



**MATEKING.HU**

**Képletgyűjtemény**

**INFORMATIKA MATEMATIKAI ALAPJAI**  
**tantárgy**

Kiadás dátuma: 2026. 04. 09.

# Tartalomjegyzék

Számrendszerek.....	2
Oszthatóság és prímfelbontás.....	3
Euklideszi algoritmus, Diofantoszi egyenletek.....	5
Kongruenciák, Euler-Fermat tétel.....	7
Mátrixok, mátrixműveletek.....	10
Vektorterek, lineáris függetlenség.....	15
Determináns, adjungált.....	17
Egyenletrendszer, Gauss elimináció, bázistranszformáció.....	23
Sajátérték, sajátvektor.....	26
Teljes indukció.....	30
Kijelentéslogika, normálformák.....	31
Pascal-háromszög, binomiális tétel.....	33
Kombinatorika.....	34
Halmazok, hatványhalmaz, injektív és bijektív függvények.....	36

## Számrendszerek

A tizes számrendszerbe való átváltás lépései:

1. Elkészítjük a helyiérték-táblázatot (a helyiértékek mindig a számrendszer számának hatványai).
2. Oszloponként összeszorozzuk a helyiértéket a számjeggyel és összeadjuk ezeket.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

A kettes számrendszerbe átváltáshoz elkezdjük a számot 2-vel maradékosan osztogatni, amíg már csak a 0 marad. Ezt követően pedig a maradékokat lentől felfelé visszaolvasva kapjuk meg a kettes számrendszerbeli számot.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

## Oszthatóság és prímfelbontás

Az  $a$  és  $b$  szám legnagyobb közös osztója az a  $d$  pozitív szám, amire  $d \mid a$  és  $d \mid b$ , és e közös osztók közül ez a legnagyobb.

Jelölés:  $d = (a, b)$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

$a$  és  $b$  relatív prímek, ha  $(a, b) = 1$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Ha  $a \mid c$  és  $b \mid c$  és  $(a, b) = 1$  akkor  $ab \mid c$

Ha  $c \mid ab$  és  $(a, c) = 1$  akkor  $c \mid b$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Azokat a számokat, amelyeknek az egységszorzón és önmagukon kívül nincsen más pozitív egész osztója, prímeknek nevezzük.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Ha két egymást követő páratlan szám prímszám, akkor azokat ikerprímeknek nevezzük.

A 3-nál nagyobb ikerprímek  $6k - 1$  és  $6k + 1$  alakúak, ahol  $k \in \mathbb{Z}^+$ .

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

A nullától és az egységszorzóktól különböző összes  $n$  egész szám felbontható prímek szorzatára a sorrendtől és az egységszeresektől eltekintve egyértelműen.

$$n = p_1^{\alpha_1} \cdot p_2^{\alpha_2} \cdot \dots \cdot p_k^{\alpha_k} \text{ ahol } k \in \mathbb{Z}^+$$

Itt  $k$  a felbontásban szereplő különböző prímek száma.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Egy  $p$  szám prím, ha

$$p \mid ab \Rightarrow p \mid a \text{ vagy } p \mid b$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Egy  $q$  szám felbonthatatlan, ha nem létezik olyan egységtől különböző  $a$  és  $b$  szám, hogy  $q = ab$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

A legkisebb közös többszörös megtalálásának lépései:

1. Elkészítjük a prímtényező felbontást
2. Vesszük az összes prímet a két prímtényező felbontásból
3. Mindegyik prímet a nagyobbik kitevőt kapja.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Minden négyzetszám 4-gyel osztva nulla, vagy egy maradékot ad.

Minden négyzetszám 3-mal osztva nulla, vagy egy maradékot ad.

Minden négyzetszám 5-tel osztva nulla, vagy egy vagy négy maradékot ad.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Minden négyzetszám 4-gyel osztva nulla, vagy egy maradékot ad.

Minden négyzetszám 3-mal osztva nulla, vagy egy maradékot ad.

Minden négyzetszám 5-tel osztva nulla, egy vagy négy maradékot ad.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

$$a - b \mid a^n - b^n$$

$$a + b \mid a^n + b^n \text{ ha } n \text{ páratlan}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

## Euklideszi algoritmus, Diofantoszi egyenletek

Az euklideszi algoritmus egy formányos módszer két szám legnagyobb közös osztójának kiszámolására.

$a$  és  $b$  számokra így néz ki az algoritmus:

$$a = q_1 \cdot b + r_1$$

$$b = q_2 \cdot r_1 + r_2$$

$$r_1 = q_3 \cdot r_2 + r_3$$

$\vdots$

$$r_{n-2} = q_n \cdot r_{n-1} + r_n$$

$$r_{n-1} = q_{n+1} \cdot r_n + 0$$

A legnagyobb közös osztó az utolsó nem  $0$  maradék ( $r_n$ ).

Az euklideszi algoritmussal továbbá a két szám legnagyobb közös osztója kifejezhető a két szám segítségével:

$$D = \alpha \cdot a + \beta \cdot b$$

Itt  $D$  a legnagyobb közös osztó.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

A Diofantoszi egyenletek így néznek ki:

$$ax + by = c$$

ahol  $a, b, c \in \mathbb{Z}$  és  $x, y \in \mathbb{Z}$

Megoldásukat azzal kezdjük, hogy kiszámoljuk  $a$  és  $b$  legnagyobb közös osztóját:  $D$ , és ezzel végig osztjuk az egyenletet, így kapjuk az

$$Ax + By = C$$

egyenletet, ahol  $(A, B) = 1$ .

A második lépés, hogy az euklideszi algoritmus segítségével kifejezzük  $A$  és  $B$  legnagyobb közös osztóját, ami az 1, így

$$\alpha \cdot A + \beta \cdot B = 1$$

egyenletet kapunk.

Ezt az egyenletet beszorozva  $C$ -vel megkapunk egy megoldást:

$$(\alpha \cdot C) \cdot A + (\beta \cdot C) \cdot B = C$$

Az általános megoldásokat a következő alakban kapjuk meg:

$$x = \alpha \cdot C + k \cdot B$$

$$y = \beta \cdot C - k \cdot A$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

## Kongruenciák, Euler-Fermat tétel

Ha  $a$  és  $b$  ugyanazt a maradékot adja  $m$ -mel osztva, akkor azt mondjuk, hogy  $a$  és  $b$  kongruensek modulo  $m$ , és ezt a tényt így jelöljük:

$$a \equiv b \pmod{m}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Reflexív:

$$a \equiv a \pmod{m}$$

Szimmetrikus:

$$a \equiv b \pmod{m} \Rightarrow b \equiv a \pmod{m}$$

Tranzitív:

$$a \equiv b \pmod{m} \text{ és } b \equiv c \pmod{m} \Rightarrow a \equiv c \pmod{m}$$

Összefüggés összeadásra:

$$a \equiv b \pmod{m} \text{ és } c \equiv d \pmod{m} \Rightarrow a + c \equiv b + d \pmod{m}$$

Összefüggés szorzásra:

$$a \equiv b \pmod{m} \text{ és } c \equiv d \pmod{m} \Rightarrow a \cdot c \equiv b \cdot d \pmod{m}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Legyenek  $a$  és  $b$  egész számok és  $m$  pozitív egész szám.

