

## Bevezetés

08 February 2021 12:10

EA: Vizsga



AdatlapIP18  
DM1E

→ kell Gy-jegy-hozzá

Matematikai Logika

tagadás	: negáció	$\neg A$
és	: konjugáció	$A \wedge B$
vagy	: diszjunkció	$A \vee B$
ha, akkor	: implikáció	$A \Rightarrow B$
iff	: ekvivalencia	$A \Leftrightarrow B$

(V) assz, komm, disztr. De-Morgan aránytartalma, kontrapozíció  
 $\neg(A \vee B) \Leftrightarrow \neg A \wedge \neg B$        $A \Rightarrow B \Leftrightarrow \neg B \Rightarrow \neg A$

szillogizmus (transzíció)

$$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow C) \quad (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A) \Leftrightarrow (A \Leftrightarrow B)$$

Egyéb logikai típusok

$A \vee B$  : megerősítő vagy

$A \oplus B$  : kizárt vagy

$A \parallel B$  : összefürtetlen vagy

A	B	$A \vee B$	$A \oplus B$	$A \parallel B$
I	I	I	H	H
I	H	I	I	I
H	I	I	I	I
H	H	H	H	I

$$\neg \quad \wedge \quad \vee \quad \Rightarrow \quad \Leftrightarrow$$

hängende   biär   disjunktiv

$\exists \quad \forall$

$$\text{Kleinobereig: } A \setminus B =: \{x \in A : x \notin B\} \quad A \setminus B =: A \cap \overline{B}$$

$$\text{Reisholnac: } \forall x (x \in A \Rightarrow x \in B)$$

$$U\{A, B\} =: A \cup B$$

Ha  $A \setminus B \neq \emptyset$  akkor diszjunktus

$$\left[ \begin{array}{l} \overline{A \vee B} = \bar{A} \wedge \bar{B} \\ \overline{A \wedge B} = \bar{A} \vee \bar{B} \end{array} \right]$$

De-Morgan szabályok

$$\Delta \text{ Szimmetrius Díff} \quad (A \setminus B) \cup (B \setminus A)$$

$$(A \cup B) \setminus (B \setminus A)$$

## Relaciók

$R \subseteq X \times Y$  akkor  $R$  egy reláció  
 $(X R Y)$

$R \subseteq X \times X$  homogén finit reláció

$$\begin{aligned} \text{Egyszerű} & \quad \{x \in X \mid \exists y \in Y (x, y) \in R\} \\ \text{Elérhető} & \quad \{y \in Y \mid \exists x \in X (x, y) \in R\} \end{aligned}$$

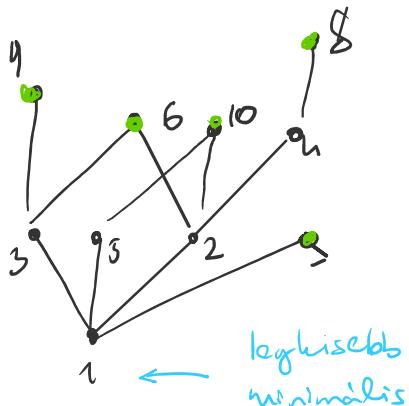
$R|_A$  lezártás, ha  $S \subseteq R$

$$\boxed{S = R|_{R_S^+}} \quad \text{pl} \quad R = \begin{pmatrix} x & x^2 \\ f(x) & x \end{pmatrix} \mid \mathbb{R}$$

$=$	$\leq$	$\subseteq$	Reflexiv	$\forall a \in A \Rightarrow (a, a) \in R$	cautur auf ergänzendes igere
$<$			Irreflexiv	$\forall a \in A \Rightarrow (a, a) \notin R$	
$=$			Symmetrisch	$\forall (a, b) \in R \Rightarrow (b, a) \in R$	$\left\{ \begin{array}{l} \text{cautur auf ergänzendes igere} \\ \text{a = b} \end{array} \right.$
$=$	$(\leq)$	$\subseteq$	Antisymmetrisch	$\forall (a, b) \in R \Leftrightarrow (b, a) \in R \Rightarrow a = b$	
$=$	$<$	$\subseteq$	Transitiv	$(a, b) \in R \text{ es } (b, c) \in R \Rightarrow (a, c) \in R$	$\left\{ \begin{array}{l} \text{cautur auf ergänzendes igere} \\ \text{a = b} \end{array} \right.$
$<$			Trichotom	$\forall (a, b) \in R \Rightarrow a = b \vee (a, b) \in R \vee (b, a) \in R$	
	$\leq$		Dichotom	$\forall (a, b) \in R \Rightarrow (a, b) \cup (b, a) \in R$	

$$\tilde{x} = [x] = \{y \mid y \sim x\} \quad \left\{ \begin{array}{l} \text{symmetrisch} \\ \text{reflexiv} \\ \text{transitiv} \end{array} \right\} \quad \text{Äquivalenzrelation}$$

