ 1-ből 1 \oplus
sorban $\begin{matrix} 1 & 2 \\ 1 & 3 & 5 \end{matrix} \Rightarrow \begin{matrix} 1 & 2 \\ 5 & 3 & 1 \end{matrix}$ 0-ből 2 szor),

így az inverziószám paritása nem változik.

Így csak a 2 változó elem paritása a döntő. Ezek pedig egymással vagy inverzióban állnak, vagy nem \Rightarrow ez megfordul \Rightarrow az inverziószám (-1) -szerére változik \Rightarrow det (-1) -szerére változik.

(6) Ha A két sora/oslopa azonos det. $= 0$

Biz: Ha a mátrixnak felcseréljük ezt a két sort a mátrix nem változik \Rightarrow a det nem változik, viszont (5) miatt a det (-1) -szerére változik. Ellentétlélével azonos a determináns, vagyis csak a 0 lehet.

(17) Ha A egy n -es mátrix λ -sorát hozzáadjuk egy másik sorhoz, a determináns nem változik.

Biz: Legyen A' az a mátrix, amelyet úgy kapunk A -ból, hogy az i -es sorunk λ -sorát hozzáadjuk a j -edik sorához.

Ekkor $\det(A')$ definíciójában minden permutációhoz tartozó sorokban j -edik tényező egy összeg est felbontva 2 sorát összeget kapjuk. Az egyik a $\det(A)$ definíciójában szereplő sorok, az másik pedig annak az A'' mátrixnak a determinánsában szereplő sorok, amelyet úgy kapunk, hogy a j -edik sorát az i -edik sorunk λ -sorára cseréljük. Ennek determinánsa viszont, ha $\lambda = 0 \Rightarrow 0$ (csak 0 sor), különben pedig j -edik sorát $\frac{1}{\lambda}$ -val beszorozva két azonos sora lesz \Rightarrow determinánsa 0. \Rightarrow Így az összeg $\det(A) + 0$.

Det kiválasztása: Gauss eliminációt végzünk el a mátrixon, úgy, hogy közben jegyezzük a det-en történő változásokat! \Rightarrow Egy felső háromszögmatricát kapunk, ennek det-je könnyen számolható.

Szilajstéri tétel: Ha A $n \times n$ -es mátrix és i rögzített:

$$\det(A) = \sum_{j=1}^n a_{ij} \cdot A_{ij}$$

rögzített j -re:

$$\det(A) = \sum_{i=1}^n a_{ij} \cdot A_{ij}$$

Szilajstéri tétel

A_{ij}: előjeles aldetermináns:

az A mátrix i -edik sorának és j -edik oszlopának elhagyásával keletkezett mátrix determinánsának $(-1)^{i+j}$ -szoros.

A_{ij} tétel

Biz: i -edik sor veszt fejtünk ki.

Ekkor a def. szerinti sorfejtés mindegyikből kiemelhető a_{ij} , hiszen mindegyikben van elem az i -edik sorból, megpedig a j -edik. Így a det csak az inverzió miatt változhat.

Elhagyjuk az i -edik sort és a j -edik oszlopot. Ez a permutáció szempontjából olyan,

$j-k-1$	$i-j+k$
	a_{ij}
k	

mintha csak az a_{ij} elemet hagytuk volna el.

Tst kell megmutatni, hogy valahány elem állt inverzióban.

Ezek a mátrixban 2 téglalapban helyezkedhetnek el.

a_{ij} -től E^k -re, vagy DN^k -re.

Tegyük fel, hogy k elem van tőle DN^k -re. Az első $j-1$ oszlopban pontosan $j-1$ db elem áll $\Rightarrow a_{ij}$ -től E^k -re $j-k-1$ elem van. Az első $i-1$ sorban pontosan $i-1$ elem áll. $\Rightarrow a_{ij}$ -től E^k -re $i-1-(j-k-1) =$

$= i-j+k$ elem áll. Így a_{ij} -vel inverzióban

lévő elemek száma $k+i-j+k = 2k+i-j$.

Tst kapunk tehát, hogy az előjel akkor változik

meg, ha $2k+i-j$ páratlan, ami pontosan akkor

teljesül, ha $i+j$ páratlan. \Rightarrow az aldeterminánsot

$(-1)^{i+j}$ -nel szorozva a det.-et kapjuk.

Mátrix- műveletek

Def: Ha $A, B \in \mathbb{R}^{n \times k}$ akkor összeadhatóak, ami
elemenkénti összeadást jelent, azaz $(A+B)_i^j = A_i^j + B_i^j$

kommutatív asszociatív
 $(A+B) = (B+A)$ $((A+B)+C) = A+(B+C)$

Skáláriszorítás: $(\lambda \cdot A)_i^j = \lambda \cdot A_i^j$

Def: Ha $A \in \mathbb{R}^{n \times k}$ és $B \in \mathbb{R}^{k \times l}$ akkor megszorozhatóak,
és $A \cdot B \in \mathbb{R}^{n \times l}$ és $(A \cdot B)_i^j = A_i^k \cdot B_k^j = \sum_k A_i^k \cdot B_k^j$

- Nem kommutatív

- azonban distributív $A(B+C) = AB + AC$

$$\nearrow (A+B)C = AC + BC,$$

Ha a mátrixok elvégezhetőek

- asszociatív $A \cdot (B \cdot C) = (A \cdot B) \cdot C$

Determinánsok szorzattelele:

Ha A, B $n \times n$ -es valós mátrixok, akkor:

$$|A \cdot B| = |A| \cdot |B|$$

- ⑥ $n \times n$ -es lineáris egyenletrendszer egyértelmű megoldhatóságának jellemzése a determináns segítségével.
 Lineáris egyenletrendszerek leírása mátrixokkal.
 Mátrix inverze, létezésének szükséges és elégséges feltétele. Inverz meghatározása Gauss-eliminációval.

□ Legyen $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ tetszőleges valós mátrix, az alábbi állítások ekvivalensek:

- (1) Az $(A|b)$ kibővített együtthatómátrix leírta lineáris egyenletrendszernek (egyértelmű) megoldása van.
- (2) Létezik $x \in \mathbb{R}^n$, amire $Ax = b$
- (3) Létezik $x \in \mathbb{R}^n$ úgy, hogy $b = \sum_{i=1}^n A^i x_i$
- (4) $b \in \langle A^1, \dots, A^n \rangle$ (és A^1, \dots, A^n lin. ftlen. vektorok)
- (5) $\langle A^1, \dots, A^n \rangle = \langle b, A^1, \dots, A^n \rangle$
- (6) $\dim(\langle A^1, \dots, A^n \rangle) = \dim(\langle b, A^1, \dots, A^n \rangle) (=n)$
- (7) $r(A) = r(A|b) (=n)$
- sang lin. ftlen. alapszám száma = n

□ Az $n \times n$ méretű A együtthatómátrixsal megadott lineáris egyenletrendszer pontosan akkor oldható meg, ha $\det(A) \neq 0$ ($|A|$)

Biz: \Rightarrow Amikor előáll a lépcsős alak (Gauss-elimináció), akkor a \det értéke változik de a nulla volta nem. Tehát, ha a lépcsős alakban minden sorában van vezérelő $\Rightarrow \det \neq 0$

\Leftarrow

A lépcsős alakba hozás után látjuk, hogy $\det(A) \neq 0$, mert a főátlóban nem volt 0.

Állítás: Ha $|A| \neq 0 \Rightarrow \exists$ Inverz \Rightarrow

$$\Rightarrow x = (\hat{A}^{-1} \cdot A)x = \hat{A}^{-1} \cdot (Ax) = \hat{A}^{-1}b \Rightarrow \exists x, \hat{A}^{-1}b \text{ megoldás}$$

(másik irány) inverz szinguláris: "megfordított egyértelmű" \Rightarrow

$\Rightarrow A$ onloszáj lin. f. lenc. $\Rightarrow A$ rangja $n \Rightarrow \exists n \times n$ -es

nem null det - inverz mátrixa \Rightarrow ez csakis A lehet.