Ekkor

$$a \equiv b \pmod{m}, \text{ ha } m \mid a - b$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

$$a \equiv b \pmod{m} \Rightarrow a \cdot c \equiv b \cdot c \pmod{m}$$

$$a \cdot c \equiv b \cdot c \pmod{m} \Rightarrow a \equiv b \pmod{m} \quad (m, c) = 1$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Egy adott  $m$  modulus esetén az  $a$ -val kongruens elemek halmazát az  $a$  által reprezentált maradékosztálynak nevezzük.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Egy mod  $m$  modulus esetén az  $m$ -hez relatív prím elemekből álló maradékosztályokat redukált maradékosztálynak nevezzük.

A redukált maradékosztályok számát a  $\varphi(m)$  számelméleti függvény írja le.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Az euler féle  $\varphi$  függvény azt adja meg, hogy hány  $m$ -nél nem nagyobb,  $m$ -hez relatív prím pozitív szám létezik.

Ha  $p$  prím, akkor

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

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

És ha

$$m = p_1^{\alpha_1} \cdot p_2^{\alpha_2} \cdot \dots \cdot p_n^{\alpha_n}$$

akkor

$$\varphi(m) = (p_1^{\alpha_1} - p_1^{\alpha_1-1}) \cdot \dots \cdot (p_n^{\alpha_n} - p_n^{\alpha_n-1})$$

Továbbá

$$\varphi(ab) = \varphi(a) \cdot \varphi(b)$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

$$a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m} \text{ ha } (a, m) = 1$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

$$a^p \equiv a \pmod{p} \text{ ha } p \text{ prím}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

A lineáris kongruenciák így néznek ki:

$$ax \equiv b \pmod{m}$$

És érdemes megjegyezni, hogy csak akkor oldhatók meg, ha  $(a, m) \mid b$ .

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

A lineáris kongruenciák így néznek ki:

$$ax \equiv b \pmod{m}$$

Megoldás csak akkor létezik, ha  $(a, m) \mid b$ .

A megoldás menete a következő:

1. lépés: Redukálunk

$$a_1 x \equiv b_1 \pmod{m}$$

2. lépés: Leosztunk  $a_1$ -gyel, de  $b_1$ -et lélekben fel kell erre készíteni

A megoldások száma:  $(a, m)$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Az RSA lényege, hogy a titkosítás kulcsa nyilvános, vagyis azt bárki ismerheti. Csak a dekódolás kulcsa az, ami titkos.

Az alapötlete a következő:

Veszünk két jó nagy prímet,  $p$ -t és  $q$ -t amit csak mi ismerünk, ezek titkosak.

Elkészítjük az  $N = p \cdot q$  számot és  $\varphi(N)$ -et, amit csak mi ismerünk.

Ha  $p$  és  $q$  többszázjegyű prímek, akkor  $N$  prímfelbontása a jelenlegi számítógépekkel több ezer évig tartana, és így  $\varphi(N)$  kiszámolása is lehetetlen.

Végül már csak egy dolog kell, egy  $e$  kitevő, amire teljesül, hogy  $(e, \varphi(N)) = 1$

Ezt követően jön a titkosítás.

A visszafejtéshez pedig az Euler-Fermat tétel kell, aminek segítségével megalkotjuk  $d$  megfejtő kulcsot.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

## Mátrixok, mátrixműveletek

Egy  $n \times k$ -as [mátrix](#) tulajdonképpen nem más, mint egy táblázat, aminek  $n$  darab sora és  $k$  darab oszlopa van.

$$\text{pl.: } A = \begin{pmatrix} 2 & 3 & 1 \\ 5 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Ha egy mátrixot egy számmal szorzunk, akkor a [mátrix](#) összes elemét meg kell szorozni a számmal.

$$\text{pl.: } 3 \cdot \begin{pmatrix} 5 & 7 & -2 \\ 2 & 2 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 15 & 21 & -6 \\ 6 & 6 & 3 \end{pmatrix}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Ha egy mátrixot osztunk egy számmal, akkor a [mátrix](#) minden elemét osztani kell a számmal.

$$\text{pl.: } \frac{\begin{pmatrix} 6 & 9 & -12 \\ 3 & 3 & 15 \end{pmatrix}}{3} = \begin{pmatrix} 2 & 3 & -4 \\ 1 & 1 & 5 \end{pmatrix}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Két [mátrix](#) összeadásakor összeadjuk az ugyanazon pozícióban lévő elemeket. Két mátrixot csak akkor lehet összeadni, ha ugyanannyi soruk és oszlopuk van.

$$\text{pl.: } \begin{pmatrix} 2 & 4 & 7 \\ 1 & 5 & 3 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 1 & 7 & -2 \\ 4 & 2 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 & 11 & 5 \\ 5 & 7 & 4 \end{pmatrix}$$

A [mátrixok](#) összeadása kommutatív, azaz

$$A + B = B + A$$

És asszociatív, azaz

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

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Két [mátrix](#) kivonásakor kivonjuk az ugyanazon pozícióban lévő elemeket. Két mátrixot csak akkor lehet kivonni egymásból, ha ugyanannyi soruk és oszlopuk van.

$$\text{pl.: } \begin{pmatrix} 2 & 4 & 7 \\ 1 & 5 & 3 \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 1 & 7 & -2 \\ 4 & 2 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & -3 & 9 \\ -3 & 3 & 2 \end{pmatrix}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Két [mátrix](#) szorzata akkor létezik, ha a bal oldali [mátrix](#) oszlopainak száma megegyezik a jobb oldali [mátrix](#) sorainak számával.

Ha az  $A$  [mátrix](#)  $m \times n$ -es a  $B$  [mátrix](#) pedig  $n \times k$ -s, akkor az eredmény [mátrix](#)  $m \times k$ -s lesz.

Az eredmény [mátrix](#)  $i$ -edik sorának  $j$ -edik elemét úgy kapjuk, hogy a bal oldali [mátrix](#)  $i$ -edik sorát skalárisan szorozzuk a jobb oldali [mátrix](#)  $j$ -edik oszlopával. (Tehát az első elemet az elsővel, a másodikat a másodikkal stb. szorozzuk, majd összeadjuk)

$$\text{pl.: } \begin{pmatrix} 3 & 4 \\ 1 & 5 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 2 & 4 & 7 \\ 1 & 5 & 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 10 & 32 & 33 \\ 7 & 29 & 22 \end{pmatrix}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Két mátrixot csak akkor adhatunk össze, ha ugyanannyi soruk és oszlopuk van.

A [mátrix](#) összeadás kommutatív:

$$A + B = B + A$$

És asszociatív:

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

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

A mátrixszorzás nem kommutatív, azaz:

$$A \cdot B \neq B \cdot A$$

De asszociatív, azaz:

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

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

A kvadratikus [mátrix](#) négyzetes [mátrix](#) vagyis ugyanannyi sora van, mint oszlopa.

$$\text{pl.: } \begin{pmatrix} 2 & 3 & 5 \\ 1 & 4 & 1 \\ 2 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

A diagonális [mátrix](#) olyan kvadratikus [mátrix](#), aminek a főátlóján kívüli elemek nullák.

$$\text{pl.: } \begin{pmatrix} 2 & 0 & 0 \\ 0 & 4 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Az egységmátrix olyan mátrix, ami azt tudja, hogy bármely  $A$  mátrixra  $A \cdot I = A$ .