$$x \preceq y \quad \left\{ \begin{array}{l} \text{antisymmetrisch} \\ \text{refl.} \\ \text{transitiv} \end{array} \right\} \quad \text{Räder sind reflexiv}$$



legikosches  
minimales



legikosches  
maximales

# ZH 1 GY 2. Komplex Számok

19 March 2021 17:08

$$(a+bi) + (c+di) = a+c + (b+d)i$$

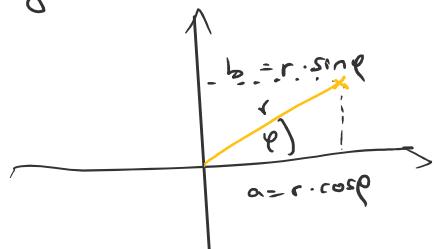
$$(a+bi)(c+di) = ac - bd + (ad + bc)i$$

$$z = a+bi \in \mathbb{C}$$

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

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

Trigonometrikus alak



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



$$r(\cos \varphi + \sin \varphi)$$

$$\arg | \operatorname{argumentum}(z) \in [0, 2\pi]$$

Műveletek komplex számok

$$\begin{matrix} z \\ w \end{matrix}, \varphi$$

$$zw = |z||w| (\cos(\varphi+\psi) + j \sin(\varphi+\psi))$$

$$\frac{z}{w} = \frac{|z|}{|w|} \left( \cos(\varphi-\psi) + j \sin(\varphi-\psi) \right)$$

$$z^n = |z|^n (\cos n\varphi + j \sin n\varphi)$$

$$\sqrt[n]{z} = \sqrt[n]{|z|} \left( \cos \left( \frac{\varphi}{n} + \frac{2k\pi}{n} \right) + j \sin \left( \frac{\varphi}{n} + \frac{2k\pi}{n} \right) \right)$$

# V1 Logika

01 June 2021 13:54

$$A \vee B \quad A \oplus B \quad A \parallel B$$

megengdő kizárt összeférhetetlen

ideompokus	$A \wedge A = A$
asszociatív	$A \vee (B \vee C) = (A \vee B) \vee C$
kommutatív	$A \vee B = B \vee A$
distributív	$A \wedge (B \vee C) = (A \wedge B) \vee (A \wedge C)$
De-Morgan	$\neg(A \vee B) = \neg A \wedge \neg B$

Russel Paradoxon  $\Rightarrow$  Axiomatikus teljesítményt  
{ $\emptyset | \overline{\text{ossz}}$ } rossz teljesítés

Meghatározottscig:  
egy teljességi az elemei szükségesen  
meghatározniak

$$A \Delta B \quad (\text{szimmetr. diff}) \quad (A \setminus B) \cup (B \setminus A)$$

Hátrányhalmoz

$$2^{\{A, B\}} = \{\emptyset, \{A\}, \{B\}, \{A, B\}\} \quad |2^A| = 2^{|A|}$$

F demszaam

Relációk

$(x, y) \leftarrow$  rendezett pár

$X \times Y = \{(x, y) : x \in X, y \in Y\} \leftarrow$  descartes szorat

$$R \subseteq X \times Y$$

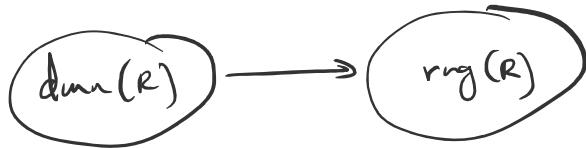
$\hookrightarrow$  homogen bival' reláció

$\Pi$   $\alpha \ldots \alpha$

↪ homogen bivaluer rechen

II. x. egenlösige

Für  $\{ (x,y) \in F \times F : x \leq y \}$  resultiert



$R|_A$  R relació A -en lesibilität

$R^{-1}$  R inverse, ökelp

$R \circ S$  kompozició

=	$\leq$	$\subseteq$	<td>• Reflexiv</td> <td><math>\forall a \in A \Rightarrow (a,a) \in R</math></td> <td data-kind="parent" data-rs="2">] <i>caut cu egale! bunt igara</i></td>	• Reflexiv	$\forall a \in A \Rightarrow (a,a) \in R$	] <i>caut cu egale! bunt igara</i>
<			• Irreflexiv	$\forall a \in A \Rightarrow (a,a) \notin R$		
=			• Symmetrisch	$\forall (a,b) \in R \Rightarrow (b,a) \in R$		
=	$(\leq)$	$\subseteq$	• Antisymmetrisch	$\forall (a,b) \in R \Leftrightarrow (b,a) \in R \Rightarrow a = b$		
=	$<$	$\subseteq$	• Transitiv	$(a,b) \in R \wedge (b,c) \in R \Rightarrow (a,c) \in R$		
<			Trichotom	$\forall (a,b) \in R \Rightarrow a = b \vee (a,b) \in R \vee (b,a) \in R$		
$\leq$			Dichotom	$\forall (a,b) \in R \Rightarrow (a,b) \cup (b,a) \in R$		