Inverz

Def: A, B $n \times n$ -es mátrixok az $A \in \mathbb{K}^{n \times n}$ mátrix balinverze, ha $B \cdot A = I_n$, ahol I_n az $n \times n$ nesztű egységmátrix, aminek főátlója csupa 1, egyéb elemei 0-k. A $F \in \mathbb{K}^{n \times n}$ mátrix az A jobbinverze, ha $A \cdot F = I_n$

Áll Ha az $A \in \mathbb{K}^{n \times n}$ mátrixnal F jobbi, és balinverze is akkor ezek egyenlők.

Biz: $B = BI = B(AF) = (BA)F = IF = F$

Lemma Ha A és B ömlesztő mátrixok, akkor

$$(A \cdot B)^T = B^T \cdot A^T$$

Biz:

$$\begin{aligned} ((A \cdot B)^T)_{i,j} &= (A \cdot B)_{j,i} = A_j \cdot B_i = \\ &= (B^T)_{i,j} \cdot (A^T)_{j,i} = (B^T \cdot A^T)_{i,j} \end{aligned}$$

II Minden $n \times n$ -es A mátrixnak, aminek van jobbinverze, annak van balinverze is.

$$\det A \neq 0 \Rightarrow \det A^T \neq 0 \Rightarrow A^T \text{-nek van jobbinverze } F$$

$$A^T \cdot F = E$$

$$(A^T \cdot F)^T = E^T = E$$

$$(F^T) \cdot A = E$$

Inverz
levegővel
szükség
↓
elágazás
↓
feltétel

$\boxed{\text{T}}$ $\det A \neq 0 \Leftrightarrow \exists J$, hogy $A \cdot J = I$

Biz: Vegyük azt a lineáris egyenletrendszert,
amelynek kibővített együtthatómátrixa az A mátrix,
jobbról az e_i egységvektorral bővítve.

Ha J az A mátrix jobbinverz, akkor J minden
sorára egy megoldást adja ennek az egyenletrendszerek-
ment $A \cdot J^i = e_i$ a jobbinverz definíciója miatt,
azaz soronként egymás mellé rendezve $A \cdot J = I_n$

Az e_i vektorok egymás mellé iktatva a Gauss
eliminációban.

→ Ezeket az egyenletrendszereket kell megoldani \Rightarrow
Gauss elimináció. Mivel a Gauss-elimináció
a mátrix det.-ának 0-ra nem változtat,
ha $(\mathbb{R}) A$ -ra hőtűk vele is van megoldás \Rightarrow
van inverze is $\Rightarrow \det A \neq 0$.

Ha tilos sor helytelen $\Rightarrow \det A = 0 \Rightarrow$ nincs
megoldás $\Rightarrow J$ inverz.

Szükségesség: $\forall J \det A = 0$.

Ekkor a Gauss-eliminációban bal oldalon
egy sorra 0 sor lesz \Rightarrow jobb oldalon is annak
kell lennie $\rightarrow \leftarrow I$ -nek nincs ilyen sora

$$\det(A \cdot J) = \det A \cdot \det J$$

$$A \cdot J = E \Rightarrow \det E = 1$$

$$\text{ha } \det A = 0; \text{ akkor } 1 = 0 \downarrow$$

$$\boxed{\text{II}} \quad (AB)^{-1} = B^{-1} \cdot A^{-1}$$

$$(AB) \cdot (AB)^{-1} = E \quad / A^{-1} \text{ links}$$

$$\underbrace{(A^{-1} \cdot A)}_E \cdot B \cdot (AB)^{-1} = A^{-1} \quad / B^{-1} \text{ links}$$

$$\underbrace{(B^{-1} \cdot B)}_E \cdot (AB)^{-1} = B^{-1} \cdot A^{-1}$$

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

(7) Matrik rangja, a rangfogalom ekvivalenciája, rang meghatározása Gauss-eliminációval.

Lineáris leképezés fogalma, egyenlő teljesítményei, Peldák.

Def: Az $n \times k$ méretű mátrix $S(A)$ sorrangján az A mátrixból kiválaszható lineárisan független sorok számát értjük ($\dim\langle A_1, A_2, \dots, A_n \rangle$)

oszlóprang: A lin. független oszlopok száma ($\rho(A)$)

determinánsrang: A legnagyobb nemnulla aldet $d(A)$ minorjának mérete.

(8) $\forall A$ mátrixra $d(A) = d(A^T)$

Biz: Mivel négyzetes mátrix determinánusa egyenlő a transzponáltjának a determinásával, ezért az A -beli legnagyobb aldet az A^T -beli legnagyobb transzponáltja lesz, a kettő pedig egyenlő.

(9) $\rho(A) = \nu(A) = d(A) \quad \forall A$ -ra

Stöv: $\rho(A) = \nu(A) = d(A)$

Biz: $\rho(A) = \nu(A^T) = d(A^T) = d(A)$

$d(A) = d(A^T)$

Biz: Legyenek A mátrix (oszlop) vektorai

v_1, v_2, \dots, v_n . Ezeket rendezzük sorba

$\dim(v_1, v_2, \dots, v_n) = \nu(A) = \nu$

úgy, hogy az első ν lin. független legyen!

Ekkor $\dim(v_1, v_2, v_3, \dots, v_n) = \nu(A) = \nu$, mert a

többi első ν lin. kombinációja.

Ha belátjuk, hogy $\dim \langle v_1, v_2, \dots, v_k \rangle = d(A)$,
akkor készen vagyunk.

A Gauss-elimináció nem változtatja meg a
sorokat, mint a megváltozott mátrix sorai
ugyanazt a terület generalizációját.

Változások a determinánsrang nullsorán

- 1.) λ -val való soros \Rightarrow mivel $\lambda \neq 0$ nincs változás.
- 2.) két sor cseréje \Rightarrow -1 -es változás nincs változás
- 3.) transponálás mátrix rangján nem változtat
- 4.) Egy sor λ -szorosánál a mátrixok adása
Egy változtat \Rightarrow tartalmaz egy $k \times k$ aszalt
nagyobb nem nulla aldet. -et. Ekkor a minimális

$$\begin{vmatrix} \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots \end{vmatrix} + \lambda \begin{vmatrix} \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots \end{vmatrix}$$

← Ha egy sor λ -val szorozunk, az
becsületben 0 is lehet

Mivel mindegyik tag determinánsa $0 \Rightarrow$ az eredmény
is 0 lesz \Rightarrow az aldet rang nem változik.

Ekkor a Gauss-elimináció után kapott lépés
alatt az $1. \dots l$ sorban van vezérszám az ma-
trix pedig csak 0 sor \Rightarrow itt az max det. rang
is l , mert $l \times l$ -es a mat nem null aldet.

$$\text{Így } d(A) = r(A)$$

Ebből pedig az előzőek alapján

$$d(A) = r(A) = o(A) = \text{a mátrix rangja}$$

Lineáris leképezés

Def: Az U, V vektorterek közötti $A: U \rightarrow V$ függvény lineáris leképezés, ha

$$(1) A(u+v) = A(u) + A(v)$$

$$(2) \lambda A(u) = A(\lambda u)$$

az U és V vektorterek közötti leképezéseket lineáris transzformációknak hívjuk.

Tulajdonságai

$$(1) A(\underline{0}) = \underline{0}$$

$$A(\underline{0} + \underline{0}) = \underline{0}$$

$$A(\underline{0}) + A(\underline{0}) = A(\underline{0} + \underline{0})$$

$$A(\underline{0}) + A(\underline{0}) = A(\underline{0})$$

$$\underline{0} = A(\underline{0})$$

$$(2) A(u_1 + u_2 + \dots + u_n) = A(u_1) + A(u_2) + \dots + A(u_n)$$

definíció alapján

$$(3) A(\lambda_1 u_1 + \lambda_2 u_2 + \dots + \lambda_n u_n) = \lambda_1 A(u_1) + \lambda_2 A(u_2) + \dots + \lambda_n A(u_n)$$

Példák:

Függvény: $A(u) = u + x$

Nem leképezés, hiszen $A(\underline{0}) = \underline{0} + x \neq \underline{0}$

$$A(\underline{0}) \neq \underline{0}$$

Lin. leképezés:

- (1) x tengelyre vetítés
- (2) origó körüli forgatás a síkban
- (3) origó átmenő egyenes tükrözése
- (4) polinomok deriválása vektorteretben

8) Lineáris leképezés adott bázisokra vett mátrixának definíciója, vektor képenek meghatározása mátrix segítségével. Lineáris leképezések sorata, sorát mátrixa.