Az egységmátrixok olyan diagonális mátrixok, aminek minden főátló-eleme egy.

$$\text{pl.: } I_{2 \times 2} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Az inverz mátrix jele  $A^{-1}$  és ez egy olyan mátrix, ami azt tudja, hogy

$$A \cdot A^{-1} = I \text{ (jobb inverz)}$$

$$A^{-1} \cdot A = I \text{ (bal inverz)}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

A transzponált a mátrix sorainak és oszlopainak felcserélése. Jele  $A^T$  vagy  $A^*$

pl.:

$$A = \begin{pmatrix} 2 & 3 & 5 \\ 1 & 4 & 1 \\ 2 & 5 & 7 \end{pmatrix} \Rightarrow A^T = \begin{pmatrix} 2 & 1 & 2 \\ 3 & 4 & 5 \\ 5 & 1 & 7 \end{pmatrix}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Azokat a mátrixokat, melyek transzponáltjuk önmaga, szimmetrikus mátrixnak nevezzük.

$$\text{pl.: } A = \begin{pmatrix} 5 & 1 & 7 \\ 1 & 4 & 2 \\ 7 & 2 & 6 \end{pmatrix} \Rightarrow A^T = \begin{pmatrix} 5 & 1 & 7 \\ 1 & 4 & 2 \\ 7 & 2 & 6 \end{pmatrix}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Vektort egy számmal úgy szorzunk, hogy a vektor minden koordinátáját megszorozzuk a számmal.

$$\text{Pl.: } 3 \cdot \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \\ 5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 \\ 9 \\ 15 \end{pmatrix}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Vektort egy számmal úgy osztunk, hogy a vektor minden koordinátáját leosztjuk a számmal.

$$\text{Pl.: } \frac{\begin{pmatrix} 3 \\ 6 \\ 15 \end{pmatrix}}{3} = \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \\ 5 \end{pmatrix}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Két vektort úgy adunk össze, hogy minden egyes koordinátájukat külön-külön össze adjuk.

$$\text{Pl.: } \begin{pmatrix} 2 \\ 4 \\ -1 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 4 \\ 2 \\ 7 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 6 \\ 6 \\ 6 \end{pmatrix}$$

Tulajdonságok:

$$\text{kommutatív: } \underline{a} + \underline{b} = \underline{b} + \underline{a}$$

$$\text{asszociatív: } (\underline{a} + \underline{b}) + \underline{c} = \underline{a} + (\underline{b} + \underline{c})$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Két vektort úgy vonunk ki egymásból, hogy minden egyes koordinátájukat külön-külön kivonjuk egymásból.

$$\text{Pl.: } \begin{pmatrix} 2 \\ 4 \\ -1 \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 4 \\ 2 \\ 7 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -2 \\ 2 \\ -8 \end{pmatrix}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

A [skaláris szorzat](#) két vektor közti művelet, ami csinál belőlük egy számot.

$$\text{Pl.: } \underline{a} = \begin{pmatrix} 3 \\ 2 \\ 5 \end{pmatrix} \quad \underline{b} = \begin{pmatrix} 4 \\ 1 \\ 2 \end{pmatrix}$$

$$\underline{a}^T \cdot \underline{b} = 3 \cdot 4 + 2 \cdot 1 + 5 \cdot 2 = 24$$

Tulajdonságok:

$$\text{kommutatív: } \underline{a}^T \cdot \underline{b} = \underline{b}^T \cdot \underline{a}$$

$$\text{nem asszociatív: } (\underline{a}^T \cdot \underline{b})^T \cdot \underline{c} \neq \underline{a}^T \cdot (\underline{b}^T \cdot \underline{c})$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Két vektor diadikus szorzata egy [mátrix](#). Lássuk milyen.

$$\text{Pl.: } \underline{a} = \begin{pmatrix} 3 \\ 2 \\ 5 \end{pmatrix} \quad \underline{b} = \begin{pmatrix} 4 \\ 1 \\ 2 \end{pmatrix}$$

$$\underline{a} \cdot \underline{b}^T = \begin{pmatrix} 12 & 3 & 6 \\ 8 & 2 & 4 \\ 20 & 5 & 10 \end{pmatrix}$$

Tulajdonságok:

nem kommutatív

nem asszociatív

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Ha egy mátrixot beszorunk az  $\underline{I} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix}$  vektorral, akkor az szépen összeadja a mátrixunk soraiban lévő

elemeket.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Ha egy mátrixot beszorunk az  $\underline{I}^T = (1 \ 1 \ \dots \ 1)$  vektorral, akkor az szépen összeadja a mátrixunk oszlopaiban lévő elemeket.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Ha egy mátrixot megszorunk jobbról egy  $\underline{e}_i$  egységvektorral, akkor megkapjuk a [mátrix](#) i-edik oszlopát.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Ha egy mátrixot megszorunk balról egy  $\underline{e}_i$  egységvektorral, akkor megkapjuk a [mátrix](#) i-edik sorát.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

## Vektorterek, lineáris függetlenség

A  $V$  nem üres halmazt vektortérnek nevezzük a valós számok felett, ha a  $V$  halmazon értelmezve van egy összeadás nevű művelet, úgy, hogy minden  $V$ -beli  $\underline{v}_1$  és  $\underline{v}_2$  vektorhoz hozzárendelünk egy  $\underline{v}_1 + \underline{v}_2$  vektort, ami szintén eleme  $V$ -nek.

1. Az összeadás kommutatív: bármely  $\underline{v}_1, \underline{v}_2$   $V$ -beli vektorra

$$\underline{v}_1 + \underline{v}_2 = \underline{v}_2 + \underline{v}_1$$

2. Az összeadás asszociatív: bármely  $\underline{v}_1, \underline{v}_2, \underline{v}_3$   $V$ -beli vektorra

$$(\underline{v}_1 + \underline{v}_2) + \underline{v}_3 = \underline{v}_1 + (\underline{v}_2 + \underline{v}_3)$$

3. Létezik nullelem: van olyan  $\underline{0}$   $V$ -beli vektor, hogy bármely  $\underline{v}_1$   $V$ -beli vektorra

$$\underline{v}_1 + \underline{0} = \underline{0} + \underline{v}_1 = \underline{v}_1$$

4. Létezik ellentett: bármely  $\underline{v}_1$   $V$  bel vektorra létezik olyan  $-\underline{v}_1$   $V$ -beli vektor, hogy

$$\underline{v}_1 + (-\underline{v}_1) = -\underline{v}_1 + \underline{v}_1 = \underline{0}$$

Értelmezve van egy skalárral való szorzás nevű művelet is úgy, hogy minden  $V$ -beli  $\underline{v}_1$  vektorhoz és bármely valós számhoz hozzárendelünk egy  $\lambda \cdot \underline{v}_1$  vektort, ami szintén  $V$ -beli.