↗ ekivalenčnosť

$x \sim y$ , ha  $\sim | (x-y)$

$$[x] = \{y \mid x \sim y\} \quad \tilde{x}$$

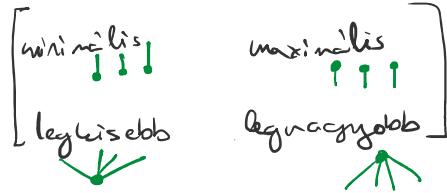
↗ rešená rendereš

$$x \lesssim y$$

pl.:  $\mathbb{R}$ -en  $\leq$  rendereš

| (osztoľba) rešená rendereš

↪ Hasse diagram

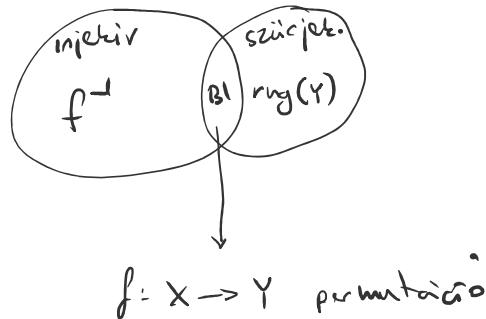


Szigorú rendeles

$\prec$ ,  $<$

$\mathbb{R}^n <$

Függvény  $f \subseteq X \times Y$   
 $f \in X \rightarrow Y$



Funkciók:

unér / binér művelet

- (A)  $*(A, B)$   $\mathbb{R}$   $\mathbb{R}$ -en  $\div$  nem művelet,

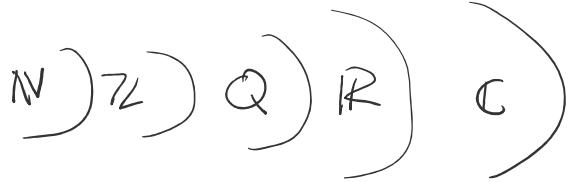
-  $(\frac{1}{A})$   $\div \left(\frac{A}{B}\right)$   $\mathbb{R}^*$  vert dnn ( $\div \neq \mathbb{R} \times \mathbb{R}$ ) de  $\mathbb{R}^*$  ( $\setminus 0$ ) on az



# V2 Trigonometria

01 June 2021 19:17

Szám fogalom



komplex szám  $z = a + bi$

$$\operatorname{Re}(z) = a$$

$$\operatorname{Im}(z) = b$$

algebrai alakítások : n-edföldi polinomnak  
lekezik n gyöke C-n

absz-árték

$$|a + bi| = \sqrt{a^2 + b^2}$$

konjugált

$$z = a + bi \Rightarrow \bar{z} = \overline{a + bi} = a - bi$$

$$z \cdot \bar{z} = |z|^2$$

$$\frac{z}{w} = \frac{z\bar{w}}{w \cdot \bar{w}}$$

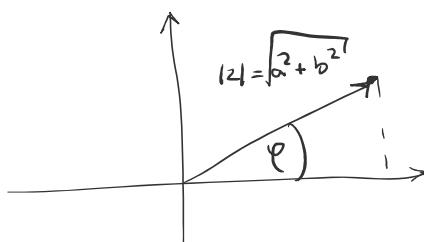
$$|z \cdot w| = |z| \cdot |w|$$

$$|z + w| = |z| + |w|$$

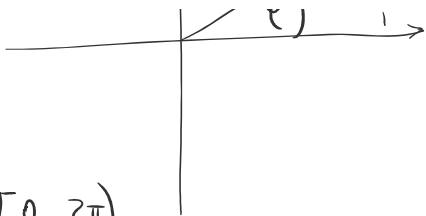
T

$$\textcircled{r} = \sqrt{a^2 + b^2} = |z|$$

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



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



→ argumentum:  $\arg(z) \in [0, 2\pi]$

### Noire - transzagek

$$\left[ \begin{array}{l} zw = |z||w| (\cos(\varphi+\theta) + i \cdot \sin(\varphi+\theta)) \\ \frac{z}{w} = \frac{|z|}{|w|} (\cos(\varphi-\theta) + i \cdot \sin(\varphi-\theta)) \\ z^n = |z|^n (\cos(n\varphi) + i \cdot \sin(n\varphi)) \end{array} \right]$$

$$\left[ \begin{array}{l} \cos(\varphi+\theta) = \cos\varphi \cos\theta - \sin\varphi \sin\theta \\ \sin(\varphi+\theta) = \cos\varphi \sin\theta + \sin\varphi \cos\theta \end{array} \right]$$

$$w_k = \sqrt[n]{|z|} \left( \cos \left( \frac{\varphi}{n} + \frac{2k\pi}{n} \right) + i \sin \left( \frac{\varphi}{n} + \frac{2k\pi}{n} \right) \right)$$