Def: Legyen $A \in \text{Hom}(U, V)$ lineáris leképezés,

$$B_1 = \{u_1, u_2, \dots, u_n\} \text{ az } U, B_2 = \{v_1, v_2, \dots, v_m\}$$

az V bázisa. Az A leképezés mátrixát a B_1 és B_2 bázisokban az alábbi módon írjuk fel:

$$[A]_{B_2}^{B_1} := ([A(u_1)]_{B_2} \mid [A(u_2)]_{B_2} \mid \dots \mid [A(u_n)]_{B_2}),$$

azaz egy olyan $m \times n$ -es mátrixról van szó, aminek i -edik oszlopa az u_i bázisvektor $A(u_i)$ képenek koordinátavektora. Másféleképpen kifejezve, ha u_i képe $A(u_i) = \sum_{j=1}^m \lambda_j^i v_j$ alakban áll elő a B_2 bázisban, akkor az $[A]_{B_2}^{B_1}$ mátrix j -edik sorának i -edik eleme λ_j^i lesz.

Vektor
bázis

\square $A \in \text{Hom}(U, V)$, $B_1 \subseteq U$ és $B_2 \subseteq V$ bázisok \Rightarrow

$$\Rightarrow [A(u)]_{B_2} = [A]_{B_2}^{B_1} [u]_{B_1} \quad \forall u \in U$$

A mátrix B_1 -ből B_2 -be

Biz: $u = \sum_{i=1}^n \mu_i u_i$

$$\begin{aligned} A(u) &= A\left(\sum_{i=1}^n \mu_i u_i\right) = \sum_{i=1}^n \mu_i A(u_i) = \sum_{i=1}^n \mu_i \left(\sum_{j=1}^m \lambda_j^i v_j\right) = \\ &= \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m \mu_i (\lambda_j^i v_j) = \sum_{j=1}^m \sum_{i=1}^n \mu_i \lambda_j^i v_j = \\ &= \sum_{j=1}^m v_j \sum_{i=1}^n \mu_i \lambda_j^i = \sum_{j=1}^m \left(\sum_{i=1}^n \mu_i \lambda_j^i\right) v_j \Rightarrow \text{az } \sum_{i=1}^n \mu_i \lambda_j^i \end{aligned}$$

egy m elemű oszlopvektor, aminek j -edik koordinátája $\sum_{i=1}^n \mu_i \lambda_j^i$, ami a leképezés mátrixa.

I Összeleképezés mátrixa a megfelelő mátrixok összege, skalárszoros leképezésé pedig a mátrix skalárszorosa lesz.

Biz: leképezés definíciójából, és mátrixának definíciójából

leképezés
sorata

Def: $A \in \text{Hom}(U, V)$, $B \in \text{Hom}(V, W)$ esetén a $BA: U \rightarrow W$ leképezést a $(BA)(u) := B(A(u))$ ($\forall u \in U$) képpel értelmezzük. Azaz két lineáris leképezést úgy sorunk össze, hogy egymás után alkalmazzuk őket.

leképezés
sorata,
és leképezés

II Ha $A \in \text{Hom}(U, V)$, $B \in \text{Hom}(V, W)$, akkor $BA \in \text{Hom}(U, W)$ azaz lineáris leképezés sorata is lineáris leképezés.

Biz: Ha $A \in \text{Hom}(U, V)$ és $B \in \text{Hom}(V, W)$ (akkor $BA \in \text{Hom}(U, W)$).

Legyen $u, v \in U$ és $\lambda \in \mathbb{K}$, ekkor: def -ből!

$$\begin{aligned} (BA)(u+v) &= B(A(u+v)) = B(A(u) + A(v)) = \\ &= B(A(u)) + B(A(v)) = (BA)(u) + (BA)(v) \end{aligned}$$

$$(BA)(\lambda u) = B(A(\lambda u)) = B(\lambda A(u)) = \lambda B(A(u)) = \lambda (BA)(u)$$

Sorok
mátrixa

III Ha $A \in \text{Hom}(U, V)$ és $B \in \text{Hom}(V, W)$ és

B_1, B_2, B_3 U, V, W bázisai akkor

$$\begin{bmatrix} B \\ A \end{bmatrix}_{B_3}^{B_1} = \begin{bmatrix} B \\ B_3 \end{bmatrix}_{B_2} \cdot \begin{bmatrix} A \\ A_2 \end{bmatrix}_{B_1}^{B_1}$$

azaz lineáris leképezések sorata "egyenlő" a leképezés mátrixának sorataival

Biz: $\begin{bmatrix} B & A \end{bmatrix}_{B_3}^{B_1}$ matriksnal j -edik oszlopa, azaz a

B_1 -beli bázisvektorok B_3 bázis szerint koordináta-

vektorai: ~~Def~~ $\{Def\}$ szerint $\begin{bmatrix} B \end{bmatrix}_{B_3}^{B_2} \cdot [A(b_j)]_{B_2}^1$

és $[A(b_j)]_{B_2}^1 = [A]_{B_2}^{B_1} j$ -edik oszlopa! \Rightarrow

$\Rightarrow \begin{bmatrix} B & A \end{bmatrix}_{B_3}^{B_1} j$ -edik oszlopa $\begin{bmatrix} B \end{bmatrix}_{B_3}^{B_2} \cdot [A]_{B_2}^{B_1} j$ -edik

oszlopa. $\Rightarrow j$ -edik elem:

$$\begin{bmatrix} B \end{bmatrix}_{B_3}^{B_2} i\text{-edik sor} \cdot [A]_{B_2}^{B_1} j\text{-edik oszlopa}.$$

Írás: Ha $C \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $B \in \mathbb{R}^{n \times k}$ és $A \in \mathbb{R}^{k \times l}$ tetszőleges matriksok, akkor $(C \cdot B) \cdot A = C \cdot (B \cdot A)$, azaz a matriksok asszociatívok.

Biz: A, B, C lineáris leképezések:

$$C \cdot ((BA)(u)) = C \cdot (B \cdot (Au)) = C \cdot B \cdot (A(u)).$$

(9.) Lineáris leképezések képtere, magtere, példák.
Dimenziótétel.

Magter

Def: $A: U \rightarrow V$ lineáris leképezés magtere (ker $A :=$)

$$\text{Ker } A := \{u \in U : A(u) = 0\}$$

Képtere pedig

Képter

$$\text{Im } A := \{A(u) : u \in U\}$$

Tehát a magter mindazon U -beli vektorok halmaza, amelyeket A által V nullvektorába képezünk.
 A képter pedig a V -ben azon elemek halmaza, amelyek előállnak valamely U -beli vektor képezésével.

Példa: - x - tengelyre vetítés:

képter: maga az x

magter: yz tengely

- az origó körüli (nyújtás) forgatás és az origó körül való tengelyre tükrözés:

képter: a sík

magter: az origó

- deriválás

képter: az összes valós polinom halmaza

magter: konstans polinomok halmaza

\square Ha $A \in \text{Hom}(U, V)$, akkor $\text{Ker } A \leq U$ és $\text{Im } A \leq V$,
tehát a képter és a magter egyaránt alterek.

Biz: A műveletre kontrágot kell csak igazolni. (Kérjük: hogy ne felejtse el)

$\text{Ker}(A)$: Ha $u, v \in \text{Ker } A$, akkor $A(u) = A(v) = 0$, így

$$A(u) + A(v) = 0 + 0 = A(u+v) = A(0)$$

$$\lambda A(u) = \lambda 0 = 0 = A(u) = A(\lambda u) = 0$$

$A(\lambda u) = \lambda A(u)$; mint $\lambda \cdot 0 = 0$ is 0 ⁱⁿ ker A-ban

$$A(\lambda u) = \lambda A(u) = \lambda 0 = 0$$

$\text{Im } A$: ha $\lambda \in \mathbb{R}$ $A(u) + A(v) = A(u+v) \in \text{Im } A$

$$\lambda A(u) = A(\lambda u) \in \text{Im } A$$

Dimenzió-tétel

Dimenzió-tétel: Ha $A: U \rightarrow V$ lineáris leképezés, akkor
 $\dim \text{Ker } A + \dim \text{Im } A = \dim U$.