5. A skalárszoros asszociatív: bármely  $\underline{v}_1$   $V$ -beli vektorra és  $\lambda, \mu$  skalárra

$$(\lambda \cdot \mu) \cdot \underline{v}_1 = \lambda \cdot (\mu \cdot \underline{v}_1)$$

6. A skalárszoros disztributív a vektorokra: bármely  $\underline{v}_1, \underline{v}_2$   $V$ -beli vektorra és  $\lambda$  skalárra

$$\lambda \cdot (\underline{v}_1 + \underline{v}_2) = \lambda \cdot \underline{v}_1 + \lambda \cdot \underline{v}_2$$

7. A skalárszoros disztributív a skalárokra: bármely  $\underline{v}_1$   $V$ -beli vektorra és  $\lambda, \mu$  skalárra

$$(\lambda + \mu) \cdot \underline{v}_1 = \lambda \cdot \underline{v}_1 + \mu \cdot \underline{v}_1$$

8. Egységszeres: bármely  $\underline{v}_1$   $V$ -beli vektorra és az 1 valós számra

$$1 \cdot \underline{v}_1 = \underline{v}_1$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

A  $\underline{v}_1, \underline{v}_2, \underline{v}_3, \dots, \underline{v}_n$  [vektorok](#) lineárisan függetlenek, ha

$$\lambda_1 \cdot \underline{v}_1 + \lambda_2 \cdot \underline{v}_2 + \lambda_3 \cdot \underline{v}_3 + \dots + \lambda_n \cdot \underline{v}_n = \underline{0}$$

csak úgy teljesül, ha minden  $\lambda_i = 0$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

A  $\underline{v}_1, \underline{v}_2, \underline{v}_3, \dots, \underline{v}_n$  [vektorok](#) lineárisan összefüggők, ha

$$\lambda_1 \cdot \underline{v}_1 + \lambda_2 \cdot \underline{v}_2 + \lambda_3 \cdot \underline{v}_3 + \dots + \lambda_n \cdot \underline{v}_n = \underline{0}$$

úgy is teljesül, hogy van olyan  $\lambda_i \neq 0$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Egy  $V$  vektortérben a  $\underline{v}_1, \underline{v}_2, \underline{v}_3, \dots, \underline{v}_n$  [vektorok](#) generátor-rendszert alkotnak, ha minden  $\underline{w}$  vektor a  $V$  vektortérben előáll  $\underline{w} = \lambda_1 \cdot \underline{v}_1 + \lambda_2 \cdot \underline{v}_2 + \lambda_3 \cdot \underline{v}_3 + \dots + \lambda_n \cdot \underline{v}_n$  alakban.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

A  $\underline{v}_1, \underline{v}_2, \underline{v}_3, \dots, \underline{v}_n$  [vektorok](#) független rendszert alkotnak, ha

$$\lambda_1 \cdot \underline{v}_1 + \lambda_2 \cdot \underline{v}_2 + \lambda_3 \cdot \underline{v}_3 + \dots + \lambda_n \cdot \underline{v}_n = \underline{0}$$

csak úgy teljesül, ha minden  $\lambda_i = 0$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

A bázis független generátorrendszer.

A bázis minden vektort egyértelműen előállít, míg  $\mathbb{R}^*$ -ben azok a generátor-rendszerek pedig, amelyek  $n$ -nél több vektorból állnak, minden vektort végtelensokféleképpen.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Egy vektorrendszer rangja a benne lévő független [vektorok](#) maximális száma.  $\mathbb{R}^3$ -ban a rang például maximum három lehet.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

A  $V$  vektortérnek  $W$  altere, ha  $W \subset V$  és  $W$  maga is vektortér a  $V$ -beli műveletekre.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

A legfeljebb  $n$ -ed fokú polinomok vektorteret alkotnak az összeadás és a skalárral való szorzás műveletekre.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

A  $\underline{v}_1, \underline{v}_2, \dots, \underline{v}_k$  [vektorok](#) által generált altér ezen [vektorok](#) lineáris kombinációja.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Egy vektor akkor állítható egy vektorrendszerrel, ha előáll azon [vektorok](#) lineáris kombinációjaként.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

## Determináns, adjungált

Ha az  $A$  egy  $n \times n$ -es [mátrix](#), akkor determinánsa

$$\det(A) = \sum_{\forall p} (-1)^{I(p)} \cdot \prod_{i=1}^n a_{ip(i)}$$

ahol  $p$  az oszlopindexek permutációi,  $I(p)$  pedig ezen permutációk inverziószáma.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Egy  $2 \times 2$ -es [mátrix](#) determinánsa:

$$A = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \quad \det(A) = \det \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} = a \cdot d - b \cdot c$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

A  $3 \times 3$ -as [mátrixok](#) determinánsának kiszámolására van egy szabály, ami szarrusz szabály néven ismert. A szabály lényege, hogy fogjuk a mátrixot és leírjuk saját maga mögé még egyszer, majd vesszük a főátlókat és a mellékátlókat, így

$$\det(A) = -a_{13}a_{22}a_{31} - a_{11}a_{23}a_{32} - a_{12}a_{21}a_{33} + a_{11}a_{22}a_{33} + a_{12}a_{23}a_{31} + a_{13}a_{21}a_{32}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Ha az  $A$  egy  $n \times n$ -es [mátrix](#), akkor determinánsa

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

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

Itt  $\det(A_{ij})$  az  $a_{ij}$  elemhez tartozó aldetermináns.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Az  $A$  mátrix determinánása nulla, ha

- van csupa nulla sora
- van két azonos sora
- egyik sora a másik sor számszorosa
- egyik sora más sorok lineáris kombinációja
- mindez sor helyett oszlopra is elmondható

Determinánsok szorzási tétele:

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

$$\det(A^k) = \det(A)^k$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Azokat a mátrixokat nevezzük szingulárisnak, amelyek determinánása nulla.

Az  $A$  mátrix szinguláris:

- $\det(A) = 0$
- Nem létezik  $A^{-1}$  inverz mátrix
- $\text{RANG} < n$
- Az  $A$  mátrix oszlopvektoraiból álló vektorrendszer lineárisan összefüggő
- Az  $A \cdot \underline{x} = \underline{b}$  egyenletrendszernek vagy végtelen sok megoldása van vagy nincs megoldása
- Az  $A \cdot \underline{x} = \underline{0}$  homogén lineáris egyenletrendszernek végtelen sok megoldása van

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Azokat a mátrixokat nevezzük regulárisnak, amelyek determinánása nem nulla.

Az  $A$  mátrix reguláris:

- $\det(A) \neq 0$
- Létezik  $A^{-1}$  inverz mátrix
- $\text{RANG} = n$
- Az  $A$  mátrix oszlopvektoraiból álló vektorrendszer lineárisan független
- Az  $A \cdot \underline{x} = \underline{b}$  egyenletrendszernek csak egy megoldása van
- Az  $A \cdot \underline{x} = \underline{0}$  homogén lineáris egyenletrendszernek csak egy megoldása van (a triviális megoldás)

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

A Cramer szabály szerint az  $A \cdot \underline{x} = \underline{b}$  egyenletrendszer megoldásai a következőképp állnak elő:

$$x_k = \frac{\det(A_k)}{\det(A)}$$

ahol  $\det(A_k)$  annak a mátrixnak a determinánsát jelenti, hogy az  $A$  mátrix  $k$ -edik oszlopát kicseréljük a  $\underline{b}$  vektorral.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Itt egy 3x3-as [mátrix](#).

