

Def. R egységi (ring) $\Leftrightarrow (R, +, \cdot)$ műveletek.
 $(R, +)$ Abel-csoport $\forall a \in R, \exists -a \in R$
 (R, \cdot) associatív
 $(a+b)c = ac+bc$ $\forall a, b, c \in R$ distributivitás
 $a(b+c) = ab+ac$ $\forall a, b, c \in R$ distributivitás

All. $0 \cdot a = a \cdot 0 = 0 \quad \forall a \in R$

B: $0 = 0 + 0$
 $a \cdot 0 = a \cdot (0 + 0)$
 $a \cdot 0 = a \cdot 0 + a \cdot 0 \quad + (-a)$
 $0 = a \cdot 0 + 0 = a \cdot 0$ minden ugyanirány.

Def. Ha $\forall a, b \in R: ab = ba \rightarrow R$ kommutatív egység.

All. $(-a)b = -ab$ (1)
 $a(-b) = -ab$ (2)
 $(-a)(-b) = ab$ (3)

B: (1) & (2) \Rightarrow (3)
(1): $0 = (-a)b + a \cdot b = ((-a)+a)b = 0 \cdot b = 0$ (2): ugyanirány

Def. $e \in R$ balegységelem R -ben, ha $ea = a \quad \forall a \in R$
 $e \in R$ jobbegységelem R -ben, ha $ae = a \quad \forall a \in R$
 $e \in R$ (étoldali) egységelem, ha $ae = ea - a \quad \forall a \in R$ (identity)

Egyenlítel. Ha e bek., f jee. $\Rightarrow f = ef = e \Rightarrow$ van elegendő etoldali egység.
 $e = f = 1$.

All. Ha elegendő bal- és jobbgömbölydöt, az etoldali egység.

Def. Ha $1 \in R$ egységes egység, $a \in R$ -nél $a' \in R$ balírása, ha $a'a = 1$.

All. Ha van bal- és jobbgömbölydöt, az etoldali egység (etoldali) invert.

Def. $1 \in R, a \in R$ egység, ha $\exists a' \in R: (aa' + a'a = 1)$ (unit)

All. Az egységek csoportot alkotnak, jelle: $U(R) = \{a \in R \mid \exists a': aa' = a'a = 1\}$.

Példa: \mathbb{Z} kommutatív egységeinek
 K test: $\mathbb{R}, \mathbb{C}, \mathbb{Q}, \mathbb{F}_p$

Def. Test: olyan kommutatív egységeinek egysége, amire $U(R) = R \setminus \{0\}$.

Példa: $U(\mathbb{Z}) = \{\pm 1\}$

$U(K) = K \setminus \{0\}$

Def. $R[x]$ az R feletti polinomegység: $R[x] = \left\{ \sum_{i=0}^n a_i x^i \mid a_i \in R \right\}$

Ha $1 \notin R \Rightarrow$ mindenhol, $1 \cdot x \notin R[x]$

Kérdez: Mely $U(R[x])$ egységei, ha $U(R)$ ismer?

Def. $R[[x]]$ a formális hozzájárulók gyűjtele: $R[[x]] = \left\{ \sum_{j=0}^{\infty} a_j x^j \mid a_j \in R \right\}$

$R \ni 1$ ajánlatos.

Konvergenciával értelmezzük: topológia körében korzás.

Az összeadás és monda definíciója természetes.

Minden szorzásról véges lépésekben megállapítható.

All. $U(R[[x]]) = \left\{ \sum a_j x^j \mid a_0 \in U(R) \right\} \quad (1 \in R)$

$$B: \text{Igaz: } \left(\sum a_j x^j \right) \left(\sum b_k x^k \right) = 1$$

$$\Rightarrow a_0 b_0 = 1 \Rightarrow a_0 \in U(R).$$

Ha $a_0 \in U(R) \rightarrow \exists b_0$.

$$\text{Kell: } a_0 b_0 + a_1 b_0 = 0 \Leftrightarrow a_0 \cdot x = -a_1 \cdot b_0 \text{ megoldható}$$

Ezért a leírást ismételve $\sum b_k x^k$ előáll.

Példa: $e^x = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{x^n}{n!} = 1 + \frac{x}{1!} + \frac{x^2}{2!} + \dots \in R[[x]]$ vagy $\mathbb{Q}[[x]]$

$$\frac{e^x - 1}{x} = 1 + \frac{x}{2!} + \frac{x^2}{3!} + \dots$$

$$\frac{x}{e^x - 1} = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{B_n}{n!} x^n \quad \text{invers definícióval} \rightarrow B_n \text{ egészracionálisan megadva Bernoulli-számok}$$

n	B_n	"Minden, csak nem nég zára."
0	1	
1	$-\frac{1}{2}$	Nyilván $B_1 \in \mathbb{Q}$.
2	$\frac{1}{4}$	
3	0	Minden $2 \nmid n \Rightarrow B_n = 0$. ($n \neq 1$)
4	$-\frac{1}{30}$	
5	0	$B_{4k} < 0$, $B_{4k+2} > 0 \quad \forall k$
6	$\frac{1}{42}$	
8	$-\frac{1}{30}$	$\text{nev}(B_{2n}) = \prod_{p=1}^{n-1} p$, speciálisan $6 \mid \text{nev}(B_{2n})$
10	$\frac{5}{66}$	
12	$-\frac{691}{2730}$	Verhulákörrel fogalmazunk záros.
14	$\frac{7}{6}$	
16	$-\frac{3617}{510}$	
18	$\frac{43867}{798}$	
20	$-\frac{174611}{330}$	

Elvezető: R hozzájáruló $\Rightarrow R[[x]], R[[x]]$ hozzájáruló.

Def. $M_n(R) = n \times n$ -es mátrixgyűjtsü.

Elvezető: $1 \in R \Rightarrow M_n \neq 1$, de a kommutativitásról következően 1-szerű.

Def. $a \in R$ bal oldali nullás, ha $\exists b \in R \setminus \{0\}$, hogy $ab = 0$.

Def. Ha R -ben $ab = 0 \Rightarrow a = 0$ vagy $b = 0$, akkor R nullásförmentes.

Példa: Testek, \mathbb{Z} nullásförmentes.

Példa. $M_n(R)$ -ben van nullkörő $\forall n \geq 2$ -re.

Def. Legyen A additív Abel-csoport, $\forall a, b \in A$: $ab = 0$. \rightarrow zérógyűrű.

Ha R zérógyűrű $\Rightarrow M_n(R)$ kommutatív, nem zérógyűrű. (Def. soha mástól)

Def. R kommutatív, nullkörökmentes \rightarrow integráltartomány.
(Használjuk az \times számorra.)
(Van, aki a definícióba $a \in R$ -et is belevenné.)

Példa. $\mathbb{Z}[\sqrt{d}]$, ahol d negatív egész és $0, 1 \neq d$. $\rightarrow I \in R$, integrációs tartomány.

Def. $\mathbb{Z}[\sqrt{d}] = \{a + b\sqrt{d} \mid a, b \in \mathbb{Z}\}$ $O, 1 \neq d$, d negatív egész. $I = \{a + b\sqrt{d} \mid a, b \in \mathbb{Z}, a \equiv b \pmod{d}\}$
A jelölés érkezési: lehet úgy gondolni ezeket, hogy \sqrt{d} polinomok.

Ha $d = -1 \rightarrow$ Gauss-egész gyűrűje.

Def. Részgyűrű: $R_1 \subseteq R$, R_1 melyre is gyűrű szerkezetet tölteni kell.

Kell mondani: $a, b \in R_1 \rightarrow a+b \in R_1, \quad \left. \begin{array}{l} a \cdot b \in R_1 \\ 0 \in R_1 \\ a \in R_1 \end{array} \right\} \rightarrow R_1$ részegyűrű az összehátról.

Def. $I \subseteq R$ ideál, ha (rezegyűrű) és ha $a \in I, r \in R \Rightarrow ar \in I, ra \in I$.
 $(I, +) \leq (R, +)$

Def. $L \subseteq R$ balideál, ha $(L, +) \leq (R, +)$ és ha $a \in L, r \in R \rightarrow ra \in L$.
 $J \subseteq R$ jobbideál, ha $(J, +) \leq (R, +)$ és ha $a \in J, r \in R \rightarrow ar \in J$.

Az ideál felül meg a csoportelméleti monálombanak.

Def. R_1, R_2 gyűrűk, $\varphi: R_1 \rightarrow R_2$ leom, ha mindenkor:

$$(a+b)\varphi = a\varphi + b\varphi, \quad (ab)\varphi = (a\varphi)(b\varphi) \quad \forall a, b \in R_1$$

Kötélhetőség: $0\varphi = 0, \quad (-a)\varphi = -(a\varphi)$.

Def. $\text{Ker } \varphi = \{a \in R_1 \mid a\varphi = 0\}$

All. $\text{Ker } \varphi \trianglelefteq R_1$.

B: $(\text{Ker } \varphi, +) \leq (R_1, +)$ és minden 0 -val 0.

A megfordítás is igaz lenne.

Def. Falregyűrű (maradékotlly-gyűrű): $I \trianglelefteq R$ -re $R/I = \{a+I \mid a \in R\}$.

$$\begin{aligned} (a+I) + (b+I) &= (a+b) + I &\rightarrow \text{elér representálásról, akár kompleksról!} \\ (a+I)(b+I) &= ab + I &\rightarrow \text{csak representálásról értelemszerű!} \end{aligned}$$

Az R/I valóban gyűrű. Az $R \rightarrow R/I$ tömörítés leom. valóban leom.
 $a \mapsto a+I$

$\Rightarrow \forall I \exists \varphi: \text{Ker } \varphi = I$.

Def. Isomorfizmus: bijektív izomorfizmus.

Tétel (Homomorfizmustétel). $\varphi: R_1 \rightarrow R_2$ re $\text{Im } \varphi \leq R_2$ re $\text{Im } \varphi \cong R_1 / \text{Ker } \varphi$.

B: mint csoportosítás.

Def. $R_1, R_2 \leq R \rightarrow \langle R_1, R_2 \rangle \leq R$ generált részgyűrű.
 $X \subseteq R \rightarrow \langle X \rangle \leq R$

$$\langle X \rangle = \bigcap_{\substack{R_1 \supseteq X \\ R_1 \leq R}} R_1 \quad (\text{Rögt. metrte is az.})$$

Def. $(X) \trianglelefteq R$ generált ideál.

Élm. Ideálok metszete is ideál; aláhánya.

All. $(I, J) = I + J$, ahol $I, J \trianglelefteq R$

B: Ha egys ideálban $I \in J$ benn van, $I + J$ is.

Még, ha $I + J \trianglelefteq R$ ideál is $I + J \supseteq I, J$.

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

$$r(a + b) = ra + rb$$

$I \subseteq I + J$, $a + 0$ alakú elemeivel.

Def. $I \cdot J = \left\{ \sum_{i=1}^n a_i b_j \mid a_i \in I, b_j \in J \right\}$ (Ez a komplexusmondat által generált ideál.)

$I \cdot J \trianglelefteq R$ termál. (a sima komplexusmondata nem leh igaz.)

Élm. $IJ \subseteq I \cap J$. (a mondat igaz.)

Def. Legyen $a \in R$. (a) föideál: 1 elem által gen. ideál.

$$(a) = \left\{ na + ra + as + \sum_{i=1}^k r_i a s_i \mid n \in \mathbb{Z}, r_i, s_i \in R \right\}$$

Ezek minden alkalmat, és az más valóban ideál.

$\rightarrow a$ föideál által alkja magyon függ R -től.

$$\text{Ha } 1 \in R \rightarrow (a) = \left\{ \sum_{i=1}^k r_i a s_i \mid r_i, s_i \in R \right\}$$

$$\text{Ha } R \text{ komm. } \rightarrow (a) = \{na \mid n \in \mathbb{Z}, r \in R\}$$

$$\text{Ha } 1 \in R, R \text{ komm. } \rightarrow (a) = \{ra \mid R \ni r\} = Ra \quad (\text{komplexusmondat})$$

Magasabb dimenzióból bal- és jobbideálakra is.

Legyen $L_1, L_2 \trianglelefteq R$. $\Rightarrow L_1 + L_2 \trianglelefteq R$ is az a generált balideál

$L_1 \cap L_2 \trianglelefteq R$ (aláhánya is)

$$L_1 L_2 = \left\{ \sum_{i,j} a_i b_j \mid a_i \in L_1, b_j \in L_2 \right\} \trianglelefteq R \quad (\text{itt elég, hogy } L_2 \leq R)$$

$\text{Ha } L \triangleleft R, J \triangleleft R \Rightarrow L \cap J \triangleleft R$ (szellemeben hangszik, de nem fizikai reláció)

Def. M baloldali modulusza R -nél, ha minden $m \in M$

1) $(M, +)$ Abel (baloldali R -mod.)

$$R \times M \rightarrow M \quad (r, m) \mapsto rm \in M$$

$$2) (rs)m = r(sm)$$

$$3) (r+s)m = rm + sm$$

$$r(m+n) = rm + rn$$

$$\text{Ha } 1 \in R, \text{ érdemes megállapítani: } 1m = m \quad (\text{unitáris } R\text{-modulus})$$

Mj. Ha csak egységesen gyűni ki némi mi,

a vagy. defijében kine, hogy

$$1_R \in R, \text{ ami } (1_R \cdot \text{gye. } 1_R) = 1_R$$

Itt a vektortérre hasonlít: a vektortér-test fölötti unitáris modulus.

Sőt, isgalmasabb, mint a vektortér.

Ez gyűrűről a modulusairól is lehet információt nyerni.

Def. R-modulus.

Def. Homomorfizmus

$$(rm)\varphi = r(m\varphi)$$

(r a skálár)

Homomorfizmus, gen. rövidítve, mag.

Feloldali rész R -modulus: 2) $m(rs) = (mr)s$ (előbb az elsővel, majd a másodikkal mondanivaló)

HF: érdemes példákat találni modulusra.

Példa: $R = \mathbb{Z}$: \mathbb{Z} -modulus \Leftrightarrow additíván írt Abel-csoport

$R = K[x]$: az x -nel való szorzás \Leftrightarrow lineáris tranz egy K -vettortérre

\Rightarrow a modulus egy K -vettortér egy rögzített lineáris tranzfál

$R \rightarrow R$ az R -töltött R -modulus (bal, jobb) részmodulusok: balideál / jobbideál

Def. Modulusok direkt összege: mint csoportba (belső, külső, -2-re) véges sorba, végfeleben össze)

$$\bigoplus_{a \in I} M_a \quad (\text{ha } I \text{ végtelen: direktet direkt összeg})$$

Def.