Biz: Legyen $B' = \{b_1, b_2, \dots, b_k\}$ a $\text{Ker } A$ egy
bázisa. Mivel b_1, b_2, \dots, b_k független
ésent létezik a témek egy olyan bázisa, amely
tartalmazza B' -t, legyen ez $B = \{b_1, b_2, \dots, b_k, b_{k+1},$
 $b_{k+2}, \dots, b_n\} \in U$ bázis. Látni, hogy

$\dim \text{Ker } A = k$, valamint $\dim U = n$. Azt kell i-
gazolni, hogy $\dim \text{Im } A = n - k$, vagyis

$\{A(b_{k+1}), A(b_{k+2}), \dots, A(b_n)\}$ $\text{Im } A$ bázisa.

Legyen $A(u)$ a képlet egy tetszőleges vektora!

$$\text{Legyen az } u = \sum_{i=1}^n \lambda_i b_i \text{ ekkor } A(u) = \sum_{i=1}^n \lambda_i A(b_i) = \\ = \sum_{i=k+1}^n \lambda_i A(b_i), \text{ hiszen } A(b_1) = A(b_2) = \dots = A(b_k) = 0.$$

Tehát $\{A(b_{k+1}), A(b_{k+2}), \dots, A(b_n)\}$ generátormendek.

$$\text{Tegyük fel, hogy összefüggő } 0 = \sum_{i=k+1}^n \lambda_i A(b_i) =$$

$$= A\left(\sum_{i=k+1}^n \lambda_i b_i\right) = A(u_i) \Rightarrow u_i \in \text{Ker } A \Rightarrow$$

$$u = \sum_{i=1}^k \mu_i b_i \Rightarrow 0 = \sum_{i=1}^k \mu_i b_i - \sum_{i=k+1}^n \lambda_i b_i,$$

ahonnan b_i -k függetlensége miatt csak triviális

lineáris kombináció lehet. \Rightarrow A képletben $\text{Im } A$ tér is

független vekt. \Rightarrow valóban $\text{Im } A$ bázisa.

(10.) Lineáris transzformációk, illetve négyzetes mátrixok sajátértékei, sajátvektorai, ezek meghatározása, példák.

lin.
transzf.

Def: A lineáris transzformációk olyan lineáris leképezések, melyek ugyanazon vektortéren lépnek fel, vagyis $A: U \rightarrow U$, ahol U valós vektortér.

sajátérték
sajátvektor
(sajátalter)

Def: Legyen $A: V \rightarrow V$ egy lineáris transzformáció, $v \in V$ egy vektor a térből és $\lambda \in \mathbb{R}$ egy skalar. Ekkor a $v \in V$ vektort az A transzformáció λ sajátértékéhez tartozó sajátvektorának nevezzük, ha $(1) v \neq 0$ és $(2) A(v) = \lambda v$ teljesül.
(Ha λ a transzf. saját értéke, akkor a λ -hoz tartozó sajátalter a nullvektortól és a λ -hoz tartozó sajátvektorokból áll: $\{v \in V: A(v) = \lambda \cdot v\}$)

Def: Legyen $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ egy négyzetes mátrix, $v \in \mathbb{R}^n$ egy oszlopvektor, és $\lambda \in \mathbb{R}$ egy skalar. A v vektort az A mátrix λ sajátértékéhez tartozó sajátvektorának mondjuk, ha $(1) v \neq 0$
(2) $A \cdot v = \lambda \cdot v$ teljesül

T Lineáris transzformáció minden sajátvektora pontosan egy sajátértékhez tartozik.

Biz: Ha v sajátvektor $v \neq 0$. Tfh. 2 sajátértékhez is tartozik, Ekkor $A(v) = \lambda v$; $A(v) = \mu v \Rightarrow \lambda v = \mu v \Rightarrow \Rightarrow \lambda = \mu$, $(\lambda - \mu) v = 0 \Rightarrow$ Ez két esetben lehet. Vagyis $v = 0$, de ez hiányt vagy $\lambda = \mu$, mert $\lambda - \mu = 0$. Minden sajátvektor λ értékhez tartozik.

Def: Az $A: V \rightarrow V$ lineáris transzformáció karakterisztikus polinoma $k_A(\lambda) := \det([A]_B^B - \lambda I)$.
 Ahol B a V vektor egy tetszőleges bázisa.

- I
- (1) A karakterisztikus polinom a λ változóval egy n -edfokú polinom, ahol $n = \dim V$
 - (2) A karakterisztikus polinom független a felírására használt bázistól
 - (3) A $\lambda \in \mathbb{R}$ skalar ponton akkor sajátérték az A transzformációnak, ha $k_A(\lambda) = 0$, azaz λ gyöke a karakterisztikus polinomnak

Biz: (1) A determináns definíciójából \Rightarrow a karakterisztikus polinom olyan n tagos sorozat összege, ahol a sorozat tagjai az $[A]_B^B - \lambda I$ mátrix elemei. E mátrix minden eleme legfeljebb elsőfokú polinomja λ -nak, ezért minden tagja egy legfeljebb elsőfokú polinom. \Rightarrow Minden sorozat egy legfeljebb n -edfokú polinom, ahol pontosan egy n -edfokú tag lesz, mert csak a főátlóban szerepelnek λ -k. $1 - \lambda$ a felírhatóság, mert kivonjuk a $\lambda \cdot 1$. Ezért a determináns tetszőleg λ -nak egy n -edfokú polinomja.

- (3) λ egy A transz. sajátértéke. Ekkor ^{ha} egy $v \neq 0$ λ -hoz tartozó sajátvektora:
 $A(v) = \lambda v \Rightarrow A(v) - \lambda v = 0$
 id legyen az identikus lin. transz., amely minden vektorhoz önmagát rendel. Ekkor

λ id is lin. transzf., ami minden vektorhoz λ -szorzattal rendelkezik, tehát ha λ A sajátértéke, akkor az v vektor alapján $(A - \lambda \text{id})v = 0$ (mert $A(v) = \lambda \text{id}(v)$ ha v sajátvektor)

Itt viszont $A - \lambda \text{id}$ is egy lin. transzf., és így ha λ A transzf. sajátértéke, akkor $(A - \lambda \text{id})v = 0$, vagyis $A - \lambda \text{id}$ transzf. v a sajátértékhez tartozó v vektorokat 0 -ba viszi.

Legyen A a V tér transzf., és B V bázisa.

Ekkor az v vektorok általános alakja: $[A]_B^B - \lambda I = 0$, ha

$[A]_B^B$ az A transzf. B bázison vett mátrixa.

Igy ha $[A]_B^B - \lambda I$ mátrixot egy sajátvektorral

megszorozzuk a nullvektorra kapjuk \Rightarrow a mátrix oszlop-

függő, mert v sajátvektor $\neq 0 \Rightarrow$ rangja $< n \Rightarrow$

determinánsa $0 \Rightarrow \det([A]_B^B - \lambda I) = 0$ pontosan

akkor teljesül, ha λ az A transzf. sajátértéke,

mindamellett ez független a felírásához használt B

bázistól.

Sajátvektorok és sajátértékek meghatározása: Karakterisztikus polinom segítségével.

Példa: $A = \begin{pmatrix} 2 & 0 & -3 \\ 0 & 2 & 5 \\ 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$ Karakterisztikus polinom $\begin{vmatrix} 2-\lambda & 0 & -3 \\ 0 & 2-\lambda & 5 \\ 1 & 1 & -\lambda \end{vmatrix} =$

$$= (2-\lambda) \cdot \begin{vmatrix} 2-\lambda & 5 \\ 1 & -\lambda \end{vmatrix} + 1 \cdot \begin{vmatrix} 0 & -3 \\ 2-\lambda & 5 \end{vmatrix} = (2-\lambda)(-\lambda(2-\lambda)-5) +$$

$$+ (0 + 3(2-\lambda)) = 2-\lambda(\lambda^2 - 2\lambda - 2) = (2-\lambda)(\lambda - (1+\sqrt{3})) \cdot$$

$\cdot (\lambda - (1-\sqrt{3}))$. Ebből a sajátértékek:

$$\lambda_1 = 2; \lambda_2 = 1 + \sqrt{3}; \lambda_3 = 1 - \sqrt{3}$$

Éböl pp.: $A \lambda = 2$ -höz tartozó sajátvektorokra

gáz, hogy $(A - 2I) \neq 0 \Rightarrow$ a megoldásait
 $(A - 2I)x = 0$, ebből egyenletrendszer:

$$\begin{array}{ccc|c} 0 & 0 & -3 & 0 \\ 0 & 0 & 5 & 0 \\ 1 & 1 & -2 & 0 \end{array} \rightarrow \begin{array}{ccc|c} 1 & 1 & -2 & 0 \\ 0 & 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & -3 & 0 \end{array} \rightarrow \begin{array}{ccc|c} 1 & 1 & -2 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \rightarrow$$

$$\begin{array}{ccc|c} \rightarrow & 1 & 1 & -2 & 0 & \text{Ebből } x_2 \text{ szabad paraméter,} \\ & 0 & 0 & 1 & 0 & x_1 = -x_2 \\ & 0 & 0 & 0 & 0 & x_3 = 0 \end{array}$$

A sajátvektorok az $(-x_2, x_2, 0)$ alakú
vektorok, ha $x_2 \neq 0$.