*n darab különközösek gyötere van*

N-ediz egységek:  $e^{i\varphi} = 1$

$$e_k = e_k^{(n)} = \underbrace{\cos \frac{2k\pi}{n} + i \sin \frac{2k\pi}{n}}_{: k=0,1,\dots,n}$$

ket komplex szám egységek, ha

$$|z| = |w|$$

$$\varphi = \theta + 2k\pi \rightarrow \text{ematt tud periodikus lenni}$$

Eláthatók 1. rend

$\omega(z)$  hatályos rendje

1	$\rightarrow 1$	, 1, 1, 1
2	$\rightarrow \infty$	, 2, 4, 8, 16
i	$\rightarrow 4$	1, i, -1, -i

$$\begin{array}{rccc}
 & - & + & \\
 i & \rightarrow & 4 & 1, i, -1, -i \\
 -1 & \rightarrow & 2 & 1, -1, 1 \\
 & & & \vdots
 \end{array}$$

mindegyik hatvány különbözik

$\|$   
 $z \in \mathbb{C}$ , ha  $z$  nem egészgyök  $\rightarrow \omega(z) = n$   
 vagy

$\circ$  primitív n-edik egészgyök, ha  $\omega(z) = n$   
 periodikusan  
 ismétlődik  
 és  $d \in \mathbb{N}^+$   $z^d = 1$   
 $\omega(z) = d$  és  $z$   
 hatványaik  $\omega(z)$  szerint  
 ismétlődnak

$$E_k = \sin \frac{2k\pi}{n} + \cos \frac{2k\pi}{n} \quad n\text{-edik } \omega(z) \rightarrow$$

Iff  $n$  osz  $k$  relativ prim!

Kvaterniók (exponenciális alak)

# V3 Kombinatorika

01 June 2021 19:45

Permutáció ~ sorba rendezés

$$\left[ \begin{array}{l} n \text{ darab különbözőt} \\ n! \end{array} \right] \quad \left[ \begin{array}{l} \text{csoportok} \\ (a_1 + a_2 + a_3)! \\ a_1! \cdot a_2! \cdots \end{array} \right]$$

Variáció ~ kiválasztás

$$\left[ \begin{array}{l} \cancel{n!} \\ \frac{n!}{(n-k)!} \\ n \text{-ból } k \text{-t} \end{array} \right] \quad \left[ \begin{array}{l} \cancel{n^k} \\ n^k \end{array} \right]$$

Kombináció ~ csoportosítás

$$\left[ \begin{array}{l} \cancel{\binom{n}{k}} \\ n \text{-ból } k \text{-t} \end{array} \right] \quad \left[ \begin{array}{l} \binom{n+k-1}{k} \\ n \text{-ból } k \text{-szor} \end{array} \right]$$

PERMUTÁCIÓ

VARIÁCIÓ

KOMBINÁCIÓ

sorrend  
számit

✓

✓

✗

minden  
elemet?

✓

(~)

-

"P"  
∅

P  
∅

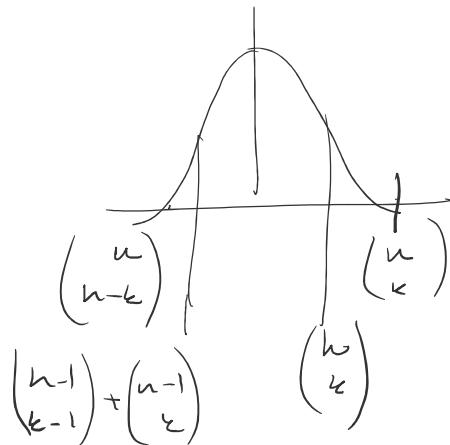
P  
∅  
k - 1

leképés	"P" $1 \rightarrow 1$	$\emptyset$ $n \rightarrow k$	$\emptyset$ $n \rightarrow k$
	$\frac{(k_1+k_2+\dots)!}{k_1!k_2!\dots k_s!}$	$n!$	$n^k$