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{pmatrix}$$

Adjungáltja pedig ez lesz.

$$\text{adj}(A) = \begin{pmatrix} +\det \begin{pmatrix} a_{22} & a_{23} \\ a_{32} & a_{33} \end{pmatrix} & -\det \begin{pmatrix} a_{21} & a_{23} \\ a_{31} & a_{33} \end{pmatrix} & +\det \begin{pmatrix} a_{21} & a_{22} \\ a_{31} & a_{32} \end{pmatrix} \\ -\det \begin{pmatrix} a_{12} & a_{13} \\ a_{32} & a_{33} \end{pmatrix} & +\det \begin{pmatrix} a_{11} & a_{13} \\ a_{31} & a_{33} \end{pmatrix} & -\det \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{31} & a_{32} \end{pmatrix} \\ +\det \begin{pmatrix} a_{12} & a_{13} \\ a_{22} & a_{23} \end{pmatrix} & -\det \begin{pmatrix} a_{11} & a_{13} \\ a_{21} & a_{23} \end{pmatrix} & +\det \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix} \end{pmatrix}^T$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Itt egy 2x2-es [mátrix](#).

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix}$$

Adjungáltja pedig ez lesz.

$$\text{adj}(A) = \begin{pmatrix} a_{22} & -a_{12} \\ -a_{21} & a_{11} \end{pmatrix}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Az adjungált egyik legnagyobb haszna, hogy segítségével meg tudunk alkotni egy képletet a négyzetes [mátrixok](#) inverzére.

Itt is van:

$$A^{-1} = \frac{\text{adj}(A)}{\det(A)}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Az egyenletrendszerek megoldására is megalkothatunk egy új képletet az adjungált segítségével.

$$A \cdot \underline{x} = \underline{b}$$

Legalábbis abban az esetben, hogyha az  $A$  nxn-es invertálható [mátrix](#).

Az egyenletrendszer megoldását úgy kapjuk meg, hogy beszorzunk az  $A$  [mátrix](#) inverzével...

$$\underline{x} = \frac{1}{\det(A)} \cdot \text{adj}(A) \cdot \underline{b}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Az  $x_1, x_2, \dots, x_n$  elemek által generált Vandermonde-determináns első sorában  $x_1$  hatványai szerepelnek, aztán a második sorában  $x_2$  hatványai jönnek, és így tovább.

A Vandermonde-determinánst ezzel az egyszerű képlettel ki tudjuk számolni:

$$V(x_1, x_2, \dots, x_n) = \det \begin{pmatrix} 1 & x_1 & x_1^2 & \dots & x_1^{n-1} \\ 1 & x_2 & x_2^2 & \dots & x_2^{n-1} \\ 1 & x_3 & x_3^2 & \dots & x_3^{n-1} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 1 & x_n & x_n^2 & \dots & x_n^{n-1} \end{pmatrix} = \prod_{j < i} (x_i - x_j)$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Egy [mátrix](#) sarak főminor mátrixai a [mátrix](#) bal felső sarkától kezdődő sarak [mátrixok](#) determinánsai.

$$\text{Pl.: } A = \begin{pmatrix} 2 & 3 & 5 & 1 \\ 4 & 7 & 2 & 1 \\ 2 & 1 & 14 & \\ 3 & 5 & 1 & 7 \end{pmatrix}$$

első sarokfőminora a 2-es

második sarokfőminora a bal felső 2x2-es determináns

$$\det \begin{pmatrix} 2 & 3 \\ 4 & 7 \end{pmatrix} = 2 \cdot 7 - 3 \cdot 4 = 2$$

és így tovább

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Egy [mátrix](#) főminor mátrixai a [mátrix](#) bal felső sarkától kezdődő sarak [mátrixok](#) determinánsai.

$$\text{Pl.: } A = \begin{pmatrix} 2 & 3 & 5 & 1 \\ 4 & 7 & 2 & 1 \\ 2 & 1 & 14 & \\ 3 & 5 & 1 & 7 \end{pmatrix}$$

első főminora a 2-es

második főminora a bal felső 2x2-es determináns

$$\det \begin{pmatrix} 2 & 3 \\ 4 & 7 \end{pmatrix} = 2 \cdot 7 - 3 \cdot 4 = 2$$

és így tovább

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Az  $A$   $n \times n$ -es [mátrix](#) pozitív definit, ha minden  $\lambda$  sajátérték:  $\lambda > 0$ .

Vagy ha minden sarokfőminor pozitív.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Az  $A$   $n \times n$ -es [mátrix](#) negatív definit, ha minden  $\lambda$  sajátérték:  $\lambda < 0$ .

Vagy ha a sarokfőminorok váltakozva  $- + - +$  de mínusszal indul.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Az  $A$   $n \times n$ -es [mátrix](#) pozitív szemidefinit, ha minden  $\lambda$  sajátérték:  $\lambda \geq 0$ .

2x2-es mátrixoknál, ha az első sarokfőminor pozitív, a második nulla.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Az  $A$   $n \times n$ -es [mátrix](#) negatív szemidefinit, ha minden  $\lambda$  sajátérték:  $\lambda \leq 0$ .

2x2-es mátrixoknál, ha az első sarokfőminor negatív, a második nulla.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Az  $A$   $n \times n$ -es [mátrix](#) indefinit, ha van  $\lambda_1$  és  $\lambda_2$  sajátérték, hogy  $\lambda_1 > 0$  és  $\lambda_2 < 0$ .

Ha  $\det(A) \neq 0$  és nem pozitív vagy negatív definit, akkor indefinit.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Ha  $A$   $n \times n$ -es szimmetrikus [mátrix](#) és  $\underline{x}$  egy vektor  $R^n$ -ben, akkor a

$$Q(\underline{x}) = \underline{x}^* \cdot A \cdot \underline{x}$$

kifejezést kvadratikus alaknak nevezzük.

Azért hívjuk kvadratikusnak vagyis négyzetesnek, mert ez mindig egy homogén másodfokú kifejezés.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

A  $Q(\underline{x}) = \underline{x}^* \cdot A \cdot \underline{x}$  kvadratikus alak

pozitív definit, ha minden  $\underline{x} \neq \underline{0}$  vektorra  $Q(\underline{x}) > 0$

negatív definit, ha minden  $\underline{x} \neq \underline{0}$  vektorra  $Q(\underline{x}) < 0$

pozitív szemidefinit, ha minden  $\underline{x} \neq \underline{0}$  vektorra  $Q(\underline{x}) \geq 0$

negatív szemidefinit, ha minden  $\underline{x} \neq \underline{0}$  vektorra  $Q(\underline{x}) \leq 0$

indefinit, ha van olyan  $\underline{x} \neq \underline{0}$  és  $\underline{y} \neq \underline{0}$ , hogy  $Q(\underline{x}) < 0$  és  $Q(\underline{y}) > 0$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)



## Egyenletrendszer, Gauss elimináció, bázistranszformáció

Egy egyenletrendszer együtthatómátrixa az  $x$ -ek együtthatóiból álló [mátrix](#).

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

A Gauss-elimináció egy lineáris egyenletrendszerek megoldására használt algoritmus.

Az elimináció lényege, hogy egyenletrendszerünket visszavezetjük vagy valamely háromszög- vagy átlós [mátrix](#) alakra.

A Gauss-elimináció megengedett lépései:

- Két sort (egyenletet) felcserélhetünk
- Egy sort (egyenletet) nem nulla számmal szorozhatunk
- Egyik sorhoz (egyenlethez) hozzáadhatjuk egy másik sor (egyenlet) nem nulla számsorosát

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Az elemi bázistranszformáció (Szuper-Gauss) a lineáris egyenletrendszerek megoldásának egy algoritmikus módja.