11. Komplex számok: algebrai (kanonikus) és trigonometrikus alak, alapműveletek algebrai alakban, abszolút érték (hossz), konjugált Komplex számok (normált) normálalak, hatványainak, n -edik gyökeinek ki-
 mérése trigonometrikus alakban, egységgyökök.

Komplex szám

Def: a komplex számok halmaza

$$\mathbb{C} := \{a + bi : a, b \in \mathbb{R}\}$$

Minden komplex szám egy formában $a + bi = \underline{\underline{z}}$ alakban írható fel, ahol a a valós rész, b a képzetes rész, i a képzetes egység.

Ez az algebrai vagy kanonikus alak.

Def: $i^2 = -1$

$$a + bi = a' + b'i \Rightarrow a = a' \text{ és } b = b'$$

Műveletek: $(a + bi) \pm (c + di) = (a \pm c) + (b \pm d)i$

$$(a + bi)(c + di) = (ac - bd) + (ad + bc)i$$

Def: $z = a + bi$ komplex szám \bar{z} konjugáltja:

$$\bar{z} = a - bi$$

ontas: reciprokonjugáltjaival bővebben:

$$\frac{a + bi}{c + di} = \frac{a + bi}{c + di} \cdot \frac{c - di}{c - di} = \frac{(a + bi)(c - di)}{c^2 + d^2} =$$

$$= \frac{ac + bd}{c^2 + d^2} + \frac{bc - ad}{c^2 + d^2} i$$

Lemma: Tetraleszes $z, w \in \mathbb{C}$ komplex számokra

$$(1) \overline{\overline{z}} = z$$

$$(2) \overline{z+w} = \overline{z} + \overline{w}$$

$$(3) \overline{z \cdot w} = \overline{z} \cdot \overline{w}$$

$$(4) \text{Ha } z \neq 0 \Rightarrow z \cdot \overline{z} \stackrel{\text{ER}}{=} |z|^2 > 0$$

Def: kanonikus alakból

Lemma: $zw=0 \Leftrightarrow z=0$ vagy $w=0$

Def: $z \in \mathbb{C}$ akkor z abszolútértéke:

$$|z| = \sqrt{z \cdot \overline{z}} = \sqrt{a^2 + b^2}$$

Def: z komplex szám röge α , ha az origótól a z -be mutató vektor α valósszámmal, α röget zár be.

Lemma:

(1) Ha $z \in \mathbb{C}$, akkor $|z|$ valósszám, és $|z| \geq 0$;

valamint $|z|=0 \Leftrightarrow z=0$.

$$|z|^2 = z \cdot \overline{z} = a^2 + b^2$$

Pitagorasz tétel \rightarrow

(2) $|z|$ a komplex számok z komplex számok megfelelő pont távolsága az origótól

röge + háromszög (3) Ha α z komplex szám röge α , akkor

$$z = |z| (\cos \alpha + i \sin \alpha)$$

Háromszög egyenletrendszere

(4) Ha $z, w \in \mathbb{C}$ komplex számok, akkor

$$|z+w| \leq |z| + |w|$$

Def: Ha $z \in \mathbb{C}$ és z röge α akkor z trigonometrikus alakja: $|z| (\cos \alpha + i \sin \alpha) = z$

Lemma: Szorzás és osztás trigonometrikus alakban.

$$z = a + bi, w = c + di \in \mathbb{C} \text{ ahol}$$

$$z = |z| (\cos \alpha + i \sin \alpha)$$

$$w = |w| (\cos \beta + i \sin \beta)$$

$$\begin{aligned} z \cdot w &= |z| (\cos \alpha + i \sin \alpha) |w| (\cos \beta + i \sin \beta) = \\ &= |z| \cdot |w| \cdot (\cos \alpha \cos \beta + i (\sin \alpha \cos \beta + \cos \alpha \sin \beta) - \sin \alpha \sin \beta) = \\ &= |z| \cdot |w| \cdot (\cos(\alpha + \beta) + i \sin(\alpha + \beta)). \end{aligned}$$

$$\frac{z}{w} = \frac{|z|}{|w|} (\cos(\alpha - \beta) + i \sin(\alpha - \beta))$$

Előjel: $z^n = |z|^n (\cos(n \cdot \alpha) + i \sin(n \cdot \alpha))$

Gyökerezés: $\sqrt[n]{z} = x \Leftrightarrow x^n = z$

$$x = |x| (\cos \alpha + i \sin \alpha)$$

$$\begin{aligned} x^n &= |x|^n (\cos(n \alpha) + i \sin(n \alpha)) = \\ &= |z| (\cos \beta + i \sin \beta) \end{aligned}$$

||

$$|x|^n = |z| \Rightarrow |x| = \sqrt[n]{|z|}$$

$$\beta = n \cdot \alpha + 2k\pi$$

$$\alpha = \frac{\beta + 2k\pi}{n} \Rightarrow \text{n darab gyök.}$$

Előjel: $\sqrt[n]{z} = \sqrt[n]{|z|} \left[\cos\left(\frac{\alpha}{n} + \frac{k \cdot 2\pi}{n}\right) + i \sin\left(\frac{\alpha}{n} + \frac{k \cdot 2\pi}{n}\right) \right]$ ahol $k \in \mathbb{Z}$

Def: $z \in \mathbb{C}$ n-edik egységgyök, ha $(z^n = 1) \wedge z^n = 1$

Egységgyökök: $\sqrt[n]{1} = \cos\left(\frac{k \cdot 2\pi}{n}\right) + i \sin\left(\frac{k \cdot 2\pi}{n}\right) \quad k \in \mathbb{Z}$

12. Kombinatorikus lemmák feladatai: ismétlés nélküli és ismétléses permutáció, variáció, kombináció, példák. Egyszerű összefüggések a binomiális együtthatókat kihasználva, Pascal-háromszög. Binomiális tétel. Gráfelméleti alapfogalmak: gráf, egyszerű gráf, komplementer, teljesítmény, ringgráf, feszített ringgráf.

Permutáció:

Ha $n \in \mathbb{N}$, akkor n elem egy permutációja az n db, egymástól megkülönböztethető elem egy sorrendezését jelenti. n elem permutációinak száma $n!$

$$n \cdot (n-1) \cdot (n-2) \cdot (n-3) \cdot \dots \cdot 1 = n!$$

Def: Az n természetes szám faktoriálisa $n! = \begin{cases} 1, & \text{ha } n=0 \\ 1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot n, & \text{ha } n > 0 \end{cases}$

Példa: Sorrendezési sorrendezések száma.

Ismétléses permutáció:

Ha n elem között l ismétlődő van, amelyek sorban k_1, k_2, \dots, k_l -n ismétlődnek, akkor az n elem ismétléses permutációinak száma: $\frac{n!}{k_1! \cdot k_2! \cdot \dots \cdot k_l!}$, mert l kell osztanunk az ismétlődő elemek sorrendjével.

Példa: Sorba választani 5 fehér, 3 fekete, 4 piros golyót (az azonos színűket nem tudjuk megkülönböztetni) hányféleképpen lehetséges ez?