$\bigoplus_{a \in I} R$ szabad modulus.

$$\text{ea} \quad \rightarrow \quad \bigoplus_R = \left\{ \sum_a r_a e_a \mid r_a \in R \right\}$$

deppen D ferde test (division ring). Birogásihoz, hogy D -rellel minden modulus szabad. Söt: ha minden unitáris I modulus szabad $\rightarrow R = D$.

Def. M egyszerű, ha csak 0 és M (szülőbőlök) a részmodulusai.

Def. O R egyszerű, ha az ideáljai, $I = O$ és $I = R$ ($O \neq R$)

Példa: minden ferde test egyszerű egyszerű.

All. Ferde testen nincs neutrális balideálja.

$$B: O+a \in D \rightarrow Da = D \rightarrow (a) = D.$$

Def. Gyűrű direkt összegje. $\oplus R = \bigoplus_{\alpha \in I} R_\alpha$

\rightarrow az egész direkt összehaddarabok létfeltételei ideálból levezet.

Tétel. $|R| > 1$, $ax = b$ megoldható $\forall a \neq 0, b \in R$ (mivel R egységtelen) (ezután a következőkben $a \neq 0$ esetét vizsgáljuk)

$\rightarrow R$ ferde test.

B: Előnöri bizonyítás a nulloránkmentességet.

$\forall c, d \in R$ tetsz. $\exists x: cx = d$

$\exists y: dy = x$

$$\Rightarrow cdy = cx = d + 0 \Rightarrow cd + 0. \quad \checkmark$$

Legyen $a \neq 0 \in R$. $ax = a$ valamelyik megoldása e .

$$ae - a \rightarrow ae^2 = ae \quad a \neq 0 \rightarrow e^2 = e$$

$$\begin{aligned} t \in R \quad (t - te)e &= te - te^2 = te - te = 0, \quad e \neq 0 \quad \Rightarrow t = te \\ e(t - et) &= et - e^2t = et - e^2t = 0, \quad e \neq 0 \quad \Rightarrow t = et \end{aligned} \quad \text{egységelem}$$

$a \neq 0$, $\exists x: ax = e$, $x \neq 0$, mert $e \neq 0$.

$$(xa - e)x = xax - ex = xe - ex = 0 \rightarrow xa = e \rightarrow x \text{ balinvertis}$$

$\rightarrow A$ elemér vonal inverse, a^{-1}

Ezzel minden megvan. (Ez azt is látjuk, hogy $ax = b$ -nek egységtelen a művelet)

AII. R -ben \neq balideál $\rightarrow R$ ferde test vagy primordium zérógyűrű.

(azaz R egyszerű)

B: Ezek jók.

Ha R zérógyűrű \rightarrow kell, hogy $(R, +)$ -nak ne legyen többegyben a \oplus -ja $\rightarrow (R, +) = \mathbb{Z}_p$.

Ha R nem zérógyűrű: meghatározott, hogy NOL.

$\exists a, b \neq 0$, de $ab = 0 \rightarrow$

$$0 + a \in L = \{x \in R \mid xb = 0\} \triangleleft_R R \Rightarrow L = R \Rightarrow \forall x \in R: xb = 0.$$

$$0 + b \in I = \{y \in R \mid Ry = 0\} \triangleleft_R R \Rightarrow I = R \Rightarrow \text{zérógyűrű } \checkmark$$

$$a \neq 0. \quad Ra = \{x \in R \mid x \in R\} = R \rightarrow a$$
 elosztó hétel szerint ferde test.

Köv. R kommutatív, egyszerű \rightarrow test vagy primordium zérógyűrű.

B: kommutatív ferde test vagy primordium zérógyűrű.

AII. Legyen $I \in R$. $I \triangleleft M_n(R) \Leftrightarrow I = M_n(A)$, ahol $A \in R$. (Ez lenne a fejezés műg. ideáljait)

B: Köznyű látható, hogy ha I ilyenkor ideál.

A másik irány a nemhűvi. $M = \{m_{ij}\}, C = E_{ij} M E_{kj} = m_{jk} \cdot E_{il}$,

$$\text{mert } M = \sum_{i,j,k} m_{ij} E_{jk}, \quad E_{ij} E_{kl} = \delta_{jk} E_{il}$$

0	0	0	0
0	0	1	0
0	0	0	0
0	0	0	0

$$A = \{a_{ij} \mid (a_{ij}) \in I\} \triangleleft R$$

Akkum. művekben a zeroeth ideal.

$$M \in I \rightarrow E_{j1} M E_{k1} = (\forall m_{jk} \in E_{jk}) \Rightarrow m_{jk} \in A \quad q = (q + m_{jk}) \in A$$

$\Rightarrow I \subseteq M_n(A)$. Ennek a megfordítára révén meg:

$(a_{ij}) \in M_n(A) \rightarrow a_{il} E_{il} \in I$ elég lenne íst belátni.

$$M = (m_{ij}) \in I \quad a_{il} = m_{il}$$

$$j=k=1 \text{ re: } a_{il} E_{il} = m_{il} E_{il}$$

$$E_{l1} M E_{l1} \in I$$

Köv. R egységi $\rightarrow M_n(R)$ egységi

Speciálisan $M_1(K), M_1(D)$ egységi.

Def. $a \in R$ nilpotens: $\exists n \geq 1 : a^n = 0$.

Tétel. $\forall a \in R$, kommutatív, $N(R) = \{a \in R \mid a \text{ nilpotens}\} \trianglelefteq R$.

R nilradikálja

B: • a, b nilp. $\Rightarrow a+b$ nilp.

$$a^n = b^n = 0 \rightarrow (a+b)^{n+2} = 0 \quad \text{binomikus tétellel}$$

$$\bullet (-a)^n = -a^n = 0 \quad \rightarrow (N(R), +) \text{ fört}$$

$$\bullet (ra)^n = r^n a^n = 0 \quad \text{zártból.}$$

Ellenpéldák: ha $R = M_2(K)$: $\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}^2 = 0, \quad \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}^2 = 0$, de $\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}^2$ nem nilp.

Megj. $N(R/N(R)) \trianglelefteq R/N(R)$, kölcsönhatás, öle felülről: $N\left(\frac{R}{N(R)}\right) = 0$.

B: $\bar{x} \in R/N(R) \Rightarrow \bar{x} = x + N(R), \quad \bar{x}^n = 0, \quad x^n \in N(R), \quad (x^n)^2 = 0, \quad x^{2n} = 0$
 $\rightarrow x \in N(R) \rightarrow \bar{x} = 0$.

Def. $\forall a \in R$, kommutatív. $P \trianglelefteq R$ primideál, ha $x, y \in R, xy \in P \rightarrow x \in P \vee y \in P$.

O pontosan arról primideál, ha R nullorszöntő.

Példa. Legyen $R = \mathbb{Z}$. Ideálak: (n) , ahol $n \geq 1$ vagy $n=0$, $E(n) = n\mathbb{Z}$.

(n) primideál $\Leftrightarrow n$ prím vagy $n=0$.

Példa. $K[x, y]$ (0) primideál

$$(x) \quad (0) \subset (x) \subset (x, y)$$

$$(x, y) \leftrightarrow a \text{ konstans tag } 0$$

Megj. $K[x_1, \dots, x_n]$ -ben legfeljebb n termés szereplővel van.

Kritérium: $I \not\subseteq R$ primidéál, $\Leftrightarrow R/I$ NÖM. ($a \in R$, komm.)

B: I nem primidéál $\Leftrightarrow \exists x, y \in R \setminus I: xy \in I \Leftrightarrow \exists x, y \in R \setminus I: (x+I)(y+I) = I \Leftrightarrow R/I$ nem NÖM.

Def. Maximális idéál. $M \not\subseteq R: M \subset A \subset R \rightarrow A = R$.

Kritérium: $I \not\subseteq R$ maximális $\Leftrightarrow R/I$ fest. ($a \in R$, komm.)

B: Komme miatt R/I fest \Leftrightarrow nincs neutrív idéálja. R/I idéáljai $\Leftrightarrow R$ It tartalékos idéáljai. $= M$.

Mj.: minden maximális idéál prim, mert a testen NÖM-er.
A megfordítás nem igaz: \mathbb{Z} -ben (0) prim, de $(0) \subset (p) \subsetneq \mathbb{Z}$.
(sz: $(k) \subseteq (n) \Leftrightarrow n|k$)

Def. Föidealgörbü: $a \in R$ integrációi tartományi is常に minden idéál föideál.

Példa: $\mathbb{Z}, K[x]$.

Ellépelda: $K[x, y]$ -ban (xy) nem generálható egységen elemmel.

All. R föidealgörbü \Rightarrow minden nem nulla idéál maximális.

B: $J(x) \neq (0)$. Ha $(y) \supseteq (x) \Rightarrow x = yz \in (x), y \notin (x)$.
primidéál

(x) primi. $\Rightarrow z \in (x) \rightarrow z = tx$

$x = y + t$ $\rightarrow 1 = yt \Rightarrow (y) = R$

Vannak maximális idéál személlyel?

All. $a \in R$, $A \not\subseteq R$ valódi idéál $\Rightarrow \exists M$ maximális idéál, $A \subseteq M$.

B: $\{I \mid I \triangleleft R, I \neq R, I \supset A\}$ teljesül a Zorn-lemmá felétele,
mindegyik eleme az A -t tartalékos idéál.
Miért mindenleges valódi az M ? Van szeregelem: $I \neq R \Leftrightarrow 1 \notin I$.
 \rightarrow van maximális elem \rightarrow az maximális idéál.

$\forall a \notin U(R) \exists M$ max. $a \in M$, mert $(a) \not\subseteq R$.

Tétel. $a \in R$, kommutatív. Ekkor $N(R) = \bigcap_{\substack{\text{P primidéál} \\ R-\text{ben}}} P$.

B: Ha f nilpotens $\rightarrow \exists n: f^n = 0 \in P \Rightarrow f \in P$ minden primidéálra. $\Rightarrow \subseteq$.

Ha f nem nilpotens: $0 \notin \{f, f^2, \dots\}$

$\{A \triangleleft R \mid A \cap \{f, f^2, \dots\} = \emptyset\}$

P maximális illetve.

Belátjuk: $f \notin P: f \in P+(x), x \notin P.$

$f \in P+(y), y \notin P$

$$f^n = p_1 + r_1 x$$

$$f^2 = p_2 + s y$$

$$f^{n+2} = p_1 p_2 + p_1 s y + p_2 r_1 x + (xy)(rs) \in P.$$

Def. $\mathcal{J}(R) = \bigcap_{\substack{M \text{ max. id} \\ R\text{-fin}}} M \trianglelefteq R$ Jacobson-rendszerek

All. $a \in R$. $a \in \mathcal{J}(R) \Leftrightarrow 1 - ax \in U(R) \quad \forall x \in R$.

Ma minden gyűrű $[1 \in R]$, és minden modulus unitáris.

Def

R -re teljesül a minimum-féltétel, ha teljesít a következő elvállalás feltételek bármelyik.

1) M rémmódulusainak halmazának minden eleme (tartalmatossága)

2) $M_1 > M_2 > M_3 > \dots$ monoton csökkenő \Rightarrow végeset

3) $M_1 \geq M_2 \geq M_3 \geq \dots \Rightarrow \exists n: M_n = M_{n+1} = \dots$

Ez a második artin-modulusnak nevezik (Emil Artin). Az elvállalását egyszerű felülni lehetséges M_R -re.

Def. R -re teljesül a maximum-féltétel, ha

1) M rendsz. halmazának minden eleme

2) $\# M_1 < M_2 < M_3 < \dots$ monoton növekvő \Rightarrow végeset

3') $M_1 \leq M_2 \leq M_3 \leq \dots \Rightarrow \exists n: M_n = M_{n+1} = \dots$

3) M minden rémmódulusa végesen generált.

1), 2) és 3') elvállalása nem feltétel.

3) \Rightarrow 2'): $\exists M_1 \leq M_2 \leq \dots$ teljesítik $M^* = \bigcup M_i \leq M$ \Rightarrow végesen generált, $M = \langle a_1, \dots, a_n \rangle$.

$\rightarrow a_i \in M_1, \dots, a_n \in M_n \rightarrow i = \max(i_1, \dots, i_n) \text{ ve } M_j \ni a_1, \dots, a_n \rightarrow M_j = M^*$.

2) \Rightarrow 3): $\exists M_0 \leq M$ nem véges gen., $\langle a_1 \rangle = M_0 \rightarrow a_2 = M_0 \setminus \langle a_1 \rangle, \dots$

$\rightarrow \langle a_1 \rangle < \langle a_1, a_2 \rangle < \langle a_1, a_2, a_3 \rangle < \dots$

Más néven noether-modulus (Emmy Noether).

Artin és Noether eredetileg gyűrűre vonattak le a speziálisan R_R -re

Def. Bal-artin, ha a minimumfeltétel balideálakra teljesít.

Def. Bal-noether, ha a maximumfeltétel balideálakra teljesít.

Nyilván minden véges gyűrű/módulus noether és artin is.

Példa. \mathbb{Z} -modulusok rövid (abel-csoportok):

$\mathbb{Z}_{\infty}: \langle 2 \rangle > \langle 4 \rangle > \langle 8 \rangle > \dots$ nem artin, de noether.

$\mathbb{Z}_{p^\infty}: \langle e^{\frac{2\pi i}{p}} \rangle < \langle e^{\frac{2\pi i}{p^2}} \rangle < \dots$ nem noether, de artin.

Tétel. (Hopkins-Levitzki) $a \in R$, R bal-artin \Rightarrow Bal-noether. (nagyjából jobbra is)

Kell, hogy $a \in R$: ha a \mathbb{Z}_a -et vagy \mathbb{Z}_{p^∞} -t vennük mint abel-csoportot a zérógyűrűvel, akkor ellenpéldát kapunk.

Tétel. (Hilbert bázistétel) R egyszerűes gyűrű $\Rightarrow R[x]$ is balnoether.