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

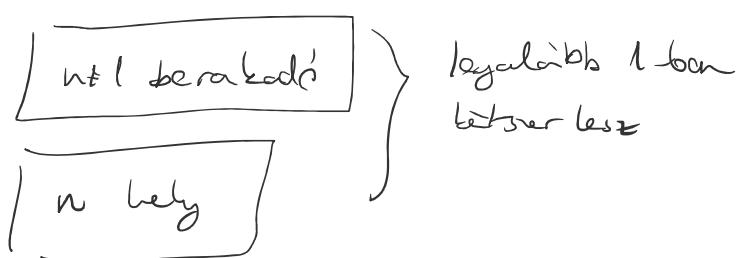
binomialis tétel

$$(x+y)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^k \cdot y^{n-k}$$



$$\sum \binom{n}{k} = 2^n$$

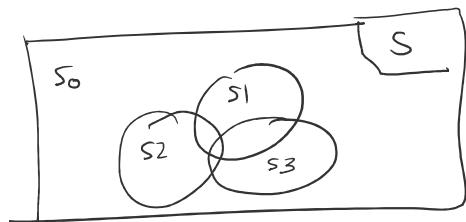
Skatulya - elv



Szűz Módszer

$$\text{O} \cap \text{O} = A + B - A \cap B$$

↓



$X \sim Y$  halmaz ekvivalens, ha létezik bijektív

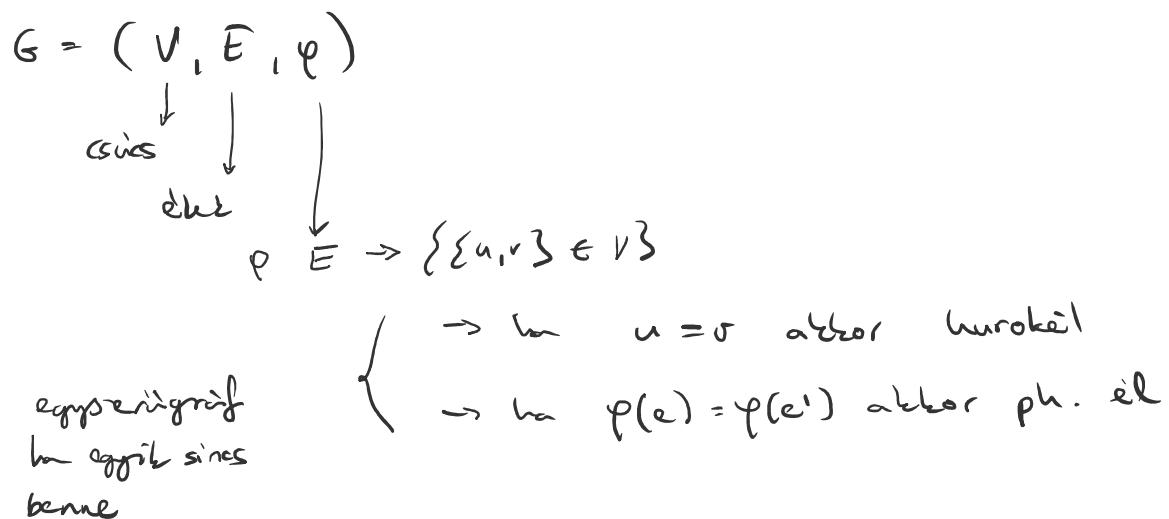
Ha  $n \in \mathbb{N}$   $\{1, \dots, n\}$

$f: X \rightarrow Y$  bijektív  $\Rightarrow$  negyedik tulajdonság

$|X|$  számosossága

# V4 Gráfok

02 June 2021 19:58



fokszám · leczkendő élre száma  
 $\deg(v)$

izolált csúcs:  $\deg(v) = 0$

$\# \deg(v)$  csoportos  $\rightarrow$  regularis

fokszámosság

$$G = (E, V, \varphi)$$

$$\sum_{v \in V} d(v) = 2|E|$$

izomorf:  $\exists$  bijektív leképezés  $E \rightarrow E'$   
 $V \rightarrow V'$  között

kötés gráf:  $\#$  csúcs számaiból  
 $n$  csúcsú gráfok

$$\frac{n(n-1)}{2} = \binom{n}{2} = k_n$$



$K_4$



C



P

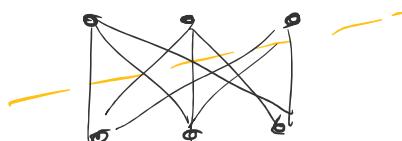


$S_4$   
csillag

$\leftarrow$        $\hookleftarrow$        $\overleftarrow{\phantom{x}}$   
 $K_4$       C      P  
 kör/ciklus 4      összeg/üt      csillag

párás gráf: "kellek lehet ugyan, ha gyűrűt alkotnak legyen"  
 "V-ek leírni V' V'' felbontás,  
 ha gyűrű V' részben vége V''-ben legyen."

$K_{n,m}$



reszgráf: elérhető alkotta

leszűkített reszgráf:  $E'$  tartalmazza az összes elérhető  $v'$ -ben van

komplementer:  $\overline{G}$

leszűkített reszgráf:  $G$ -ból  $E'$  elhalmazat törljük

Sík (zavart/lugit)

Ha összes elérhető, akkor sor

Ha összes csics - , akkor üt

Ha minden részpontról minden, akkor kör

Összefüggő bármely két pontja összekethető sétával  
 $v \sim v'$  pontosan akkor van ugyan ut  $v \leftrightarrow v'$   
 Létezik negatív? egy komponens  
 Létezik összefüggő? egy komponense van

## Faik

Ia összefüggő és körmentes

- G fa
- G összefüggő de binely él alapjánval min nem
- ues ut között 1 ut van
- G-nek nincs kör, de binely ut él hosszadatival
- a kapott grafi most tartalmat