Variáció:

$k, n \in \mathbb{N}$ és $0 \leq k \leq n$, az n elem k -ad osztályú (ismétlés nélküli) variációján n db egymástól megkülönböztethető elemről kiválasztott k elem egy sorrendjét értjük.

$$n \cdot n-1 \cdot n-2 \cdot \dots \cdot n-(k-1) = \frac{n!}{n-k \cdot n-k-1 \cdot \dots \cdot 1} = \frac{n!}{(n-k)!}$$

Példa: Egy versenyen 10-en indultak, hányféle sorrend alakulhat ki a dobogón?

Ismétléses variáció:

$n, k \in \mathbb{N}$, n elem k -ad osztályú ismétléses variációján egy olyan k hosszú sorozatot értünk, melynek tagjai n -ből egymástól megkülönböztethető elemek közül kerülnek ki, de minden elemet tetszőlegesen sokszor felhasználhatunk. Ez n^k -féleképpen lehetséges.

$$\underbrace{n \cdot n \cdot n \cdot \dots \cdot n}_k = n^k$$

Példa: A Szajkóiban 10 féle fagyó van. Hányféle elrendezésben kaphatunk 4 gombóc fagyit? (a sorrend számít)

Kombináció:

$n, k \in \mathbb{N}$, $k \leq n$. Ekkor n elem k -ad osztályú kombinációján egy (válogatott) n eleműből álló halmaz egy k -elemű részhalmazát értjük. (Hányféleképpen választható ki n elem közül k -db-ot.)

Def: $\binom{n}{k}$ jelölés = $\frac{n!}{(n-k)! \cdot k!}$ egy binomiális együttható

A sorrend nem számít!

$\binom{n}{k}$ -féleképpen lehetséges

$$\frac{n \cdot n-1 \cdot n-2 \cdot \dots \cdot n-k+1}{k!} \rightarrow \text{lehetőséges permutációk}$$

Példa: Lottó. Hányféle lehet 30 lehetséges nyerőszám közül kihúzni 5 lehetséges nyerőszámot?

Ismétléses kombináció:

$n, k \in \mathbb{N}$: n elem k -ad osztályú ismétléses kombinációján azt a k hosszú halmazt jelenti, amelynek minden eleme (tagja) n elemből kerül ki, de minden tagját tetszőlegesen sokszor felhasználhatjuk. Áramon nem számít.

$$\underbrace{n \cdot n \cdot n \cdot \dots \cdot n}_{k \text{ db. } n \text{ elem ismétléssel}}$$

Ez elképzelhető egy $(n+k-1)$ hosszú 0/1 sorozat tagjaival. Minden (például ha így választunk)

$a_1 + a_2 + \dots + a_n = k \Rightarrow a_i$ annyi ahány i -edik elemet választottunk az i -edik elemet. Összesen k elemet választottunk.

Minden a_i helyére annyi 1-et írunk, ahány a_i az értéke, minden a_i helyére egy 0-t. Ekkor $n-1+k$ jesset írunk le, az ismétléses kombinációk száma pedig az ilyen sorozatok számaal egyenlő. Ilyen sorozat pedig $\binom{n+k-1}{k}$ db van, hiszen k "helyet" kell kiválasztanunk a sorozatból.

Példa: Csakrészben 20 féle ritmeneg van, mindegyikből legfeljebb 6 db. Hányféleképpen vehetünk 5 db ritmeneg? (Áramon nem számít.)

Binomialis tétel

Binomialis tétel

Ha $1 \leq n \in \mathbb{Z}$, akkor

$$(a+b)^n = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} a^i b^{n-i} = \binom{n}{0} a^0 b^n + \binom{n}{1} a^1 b^{n-1} + \dots + \binom{n}{n-1} a^{n-1} b + \binom{n}{n} a^n$$

$$(a+b) (a+b) (a+b) \dots (a+b)$$

Biz: A szorzat felbontás után a kifejtési tagok úgy alakodnak, hogy az n tényező mindegyikétől kiválasztjuk az a vagy b valamelyiket, és ezeket összeszorozzuk. Tehát minden kifejtési tag $a^i \cdot b^{n-i}$ alakú lesz valamely $0 \leq i \leq n$ egészre. (Kétféleképpen lehet kiválasztani i db a -t $n-i$ db b -ből $\Rightarrow \binom{n}{i}$ -szer.)

Állítás: $\binom{n}{0} + \binom{n}{1} + \binom{n}{2} + \dots + \binom{n}{n} = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} 1^i \cdot 1^{n-i} = (1+1)^n = 2^n$

Pascal-háromszög: A binomikus együtthatók háromszög alakba rendezése. \Rightarrow látnánk a 2^i -t.



Minden sorban az elemek

összege 2^{i-1}

$$\binom{n}{k} = \binom{n-1}{k-1} + \binom{n-1}{k}$$

(x elemet nem választjuk) + (x elemet biztosan választjuk)

egyelem = a két föltételre álló elem összegeivel

Állítás: (2) $\binom{n}{0} - \binom{n}{1} + \binom{n}{2} - \dots + \binom{n}{n} = \sum_{i=0}^n (-1)^i \binom{n}{i} = (1-1)^n = 0^n = 0$

Gráf

Def: A $G = (V, E)$ pár egyszerű gráf, ha $V \neq \emptyset$ és $E \subseteq \binom{V}{2} := \{\{u, v\} : u, v \in V, u \neq v\}$, azaz E elemei V bizonyos kétlemű részhalmazai.

Ha G egy gráf, akkor V jelöli G csúcsainak, $E(G)$ G éljeinek halmazát $\Leftrightarrow V(G), E(G) \in G = (V, E)$

Egy (nem egyszerű) gráfban lehet körök és párhuzamos él is.

Def: Fokszám: Egy csúcs fokszáma a csúcsra állított éllek száma (Kétféleképpen 2!)

Def: $G = (V, E)$ -nek $G' = (V', E')$ reszgráfja, ha
 $V' \subseteq V$, illetve $E' \subseteq E$ és E' -beli élek
végpontjai benne vannak V' -ben.

Def: $G = (V, E)$ -nek $G' = (V', E')$ szűrt részgráfja ha $V' \subseteq V$, $E' \subseteq E$ úgy, hogy E' -ben
nincsen az összes olyan él, amely V' csúcsai
között fut G -ben.

Def: Komplementer gráf: A G egyszerű gráf

komplementere: $\bar{G} = (V, \binom{V}{2} \setminus E)$

Vagyis a csúcshalmaz azonos, az elhalmaz pedig
azon élek a teljes gráffal, amelyek nincsenek
benn G -ben.

Def: Teljes gráf: Az összes lehetséges él nincsen az
elhalmazban úgy, hogy még egyszerű
maradjon.

T Ha G végis gráf, akkor a fokszámok összege
az élek számának kétszerese.

13. Gráfok izomorfája. Ömefüggőség, séta, út, kör, komponens, fa. Fák egyenértékű tulajdonságai. Fűrészfa, létezésének szükséges és elégséges feltétele

Isomorfia

Def: A G_1 és G_2 gráfok izomorfak, ha létezik egy-egy
 $f_V: V(G_1) \rightarrow V(G_2)$
 és
 $f_E: E(G_1) \rightarrow E(G_2)$ bijekció,

hogy ha $uv \in E(G_1) \Leftrightarrow f_V(u)f_V(v) \in E(G_2)$

Vagyis létezik kölcsönös ^{bijekció} megfeleltetés a pontok között úgy, hogy bármely u, v esetén pontosan annyi él vezet u -ból v -be, mint u képből v kéjébe.

Elronozat

Def: Egy gráf elronozata egy olyan $(v_1, e_1, v_2, e_2, \dots, v_k)$ sorozat, amire $e_i \in E(G)$ és $e_i = v_i v_{i+1}$

Séta: Olyan elronozat, amelynek minden éle különböző.

Ábró: Olyan séta, hogy $v_1 = v_k$.

Ut: Olyan séta, amelyben minden csúcs csak egyszer fordul elő. (Ábró pontok lehetnek azonosak) \Downarrow de, a végpontok lehetnek azonosak.

Ábró: Olyan út, amelynek végpontjai azonosak.

Ömefüggőség

Def: A G gráf ömefüggő, ha bármely két pontja között vezet séta.