B: Balnoether \Leftrightarrow minden balideál végesen generált. (3)

A többszörösek kommutatív R -re nézve, de könyigű általánosítani.

$A \subseteq R[x]$, $A_n \subseteq R$, $A_n = \{a \in R \mid \exists f \in A: f = ax^n + \dots\}$ az n-edfokú polinomok fölfogható

$a, b \in A_n \rightarrow a+b \in A_n, (-a) \in A_n, ra \in A_n \quad (\forall r \in R)$, ez valóban ideal

$A_n \subseteq A_{n+1} \rightarrow$ ideális növekvő lánca.

Noether $\rightarrow \exists n: A_n = A_{n+1} = \dots$

$A_i = (a_{i1}, \dots, a_{ik_i})$, $\exists f_{ij}: f_{ij} = a_{ij}x^i + \dots$ (per deg.)

AK: $(f_{00}, \dots, f_{0k_0}, f_{10}, \dots, f_{1k_1}, \dots, f_{n0}, \dots, f_{nk_n}) = A$

B: $A \geq \langle \dots \rangle$ trivialisan. Legyen $g \in A$, ezt azonut felírni f -éssel.

Indukció: deg g nemut.

deg g = 0 \rightarrow def. szerint

deg g = j \rightarrow esetek: $j < n$ és $j \geq n$

$$g = b x^j + \dots, b \in A_j \rightarrow b = r_1 a_{j1} + \dots + r_j a_{jk_j}$$
$$f := r_1 f_{j1} + \dots + r_j f_{jk_j} \in A$$

$\Rightarrow g - f \in A$, indirekt miatt $j < n$ -re megvannak. (a vezető tag 0 lenne)

$j \geq n$ -re hasonlóan, csak az indexek el vanak cserve: $g - x^{j-n} f \in A$
(Itt a gyöndelát szolgál, leírni valószínű)

Ezért a tétele biuniváziát bizonyítja.

Utolsó rész: most a XIX. században a generátorrendszert kívánták meg.

Amag idején Nagy felismerést ért el (1890), az ún. invariantusokban.

Speciális eset: $K[x_1, \dots, x_n]$ Noether.

A variázs nem konstruktív.

Emlékezz geometriai interpretációra.

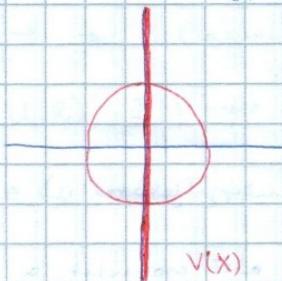
$K^n = \{(a_1, \dots, a_n) | a_i \in K\}$ n-dimenziós affin tér

Legyen $X \subseteq K[x_1, \dots, x_n]$. $V(X) = \{(a_1, \dots, a_n) \in K^n | f(a_1, \dots, a_n) = 0 \forall f \in X\}$ az X által meghatározott (affin) algebrai halmaz.

Algebrai zároság / varietás: nem halmaz fel több algebrai halmaz miatt.

Példa: $K = \mathbb{R}$, $\mathbb{R}[x, y] =$ ban $X = \{f(x, y) = x(x^2 + y^2 - 1)\}$

Neu varietás: $V(X) = V(x) \cup V(x^2 + y^2 - 1)$



$A = (x) \triangleleft K[x_1, \dots, x_n] \Rightarrow V(X) = V(A)$ (a étfoldali tartalmat fogás beláthatásához)
 $f_i \in X, g_i \text{ tétér } \rightarrow g_i f_i + \dots + \alpha_i f_i = \dots$

Tehát $V(A)$ -t. Lehetnek A-n kívüli polinomok, amik minden előtérrel 0-t.

Határozunk meg az összeset, amik $V(A)$ -n elhúz!

Teh. K algebrailag zárt, pl. $K = \mathbb{C}$.

(A valamit titokzatosan nevezik, önmagában nem.)

Mit jelent $K[x_1, \dots, x_n]$ -ben a primideál?

Példa. Minden föidealgyűni Nothaer (mindenföldön elem general), például 8. z.
(De Z nem artik.: (2) > (4) > ...)

Szerinted - e szemléltető nem véges artik-együtt? (az összegzők mindenhol végesek)

Példa. Legyen D ferdelesek. Állítjuk, hogy erre az $M_n(D)$ balartin-együtt.

Ez a következő miatt van:

Típus $L \triangleleft_{\text{b}} M_n(D) \Leftrightarrow \exists V \leq_n D$ (α D feletti n-dim balvektor), mely L = {V-sorai V-ból való}.

Biz. Az egységek irányban komjú: ha minden egység ilyen A-t, akkor TA is ilyen, mert az A soraiak lin. kombinációi. Ezért " \Leftarrow " felülről.

$$\begin{pmatrix} * & 0 \\ * & 0 \\ * & 0 \end{pmatrix} \rightarrow (1, 0, \dots, 0)$$

$$\begin{pmatrix} 0 & * \\ 0 & * \\ 0 & * \end{pmatrix} \rightarrow (0, \dots, 1, \dots, 0)$$

A másik irány felülről a következő megadjuk V-ből: $L = \{V \text{ sorai } V \text{-ból való}\}$

V legyen arra vonatkozó tere, amit 1. során előfordulnak L-beli mátrixokban.

Összesszerű szerűleg hinni

$$\text{Skalárral minden sor: } \begin{pmatrix} * & 0 & \dots & 0 \\ 0 & * & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & * \end{pmatrix} A = \begin{pmatrix} * & 0 & \dots & 0 \\ 0 & * & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & * \end{pmatrix}$$

$$\text{Legyen } A = \begin{pmatrix} * & * & \dots & * \\ * & * & \dots & * \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ * & * & \dots & * \end{pmatrix}. \quad \begin{pmatrix} 0 & * & \dots & 0 \\ 0 & * & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & * \end{pmatrix} A \rightarrow \begin{pmatrix} 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 0 \end{pmatrix} A.$$

Tehát V-beli L-bei vannak.

Kell meg, hogy L-bei minden egységet lehessen.

$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & \dots & 1 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} * & * & \dots & * \\ * & * & \dots & * \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ * & * & \dots & * \end{pmatrix} \rightarrow \text{első sorának ott van.}$$

Az utolsor látható L-vel hasonlítható a balartin-együtt lesz $M_n(D)$.

Mi: $\exists R$ balvektor, de nem jobbvektor. (Ez nyilván fordítva is.) Használjunk ezt az artikra.

Adjunk példákat!

Továbbra is $M \in R$ és a molekulás finitáris.

Def. M felügyezettű modulusz, ha $\forall N \leq M \exists N^* \subset M : M = N \oplus N^*$,
azaz minden részmodulus direkt összehanuló.

All. M felügyezettű, $M_1 > M$, $\Rightarrow M_1$ felügyezettű.

B: $N \leq M_1$, $M_1 = N \oplus N^{**}$, $N^{**} = M_1 \cap N^*$ (állítás)

Világos, hogy $N, N^{**} \leq M_1$ és diszjunkt, hiszen $N^{**} \subset N^*$, $N^* \cap N = \emptyset$.

Minden olyan: $x = a + b$, $a \in N$, $b \in N^*$
 $b = x - a \in M_1$, $\rightarrow b \in N^{**}$

All. M felügyezettű, $N \leq M \Rightarrow M/N$ felügyezettű.

B: Ugygyenlőt.

nevmella

Lemnus. minden felügyezettű \checkmark töbölles tartalmat származtat.

B: M felügyezettű. $0 \neq m \in M$.

$\{N_1 \leq M \mid m \notin N_1\} \neq \emptyset$, meint pl. $N_1 = (0)$.

Teljesít a Zorn-lemma feltétele. N a maximális illetve, $m \notin N$.

$M = N \oplus N^*$. Állítás. Ha N^* egyszerű. (Ráthatóan $N^* \neq (0)$.)

$\exists 0 < L < N^*$. N^* felügyezettű $\Rightarrow N^* = L \oplus L^*$. $0 < L^* < N^*$.

Nézzük $N \oplus L$ -et és $N \oplus L^*$ -et!

$N \oplus L > N$

$N \oplus L^* > N$

$m = m_1 + l = m_2 + l^*$ (meint N maximális m -et nem tartalmaz volt)

De \oplus -ben a felirás származtat $\rightarrow l = l^* \rightarrow l = l^* \in L \cap L^* = 0$
 $\Rightarrow m = m_1 = m_2 \in N$

Tehát N^* egyszerű.

Tétel. M baloldali R -modulus. It következő ekvivalensek:

1) M felügyezettű.

2) $M = \bigoplus M_x$, M_x egyszerű. ($x \in I$)

3) $M = \sum_{x \in I} M_x$, M_x egyszerű. ($x \in I$)

2016.03.04.

B: 1) \Rightarrow 3) $M^* = \sum_{\substack{M_x \in M \\ M_x \text{egyszerű}}} M_x \leq M$. $\exists N \text{Ha } M^* < M \rightarrow M = M^* \oplus N$, $N \neq (0)$.

$\begin{matrix} M_x \in M \\ M_x \text{egyszerű} \end{matrix}$

De N f.e. $\rightarrow N$ -ben van egyszerű, de az M^* -ben is benne lenne?

3) \Rightarrow 1) $M = \sum_{x \in I} M_x$. Legyen $N \leq M$.

$\left\{ J \subseteq I \mid \sum_{\beta \in J} M_\beta \text{ direkt összeg, } N \cap \bigoplus_{\beta \in J} M_\beta = 0 \right\}$

Teljesít a Zorn-lemma, minden lane utolsója is illetve.

→ legyen J az M maximális elem.

$$M^J = N \oplus \left(\bigoplus_{\beta \in J} M_\beta \right)$$

Szereleme: $N^J = M$. $\nexists T \text{ fin. } M^J < M$.

→ $\exists \alpha: M_\alpha \neq M^J$. M_α ezenben, $M_\alpha \cap M^J \neq M^J \Rightarrow M_\alpha \cap M^J = 0$.

⇒ $M^J \oplus M_\alpha > M^J \rightarrow J$ nem volt maximális

2) \Rightarrow 3) trivialis.

3) \Rightarrow 2) & 3) \Rightarrow 1) tökéletesen alkalmazható $N = 0$ -ra.

Továbbra is: $1 \in R$, a modulusról unitáris.

Tétel: R -nél érvényesek:

- 1) $\forall R$ -modulus felügyezhető
- 2) \forall végesen generált R -modulus felügyezhető
- 3) \forall ciklizs (\neq elem által generált) R -modulus felügyezhető
- 4) $\forall R$ felügyezhető

Mj: M ciklizs $\Leftrightarrow M \cong R^R/L$ $r \mapsto rm$, monomorfizmustól elv $\langle m \rangle = Rm$ ciklizs.

B: 1) \Rightarrow 2) \Rightarrow 3) \Rightarrow 4) trivialis. („provakatív” vagy „vanal felsorolva”)

$$4) \Rightarrow 1) \quad M = \sum_{m \in M} Rm$$

Def: Ha a faktor báziseitől független, R felügyezhető gyűni. (= bal-felügyezhető)

All: D ferde test, $M_n(D)$ felügyezhető gyűni ($n \geq 1$)

B: Eleg belátni, hogy minimális balideálról direkt következik.

$$(\{\emptyset\}) \oplus (\{0\}) \oplus \dots \oplus (\{0\})$$

Ezek minimálisak és valóban $\text{End}_R(M_n(D))$ -t. (Harmályt a szöveg hétét a balideálról.)

Mj: R feoppr. $\rightarrow R = L_1 \oplus L_2 \oplus \dots \oplus L_n$ minimális balideálról

B: $R = \bigoplus_{i \in I} L_i$, $R \cong 1 = e_1 + \dots + e_n$, $e_i \in L_i \trianglelefteq R$, ezek min. balideálról.

Alkitás: $R = L_1 \oplus \dots \oplus L_n$, $\forall r \in R, r = r \cdot 1 = r e_1 + \dots + r e_n$, $r e_i \in L_i$

Def: G csoport, $1 \in R$ gyűni. $RG = \left\{ \sum_{j=1}^n r_j g_j \mid g_1, \dots, g_n \in G, r_1, \dots, r_n \in R \right\}$ csoportgyűni

Förmális összeg, értelmezési mindenkor ugyan. (distributivitás), a csoportelemek felcserélhetők a gyűnielemekkel $(rg)(sh) = (rs)(gh)$

RG egységese: $1 = 1_R \cdot 1_G$.

Példa: ZG , KG . Igazán érdelés, ha $|G| < \infty$, ill. ha R norm.

csoport algebra

Def: A K -algebra, ha A vettér K felétt és A gyűni. (a két összehozás ugyanaz)

$$a, b \in A, \alpha \in K: ((\alpha a)b = a(\alpha b) = \alpha(ab)).$$

Példa: $M_n(K)$, $K[x]$, KG

$$\begin{matrix} b \\ \downarrow \\ b \end{matrix} \quad \begin{matrix} \downarrow \\ b \end{matrix} \quad \begin{matrix} \downarrow \\ b \end{matrix}$$

$$\dim = n^2 \quad \dim = \infty \quad \dim = |G|, \text{ ha } |G| < \infty$$

Gyakran feltérít, hogy A is egységes.

$\forall \alpha \in K \rightarrow \alpha \cdot 1 \in A \Rightarrow a$ minden elején a teljes.

Tétel (Maschke) $|G| < \infty$, K test, $\text{char}(K) \nmid |G| \Leftrightarrow KG$ felügyezett.
(A megfordíthatóan nem csoporttűz.)

Mj. $U(RG)$ -ben $r \in U(R)$, $g \in G$ -re - $(rg)^{-1} = r^{-1}g^{-1}$, rg trivalens egység.

$$\text{HF: } \mathbb{Z}\mathbb{Z}_n \cong \mathbb{Z}[x]/(x^n - 1), n = 3 - \text{ra } U(\mathbb{Z}\mathbb{Z}_3) = \{\pm 1, \pm 2, \pm 2^2\}$$

$\mathbb{Z}_n = \{1, a, \dots, a^{n-1}\}$ $U(\mathbb{Z}\mathbb{Z}_5)$ -ben van neutrális egység.

B: Eleg leme, hogy KG mint önmaga feletti jobbmodulus legyen.

Akkoránosabban: V KG -modulus (jobboldali), $\dim_K V < \infty$ legyen.