1. lépés: a generáló elem választása

Csak  $x$ -es oszlopból és  $e$ -s sorból választhatunk generáló elemet, nullát nem választhatunk és lehetőleg 1-et vagy mínusz 1-et érdemes.

2. lépés: a bázistranszformáció

A generáló elem sorát osztjuk a generáló elemmel, oszlopát elhagyjuk.

A többi elemből kivonjuk a generáló elem neki megfelelő sorában és oszlopában lévő számok szorzatát, osztva a generálóelemmel.

3. lépés: megint generáló elem választás

Újra és újra végrehatjuk a bázistranszformációt, amíg az összes oszlop el nem tűnik

4. lépés: az utolsó transzformáció és a megoldás

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Az elemi bázistranszformáció (Szuper-Gauss) a lineáris egyenletrendszerek megoldásának egy algoritmikus módja.

1. lépés: a generáló elem választása

Csak  $x$ -es oszlopból és  $e$ -s sorból választhatunk generáló elemet, nullát nem választhatunk és lehetőleg 1-et vagy mínusz 1-et érdemes.

2. lépés: a bázistranszformáció

A generáló elem sorát osztjuk a generáló elemmel, oszlopát elhagyjuk.

A többi elemből kivonjuk a generáló elem neki megfelelő sorában és oszlopában lévő számok szorzatát, osztva a generálóelemmel.

3. lépés: megint generáló elem választás

Újra és újra végrehatjuk a bázistranszformációt, amíg az összes oszlop el nem tűnik

4. lépés: az utolsó transzformáció és a megoldás

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Ha egy egyenletrendszernek több az ismeretlene, mint ahány egyenlete van, akkor az egyenletrendszernek nincs egyértelmű megoldása.

Bázistranszformációval, ha maradnak  $e$ -s sorok ahol már nem tudunk generáló elemet választani, olyankor mindig végtelen sok megoldás van, vagy nincs megoldás.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Ha egy egyenletrendszerben két olyan egyenlet szerepel, ahol az ismeretlenek együtthatói megegyeznek, de más az eredményük, akkor az ellentmondó egyenletrendszer, aminek nincs megoldása.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

A bázistranszformáció során fent maradt  $x$ -ek úgynevezett szabadváltozók. A szabadságfok a szabadváltozók száma, tehát ahány  $x_i$  főt maradt.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

A Gauss-Jordan elimináció a Gauss-elimináció pro változata. A dolog lényege az, hogy nemcsak a vezéregyesek alatt nullázzuk ki, hanem felettük is. Előnye, hogy így a megoldások az elimináció végeztével egyből leolvashatók.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Egy [mátrix](#) oszloprangja az oszlopvektorai közül kiválasztható független [vektorok](#) maximális száma.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Egy [mátrix](#) sorrangja a sorvektorai közül kiválasztható független [vektorok](#) maximális száma.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

A [mátrix](#) rangja a [mátrix](#) Gauss elimináció során keletkezett vezéregyeseinek száma, amely megegyezik a [mátrix](#) sorrangjával vagy oszlopvektorával

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Egy mátrixot teljes oszloprangúnak nevezünk, hogyha az oszlopvektorai lineárisan független rendszert alkotnak.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Egy mátrixot teljes sorrangúnak nevezünk, hogyha a sorvektorai lineárisan független rendszert alkotnak.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Bármely mátrixot fel lehet bontani két olyan [mátrix](#) szorzatára, amelyek közül az egyik teljes oszloprangú, a másik pedig teljes sorrangú. Ezt bázisfelbontásnak hívják, és egy kissé Gauss-Jordan eliminációval tudjuk elkészíteni.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Négyzetes [mátrixok](#) inverzét a Gauss-elimináció segítségével úgy állíthatjuk elő, hogy megoldjuk az  $Ax = b$  egyenletrendszert úgy, hogy a  $b$  helyére beírjuk az egységmátrixot. Az eliminációs lépéseket addig kell végezni, amíg az egységmátrixot nem kapjuk az  $A$  helyén, a  $b$  helyén keletkezett [mátrix](#) pedig az  $A$  [mátrix](#) inverze lesz.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Négyzetes [mátrixok](#) inverzét a bázistranszformáció segítségével úgy állíthatjuk elő, hogy megoldjuk az  $Ax = b$  egyenletrendszert úgy, hogy a  $b$  helyére beírjuk az egységmátrixot.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Négyzetes [mátrixok](#) inverzét a Gauss-Jordan elimináció segítségével úgy állíthatjuk elő, hogy megoldjuk az  $Ax = b$  egyenletrendszert úgy, hogy a  $b$  helyére beírjuk az egységmátrixot.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Az inverz kiszámolása rettentő egyszerű dolog. Mindössze annyit kell tennünk, hogy felírjuk a mátrixot a szokásos táblázatba, és mellé írjuk az egységmátrixot. Ezek után jön a bázistranszformáció. Ha nem tudjuk mindegyik  $x$ -et levinni, akkor nincs inverz. Ha mindet le tudjuk vinni, akkor van.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

## Sajátérték, sajátvektor

Az  $A$   $n \times n$ -es [mátrix](#) sajátértéke egy olyan  $\lambda$  valós szám, amelyhez van valami  $\underline{v}$  nem nullvektor, hogy  $A \cdot \underline{v} = \lambda \cdot \underline{v}$

A sajátérték lényege, hogy vannak olyan [mátrixok](#), és olyan [vektorok](#), hogyha a mátrixot megszorozzuk a vektorral, akkor az eredeti vektornak egy számszorosát kapjuk. Az egységmátrixpéldául ilyen: ha az egységmátrixszal megszorozunk egy tetszőleges vektort, akkor ugyanazt a vektort kapjuk. Ilyenkor minden vektor sajátvektor és a sajátérték 1, mert minden vektorból az 1-szerese lesz.

A saját[vektorok](#) és sajátértékek egyik legfontosabb alkalmazása a geometriai transzformációk, amelyek szintén mátrixokkal írhatók le. A síkbeli tükrözés az x tengelyre például egy geometriai transzformáció, aminek a mátrixa két sajátértékkel rendelkezik. Az x tengelyen lévő vektorokkal a tükrözés hatására nem történik semmi. Ezek tehát saját maguk 1-szeresei lesznek. Az y tengelyen lévő [vektorok](#) viszont az x tengelyre történő tükrözéskor "megfordulnak" vagyis beszorzódnak -1-gyel. A tükrözés mátrixának tehát ezek lesznek a sajátértékei. Az 1 és a -1. Mindez sokkal érthetőbb lesz, ha megnézed a kapcsolódó epizódot.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Az  $A$   $n \times n$ -es [mátrix](#) sajátvektora egy olyan  $\underline{v}$  nem nullvektor, amelyhez van valami  $\lambda$  valós szám, hogy  $A \cdot \underline{v} = \lambda \cdot \underline{v}$

A sajátvektor lényege, hogy vannak olyan [mátrixok](#), és olyan [vektorok](#), hogyha a mátrixot megszorozzuk a vektorral, akkor az eredeti vektornak egy számszorosát kapjuk. A saját[vektorok](#) és sajátértékek egyik legfontosabb alkalmazása a geometriai transzformációk, amelyek szintén mátrixokkal írhatók le.