1) G-ben minden kör, de van él, akkor legálisbb

2) előfutári csúcsa van



- G fa
- G-ben minden kör es ut a van
- G összefüggő es ut a van

Feszítőfa: G es G' részhalmaz megegyezik,  
 $G' \subset G$  → minden fának teljesül  
 "erdő"  $\Rightarrow$  feszítőerdő"  $E \rightarrow S$

Elvágó elhalmaz

$$G = (P, E, V) \quad v, v' \in V \quad \text{es} \quad E' \subseteq E$$

$E'$  elvágja a  $v, v'$  csúcsokat, ha  $H(v)$  ut tartalmaz  $E'$ -beli részt

Vagyás: ha minden eggyelvágó elhalmaznak részhalmazai ami ebb.

$\hookrightarrow$  zálogkisebb

~

## Euler-vonal

graaf minden élén (1x) (ugyt / zort / nem lezér)

$G$ -tor  $\Rightarrow$   $\exists$  Euler <sup>zweit</sup> vord, ha  $\Leftrightarrow$   
 $\rightarrow$   $\forall$  osics folia pirs  
 $\rightarrow$  összefüggés" (isolat osicsok (?) )

Hamilton ut  $\overbrace{| kör}$   
 egs utkörst amiben a graß  $\forall$  círcos mepli  
 Hamilton körnek/círcusek levezük

Dirac kör

$\mathbf{r} = (\varphi, \bar{\tau}, v)$   
 $\rightarrow$  egyszerű "  
 $\rightarrow$  2x der véges sojának van  $\vec{r}$   
 $\rightarrow |E| \geq |v|/2$

akkor lásd Hamilton kör

# V5 Gráfok II.

02 June 2021 20:39

Címkezett gráf / Síneszt gráf

$$\hookrightarrow (\varphi, \bar{E}, V) \quad \underbrace{C_e \quad C_v}_{\text{el és csúcs címletek}}$$

$$c_e : E \rightarrow C_e$$

$$c_v : V \rightarrow C_v$$

$G = (\varphi, \bar{E}, V, c_e, c_v, C_e, C_v)$  címkezett gráf

$C_e = \mathbb{R} \Rightarrow$  elszínnyezett

$C_v = \mathbb{R} \Rightarrow$  csúcsszínnyezett

Min-sílyn feszítőrendszer

el sílyn  $\omega(e)$ , gráf sílyn  $\sum_{e \in E} \omega(e)$   
 ↳ keresni a min feszítőrendszert.

Mehő algoritmus → minden lépésben a legjobbat választja

Kruskal → Fordított mehő  
 Ijes gráfból indulva elhagyja a gráf hörköl  
 mindenkoranadja a maximális élét  
 a minimális sílyni élt  
 amiből még nem lelehetetik el

Irayitott gráfok

$G = (\varphi, \bar{E}, V)$  irayitott gráf, ha

$\psi : \bar{E} \rightarrow V \times V$  rendeltető párok  
 1. minden orszálatlan  
 2. minden orszálatlan

$(v, v')$   
 kerületi nézőpont

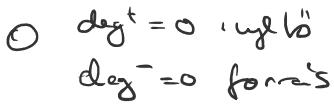
$\psi : \bar{E} \rightarrow V \times V$  rendeult pair  $(v, v')$   
 ↳ összehozzá telepíti  
 keret → részpon

$$G \xrightleftharpoons[\text{telepítés}]{\text{irányítás}} G'$$

$$\psi(e) = (v, v') \quad \varphi(e) = \{v, v'\}$$

 pairing and  $e \neq e'$  osztan  $\psi(e) = \psi(e')$





$$\sum_{v \in V} d^+(v) - \sum_{v \in V} d^-(v) = |E|$$



- izomorf

- irányított részgráf  
 $G' \xrightleftharpoons[\text{szupgrád]}{\text{feszített / telített}}$

feszített / telített  
 irányított részgráf!

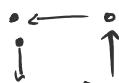
$$\begin{aligned} E' &\subset E \\ V' &\subset V \\ \psi' &\subset \psi \quad (\psi' = \psi|_{\bar{E}'}) \end{aligned}$$