$W \leq V$ tetsz. $\Rightarrow V = W \oplus U_0$. U_0 csak a teljes, de nem részmodulus V -ben.

Addig aláírható, míg részmodulus nem lesz. (Mint K -vertortereire.)

$\varphi: V \rightarrow W$ $v = x + y, x \in W, y \in U_0$ -ra $\varphi(v) = x$. vételez.

φ lineáris transz., de nem modulushomomorfizmus. Csinálik belőle egységet.

$$\vartheta: V \rightarrow W, \vartheta(v) = \frac{1}{|G|} \sum_{g \in G} \varphi(vg) g^{-1}$$

$v \in V \rightarrow vg \in V \rightarrow \varphi(vg) \in W \rightarrow \varphi(vg)g^{-1} \in W$. Az ottól a feltétel miatt érteles. ϑ lineáris transz., és ez más modulusomában lesz. Ez most csoporttűz.

$\vartheta(va) = \vartheta(v)a \quad \forall a \in KG \quad \leftarrow$ hivatkozás.

Eleg: $\vartheta(vh) = \vartheta(v) \cdot h \quad \forall h \in G$ (mert a skaláris szemelhetősége)

$$\vartheta(vh) = \frac{1}{|G|} \sum_{g \in G} \varphi(vhg) g^{-1} = \underbrace{\left(\frac{1}{|G|} \sum_{g \in G} \varphi(vhg) (hg)^{-1} \right)}_{\vartheta(v), mert előző gyakorlatban} h$$

$\vartheta(v)$, mert előző gyakorlatban, hogy meg is fut G -n.

Tehát ϑ univerzális.

$$w \in W \Rightarrow wg \in W \rightarrow \varphi(wg)g^{-1} = wgg^{-1} = w \Rightarrow \vartheta(w) = w$$

$U = \text{Ker } \vartheta \leq V$ részmodulus. Állítás: $V = W \oplus U$. Ezért, hogy V legyen.

(minnen ennek W részmodulusa)

$$\vartheta(\vartheta(v)) = \vartheta(v) \quad \forall v \in V \quad (\text{idempotencia})$$

$$v \in V \rightarrow v = \vartheta(v) + (v - \vartheta(v))$$

$\in W$ $\in U$

$$\vartheta(v - \vartheta(v)) = \vartheta(v) - \vartheta(v) = 0$$

$\in \text{Ker } \vartheta = U$

Kell meg, hogy $W \cap U = 0$.

$$w \in W \cap U \rightarrow w = \vartheta(w) \text{ és } \vartheta(w) = 0 \Rightarrow w = 0.$$

□

Ez a csoport a csoportok reprezentációelmélete.

$$\text{Def. } Z(R) = \{ r \in R \mid rt = tr \quad \forall t \in R \} \quad \text{centrum.}$$

A centrum minden részegyüttes, de sajnos nem ideal minden részegyüttes. (minden egységes részegyüttes minden részegyüttes nem ideal)

Nem csak részegyüttes, hanem résztalgebra is. \rightarrow van dimenziója.

$C_1 = \{1\}, C_2, \dots, C_k$ a konjugációs terek, $K = k(G)$

$$C_j = \sum_{x \in C_j} x \in KG. \quad \text{Additív, műveg az öörök: } Z(KG) = \left\{ \sum_{j=1}^k \alpha_j C_j \mid \alpha_j \in K \right\},$$

Tehát $\dim_K(Z(KG)) = k(G)$

$$a = \sum_{g \in G} \alpha_g \cdot g \in Z(KG) \quad \text{így } a \cdot h = a \quad \forall h \in G$$

g szembenállja α_g , illetve $\alpha_h^{-1} \rightarrow$ az öörök konjugációs terek

Tehát ha centrumbeli, akkor így is lehet.
Ez ha így is lehet, bárhova centrumbeli.

szembenállja az öörök terek

Most legyen $1 \in R$, mert felt. kommutatív.

Def. $J(R) = \cap$ maximális báridéálök.

(Ez kommutatívra viszonyítva az eredeti defn.)

Tétel. $a \in R$ -re ekvivalens:

- 1) $a \in J(R)$
- 2) $\forall x \in R: 1-xa$ -val ahol báridense
- 3) $aM = 0 \quad \forall M$ egyszerű modulussa (azaz $\forall m \in M: am = 0$)

B: 1) \Rightarrow 2): $\exists x \in R: 1-xa$ -val minden báridense: $R(1-xa) \trianglelefteq R$ validi
 $\exists L$ maxidéal: $1-xa \in L$. $a \in L \rightarrow xa \in L \rightarrow 1 \in L \rightarrow L$ nem neutr. \square

2) \Rightarrow 3): $\exists M$ egyszerű, de $\exists m \in M: am \neq 0$. $\rightarrow R \cdot am = M$, mert M egyszerű.
 $\rightarrow \exists x \in R: xam = m \rightarrow (1-xa)m = 0 \rightarrow m = 0 \quad \square$

3) \Rightarrow 1): $L \trianglelefteq R$ maximális $\rightarrow R/L \cong M$ egyszerű modulussa.
 $\rightarrow a^{R/L} = 0 \Leftrightarrow a \in L \rightarrow a \in J(R)$. \square

Eddig csak Bal-Jacobsonról beszélünk. Néhány ugyanezű műveg jobb-Jacobsonra.
Be kellje látni ezer ekvivalenciát.

2') $1-xy \in U(R) \quad \forall x, y \in R$. \rightarrow jobb feltétel.

2') \Rightarrow 2): nyilván: $y = 1-ct$ változva.

1') \Rightarrow 2'): ettől következik.

All. $J(R) \trianglelefteq R$ (a Bal-Jacobsonra)

B: 3) átfogalmazható: $J(R) = \bigcap_{M \text{ egyszerű}} \text{Ann}(M)$

Def. $\text{Ann}(M) = \{r \in R: rM = 0\}$ annulator-ideál

Könnyen látunk: $\text{Ann}(M) \trianglelefteq R$. Ideálök mekkora ideál $\rightarrow J(R) \trianglelefteq R$. \square

All.

1) \Rightarrow 2'): $a \in J(R) \Rightarrow ay \in J(R)$ (ideál) $\exists u: u(1-xy) = 1$
 $xy \in J(R)$ (ideál) $\rightarrow u = 1 + a(xy)$ \exists báridens: $u \cdot vu = 1$.
 $\Rightarrow 1-xy$ báridens 1- $u(-xy)$

2016. 03. 11.

Most integráltan tartományosítat és testetet mérni.

Tétel. R integráltan tartomány $\Rightarrow \exists! K$ test, $R \subseteq K$, $\forall a \in K \in \text{Frac}(R)$: $a = \frac{e}{d}$
(Ez nyilván a legrövidebb tartelemre teszt.)

B: A számosítás törököttes: számláló = formalis = hagyadostest.

$$\left\{ (a, s) \mid a, s \in R, s \neq 0 \right\}$$

$(a, s) \sim (b, t) \Leftrightarrow at = bs$ az ekivalenciarelació tulajdonság felüttöse mérni.

$(a, s) \sim (b, t)$ és $(b, t) \sim (c, u)$ $\Leftrightarrow at = bs$ és $bu = ct$

$$\Rightarrow atu = bsu \text{ és } bus = cts \Rightarrow (au - cs)t = 0 \Rightarrow au = cs.$$

Ilyenkor használjuk a NOAt-ot. (Faktálásról kivéve, hogy adottan mérni való)

$$\overline{(a, s)} = \frac{a}{s} \text{ jelölés az országra.}$$

$$\frac{a}{s} + \frac{b}{t} = \frac{at + bs}{st} \text{ és } \frac{a}{s} \cdot \frac{b}{t} = \frac{ab}{st} \rightarrow a \text{ definíció értelmes és representációsig független.}$$

$$K = \left\{ \frac{a}{s} \mid s, a \in R, s \neq 0 \right\} \text{ exkkel a műveletekkel.} \rightarrow \text{gyűrű (mérni)}$$

$$\left(\frac{a}{s} \right)^{-1} = \frac{s}{a} \quad (a \neq 0) \quad \text{van inverz}$$

$$\frac{as}{s} \Leftrightarrow a \Rightarrow R \subseteq K.$$

Def. K az R hagyadosteste.

Példa. $\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Q}$, $K[x] \rightarrow K(x) = \left\{ \frac{p(x)}{q(x)} \mid p, q \in K[x], q \neq 0 \right\}$

$$K[[x]] \rightarrow \text{Laurent-sorok}: \sum_{j=-n}^{\infty} a_j x^j$$

Allítás. R természetes gyűrű $\Rightarrow \exists R_n$ egyszerűbb gyűrű, hogy $R \cong R_n$.

B: A konstrukció itt is törököttes: formalis mérni elég.

$$\left\{ (n, a) \mid a \in R, n \in \mathbb{N} \right\} = R_n \quad (n, a) + (\ell, b) = (n+\ell, a+b) \\ (n, a) \cdot (\ell, b) = (n\ell, ka+nb+ab)$$

Rutin: ez valóban gyűrű.

(1, 0) egyszerű.

$$\{(0, a) \mid a \in R\} \cong R, \quad \{(0, a) \mid a \in R\} \dashv R.$$

Ezért — a faktív részben — való elérési lehetősége van.

Megjegyzés: \exists nemkommutatív NOM gyűrű, ami nem ágyazható be ferdefestésbe. (Malcev)
(a NOM nyilván minden részleges feltétel)

Most koncentráljunk testeire. Kérőbb meg vizsga fejeket ténig az alkalmazások gyűjti.

Def. $L|K$ testbőrítés: $K \leq L$.

Eller L automatikusan valóban K felett.

Def. L mint K -valóban dimenziója a testbőrítés fölött: $\dim_K L = (L:K)$.

$$C|\mathbb{Q} \rightarrow (C:\mathbb{Q}) = \infty$$

$$C|\mathbb{R} \rightarrow (C:\mathbb{R}) = 2$$

Def. Véges bőrítés: $(L:K) < \infty$.

Tétel. (Fokszámítás) $K \leq L \leq N \Rightarrow (M:K) = (M:L)(L:K)$ (véglegesen is bebiztos)

$$B: (M:L) = n$$

$$(L:K) = m$$

M bánya L felett

$$\alpha_1, \dots, \alpha_n$$

L bánya K felett

$$\beta_1, \dots, \beta_m$$

Alkotjuk, hogy $\alpha_i\beta_j$ M bánya K felett.

Ez hosszú eljáráshoz generátorrendszerek.

Lin. független, mint α -éra rendszere az egyszerűsítés 0-é.

„Penne le lehet inni, osz minden?”

Köv. Primitív bőrítésnek minősítőkölcsönösen test.

Adott $L|K$ bőrítés, $\alpha \in L$. $\exists f(x) \in K[x], f \neq 0, f(\alpha) = 0$ (I.)
 $\nexists f$ (II.)

Def. Ha $\exists f$, aminek α gyöke, akkor α algebrai $= K$ -felett.
Különben α transcendent. K felett.

I. $I = \{g(x) \in K[x] \mid g(\alpha) = 0\} \trianglelefteq K[x]$, tulajd. lemegek $K[x]$ földelírására értelmezve
 $\Rightarrow I = (p(x))$

$p(x)$ konziszenciű zavartalan monij. erejéig \rightarrow valamint az 1. földi-jűt (konsenció)
 $\rightarrow p(x) = x^n + a_{n-1}x^{n-1} + \dots + a_0, a_i \in K$.

Def. $p(x)$ a kannabisz polinomja.

Automatikusan: $p(x)$ irreducibilis $= K[x]$ -ben. (Fontosra is igaz, hogy minden polinom kannabisz)

Példa: $K = \mathbb{Q}, L = \mathbb{R}, \alpha = \sqrt{2}$. $\rightarrow p(x) = x^2 - 2$ kannabisz polinom.

Jelölés: Ha $L|K$, $\alpha_1, \dots, \alpha_r \in L \rightarrow K(\alpha_1, \dots, \alpha_r)$ a legnagyobb ereket tart. bőrítés.

$K(\alpha)$: α adyunktója K -hoz.

All. $L|K, \alpha \in K \setminus L$ algebrai, $p(x)$ rán. pol. $\Rightarrow K(\alpha) \cong K[x]/(p(x))$

B: $K[x] \rightarrow K(\alpha)$

$f \mapsto f(\alpha)$ homomorfizmus. Homomorfizmustétel.

α polinomjai minden $K(\alpha)$ -ben rának. Erek testet is alkotnak:

$$p \in f, \rightarrow (f, p) = 1 \rightarrow f(\alpha) u(\alpha) + p(\alpha) v(\alpha) = 1 \rightarrow f(\alpha) u(\alpha) = 1, u(\alpha) \neq 0$$

Kör: $(K(\alpha) : K) = \deg p$, söt $1, \alpha, \alpha^2, \dots, \alpha^{n-1}$ báris, ahol $n = \deg p$.
 $K(\alpha)$ nem K felett.

B): $f = pq + r \rightarrow f(\alpha) = r(\alpha)$, $\deg r < n \rightarrow$ gmr.
 Létezik, mert p kanonikus.

Def. $L|K$ algebrai, ha $\forall \alpha \in L$ algebrai K felett.

All. minden véges bővítés algebrai.

B): $L|K$, $(L : K) = m < \infty$. $\alpha \in L \rightarrow 1, \alpha, \alpha^2, \dots, \alpha^m$ lin. öf. $\rightarrow \alpha$ algebrai.

Ezrel az is igazt, hogy ha $K \leq K(\alpha) \leq L$, akkor $(K(\alpha) : K)$ véges.

Tétel. $L|K$ akkor, $\alpha, \beta \in L$ algebraikai $\Rightarrow \alpha + \beta, -\alpha, \alpha\beta, \frac{1}{\alpha}$ is algebrai (mágnak csal $\alpha \neq 0$).

B): $K(\alpha)|K$ és $K(\beta)|K$ véges bővítés

$$\text{Félemelet: } (K(\alpha\beta) : K) = \underbrace{(K(\alpha\beta) : K(\beta))}_{\text{véges}}, \underbrace{(K(\beta) : K)}_{\text{véges}} \quad \left. \begin{array}{l} \\ \end{array} \right\} \text{véges.}$$

$$(K(\beta)(\alpha) : K(\beta)) \leq K(\alpha) : K$$

Jöbbi megoldás.