Vegyük például a síkbeli tükrözést az x tengelyre. Ez egy geometriai transzformáció. Az x tengelyen lévő vektorokkal a tükrözés hatására nem történik semmi. Ezek tehát saját maguk 1-szeresei lesznek. Vagyis ezek a [vektorok](#) egytől egyig saját[vektorok](#), mert teljesítik azt amit egy sajátvektornak tudnia kell: ha megszorozzuk a mátrixot a vektorral, akkor az eredeti vektor számszorosát kapjuk. Itt most éppen az eredeti vektor 1-szeresét kapjuk. Az y tengelyen lévő [vektorok](#) szintén saját[vektorok](#), mert az x tengelyre történő tükrözéskor "megfordulnak" vagyis beszorzódnak -1-gyel. Vagyis ezek a [vektorok](#) saját maguk -1-szeresei lesznek. A tükrözés mátrixának tehát ezek lesznek a sajátvektorai: az x tengely és az y tengely vektorai. Az x tengelyen lévő sajátvektorokhoz tartozó sajátérték az 1, míg az y tengelyen lévő sajátvektorokhoz tartozó sajátérték a -1. Mindez sokkal érthetőbb lesz, ha megnézed a kapcsolódó epizódot.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

A karakterisztikus egyenlet a sajátértékek kiszámolásához szükséges egyenlet:

$$\det(A - \lambda \cdot I) = 0$$

A karakterisztikus egyenlet segít nekünk kiszámolni egy [mátrix](#) sajátértékeit. A sajátértékeket úgy kapjuk, hogy a karakterisztikus polinomot egyenlővé tesszük nullával. Így egy egyenletet kapunk, és ennek az egyenletnek a megoldásai a sajátértékek. Az egyenletet karakterisztikus egyenletnek is szokás nevezni, és egyetlen bökkenő vele, hogy egy  $n \times n$ -es [mátrix](#) karakterisztikus egyenlete  $n$ -edfokú. Vagyis 2-nél és 3-nál még valahogyan meg tudjuk oldani az egyenletet, de mondjuk egy  $5 \times 5$ -ös mátrixnál már ötödfokú egyenletet kapunk, amivel adódhatnak gondok.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

A karakterisztikus polinom:

$$\det(A - \lambda \cdot I)$$

A karakterisztikus polinom segít nekünk kiszámolni egy [mátrix](#) sajátértékeit. A sajátértékeket úgy kapjuk, hogy a karakterisztikus polinomot egyenlővé tesszük nullával. Így egy egyenletet kapunk, és ennek az egyenletnek a megoldásai a sajátértékek. Vagyis a sajátértékek mindig a karakterisztikus polinom gyökei. Előfordul, hogy egy sajátérték többszörös gyök, és az is megeshet, hogy komplex gyökei vannak a karakterisztikus polinomnak.

Azt az egyenletet, amikor a karakterisztikus polinomot egyenlővé tesszük nullával karakterisztikus egyenletnek is szokás nevezni, és egyetlen bökkenő vele, hogy egy  $n \times n$ -es [mátrix](#) karakterisztikus egyenlete  $n$ -edfokú. Vagyis 2-nél és 3-nál még valahogyan meg tudjuk oldani az egyenletet, de mondjuk egy  $5 \times 5$ -ös mátrixnál már ötödfokú egyenletet kapunk, amivel adódhatnak gondok.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Ha egy  $n \times n$ -es mátrixnak van  $n$  darab független sajátvektora, akkor létezik a mátrixnak egy úgynevezett diagonális alakja.

A diagonális alak így néz ki:

$$\text{diag}(A) = \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \lambda_2 & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & \lambda_n \end{pmatrix}$$

a főatlóban vannak a sajátértékek és az összes többi elem nulla.

A diagonális alakot a következő módon állítjuk elő:

$$\text{diag}(A) = X^{-1} \cdot A \cdot X$$

$$\text{itt } X = (\underline{v}_1 \quad \underline{v}_2 \quad \dots \underline{v}_n)$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Ha egy  $n \times n$ -es mátrixnak van  $n$  darab független sajátvektora, akkor létezik a mátrixnak egy úgynevezett diagonális alakja.

A diagonális alak így néz ki:

$$\text{diag}(A) = \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \lambda_2 & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & \lambda_n \end{pmatrix}$$

a főatlóban vannak a sajátértékek és az összes többi elem nulla.

A diagonális alakot a következő módon állítjuk elő:

$$\text{diag}(A) = X^{-1} \cdot A \cdot X$$

$$\text{itt } X = (\underline{v}_1 \quad \underline{v}_2 \quad \dots \underline{v}_n)$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Ha egy  $n \times n$ -es mátrixnak van  $n$  darab független sajátvektora, akkor létezik a mátrixnak egy úgynevezett diagonális alakja.

A diagonális alak így néz ki:

$$\text{diag}(A) = \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \lambda_2 & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & \lambda_n \end{pmatrix}$$

a főatlóban vannak a sajátértékek és az összes többi elem nulla.

A diagonális alakot a következő módon állítjuk elő:

$$\text{diag}(A) = X^{-1} \cdot A \cdot X$$

$$\text{itt } X = (\underline{v}_1 \quad \underline{v}_2 \quad \dots \underline{v}_n)$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Ha az  $A$  mátrix egy  $n \times n$ -es diagonalizálható mátrix, akkor a sajátfelbontása:

$$A = X \cdot \text{diag}(A) \cdot X^{-1}$$

Itt  $X = (\underline{v}_1 \quad \underline{v}_2 \quad \dots \quad \underline{v}_n)$  vagyis egyszerűen úgy keletkezi, hogy a sajátvektorokat fogjuk, és leírjuk egymás mellé és

$$\text{diag}(A) = \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \lambda_2 & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & \lambda_n \end{pmatrix}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

A spektrálfelbontás segítségével könnyebben hatványozhatunk:

$$A^n = X \cdot (\text{diag}(A))^n \cdot X^{-1}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

## Teljes indukció

A teljes indukció olyan állítások bizonyítására alkalmas, melyek  $n$  pozitív egész számtól függenek.

A teljes indukciós bizonyítás lépései:

1. lépés: Igazoljuk, hogy az állítás  $n = 1$  esetén vagy az első néhány  $n$ -re igaz.
2. lépés: Igazoljuk, hogy ha az állítás  $n$ -re igaz, akkor  $n + 1$  esetén is igaz.

Ezzel az állítást minden  $n$  pozitív egész számra belátjuk.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

## Kijelentéslogika, normálformák

Az univerzális kvantor egy jelölése a "minden" kifejezésnek.

Jele:  $\forall$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Az egzisztenciális kvantor egy jelölése a "létezik" vagy "van olyan" kifejezésnek.

Jele:  $\exists$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Az állítás negációja (vagy tagadása) egy egyváltozós művelet. Egy  $A$  kijelentés negációja az a kijelentés, amely akkor igaz, ha  $A$  hamis és akkor hamis, ha  $A$  igaz.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Az állítás (vagy kijelentés) olyan kijelentő mondat, amelyről egyértelműen eldönthetjük, hogy az igaz vagy hamis.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

A konjunkció két állítás közti logikai művelet. Két kijelentés konjunkciója pontosan akkor igaz, ha mindkét kijelentés igaz, különben hamis.

Jele:  $A \wedge B$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

A diszjunkció két állítás közti logikai művelet. Két kijelentés diszjunkciója pontosan akkor igaz, ha legalább az egyik kijelentés igaz, különben hamis.