Ha minden elet  
 tartalma az el keretben  
 végezhető is  $V'$ -ben van

- komplementer

TODO: TÖRTÉS

$\rightarrow C_n$  irányított ciklus



$\overrightarrow{P}_n$  összely

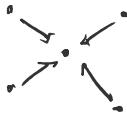


$\overleftarrow{S}_n$  csillag



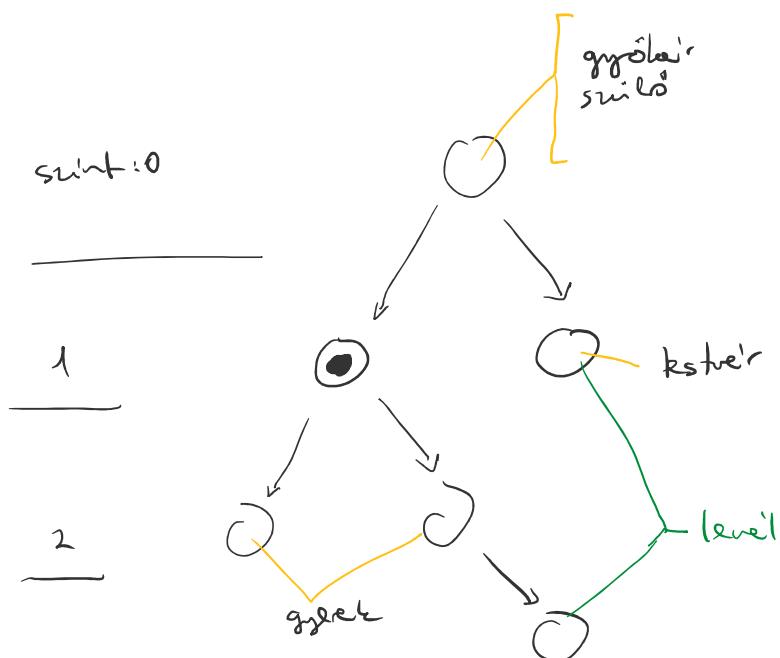
$\sum$

csillag



enősen összefüggő : bárhely csúcsból bárhol

magától fa :



## Dijkstra

$G = (\psi, \bar{E}, V, w)$  elszigorított, irányított  
 $s \in V, T \subset V$

$$1 \left[ \begin{array}{l} s = \emptyset \\ H = \{s\} \\ f(s) = 0 \end{array} \right. , \forall v \neq s \quad f(v) = \infty$$

$$2 \left[ \begin{array}{l} H \cup T \subset S \cup H = \emptyset \\ \text{break;} \end{array} \right.$$

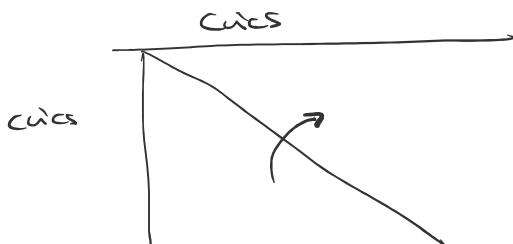
- 3
- $t \in H$  csics, amire  $f(t)$  min.
  - $H \setminus t$ ,  $S \cup t$ .
  - $\forall e$  el ahol  $\gamma(t, v)$ ,  $v \in V \setminus S$  -re:
  - Ha  $f(e) + \omega(e) < f(v)$
  - ①  $f(v) := f(t) + \omega(e)$
  - Ha  $v \notin H$
  - ②  $V \setminus v \quad H \cup v$

### Graf Matix

Neszteredi matix



csicsmatrix



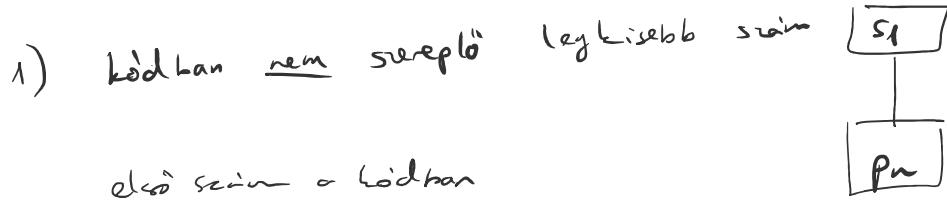
### Prüfer kód

$$f = (\varphi, E, V, \omega) \quad \text{csicscímkezett } [f]$$

$$\omega \in [1, n] \in \mathbb{N}$$

- 2)
- 1) törlőjük legkisebb számától elsofelé címek hozzájárulnak
  - 2) utolsó címmel n- elkezdyink.

$$P = p_1 p_2 \cdots p_{n-1} = n$$



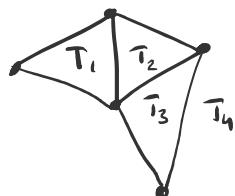
## Sikgráfok

$G = (p, \bar{e}, v)$  sikgráf, ha felrajzolható síkra (élek mindenre párhuzam)

Fény: Egyszerű sikgráfnak feltűnik, hogy az élek egymás szakasz

Síkra = Gömbre rajzolható

tartomány: élek által határolt területek



Euler formula  
poliedereknél:  $G = (p, \bar{e}, v)$

$t =$  tartományok száma

$$|\bar{E}| + 2 = |v| + t$$

Ha  $G$  egyszerű akkor

$$|\bar{E}| \leq 3|v| - 6$$

$$\rightarrow |v| = 3 \quad : \quad P_2 :$$



2 9-6

$$C_3 :$$



3 9-6

$\rightarrow |v| > 3$  legalább 3 él van.