Kör: $K_0 = \{\alpha \in L \mid \alpha \text{ algebrai } K \text{ felett}\} \leq L$, $K \leq K_0$.

Speciálisan: $K = \mathbb{Q}$, $L = \mathbb{C} \rightarrow A = \{\alpha \in \mathbb{C} \mid \alpha \text{ algebrai } \mathbb{Q} \text{ felett}\} \leq \mathbb{C}$
 A az algebrai számok halmaza. (más jelölés: $\overline{\mathbb{Q}}$)

Mj. $|A| = \aleph_0$.

Transcendens: $x \notin A$. Pl. $\pi, e \notin A$.

leggyűj L₁|K, L₂|K előttal.

Def. $L_1|K \cong L_2|K$, ha $\exists \varphi: L_1 \rightarrow L_2$ izomorfizmus, $\varphi|_K = \text{id}_K$.

Def. $L|K$ kompatibilis, ha $\exists \alpha \in L : L = K(\alpha)$ (kompatibilis elem adjunktívja)

Egyenlő bővítések adjunktívja érhető el.

All. $\alpha, \beta \in L$, zsm. pol. p kompatibilis $\Rightarrow K(\alpha)|K \cong K(\beta)|K$

B): törvi

$$\begin{array}{ccc} \text{A megfelelős nem igaz!} & \sqrt{2} & \text{bár. pol. } x^2 - 2 \\ \text{B) } \sqrt{2}+1 & -u & x^2 - 2x - 1, \end{array}$$

de $\mathbb{Q}(\sqrt{2})|\mathbb{Q} = \mathbb{Q}(\sqrt{2}+1)|\mathbb{Q}$, nem is csak izomorfizmus!

Hány nem re transzendentus egyenlő bővítés van? Egyetlen csak:

All. t tr. K felett. $\Rightarrow K(t)|K \cong K(x)|K$

B): $K[x] \rightarrow K[t]$ is, invertált trc. \rightarrow kiterjesztésre mágnak is.
 $f \mapsto f(t)$

Egyenlő alg bővítés minden elem algebrai.

All. $\alpha \in K(t)$, $\alpha \notin K \Rightarrow \alpha$ trc. K felett.
 (HF)

Legezen $f \in K[x]$. $\exists? L \geq K$: $\exists x \in L$: $f(x) = 0$.

Tétel: $f \in K[x] \Rightarrow \exists L \geq K \quad \exists x \in L \quad f(x) = 0$.

B: $f = p_1 \cdots p_n$ irreducibilis. Területű $K[x]/(f(x))$ -et!

$(p_1(x))$ maximális ideál $K[x]$ -ben \Rightarrow a faktorágyűrű relatív prim.

$$x = x + p_1(x) \in L$$

Ez kolloen többére gyötérnyerő felbontás is megvan.

Tétel: e transcendentus (Hermite 1873)

B: \exists e algebrai $\rightarrow a_m e^m + \dots + a_1 e + a_0 = 0, \quad a_i \in \mathbb{Z}, a_m \neq 0, a_0 \neq 0$

$$f(x) = \frac{x^{p-1} (x-1)^p (x-2)^p \cdots (x-m)^p}{(p-1)!} \quad (\text{p prímszám}) \quad \rightarrow \deg f = mp + p - 1$$

$$F(x) = f(x) + f'(x) + \dots + f^{(mp+p-1)}(x)$$

$$\frac{d}{dx}(e^{-x} \cdot F(x)) = e^{-x} \cdot (F'(x) - F(x)) = -e^{-x} \cdot f(x) \quad (\text{itt maradékul } \epsilon_i, \text{ melyen } e^{-x} \text{ van})$$

$$a_j \int_0^x e^{-x} \cdot f(x) dx = a_j \left[-e^{-x} \cdot F(x) \right]_0^j = a_j F(0) - a_j e^{-j} F(j)$$

$$\sum_{j=0}^m a_j e^j \int_0^x e^{-x} f(x) dx = F(0) \cdot \underbrace{\left(\sum_{j=0}^m a_j e^j \right)}_0 - \sum_{j=0}^m a_j F(j) = - \sum_{j=0}^m \sum_{i=0}^{mp+p-1} a_j f^{(i)}(j)$$

$f^{(i)}(j) \in \mathbb{Z} \quad (j \neq 0)$ az általánosított monotonitásból merít megmondjuk: $p \mid f^{(i)}(j)$
(ezt sová O, eset előre nem O, amikor a deriváltakban a minden egész)

Ha $j=0$, majdannak nevezetű történie: $i = p-1 - j \equiv (-1)^p \cdots (-m)^p$
mindekkor 0 vagy p .

$$\Rightarrow - \sum \sum a_j f^{(i)}(j) = K \cdot p + (-1)^p \cdots (-m)^p. \quad \text{azaz } K \in \mathbb{Z}$$

Most megráncsátoljuk p -t: $p > \max(m, 100)$

Már csak az integrált kell becsülni:

$$|f(x)| \leq \frac{x^{mp+p-1}}{(p-1)!}, \quad \text{ha } 0 \leq x \leq m \Rightarrow \sum_{j=0}^m a_j e^j \int_0^x e^{-x} f(x) dx \leq \sum_{j=0}^m |a_j| e^j \cdot j \cdot \frac{m^{mp+p-1}}{(p-1)!}$$

$p \rightarrow \infty$ a prímszámokon \Rightarrow a felső Beurles 0-kor tart (exp. vs. faktoriális),
de ezek nem nulla egész számok

A π transcendentusájával binomitára használ eljű, de Bonyolitabba.

Def. $\alpha \in \mathbb{C}$ algebrai egész, ha $\exists f(x) = x^n + a_{n-1}x^{n-1} + \dots + a_1x + a_0 \in \mathbb{Z}[x]$, hogy $f(\alpha) = 0$.

Algebrai egészek műveletei: Ω

All. $\Omega \cap \mathbb{Q} = \mathbb{Z}$

B: $\mathbb{Z} \subset \Omega \cap \mathbb{Q}$ trivialisan: n gyöze x-n-vel.

Tfli. p/q gyöze $\rightarrow p^n + a_{n-1}p^{n-1}q + \dots + a_0q^n = 0 \Rightarrow q | p^n \rightarrow q=1$.

Köv. $\Omega \not\subseteq \mathbb{A}$ ls Ω nem lehet tel.

Tétel. Ω grün.

16.03.18.

B: $\alpha \in \Omega \Rightarrow -\alpha \in \Omega$

1. lemma. $X = \{\alpha_1, \dots, \alpha_n\} \subset \Omega \Rightarrow \exists S$ grün: $\mathbb{Z} \leq S \leq \mathbb{C}$, $x \in S$, S mint \mathbb{Z} -modulus véggen.

B: $\alpha_i^n = p_i(\alpha_i)$ - deg $p_i \leq n_i - 1$

$\{\alpha_1^{n_1}, \dots, \alpha_n^{n_n} : 0 \leq i < n_i\}$ által generált \mathbb{Z} -modulus legyen S
 \rightarrow vég. gen., $x \in S$ automatikusan

Kell még, hogy S grün.

2. lemma. S grün, $\mathbb{Z} \leq S \leq \mathbb{C}$, S mint \mathbb{Z} -modulus vég. gen. $\Rightarrow \forall x \in S$ algebrai egész ($S \subseteq \Omega$)

B: $Y = \{y_1, \dots, y_n\}$ a \mathbb{Z} -modulus generátorrendsere.

$$s \in S \rightarrow s \cdot y_i \in S \rightarrow s y_i = \sum_{j=1}^n a_{ij} y_j \rightarrow A = (a_{ij}), v = \begin{bmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix} \rightarrow sv = Av$$

$$(sv - A)v = 0 \rightarrow \underbrace{\det(xI - A)}_{\downarrow \text{+ függetlenség, } \mathbb{Z}[x] \text{-beli}} = 0 \text{ - val gyöze } s. \quad \left. \right\} s \in \Omega$$

$\alpha, \beta \in \Omega \Rightarrow \alpha + \beta, \alpha \beta \in \Omega$ az 1. és 2. lemma alkalmazásával.

All. Ω hányados teste A.

B: Többet igazolunk: $\forall \alpha \in A \exists \beta \in \Omega, k \in \mathbb{Z}: \alpha = \frac{\beta}{k}$.

$$a_n \alpha^n + \dots + a_0 = 0 \quad (a_i \in \mathbb{Z}) \quad / \cdot a_n^{-1}$$

$$(a_n \alpha)^n + a_{n-1} \cdot (a_n \alpha)^{n-1} + a_{n-2} \cdot (a_n \alpha)^{n-2} \cdot a_n + \dots + a_0 a_n^{n-1} = 0$$

$$\rightarrow (a_n \alpha) \in \Omega \rightarrow \alpha = \frac{a_n \alpha}{a_n}$$

"Mivel Ekkor minden az egész polinomgyűrűn"

All. $\alpha \in \Omega \Leftrightarrow \alpha$ kanonikus polinomja 1 fölös egész.

B: \Leftarrow hiv.

$p(\alpha) = 0$, p 1 fölös, egész elosz

$q, r \in \text{kan. polinomja}, 1$ fölös $\Rightarrow p = qr, q, r \in \mathbb{Q}[x]$ 1 fölös

$\exists! c_1, c_2 \in \mathbb{Q}: c_1 q, c_2 r$ primitív polinomok

$$\left. \begin{array}{l} \text{Gauss: } c_1 c_2 \text{ gy. primitív} \\ p \text{ primitív, } p \mid qx \end{array} \right\} \rightarrow c_1 \cdot c_2 = 1$$

c_1 és c_2 egész kell leszzen, az 1 fölötti miatt.

Ha $c_1 = c_2 = 1 \rightarrow$ jd, ha -1 , akkor negáljuk q-t és r-et.

Lehetne \mathbb{Z}_p -n mindenületet osztani. Ehelyett előbbi általánosabban nézzük.

Légyen $t \in R$ integriszi tartomány.

Def. $a \in R, b \in R$. $a \mid b$, ha $\exists c \in R: b = ac$.

$U(R) = \{a \in R \mid a \neq 1\}$ négyszövekben. Ezek trivialis nevezet jármával.

Def. $a \in R, b = au$, $u \in U(R)$ \rightarrow a a szociálja (a szociál a -hoz): $b \sim a$.

All. \sim eredelmeiarelació, $a \sim b \Leftrightarrow a \mid b \text{ és } b \mid a \Leftrightarrow (a) = (b)$.

Def. $a \in R$ irreducibilis, ha $a \neq 0, a \notin U(R), a = bc \Rightarrow b \in U(R)$ és a vagy $c \in U(R)$ és $b \sim a$.

Def. $p \in R$ prim, ha $p \neq 0, p \notin U(R), p \mid ab \Rightarrow p \mid a$ vagy $p \mid b$.

All. $t \in R$ it., $a \in R$ prim $\Rightarrow a$ irreducibilis.

$$B: \left. \begin{array}{l} a = bc \Rightarrow a \mid bc \Rightarrow a \mid b \\ \Downarrow b \mid a \end{array} \right\} \Leftrightarrow a \sim b$$

A megfordítás nem igaz általában.

Példa. \mathbb{Z} -ben igaz az eredelmei.

$\mathbb{Z}[\sqrt{-5}]$ -ben nem igaz: eredelmei IT, $G = 2 \cdot 3 = (1 + \sqrt{-5})(1 - \sqrt{-5})$

$$\alpha = a + b\sqrt{-5}, \quad \bar{\alpha} = a - b\sqrt{-5} \quad N(\alpha) = \alpha \bar{\alpha} = |\alpha|^2 = a^2 + 5b^2 \in \mathbb{N} \cup \{0\}$$

a norma multiplikatív $\Rightarrow (\alpha) \beta \Rightarrow N(\alpha) \mid N(\beta)$ \mathbb{Z} -ben

$$U(\mathbb{Z}[\sqrt{-5}]) = \pm 1: \text{tsh. } \alpha \mid 1 \Rightarrow N(\alpha) \mid 1 \Rightarrow N(\alpha) = 1 \Rightarrow \alpha = \pm 1, b = 0.$$

\rightarrow a 6-mal lehet neutrális felbontását adta, amit lenyegesen kicserélőz

Megmutatjuk, hogy minden a 4 tagúra irreducibilis.

$$\exists \text{ Ha } 2 = \alpha \beta \rightarrow 4 = N(2) = N(\alpha) N(\beta). \rightarrow N(\alpha) = N(\beta) = 2 \rightarrow a^2 + 5b^2 = 2$$

new coprime

$$\text{Közüljön } 3\text{-ra: } 9 \neq a^2 + 5b^2. \text{ Használunk } 1 \pm \sqrt{-5} \text{-re } N = 6 = 2 \cdot 3.$$

Tehát csak minden irreducibilisek, de nem prímek: $2 \mid (1 + \sqrt{-5})(1 - \sqrt{-5})$, de $2 \nmid (1 + \sqrt{-5})$.

Most minden viszsa \mathbb{Q} -hoz! Rögt többet van.

All \mathbb{Q} -ban nincs irreducibilis elem.

$$B: \text{Ny. } U(\mathbb{Q}) = \{x \in \mathbb{Q} \mid x \text{ rán. polinomijával hozhat. tagja } \pm 1\}$$

$$x \notin U(\mathbb{Q}) \rightarrow x = \sqrt{a} \cdot \sqrt{b}$$

new egyszerű, mert x is az leme.

Ezelyett: $K \cap \mathbb{Q}$ véges bővíti, $K \cap \mathbb{Q}$ -n námlni lehet.

$$\text{All } (K : \mathbb{Q}) = 2 \Leftrightarrow K = \mathbb{Q}(\sqrt{d}), d \in \mathbb{Z} \text{ négyzetmentes, } (d \neq 0, 1)$$

B: Ez másodfokú: $1, \sqrt{d}$ bázis \mathbb{Q} felett.

Ezek new monogar: $d_1 \neq d_2 \Rightarrow \mathbb{Q}(\sqrt{d_1}) \cap \mathbb{Q} \neq \mathbb{Q}(\sqrt{d_2}) \cap \mathbb{Q}$.