Jele:  $A \vee B$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

A "ha  $A$ , akkor  $B$ " kapcsolatnak megfelelő logikai műveletet nevezzük implikációnak. Az implikáció akkor hamis, ha  $A$  igaz és  $B$  hamis, minden más esetben igaz.

Jele:  $A \Rightarrow B$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Az ekvivalencia egy olyan logikai művelet, amikor  $A \Rightarrow B$  és  $A \Leftarrow B$ . Az ekvivalencia akkor igaz, ha  $A$  és  $B$  logikai értéke azonos, különben hamis.

Jele:  $A \Leftrightarrow B$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

$$\neg(A \wedge B) = \neg A \vee \neg B$$

$$\neg(A \vee B) = \neg A \wedge \neg B$$

$$\neg(A \Rightarrow B) = A \wedge \neg B$$

$$\neg(A \Leftrightarrow B) = A \Leftrightarrow \neg B$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

A diszjunktív normálforma, röviden DNF egy olyan alakja egy logikai formuláknak, ahol a művelet a változónak vagy negáltjainak konjunkcióinak diszjunkciója.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

## Pascal-háromszög, binomiális tétel

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

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

[Binomiális tétel:](#)

$$(a + b)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^{n-k} b^k = \binom{n}{0} a^n + \binom{n}{1} a^{n-1} b + \binom{n}{2} a^{n-2} b^2 + \dots + \binom{n}{n} b^n$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

## Kombinatorika

Egy adott  $n$  elemű halmaz elemeinek egy ismétlés nélküli permutációján az  $n$  különböző elem egy sorba rendezését értjük.

$n$  darab különböző elem permutációinak száma:

$$1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot \dots \cdot n = n!$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

$n$  faktoriálisán az  $n$ -nél kisebb vagy egyenlő pozitív egész számok szorzatát értjük.

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

pl.:

$$4! = 4 \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1 = 24$$

$$5! = 5 \cdot 4 \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1 = 120$$

$$1! = 1$$

Továbbá definíció szerint  $0! = 1$ .

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Ha  $n$  db. egymástól különböző elem közül kiválasztunk  $k$  ( $k \leq n$ ) db.-ot úgy, hogy a kiválasztott elemek sorrendje is számít, akkor az  $n$  elem  $k$ -ad osztályú ismétlés nélküli variációját kapjuk.

$n$  darab különböző elemből kiválasztott  $k$  darab elem variációinak száma:

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

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Ha  $n$  különböző elem közül kiválasztunk  $k$  ( $k \leq n$ ) db.-ot úgy, hogy a kiválasztott elemek sorrendjére nem vagyunk tekintettel, akkor  $n$  elem  $k$ -ad osztályú ismétlés nélküli kombinációját kapjuk.

$n$  darab különböző elem közül kiválasztott  $k$  darab elem kombinációinak száma:

$$\binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n - k)!}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Ha  $n$  elem között van  $k_1, k_2, \dots, k_r$  egymással megegyező, akkor az elemek egy sorba rendezését ismétléses permutációnak nevezzük.

$n$  elem közötti  $k_1, k_2, \dots, k_r$  egymással megegyező ismétléses permutációinak száma:

$$\frac{n!}{k_1! \cdot k_2! \cdot \dots \cdot k_r!}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Ha  $n$  db. egymástól különböző elem közül kiválasztunk  $k$  db.-ot úgy, hogy a kiválasztott elemek sorrendje is számít és ugyanazt az elemet többször is választhatjuk, akkor az  $n$  elem  $k$ -ad osztályú ismétléses variációját kapjuk.

Az  $n$  elem  $k$ -ad osztályú ismétléses variációk száma:  $n^k$ .

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Ha kör alakban helyezünk el  $n$  különböző elemet és azok sorrendjét vizsgáljuk, akkor ciklikus permutációról beszélünk.

$n$  darab különböző elem ciklikus permutációinak száma  $\frac{n!}{n} = (n - 1)!$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

## Halmazok, hatványhalmaz, injektív és bijektív függvények

Vannak az  $A$  és  $B$  halmazok.

Az  $A$  és  $B$  halmazok uniója: Azon elemek halmaza, amelyek legalább az egyik halmazban benne vannak.

Jele:  $A \cup B$

Az  $A$  és  $B$  halmazok metszete: Azon elemek halmaza, amelyek mindkét halmazban benne vannak.

Jele:  $A \cap B$

Az  $A$  és  $B$  halmazok különbsége: Azon elemek halmaza, amelyek az  $A$  halmazba benne vannak, de a  $B$  halmazba nem.

Jele:  $A \setminus B$

Az  $A$  halmaz komplementere a  $H$  alaphalmazon nézve: Az alaphalmaz azon elemeinek halmza, amelyek nincsenek benne az  $A$ -ban.

Jele:  $\overline{A}$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

A logikai szita formula két halmazra:

$$|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B|$$

A logikai szita formula három halmazra:

$$|A \cup B \cup C| = |A| + |B| + |C| - |A \cap B| - |A \cap C| - |B \cap C| + |A \cap B \cap C|$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Az első De Morgan azonosság azt mondja, hogy a metszet komplementere pont megegyezik a komplementrek uniójával:

$$\overline{A \cap B} = \overline{A} \cup \overline{B}$$

A második De Morgan azonosság pedig azt mondja, hogy az unió komplementere éppen megegyezik a komplementerek metszetével:

$$\overline{A \cup B} = \overline{A} \cap \overline{B}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Egy halmaz összes részhalmazainak halmazát hatványhalmaznak nevezzük.

Pl.: az  $A = \{x, y, z\}$  halmaz hatványhalmaza:

$$P(A) = \{\emptyset, \{x\}, \{y\}, \{z\}, \{x, y\}, \{x, z\}, \{y, z\}, \{x, y, z\}\}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Az  $A$  és  $B$  halmazok szimmetrikus differenciája:

$$A \Delta B = (A \setminus B) \cup (B \setminus A) = (A \cup B) \setminus (A \cap B)$$

Érdemes megjegyezni, hogy  $A \Delta A = \emptyset$  és  $A \Delta \emptyset = A$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Adott az  $f : A \mapsto B$  függvény. A függvény értékészlete azoknak az elemeknek a halmaza a  $B$  halmazban, amelyek hozzá vannak rendelve valamely  $A$  halmazbeli elemekhez.

Az értékészlet jele az angol range szó alapján, ami azt jelenti, hogy kiterjedés:  $R_f$  vagy az akadálymentesített jelölése: É.K.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

Egy kifejezés értelmezési tartományán azt a legbővebb halmazt értjük, ahol értelmezve van.

Függvény esetén azokat a szerencsés  $x$ -eket, amelyekhez a függvény hozzárendel egy  $y$  számot, a függvény értelmezési tartományának nevezzük.

A következőket érdemes megjegyezni:

$$\text{paros} \sqrt{\text{ez itt}} \geq 0 \quad \text{paratlan} \sqrt{\text{ez itt bármi}} \quad \log(\text{ez itt} > 0) \quad \text{tört nevező} \neq 0$$

pl.:  $f(x) = \frac{4x}{(x-3)^4}$  értelmezési tartománya  $\forall x \in \mathbb{R} \setminus \{-3\}$ , mert nincs gyök és nincs logaritmus, de tört van, tehát a nevező nem lehet nulla ( $x \neq 3$ )

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)