Komponens

Def: Komponens: $K \subseteq V(G)$ a G gráf komponense, ha bármely $u, v \in K$ között $\exists G$ -séta, de $\nexists u-v$ séta, ha $u \in K, v \in V(G) \setminus K$

A gráf minden maximális lezárt részgráfja. Azok a csúcsok tartoznak egy komponensbe, amelyek között vezet elronozat.

Fa Def: Egy G gráf f_a ha körmentes - azaz nem tartalmaz kört - és összefüggő.

Def: Ferdtőfa: Egy olyan f_a részgráfja G -nek, amely minden csúcsot tartalmaz.

\square G -nek \exists ferdtőfa $\Leftrightarrow G$ összefüggő

\Rightarrow : mivel ferdtőfa $\Rightarrow f_a \Rightarrow$ összefüggő $\Rightarrow G$ is az

\Leftarrow : összefüggő: ha körmentes: ferdtőfa, ha nem körmentes, akkor hozzávaló el a körrel élket (mindvégigből 1-et), amíg van kör.

\square Egy n csúcsú körmentes gráf összefüggő \Leftrightarrow éllel $n-1$

\Rightarrow : Előszörünk f_a gráfot az n pontú körmentes gráfból. Mivelben nincs él $\Rightarrow n$ komponensből áll. Ha behúzzuk egy élt 1-gyel csúcsok egyik a komponenseinek között. Mivel körmentes, csak olyan élt húzhatunk be, amely 2 komponens között fut. \Rightarrow A komponensek száma egyre csökken, míg végül $n-1$ él behúzása után 1 komponens marad \Rightarrow nem tudunk több élt behúzni. $\Rightarrow n-1$ él van.

\Leftarrow : Ha $n-1$ élt húztunk be, akkor $n - (n-1) = 1$ komponensből fog állni a gráf \Rightarrow "összefüggő".

\square ^{legyen} G n pontú $(n-1)$ élű, összefüggő, egyszerű gráf \Rightarrow

G körmentes

Biz: Az előzőek hasonlóan építjük a gráfot. Minden lépésben behozhatunk két komponenst két újszó \Rightarrow nem hozhatunk kört. Mivel $n-1$ élű behozunk pontalkomponenst meg ~~az~~ komponensek néma nagyszabású, mint 1, maxis a gráf összefüggő lesz, de eddig nem alkotott kört, több vonalat pedig már nem hozunk.

Az előző két tételből: Ha G fa:

- $n-1$ darab él van

- összefüggő $\#$

- körmentes

(minimális összefüggő, maximális körmentes)

Def: level: Egy fa α csúcsa level, ha fokszáma 1.

\square Minden legalább 2 pontú F fának van legalább 2 levelle.

Biz: Tekintsük G legkisebb útját, mondjuk az $u-t$ és $u-t$ összekötő $P-t$. Ekkor sem u -bol, sem t -bol nem indulhat több el, mert akkor (az ~~összekötő~~ lenne) P nem lenne a legkisebb. \exists legkisebb út, mert G fa \Rightarrow körmentes. Így P két végpontja pont 2 levelle.

Cauchy-tétel: n pontú $n-2$ élű fa létezik

\square ^{összefüggő} G n pontú $(n-1)$ élű, összefüggő, egyszerű gráf \Rightarrow
 G körmentes

Biz: Az előzőhöz hasonlóan építjük a gráfot. Minden lépésben behoztunk ≤ 2 komponens közt össze \Rightarrow nem hoztunk kört. Mivel $n-1$ él behoztuk, pont akkor kerül meg ≤ 2 komponensnek néma nagyobb létszámú, mint 1, vagyis a gráf összefüggő lesz, de eddig nem alkotott kört, több vonalat pedig már nem hoztunk.

Az előző két tételből: Ha G fa:

- $n-1$ darab él van

- összefüggő $\#$

- körmentes

(minimális összefüggő, maximális körmentes)

Def: szelvény: Egy fa ω csúcson szelvény, ha fokszáma 1.

\square Minden legalább 2 pontú F fa-nak van legalább 2 szelvény.

Biz: Tekintsük G legközelebbi útját, mondjuk az $u-v$ és $v-t$ összekötő $P-t$. Ekkor sem u -ból, sem v -ből nem indulhat több él, mert akkor az hosszabb lenne. P nem lenne a legközelebbi, F legközelebbi út, mert G fa \Rightarrow körmentes. Így P két végpontja pont 2 szelvény.

(Cayley-tétel: n ponton n^{n-2} féle fa létezik)

14. Síkbarajzolhatóság, kapcsolata gömbre rajzolhatósággal, Euler-formula, Kuratowski-tétel (biz. csak a könyvből ismerlek). Síkbarajzolható gráf (nem pontosán a fogalma) dualitásának a fogalma. Létezik olyan gráf, amelynek létezik nem izomorf dualisa.

Def: Egy diagram egy gráfnak a síkbarajzolása, ha az élek nem keresztelik egymást.

Def: Egy gráf akkor síkba rajzolható, ha létezik síkbeli barajzolása.

Tétel: Egy gráf pontosan akkor síkba rajzolható, ha gömbre rajzolható.

Biz: Stereografikus projekcióval:

Helyezzük el úgy a gömböt a síkon, hogy a déli póluson érintse a síkot. Ekkor az északi pólusból ~~az~~ a sík pontjai vetítéssel bijektíven megfelelnek a gömb pontjainak. Ezáltal minden irány bizonyított. Úgy valójában meg a gömb D -i csúcsának a helyzetét a síkon, hogy az az a gráf csúcsának essen. A bijektív miatt, ha a síkon nem metszik egymást a gráfélek, a gömbön sem fogják.

Def: A síkba rajzolt gráf a sík tartományokra osztja. (Egy) A sík két pontja egy tartományban van, ha van köztük olyan tartomány, amely nem metszi a gráfot.

Euler-tétel

Euler-tétel: Ha G egy "összefüggő", síkba rajzolható gráf, akkor

$$n + t = e + 2,$$

ahol n : a csúcsok száma, t : a tartományok száma, e : az élek száma.

Biz:

1. \nexists kör $\Rightarrow G$ fa $\Rightarrow \begin{matrix} e = n - 1 \\ n = e + 1 \end{matrix}, t = 1$
 $n + 1 = e + 2 \checkmark$

2. Ha \exists kör; Szegyük el egy kör egyik élét. Ekkor az éllek száma és a tartományok száma is eggyel csökken, majd végül fa lesz. Így mivel mindkét oldalt egyenlően csökkentettük az egyenletben, az eredetileg is igaz volt.

II Egyenlítő, síkba rajzolható gráf legalább 3-csúcsú egyenlítő gráf esetén:

$$e \leq 3n - 6$$

Biz: "Összefüggő" gráfokra: Vegyünk egy egyenlítő síkba rajzolható "összefüggő" gráfot. Mivel egyenlítő minden tartományát legalább 3 él határolja, és minden él maximum 2 tartományt határol. Ezt összegezzük $\sum_{\min} 3t \leq \sum_{\max} 2e$, mert minden tartománynál minden élt kétszer számoltunk. Mivel "összefüggő" és síkba rajzolható,

alkalmazható rá az Euler-tétel

$$n + t = e + 2$$

és tudjuk, hogy $3t = 2e$

ebből

$$3n + 3t = 3e + 6 \quad /$$

$$3n + 2e = 3e + 6 \quad 3t = 2e$$

$$3n = e + 6$$

$$e = 3n - 6$$

$$e \leq 3n - 6$$

Állítás: K_5 nem rekurszíválható

Biz: Tfh. az ekkor igaz rá, hogy

$$e \leq 3n - 6 \quad \text{ide } n = 5 \quad e = 10$$

$$10 \leq 15 - 6 = 9 \quad \downarrow$$

(I) Ha egy gráf kelle az előző tételben szereplő "tárgydon-
ragú", de ezenkívül minden tartományát legalább
4 él határolja $\Rightarrow 4t \leq 2e \Leftrightarrow t \leq \frac{e}{2}$

$$n + t = e + 2$$

$$n + \frac{e}{2} \geq e + 2$$

$$2n - 4 \geq e \Rightarrow e \leq 2n - 4$$

Állítás: $K_{3,3}$ nem rekurszíválható (nem tartalmaz 3
hosszú kört)

Biz: Tfh. az, ekkor igaz rá $e \leq 2n - 4$ és $n = 6, e = 9$

$$9 \leq 12 - 4 = 8 \quad \downarrow$$

Def: G és G' két gráfok topologikusan izomorfak ha G' megkapható G -ből az alábbi műveletek segítségével (többször is lehet őket végrehajtani):

(1) Egy él közepére egy csúcsot helyezünk, vagyis eltávolítjuk az élt és egy új csúcsot hozunk létre, majd ezt össze kötjük az eltávolított él 2 végpontjával

(2) Egy 2 fokosú csúcsot egy éllel helyettesítünk.