Mert: $x^2 - d_1$ lineáris faktorra bontik az egyenletet, de a másikban nem.

$$K = \mathbb{Q}(\alpha) \quad \mathbb{Q}\left(\frac{-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a}\right) = \mathbb{Q}(\sqrt{b^2 - 4ac}) = \mathbb{Q}(\sqrt{d})$$

Kérdez: $R_d = \mathbb{Q}(\sqrt{d}) \cap \mathbb{Q}$ = ?

Látjuk: $\{a + b\sqrt{d}, a, b \in \mathbb{Z}\} \subseteq R_d$. Hajlamosak lemelei szintén, mert csak egyszer.

Legyen $\alpha \in \mathbb{Q}(\sqrt{d})$. $\alpha = \frac{a + b\sqrt{d}}{c}, a, b, c \in \mathbb{Z}, (a, b, c) = 1, c > 0 \rightarrow \alpha \in R_d$ miért?

Tfhi. $\alpha \in \mathbb{Q}$

$$\bullet b=0 \rightarrow c=1 \rightarrow \alpha \in \mathbb{Z}$$

$$\bullet b \neq 0 \quad \alpha c - a = b\sqrt{d}$$

$$\alpha^2 c^2 - 2\alpha c a + a^2 = b^2 d$$

$$\alpha^2 = \frac{2a}{c} \alpha + \frac{a^2 - b^2 d}{c^2} = 0$$

$$\alpha \in \mathbb{Q} \Leftrightarrow c \mid 2a, c^2 \mid a^2 - db^2$$

$$m = (a, c) \quad m^2 \mid a^2, m^2 \mid c^2 \mid a^2 - db^2 \rightarrow m^2 \mid db^2. (d \text{ négyzetmentes})$$

$$\Leftrightarrow m^2 \mid b^2 \Leftrightarrow m \mid b.$$

$$\rightarrow m = 1 \text{ kell legyen, mert } m \mid (a, b, c) = 1.$$

$$\Rightarrow c=1 \text{ vagy } c=2. \text{ Ha } \underline{c=1} \rightarrow \alpha = a + b\sqrt{d}, \text{ ezért már ismerjük.}$$

$$\text{Ha } \underline{c=2}: 4 \mid a^2 - db^2, a \text{ páratlan. } \Rightarrow b \text{ páratlan, } d \equiv 1 \pmod{4}$$

Ezért is algebrai egész a lemelet.

$$\Rightarrow R_d = \begin{cases} \{a + b\sqrt{d} \mid a, b \in \mathbb{Z}\} & \text{ha } d \equiv 2, 3 \pmod{4} \\ \{a + b\sqrt{d} \mid \text{vagy } a, b \in \mathbb{Z}, \text{ vagy } a-\frac{1}{2}, b-\frac{1}{2} \in \mathbb{Z}\} & \text{ha } d \equiv 1 \pmod{4} \end{cases}$$

R_{-5} -öt már néztük. $R_{-1} = \mathbb{G}$ is volt már.

R_{-3} érdekesebb eset: ezek az Eisenstein-egészek, de ettől függetlenül gyakran hagyják özet nincs, hiszen Euler-egészek.

$$\omega = \frac{\sqrt{d} - 1}{2} \in R_d$$

jelöléssel $a + bw$ 1. fajtájú, ha b páros,
2. fajtájú, ha b páratlan.

\rightarrow ha $d=1$ esetben $\mathbb{Z}[\omega]$.

az igazi számok a) nállalásúk alapítétele.

Def. UFD (unique factorisation domain): igaz, ha R a SEAT. (R EIT) \Rightarrow UFD

M. PID: principal ideal domain = föideálgyűrű (\rightarrow autonómus = IT)

szintén, hogy R_S nem UFD, mint már láttuk.

Tétel. R EIT \Leftrightarrow 1) föideálgyűrű teljesül a maximumfeltétele. \Rightarrow
2) \forall irreducibilis elem prím.

B: \Rightarrow : $(a_1) \subsetneq (a_2) \subsetneq \dots$ ideálz sorozata, míg. nő felbontási véges számú irreducibilis monitára.

a_1 felbontási véges számú irreducibilis monitára.

$\rightarrow a_2$ -ban kevésbé faktor van. \rightarrow előbb-utóbb véget ér.

$p | ab$, $ab = pc$ résznyi az irreducibilis felbontáshoz.

\Leftarrow : a_i : a_i minden irreducibilis $a_i = a_1 c_1$. \Rightarrow fajtájuk.

$\rightarrow (a_1) \subset (a_2) \subset (a_3) \subset \dots$

$\Rightarrow A$ elem az irreducibilis monitára.

$a_1 \dots a_n = b_1 \dots b_r$ \rightarrow minden főgyenitikus monitályal oldal irreducibilis faktorai (azaz primitivitét elismerője)

Tétel. minden föideálgyűrű UFD. ($\text{PID} \Rightarrow \text{UFD}$)

B: 1) $(a_1) \subseteq (a_2) \subseteq \dots \rightarrow \bigcup (a_i) = (a)$ ideál $\rightarrow \exists j: a \in (a_j) \rightarrow a$ j-edie részben stabilizálódik.

2) Adott, hogy van ilyen.

$a, b \in R$, $(a, b) = (d)$. Ez lesz a luro.

$a \times b = d$ Ha $c | a$, $c | b \Rightarrow c | d$. Teljes d luro.

$(cd) = (ca, cb)$ termékk.

Legyen p irreducibilis, $p | ab$, $p \nmid a$ és $p \nmid b$ $(p, a) = (1) \rightarrow p | b$.

Ha $(p, b) = (1) \rightarrow (pa, pb) = (b) \rightarrow p | a$ $\because p \nmid a$ és $p \nmid b$.

Tétel. R UFD $\Rightarrow R[x]$ UFD
(NB)

Köv. $K[x,y]$ UFD, mert $K[x,y] = K[x][y]$, és $K[x]$ UFD.

Példa. R UFD $\not\Rightarrow R[[x]]$ UFD (NB)

Def. R euklideni gyűrű (euclidean domain): EIT, $\exists \varphi: R \setminus \{0\} \rightarrow \mathbb{Z}_{\geq 0}$ és minden $a, b \in R$, $b \neq 0$: $\exists q, r \in R$: $a = bq + r$ és $\varphi(r) < \varphi(b)$ vagy $r = 0$.

Tétel. Euklideni gyűrű \Rightarrow földelőleggyűrű.

B. $I \triangleleft R$.

Ha $I = 0 \rightarrow I = (0)$.

Ha $I > 0 \rightarrow \exists g \in I$ olyan, hogy $\varphi(g)$ minimális I -ben.
 $(g) \subset I$ trivialis.

Legyen $a \in I$. $r = a - bg \in I \rightarrow r = 0 \rightarrow a = bg \Rightarrow (g) \supseteq I$.
Tehát $I = (g)$.

Példa. • \mathbb{Z} -ben $\varphi(n) = |n|$,

• $K[x]$ -ben $\varphi(f) = \deg f$.

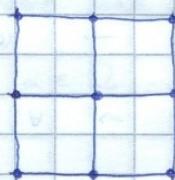
• $G = R_{\text{int}}$ -ben $\varphi(\alpha) = N(\alpha)$: $\alpha, \beta \in G = \exists \gamma, \delta \in G \cdot \alpha = \beta\gamma - \delta$ és $N(\gamma) < N(\beta)$ leírva.
 G hárnyadosítója $\mathbb{Q}(i)$ \rightarrow „közéltelű” α/β len.

$$\frac{\alpha}{\beta} = a + bi \quad \exists a_0, b_0: |a_0 - a| \leq \frac{1}{2}, \quad |b_0 - b| \leq \frac{1}{2}, \quad a_0, b_0 \in \mathbb{Z}$$

$$\rightarrow \gamma := a_0 + b_0i \in G, \quad \delta = \alpha - \beta\gamma \in G$$

$$N\left(\frac{\alpha}{\beta} - \gamma\right) = (a_0 - a)^2 + (b_0 - b)^2 \leq \frac{1}{4} + \frac{1}{4} < 1 \quad (\mathbb{Q}(i)\text{-ben } i^2 = -1)$$

$\Rightarrow N(\alpha - \beta\gamma) < N(\beta)$, a leírt α/β -tól monozva.



All. $R_{-2} = \mathbb{Z}[\sqrt{-2}]$ euklideni.

B: Ugyanis, mint G -re, $N(a + b\sqrt{-2}) = a^2 + 2b^2$, a második működik.

R_{-3} -ra ez már nem igaz: lehet egészleges is < 1 helyett, így az euklideni algoritmus, ám a maradékos osztás megoldhatatlan.

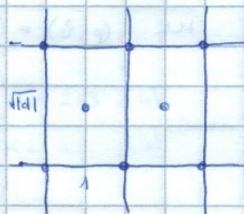
De $\mathbb{Z}[\sqrt{-3}]$ nem lesz UFD, mert R_{-3} az.

Tétel. R_d (d négypáratlan, $d \neq 0, 1$, $d < 0$) euklideni, ha $d = -1, -2, -3, -7, -11$.

B: Jelent megpróbálásai algoritmus, általánosan az téglalács, a mindenre vett távolságot nézzük.

$d = 1$ -re ugyan csat a minden, hiszen a kötőpontok is jönnek: $\frac{1}{4} + \frac{|d|}{16} < 1$ kiell a külcsomponthosságban.

Ez $d = -15$ -re már nem ídj.

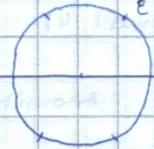


$$U(R_d) = ?$$

$$\text{Jelölje: } U(R_{-1}) = \{\pm 1, \pm i\}$$

$$e = \frac{1}{2} + \frac{\sqrt{-3}}{2}$$

$$\text{Áll. } U(R_{-3}) = \{\pm 1, \pm \varepsilon, \pm \varepsilon^2\}$$



B: Egyet jó. Már nem lehet, mert 1 normájú kell lesz. (Sőt az elég is)
 $N(a + \sqrt{-3}b) = a^2 + 3b^2 = 1$

$$\text{Áll. } d \neq -1, -3 \rightarrow U(R_d) = \{\pm 1\} \quad (d < 0, \text{ negatívenes})$$

B: Nagyra a normábel.

Megleőső: $d > 0 \rightarrow$ (negatívenes): $|U(R_d)| = \infty$

$$\text{Pell-egyenlet: } x^2 - dy^2 = 1$$

→ van ∞ megoldás: a triviális és ha (x_1, y_1) minimális olyan, hogy
 $x_1 > 1$ és $y_1 > 0$ megoldás:

$$(x_1 + y_1 \sqrt{d})^n = x_n + y_n \sqrt{d} \quad n = 2, 3, \dots \rightarrow$$
 a nyilvánvaló negatív megoldásról ad
 (sőt ezzel megfelelő negatív megoldásról is)

Ilydösgág: lehet negatív norma! Ha az $x^2 - dy^2 = -1$ Pell-egyenlet van
 megoldása. (már mindegy van). Ha van: ennek a minimális megoldásainak
 párba kitenők lehatározói adják a $+1$ -es megoldásrait.

Tétel. $d < 0, R_d$ euklidemi $\Leftrightarrow d = -1, -2, -3, -7, -11$. (NB)

Tétel. $d < 0, R_d$ UFD $\Leftrightarrow d = -1, -2, -3, -7, -11, -19, -43, -67, -163$. (NB)

Tétel. $d > 0, R_d$ euklidemi $\Leftrightarrow d = 2, 3, 5, 6, 7, 11, 13, 17, 19, 21, 29, 33, 37, 41, 57, 73$. (NB)

Szöveg: $d > 0, R_d$ UFD végfelcsú sőt $d = \infty$. (Megoldatlan.)

$$x^2 + x + 41 \quad x = 0, 1, 2, \dots, 39 \rightarrow$$
 prímek ad

$$x^2 + x + p \quad x = p - r \quad \text{már prím, sőt } (p-1)-\text{re sem: } p^2 - 2p + 1 + p - 1 + p = p^2.$$

Tétel. $x^2 + x + p$ príműnek $x = 0, 1, \dots, p-2$ -re $\Leftrightarrow R_{-(4p-1)}$ UFD. (NB)

IMO 1987/6. (Kuba) $n \geq 2$ $x^2 + x + n$ értéke $0 \leq x \leq \sqrt{n}$ prím \Rightarrow értéke $0 \leq x \leq n-2$ prím.

Tétel. $d \neq 0, 1$ negatívenes. $\mathbb{Z}[\sqrt{d}]$ -ben 2 nem prím osztja.

$$B: 2 \mid d \cdot (d-1) = d^2 - d = (d + \sqrt{d})(d - \sqrt{d}), \quad \text{de } 2 \nmid (d + \sqrt{d}), \quad 2 \nmid (d - \sqrt{d}).$$

Kön: Ha $d \leq -3$, akkor $\mathbb{Z}[\sqrt{d}]$ nem UFD.

B: 2 nem prím. Elég belátni, hogy 2 irreducibilis.

$$2 = \alpha \beta \rightarrow N(2) = N(\alpha)N(\beta) \rightarrow 4 = N(\alpha)N(\beta).$$

$$\rightarrow N(\alpha) = N(\beta) = 2. \rightarrow |\alpha|^2 + |d\beta|^2 = 2, \quad \text{azaz } \alpha \text{ nem oldható meg } d \leq -3 \text{-ra.}$$

↳ egségg

$$4 = 1 \cdot 4 = 2 \cdot 2.$$

Kör: $d \equiv 1 \pmod{4} \Rightarrow \mathbb{Z}[\sqrt{d}]$ nem UFD. (d elosztója 1) (d elosztója 1)

B. Nagyobbra bontjuk.

$$a^2 - db^2 = 2$$

$$\Rightarrow a^2 - b^2 \equiv 2 \pmod{4}, \text{ enek nincs megoldása.}$$

Térjünk vissza az elso ellenpéldához!

$$\mathbb{Z}[\sqrt{-5}] \text{-ben } 6 = 2 \cdot 3 = (1 + \sqrt{-5})(1 - \sqrt{-5})$$

Ilyet is:

$$(6) = (2)(3) = (1 + \sqrt{-5})(1 - \sqrt{-5})$$

Mi. $\in \mathbb{R}$, kommutatív, moether:

$$(a_1, \dots, a_n)(b_1, \dots, b_n) = (a_1 b_1, a_1 b_2, \dots, a_1 b_n, \dots, a_n b_n)$$

$$\left\{ \begin{array}{l} P_1 = (1 + \sqrt{-5}, 2) \\ P_2 = (1 + \sqrt{-5}, 3) \\ P_3 = (1 - \sqrt{-5}, 3) \end{array} \right.$$

$$(2) \cdot (3) = (1 + \sqrt{-5})(1 - \sqrt{-5})$$

$$P_1^2 \circ P_2 P_3 = P_1 P_2 \cdot P_1 P_3$$

Ezek primideálak:

$$\text{pl. } \mathbb{Z}[\sqrt{-5}] / P_2 = \mathbb{F}_3$$

Öröklik a primideálakat az "ábrajére"
a nem egészbenű felbontás. (Kernümer)

Def. Dedekind-görbő: minden ideál egészbenű előáll primideálból sorozatból.