G egyszerű  $\Rightarrow$  minden tartomány 3 él  $\triangle$

$\Rightarrow$  csak szíma van  $\boxed{3t}$

minden él max 2 tartományt veszeti:  $3t \leq 2|E|$   $\oplus$

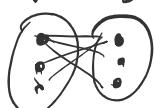
$$3(|E| + 2 - |v|) \leq 2|E| \Leftrightarrow |E| + 2 \leq |v| + t$$

Han  $G = (\varphi, E, V)$  alakban

$$S = \min_{v \in V} \text{egyszerű sikgráf} \quad d(v) \leq 5$$

$d(v) = 5 \rightarrow$  ikozeder

Páros sikgráf



$$G = (\varphi, E, V) \quad V = A \cup B$$

$$|V| = |A| + |B| \geq 4$$

$$|E| \leq 2|V| - 4$$

$$K_{3,3} \xrightarrow{\text{Nem Sikgráf}} K_5$$

$$|E| = 3 \cdot 3 = 9$$

$$|V| = 3 + 3 = 6$$

$$9 \leq 12 - 4$$

↳

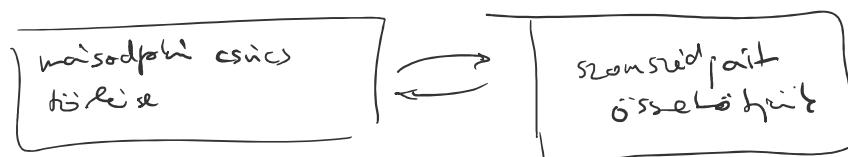
$$|E| = 10$$

$$|V| = 5$$

$$10 \leq 15 - 6$$

↳

topologikusan izomorf



## Kuratowski:

egy egyszerű graf topologikusan izomorf ha  
mincs olyan részgráfja am top.izom.  $\kappa_5$   $\kappa_{3,3}$ -al

## Grafok Színezése

→ hagyunkat!

jól színezés: szomszédos csúcsok színe különböző

kromatikus szám: legkeletűbb n amire  $G$  jól színezhető

- 1 ha mincs élle
- 2 ha párás
- 4 max

színosztály: azonos színű csúcsok

## Kliktet

$G$  teljes részgráfja. Legnagyobb kliktet címmel:  $w(G)$   
 $\hookrightarrow$  graf lehetségei

## Független Csatolmány

csatolmány amelyek közül minden részgráf összetevé  $\alpha(G)$   
 $\rightarrow$  jól színezés esetén minden színosztály független csatolmány,  
de nem feltétlenül  $\alpha(G)$

Egyesületi graf:

$$w(G) = \alpha(\overline{G}) \quad \text{es} \quad \text{fordítva}$$

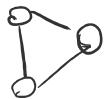
$$\text{HG-re} \quad \underbrace{\chi(G)}_{\text{kromatikus szám}} \geq \underbrace{w(G)}_{\text{kliktet száma}}$$

## Mycielsky

Minden  $k \geq 2$ -ra konstrukcióba  $G_k$  mindenkor

$$\chi(G_k) = k \quad \text{de} \quad \underbrace{\omega(G_{k-2})}_{\text{mincs hármonikus}}$$

mincs hármonikus



## TODO

$$\begin{array}{c} \text{for } \Delta(G) \\ \text{classsum} \downarrow \end{array} \quad \forall G \text{-re : } \chi(G) \leq \Delta(G) + 1$$

Brouks tétele :  $\begin{cases} \text{nem teljes} \\ \text{nem pán-hosszú Ciklus} \end{cases}$

$$\chi(G) \leq \Delta(G)$$

## Hatszintetel

Ha  $G$  sikapad, akkor  $\chi(G) \leq 6$

- Ha  $|V| \leq 6$  akkor trivialis
- TODO

## Oszinklet

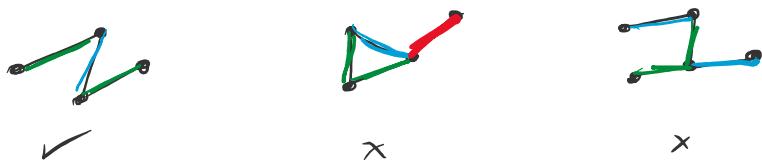
## TODO

## Elszínezés

1. - 1. - 1. - 1. - 1. - 1. - min 6 színű elszínezés nélkülözés  $\rightarrow$  Létezik néppont  $\rightarrow$  szin különbségek

## Elszínezés

hurokmentes graaf elszínezés plózását → Létez weypont → szin különböző



ha minden színben k színre több → elbonyolításra szükséges

$$\chi'(G)$$

$$\forall G \rightarrow \chi' \geq \Delta(G)$$

minden egyszerű graafra:

$$\Delta(G) \leq \chi_e(G) \leq \Delta(G) + 1$$