Kuratowski-tétel

Kuratowski-tétel: Egy G gráf pontosan akkor síkba rajzolható, ha nem tartalmaz K_5 -tél vagy $K_{3,3}$ -mal topologikusan izomorf ringráfot.

Biz: Síkközlenség: Ha G síkba rajzolható, akkor minden H ringráfja is az. Ha H síkba rajzolható és H topologikusan izomorf K -vel, akkor K is síkba rajzolható. Így $K \neq K_5$ és $K \neq K_{3,3}$ ha G síkba rajzolható volt.

Dualis

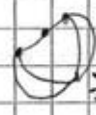
Def: Egy síkgráf G dualisa G^* az a gráf, amelynek csúcsainál az eredeti gráf tartományait feleltetik meg, és két csúcs között akkora él van, amennyi élben közös az eredeti gráf 2 megfelelő tartományai.

Egy gráfhoz kétféleképpen

nem izomorf dualisai. Pl.:



≠ 4 fokosú csúcs



≠ 4 fokosú csúcs

15. Halmazonak számosságát: $|A| = |B|$, $|A| \leq |B|$ és $|A| < |B|$ definíciója Cantor-Bernstein-tétel (biz. nélkül). Megszámolhatóan végtelen és kőntinuum számosságú halmaz fogalma. Példák: $\mathbb{Z}, \mathbb{N}, \mathbb{Q}, \mathbb{R}$ számosságú. Hátványhalmaz számosságú (Cantor tétele), \mathbb{N} hátványhalmazának számossága.

Def: Fgh egy függvény f az A halmaz elemeihez a B halmaz elemeit rendeli. Az f függvény injektív, ha más elemhez más elemet rendel, azaz ha $x \neq y \Rightarrow f(x) \neq f(y)$, és surjektív, ha B minden eleme előáll képként, vagyis $\forall b \in B \exists a$, hogy $f(a) = b$. Ha egy függvény injektív és surjektív is, akkor azt a függvényt bijektív ónak mondjuk.

Def: $|A| = |B|$, ha létezik közöttük bijektív.
 $|A| \leq |B|$, ha \exists A -ból B -be injektív
 $|A| < |B|$, ha $|A| \leq |B|$ és $|A| \neq |B|$ (nem surjektív f)

Cantor-Bernstein tétel: Ha $|A| \leq |B|$ és $|B| \leq |A|$, akkor $|A| = |B|$

Def: Az A halmaz megszámlálható, ha $|A| \leq |\mathbb{N}|$. Az \mathbb{N} halmaz számosságát \aleph_0 jelöli

Egy halmaz (elem) pontosan akkor megszámlálható, ha elemei felszámolhatóak úgy, hogy mindegyik előbb-utóbb sorra kerüljön.

Példa: $|\mathbb{Z}| = \aleph_0$

ment: $0, 1, -1, 2, -2, 3, -3, \dots$

$|\mathbb{Q}| = \aleph_0$

Q	1	2	3	4	5	6	...
1	1	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{3}$	$\frac{1}{4}$	$\frac{1}{5}$	$\frac{1}{6}$...
2	$\frac{2}{1}$	$\frac{2}{2}$	$\frac{2}{3}$	$\frac{2}{4}$	$\frac{2}{5}$	$\frac{2}{6}$...
3	$\frac{3}{1}$	$\frac{3}{2}$	$\frac{3}{3}$	$\frac{3}{4}$	$\frac{3}{5}$	$\frac{3}{6}$...
4	$\frac{4}{1}$	$\frac{4}{2}$	$\frac{4}{3}$	$\frac{4}{4}$	$\frac{4}{5}$	$\frac{4}{6}$...
5	$\frac{5}{1}$	$\frac{5}{2}$	$\frac{5}{3}$	$\frac{5}{4}$	$\frac{5}{5}$	$\frac{5}{6}$...
...

III Ha A és B megszámlálható halmazok $A \cup B$ is megszámlálható.

Biz: $a_0, b_0, a_1, b_1, a_2, b_2, \dots$

IV Véges sok megszámlálható halmaz \aleph_0 -ra is megszámlálható.

V \aleph_0 megszámlálhatóan sok megszámlálható halmaz \aleph_0 -ra is megszámlálható.

Biz: egymás alá felírjuk a sorokat, majd kétféleképpen

VI $A \subset (0, 1)$ intervallumba tartozó ^{valós} számok halmaza megszámlálhatónál nagyobb \aleph_0 -ra is megszámlálható.

Biz: indirekt: tudunk sorrendet állítani, így fel lehet írni egymás alá egyetlen alkalommal a köztük

számok: $w = (w_1, w_2, w_3, \dots)$, ahol $w_i = 2$,

ha $a_i \neq 2$ és $w_i = 1$, ha $a_i = 2$ és a szám

bestosan különböznek minden felsorolttól legalább egy számjegyen. Tehát nem soroltuk fel. Ellentmondás gittathunk, ezért $\omega \in (0, 1)$.

Ebből \mathbb{R} reáts nem megszámlálható, mert $(0, 1) \subseteq \mathbb{R}$.

Kontinuum Def: $|\mathbb{R}|$ számosság a kontinuum számosság

\square Egy A véges vagy megszámlálhatóan végtelen halmaz, és egytől dinizualt, kontinuum számosságú B halmaz uniója is kontinuum számosságú, vagyis $|A \cup B| = |B|$

Biz: Legyen $B_1 \subset B$ nek egy \aleph_0 számosságú részhalmaza, $B_2 := B \setminus B_1$.
Ekkor $|A \cup B_1| = |B_1|$, vagyis $\exists f$, hogy f $A \cup B_1$ elemét bijektíven B_1 -re képezi. Ekkor

$$g(x) = \begin{cases} f(x), & \text{ha } x \in A \cup B_1 \\ x, & \text{ha } x \in B_2 \end{cases} \quad \text{bijektív.}$$

Hatvány-
halmaz

Def: Egy H halmaz hatványhalmaza $P(H)$ összes lehet-részes részhalmazaival halmaza.

$|P(H)| = 2^{|H|}$, mert egy elem vagy benne van, vagy nincs egy H halmazban.

\square Cantor-tétel: $|H| < |P(H)| \quad \forall H$ -ra

Biz: 1.) $|H| < |P(H)|$ 2.) $|H| \neq |P(H)|$

1.) $f: H \rightarrow P(H)$ injektív, legyen $\text{ran } f = \{x\}$

2.) Indukt. t. $\forall H: |H| = |P(H)|$, tehát $\exists g: H \rightarrow P(H)$ bijektív. Ekkor $G := \{h \in H \mid h \notin g(h)\}$ Ekkor $G \in P(H)$ azaz G H halmazának részhalmaza, G H eleme, G H halmazának részhalmaza

$\Rightarrow \exists h \in G$ azaz G H halmazának eleme definíciója alapján: $h \in G \Leftrightarrow h \notin g(h) = G$

I Megválasztható halmazhatványhalmaza kontinuum számosságú.

Biz: végtelen kettedestört alakúkkal $([0,1] \setminus \mathbb{Q}) = \aleph_1$
 $0, \overset{a_1}{1} \overset{a_2}{1} 0 1 1 \dots$ Ha $a_i = 1$ akkor i
benne van a racionálisokban, ha 0 , akkor nincs
 benne. Ez ~~egy~~ egyértelmű megfeleltetés \mathbb{N} racionálisok
mal és $[0,1)$ között = kontinuum.

Kontinuum - hipotézis: Nincs olyan halmaz, aminek
 számossága nagyobb, mint \aleph_1 , de kisebb, mint
 \aleph_2 | vagyis, hogy $\aleph_1 < |H| < \aleph_2$

Ez sem nem cáfolható, sem nem bizonyítható.