Példa (nem megrögzíthető)

$$\begin{aligned} x^2 - 67y^2 &= 1 & \rightarrow & x = 48842, & y &= 5967 \text{ minimális} \\ 66 & & \rightarrow & \dots & y &= 8 \\ 68 & & \rightarrow & \dots & y &= 4 \\ x^2 - 1141y^2 &= 1 & \rightarrow & x \approx 1.037 \cdot 10^{27}, & y &\approx 3,069 \cdot 10^{25} \end{aligned}$$

Emiatt az IT-ot működtetni kell.

Testerrel számítjuk.

Von: $f \in K[x] \Rightarrow \exists L \geq K \quad \exists \alpha \in L \quad f(\alpha) = 0$. $f = p_1 \dots p_n$, p_i irreducibilis,

$$K[x]/(p_i(x)) \cong \alpha = x + (p_i(x))$$

$\exists L: L[x]$ -ben $f(x) = (x - \alpha_1) \dots (x - \alpha_n)$, $\alpha_1, \dots, \alpha_n \in L$.

Def: $L \neq$ felbontási teste K felett: f gyöktérnyerőre bontható $\leq L$ felett is

$$L = K(\alpha_1, \dots, \alpha_n)$$

All: A felbontási teste létezését kijelölünk: ha $L_1 | K$ és $L_2 | K$ felb. testeik,

akkor $L_1 | K \cong L_2 | K$.

$$B: (x - \alpha_1) \dots (x - \alpha_n) \quad (x - \beta_1) \dots (x - \beta_n) \quad \text{gyt. felbontások}$$

$$K(\alpha_1) | K \cong K(\beta_1) | K, \text{ indukció}$$

Def: $L | K$ normális bontható, ha algebrai és ha $p(x) \in K[x]$ Kr irreducibilis is van gyöke L -ben, akkor $p(x)$ gyöktérnyerőre bontható L -ben.

Tétel Tpl. $L | K$ véges. Ez normális $\Leftrightarrow L$ felb. teste, azaz $\exists f \in K[x]$, amivel L a felb. teste.

Mj. minden előfordló bontható normális: $L = K$ -ra L felb. teste x -rel.

Minden mátrixból bontható normális: $L = K(\alpha)$, $\alpha \in L \setminus K$ műszergruppa (potenciáltelje)

$\rightarrow L$ a minden polinom felbontási teste.

Szűrőlegyű meghatalmazta minden: minden

$$K = \mathbb{Q}, \quad L = \mathbb{Q}(\sqrt[3]{2}), \quad L | K \text{ harmadpontú}$$

$x^3 - 2$ irreducibilis de nincs gyöktér nyerhető. minden $n \geq 3$ -ra nincs.

B_T: ① Felb. teste \Rightarrow normális.

$$\text{Felb. teste: } f(x) = (x - \alpha_1) \dots (x - \alpha_n) \quad \alpha_i \in L, \\ L = K(\alpha_1, \dots, \alpha_n)$$

$$\beta \in L, \quad p(\beta) = 0 \quad p \text{ K-irreducibilis}$$

$$\Rightarrow \beta = g(\alpha_1, \dots, \alpha_n), \quad \text{ahol } g \in K[x_1, \dots, x_n]$$

$$\text{Ötlet: } h(x) = \prod_{S_n} (x - g(\alpha_1, \dots, \alpha_n)), \quad \deg h = n!,$$

akkor, hogy $h \in K[x]$. Az α -k permutációival h önmagába megy át. \rightarrow es szimmetrikus polinom.

Söt az α -k minden részpolinomjával polinomjai.

\Rightarrow az előző előállítás minden K-felb. polinomjai.

$$(x - \beta) | h(x) \Rightarrow (p_i h) \neq 0, \quad \text{de } p_i \text{ irreducibilis} \Rightarrow p | h. \quad \checkmark$$

② Normális \Rightarrow felb. teste. $L = K(\alpha_1, \dots, \alpha_n)$ véges bontható.

α_i algebraikai, pi kau. polinom, minden gyöke lin. faktorra bontható.

$f = p_1 \dots p_n$ is lin. faktorra bontható, a gyökeit K-nel adjugálva L-et kapjuk $\rightarrow L$ f-vel a felbontási teste. \checkmark

- Feladat.
- 1) \mathbb{R} felett $x^2 + 1$ f. teste \mathbb{C} ,
 - 2) \mathbb{Q} felett $x^2 + 1$ f. teste $\mathbb{Q}(\sqrt{-1})$
 - 3) \mathbb{Q} felett $x^n - 1$ f. teste: elég minden prim. számhozról adj megjelení, például $\varepsilon = \exp\left(\frac{2\pi i}{n}\right)$ -et, tehát a f. test $\mathbb{Q}(\varepsilon)$.

$$(\mathbb{Q}(\varepsilon) : \mathbb{Q}) = \varphi(n), \quad \Phi_n(x) = \prod_{\substack{\eta \text{ n-edik} \\ \text{primitív}}} (x - \eta) \in \mathbb{Z}[x]$$

Algebra 1:

$$x^n - 1 = \prod_{d|n} \Phi_d(x) \quad \frac{x^n - 1}{\prod_{d|n} \Phi_d(x)} = \Phi_n(x) \rightarrow \Phi_p(x) = x^{p-1} + x^{p-2} + \dots + x^2 + x + 1$$

SzE p-vel $x+1$ -re \rightarrow irreducibilis

Tétel. $\Phi_n(x)$ irreducibilis \mathbb{Z} felett $\forall n \geq 1$ -re.

B: $\varepsilon \in \mathbb{Q} \rightarrow$ kau polinomja $f \in \mathbb{Z}[x]$, f fölösleg 1.
Látható, hogy $f \mid \Phi_n$.

Légszen $p \nmid n$ primis, légszen g az ε^p pr. számhozról kau polinomja.

Relatív: $f = g$.

$\exists f \neq g$. $f, g \mid x^n - 1$, $\mathbb{Q}[x]$ -en szisztemeli a párhuzás irreducibilisre

$$x^n - 1 = f(x) \cdot g(x) \cdot h(x) \quad \text{valamely } h \in \mathbb{Z}[x]$$

$$g(x^p) = f(x) \cdot h(x), \quad \text{mert } g(x^p) = 0. \quad h \in \mathbb{Z}[x]$$

$$g(x^p) \equiv (g(x))^p \pmod{p} \quad \text{Előzéki tétellel,} \\ \text{mert } (a+b)^p \equiv a^p + b^p \pmod{p} \text{ alapján.}$$

$$g(x)^p = f(x) \cdot h(x) \quad (p)$$

\downarrow $g(x) \pmod{p}$ irreducibilis faktor (\mathbb{F}_p felett van).

$$\downarrow \quad g(x) \mid f(x) \quad (p),$$

$$\downarrow \quad g(x) \mid g(x) \quad (p),$$

$$\downarrow \quad g(x)^2 \mid x^n - 1 \quad (p),$$

$$\downarrow \quad g(x) \mid n x^{n-1}$$

Ezt az eljárásat fölgatólagus. \rightarrow előbb-utóbb kiderv, hogy f -nek az összes n -edik prim. számhozról öröke $\rightarrow f = \Phi_n$.

Def. $\mathbb{Q}(\varepsilon)$ az n -edik hörosztási test.

Légszen $K \leq L \leq M$ véges bővítelek.

- 1) $M \mid K$ monomialis $\Rightarrow L \mid K$ monomialis? neu
- 2) $M \mid K$ monomialis $\Rightarrow M \mid L$ monomialis? igen
- 3) $L \mid K$ és $M \mid L$ monom. $\Rightarrow M \mid K$ monomialis? neu

2) Igaz, mert meghatároz a polinom, ami K felett van n -ez. jó L -hez is.

$$1) \quad \mathbb{Q} \leq \mathbb{Q}(\sqrt[3]{2}) \leq \mathbb{Q}(\sqrt[3]{2}, \omega) \quad \omega \text{ harmadik egy.}$$

$$2) \quad \mathbb{Q} < \mathbb{Q}(\sqrt[4]{2}) < \mathbb{Q}(\sqrt[4]{2})$$

másodfokú bővítele

Selbst-e irreducibilis = polinomiale a felbontasi testben többnöös gróke?

All. Nem belet.

" \Rightarrow : $p(x) \in K[x]$ irreducibilis. $\exists \alpha$ többnöös grók, $x - \alpha \mid p(\alpha)$, $x - \alpha \mid p'(x)$
 $\Rightarrow x - \alpha \mid (p, p') \Rightarrow (p, p') = p$, $p \mid p'$, de $\deg p' < \deg p = 2$

Ez nem stimmel: baj van, ha $p' = 0 \Leftrightarrow p(x) = a_0 + a_p \cdot x^p + a_{2p} x^{2p} + \dots = g(x^p)$
aból p a char, is kp. $a_{kp} = 0$. (itt p kétfele értelmeben áll.)

De az az igazi hérdei, hogy van-e ilyen húvós irreducibilis polinom.

Def. $p(x) \in K[x]$ irred., p separabilis, ha minden grók egymes.

Def. $L \mid K$, $\alpha \in L$ algebrai. α separabilis, ha $\forall \alpha \in L$ separabilis.

Def. $L \mid K$ algebrai bőv. separabilis, ha $\forall \alpha \in L$ separabilis.

$g(y)$ -nak is van felb. teste. $g(y) = (y - \beta_1) \dots (y - \beta_k)$

$$p(x) = (x^p - \beta_1) \dots (x^p - \beta_k)$$

↓
ennek a faktorai

$$\Rightarrow x^p - \alpha_i^p = (x - \alpha_1)^p \dots (x - \alpha_k)^p$$

$\alpha_i^p = \beta_i$

Tehát ha egy irred. polinom inseparabilis,
akkor \forall grók legalább p-mes.

Def. K perfekt test, ha minden algebrai-bőntés inseparabilis,
azaz $\forall p(x) \in K[x]$ irreducibilis separabilis.

All. char $K = 0 \Rightarrow$ perfekt.

All. char $K = p - \text{re}$ K perfekt $\Leftrightarrow K$ minden eleménél van p-edik grója K-ban.

$$\begin{aligned} B: \quad a_0 + a_p x^p + a_{2p} x^{2p} + \dots &\Rightarrow a_{lp} = b_l^p \quad \text{van } p\text{-edik grója} \\ &= b_0^p + b_1^p x^p + b_2^p x^{2p} + \dots = (b_0 + b_1 x + b_2 x^2 + \dots)^p \quad \checkmark \text{perfekt.} \end{aligned}$$

Legyen $a \in K$ olyan, hogy minden p-edik grója K-ban.
Majd $x^p - a \in K[x]$ inseparabilis. irreducibilis.

$$\alpha^p = a, \quad x^p - \alpha^p = (x - \alpha)^p$$

$$p \mid x^p - a = (x - \alpha)^p$$

$$p = (x - \alpha)^l \quad \text{mely } l \geq 2 - \text{re p-egyenes } l \geq p$$

Tehát ezen olyan irred. polinom, ami insep., tehát nem perfekt. \checkmark

Példa. $F_p(t) = K$ minden perfekt. (t több. F_p felett)

B: $x^p - t \in K[x]$ irreducibilis, de van töbörös györe.
Ez az előző miatt végigondoltuk, csak az kell, hogy
 t -nél minden p-edik györe.

$$\exists t = \frac{f(t)^p}{g(t)^p}$$

$$t \cdot g(t)^p - f(t)^p = 0. \quad \text{De } t \text{ transcendens.} \quad \square$$

Megjelenik a \exists körülött, a miut normáliszerű feltehű, mely lehet mindenki
separabilis is. $K \leq L \leq M$ véges bővítese.

- 1) Trivi igaz.
- 2) az L feletti kan. polinom ontja a K fölöttit. \rightarrow igaz.
- 3) Trükköself, HF.

Véges teste

Legyen F véges test.

Tétel. $|F| = q = p^f$, ahol p prím, $f \geq 1$.

B: F véges \Rightarrow cher $F = p$ véges. $\Rightarrow |F| \leq F$, vertorten felette.

$$\dim_{\mathbb{F}_p} F = f \quad \rightarrow |F| = p^f. \quad \square$$

Tétel. $q = p^f \quad \Rightarrow \quad \exists F : |F| = q$.

B: $x^{p^f} - x \in \mathbb{F}_p(x)$. Legyen ezzel a felb. teste F .

mincs töbörös györe: $p^f \cdot x^{p^f-1} - 1 = 0 - 1$ a derivált,
minivel ilyen nem tud több györe lenni.

Ha $a^{p^f} = a$ és $b^{p^f} = b$ gyöök:

$$\Rightarrow (a + b)^{p^f} = a^{p^f} + b^{p^f} = a + b,$$

$$(a \cdot b)^{p^f} = a^{p^f} \cdot b^{p^f} = a \cdot b,$$

teljes a gyöökök más maguk résztestek alkotnak, ilyen et
maga a felbontási test $\rightarrow p^f$ db gyöök van, $|F| = p^f$.

(\mathbb{F}_p elemei ebben Kis-Fermat minden leme-van.)

Tétel. $\forall q = p^f - n$ osztó ilyen q elemű test van.

B: Legyen $|F| = p^f = q$. $|F^*| = p^f - 1$ a mult. csoport.

$$0 \neq a \in F^* - \{1\} \quad a^{p^f-1} = 1 \quad (\text{Lagrange-tétel})$$

györe $x^{p^f-1} - 1 \Rightarrow x^{p^f} - x$ -nel F minden eleme.

Tétel: $x^p - x = \prod_{\alpha \in F} (x - \alpha)$, tételről F minden a felső teste \mathbb{F}_p felett. □

Tétel a véges testet \longleftrightarrow pimektrágya.

Tétel. $|F| = p^f = q : (F, +) \cong (\mathbb{Z}_p)^f$ $(F^*, \cdot) \cong \mathbb{Z}_{q-1}$

B: Van p elemű bázis, az additív struktúra trivisz. látvánz. A multiplikatív a következő erősítés tételből jön ki. □

Tétel. K tetröleges test, $G \leq K^*$, $|G| < \infty \Rightarrow G$ ciklikus

Mj. Fordítottan: H -ban $\{\pm 1, \pm i, \pm j, \pm k\}$ minden cikl.

B: $|G| = n \wedge d | n$ -re $\psi(d) :=$ (mennyi d rendű elem van G -ben),

$\psi(d) \geq 0$. Állítás: $\psi(d) = 0 \Rightarrow \psi(d) = \psi(d)$.

[$a \in G$, $\sigma(a) = a \rightarrow x^d - 1$ -nek es györe, és a többi d rendű olyan, hogy a -val el-szor rel. prim körvonalú györgy.]

$$\sum_{d|n} \psi(d) = n = \sum_{d|n} \psi(d).$$

De $\psi(d) \leq \psi(d) \quad \forall d$
 $\Rightarrow \psi(d) = \psi(d) \quad \forall d$
 \Rightarrow van $d = n$ rendű elem
 \Rightarrow ciklus.

Tétel. $|F| = p^f = q$. $\text{Aut}(F) \cong \mathbb{Z}_f$

B: Végesre érte, hogy $\varphi: x \mapsto x^p$ automorfizmus. Ez a korábbi részoldásból látvánz, hogy mindenkor ugyanaz. Kell meg, hogy injektív:
 $a^p = b^p \rightarrow (a-b)^p = a - b$ miatt.
 Igy bijekció is.

Ez az ún. Frobenius-aut.

Ez hozzájárulhat: $x \mapsto x^{p^2}, \dots, x \mapsto x^{p^f} = x$.

Ennek f a rendje, tülönbén $x^{p^f} - x$ -rel györgy leme.

Állítás, hogy minden más $F = \mathbb{F}_p(\alpha)$, ahol α a multiplikatív generátora. $\rightarrow \alpha$ kan. polinomja f formájában. $\rightarrow \alpha$ f lelege nemet, mert a kan. polinomja egyszer györgyébe kell menjen.
 $\Rightarrow |\text{Aut}(F)| = f$. □

Jel. $|F| = p^f = q \rightarrow F = GF(q)$

"Ismerniük a véges testet, hat feketet ismerjük, de minden rölk valamit."

2016.04.15

Tétel (Wedderburn) Minden véges földetest test.

B: (Witt) Legyen D véges földetest. (division ring, skew field) Legyen $F = Z(D)$.

Könnyen ellenőrizhetően F részföldetest: att. tulaj, hogy részgöppenű,

$$ax = xa \quad (a \neq 0) \Rightarrow x a^{-1} = a^{-1} x, \text{ tehát, } a \in F \Rightarrow a^{-1} \in F.$$

Tehát F véges test, $|F| = q$.

D automorfizmusa veltörter F felett, $|D| = q^n$ ($n \geq 1$ dimenzió)

Eleg leme: $n = 1$.

Tekintünk D^* -ot! $|D^*| = q^n - 1$ csoporthoz.

Felirjuk az osztályosztéletet:

- az 1 elemből alkotják a centrumot: $q-1$ db (0 kivétel)
- ha $a \in D \setminus F$: $C_{D^*}(a) \cup \{0\} = C_D(a)$

$x, y \in C_D(a) \Rightarrow x+y, xy, x^{-1} \in C_D(a)$ miatt, tehát ez is részföldetest, rövidesen valódi.

$\Rightarrow F \leq C_D(a) \leq D$, $C_D(a)$ is vt, q^2 elemű, $2 < n$.

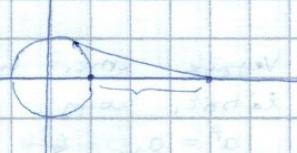
az a^{D^*} konjugációról elemzés $\frac{q^n - 1}{q^2 - 1}$ (a centralizátor iudeje),

Emlék: $m^k - 1 \mid m^n - 1 \Leftrightarrow k \mid n$ (euklidesi algoritmus)

tehát $k \mid n$.

$$|D^*| = q - 1 + \sum_{k \mid n} \frac{q^n - 1}{q^k - 1}, \text{ ahol } a^k \text{ azt jelzi, hogy egyik le akár többör, másik 0-sor is lehet}$$

$$\Phi_n(q) = \frac{q^n - 1}{\prod_{d \mid n} (q^d - 1)}, |D^*| = q^n - 1 \Rightarrow \Phi_n(q) \mid q - 1$$



Ebből $n = 1$ következik.

Nem követhető ki, ha az osztály distributivitását is elmagyarázza a kommutativitás mellett, de ezeket nem ismerjük.

\rightarrow magdeutest, near-field, Fastkörper.

Most vizsgálunk a separabilis bővítményt.

Tétel. L/K véges bővítmény és separabilis $\Rightarrow L/K$ egyszerű bővítmény.

Spec.: \mathbb{Q} minden véges bővítmény egyszerű (ezt megszürfítja már láttuk),
es char $\mathbb{Q} = 0$ miatt van.

B: Véges, hogy L véges sor ellen adjunktójával kapcsolatban.

Eleg leme beláti, hogy 2 elem adjunktaja húlyettebbetőkkel 1-gyel, felhasználva, hogy nesep bővítmény minden részbővítménye is az.

Könnyű leme: $K(\alpha_1, \beta) = K(\beta)$.

α kan. polinomja $f(x) = (x - \alpha_1) \dots (x - \alpha_n)$ a felbontási testben, az elfajt különbségek a separabilitás miatt.

Megjelenés β -körz $g(x) = (x - \beta_1) \dots (x - \beta_n)$. Legyen $\alpha = \alpha_1, \beta = \beta_1$, a jólírni.

$\alpha_i + z\beta_j = \alpha + z\beta$ formában ír-e, ha $j \neq 1$, z törleszés?

$$\rightarrow z = \frac{\alpha - \alpha_i}{\beta - \beta_j}, \text{ ez ezt ír-e igaz. fix } i, j \text{ mellett}$$

- Tfd. K véges. \rightarrow csak véges szám zárt számokban. Ic: $\alpha_i + \beta_j c = \alpha + c\beta$
- $\rightarrow \delta := \alpha + c\beta$.

Könnyen látni: $K(\delta) \subset K(\alpha, \beta)$.

A másik irányba elég leme, hogy $\alpha, \beta \in K(\alpha)$, azt elég, ha $\beta \in K(\delta)$, mert akkor $\alpha = \delta - c\beta$.

Teh. az $f(\delta - cx)$ -et. $f(\delta - c\beta) = f(x) = 0, g(\beta) = 0$.

Előtérben, hogy $f(\delta - cx)$ -nek is $g(x)$ -nek nincs más községe:

$$f(\delta - c\beta_j) = 0 \Rightarrow \delta - c\beta_j = \alpha_i \text{ valamely } i\text{-re, de } \alpha \text{ nem lehet.}$$

$$\Rightarrow (f(\delta - cx), g(x)) = (x - \beta), \text{ de } \alpha \text{ az egyetlen olyan } x \text{ amelyre } f(x) = 0, g(x) = 0. \Rightarrow \beta \in K(\alpha).$$

- Ha K véges: minden a multiplicitivitásról szóló címek, elég csak a generátorelemtet adyogni.

Legyen $\varphi: K \rightarrow L$ homomorfizmus. $\ker \varphi \trianglelefteq K \rightarrow \ker \varphi = 0$ vagy K .

Tehát minden neutrális homomorfizmus monomorfizmus, ilyen neutrális injektív homomorfizmus izomorfizmus.

Def. $L|K, M|K, \varphi: L \rightarrow M$ K -homomorfizmus, ha $\varphi|_K = \text{id}_K$.

Def. $L|K$ -ra $\text{Gal}(L|K) = \{ \varphi \in \text{Aut}(L) \mid \varphi|_K = \text{id}_K \}$ Galois-csoport.

Példa. $\mathbb{Q}(\sqrt[3]{2})|\mathbb{Q}$ -ra $\text{Gal}(\mathbb{Q}(\sqrt[3]{2})|\mathbb{Q}) = \{ \text{id}_{\mathbb{Q}(\sqrt[3]{2})} \}$.

Az automorfizmust megfelelően kell, hogy $\sqrt[3]{2}$ -t ugyan ugyan.

$\sqrt[3]{2}$ csak $x^3 - 2$ minden gyöke mellett, de a másik két gyöke nincs a testben.

Példa. $\text{Gal}(R|\mathbb{Q}) = \{ \text{id}_R \}$, pedig $R|\mathbb{Q}$ kontinuumi fajt.

Megjelenés minden a racionálisat megtagadó automorfizmus rendszerekből,

mert pozitív pozitíva fog menni.

Rendszerekből miatt pedig csak id_R lehet.

Def. $L|K$ Galois-bőlites, ha véges,

normalis,

separabilis.

Tétel. L/K Galois $\rightarrow |Gal(L/K)| = (L:K).$

B.: $L = K(a)$, mert Gal-Görtes.

Nomiális, f -nél a gyöke L-ben $\rightarrow f = (x-a_1) \dots (x-a_n)$, $a_i \in L$,

csoportos gyökök

Legfeljebb n aut. ellett, mert csak $a \mapsto a$ lehet.

$a \mapsto a$: kitélez automorfizmussá.

Lemmas. (Dedekind) $\lambda_1, \dots, \lambda_n : K \rightarrow L$ különböző monomorfizmus \Rightarrow lin. fülek,

azaz $\sum_{i=1}^n a_i \lambda_i = 0$, $a_i \in L$, 0 a konstans nulla lin. $\Rightarrow \forall a_i = 0$.

B.: $\sum a_i \lambda_i = 0$ neutrál lin. kombináció, ezer előző valamiről azt, ahol minimális a neutrál elemek váma (legelőbb 2)

Mibenél még csak szeret kiinni: $n \geq 2$, $\forall a_i = 0$

$$a_1 x^{\lambda_1} + a_2 x^{\lambda_2} + \dots + a_n x^{\lambda_n} = 0 \quad \forall x \in K$$

(legelőbb valamit meg)

$c \in K$, $c \neq 0$. Szorozza c^{λ_n} -vel:

$$a_1 x^{\lambda_1} c^{\lambda_n} + a_2 x^{\lambda_2} c^{\lambda_n} + \dots + a_n x^{\lambda_n} c^{\lambda_n} = 0$$

$\left\{ \begin{array}{l} a_1 (cx)^{\lambda_1} + a_2 (cx)^{\lambda_2} + \dots + a_n (cx)^{\lambda_n} = 0 \\ \text{az } c \text{ eredeti szerepet } x \leftarrow cx -rel \end{array} \right.$

$$\rightarrow a_1 (c^{\lambda_1} - c^{\lambda_n}) x^{\lambda_1} + a_2 (c^{\lambda_2} - c^{\lambda_n}) x^{\lambda_2} + \dots + a_{n-1} (c^{\lambda_{n-1}} - c^{\lambda_n}) = 0$$

$$\rightarrow a_1 \cdot (c^{\lambda_1} - c^{\lambda_n}) = 0 \Rightarrow c^{\lambda_1} = c^{\lambda_n}, \text{ de } c \text{ valamit isz. legy, et ne álljon fenn. } \square$$

Tétel.

Legyen $G \leq \text{Aut}(K)$, $|G| = \infty$. Legyen $K_0 = \{a \in K : a^g = a\} \leq K$ a fixtest.

Ekkor $(K : K_0) = |G|$.

B.: Számos. Felületek: $|G| = \{\lambda_1, \dots, \lambda_n\}$, $(K : K_0) = n$. Íme, hogy $n = n$. Indirekt.

① $\exists m < n$. Végigörök K bázisát K_0 felett $\rightarrow x_1, \dots, x_m$

$$\left. \begin{aligned} x_1^{\lambda_1} y_1 + x_1^{\lambda_2} y_2 + \dots + x_1^{\lambda_n} y_n &= 0 \\ \vdots &\vdots \\ x_m^{\lambda_1} y_1 + x_m^{\lambda_2} y_2 + \dots + x_m^{\lambda_n} y_n &= 0 \end{aligned} \right\} \begin{aligned} y_1, \dots, y_n &\text{ irredukibil.} \\ \text{minimális lin. van neutrál.} & \\ \text{megoldás, mert } m < n. & \end{aligned}$$

Legyen $x \in K$. $\rightarrow x = a_1 x_1 + \dots + a_m x_m$, $a_i \in K_0$ felírás.

A k-adik eredetet a_k -val nevezzük. Végigörök erre: $a_1 = a_2 = \dots = a_m = 0$.

$$\rightarrow (a_1 x_1)^{\lambda_1} y_1 + (a_2 x_2)^{\lambda_2} y_2 + \dots + (a_m x_m)^{\lambda_m} y_m = 0$$

Összeadás: $x^{\lambda_1} y_1 + \dots + x^{\lambda_n} y_n = 0$, y_i nem mind 0 $\rightarrow \lambda_1, \dots, \lambda_n$ lin. ötletben a Dedekind-lemmával.

② $\exists m > n \rightarrow$ Van $n+1$ lin. fülel elem: $x_1, x_2, \dots, x_{n+1} \in K$ lin. fülel K_0 felett.

$$\left. \begin{aligned} x_1^{\lambda_1} y_1 + x_2^{\lambda_1} y_2 + \dots + x_{n+1}^{\lambda_1} y_{n+1} &= 0 \\ \vdots &\vdots \\ x_1^{\lambda_n} y_1 + x_2^{\lambda_n} y_2 + \dots + x_{n+1}^{\lambda_n} y_{n+1} &= 0 \end{aligned} \right\} \begin{aligned} \text{Van neutrális } n, \\ \text{a legelső leghatékonyabb} \\ \text{van } 0. \end{aligned}$$

$$\rightarrow y_1, \dots, y_r \neq 0, y_{r+1} = \dots = y_{n+1} = 0, \text{ r minimalis, } r \geq 1.$$

$$(*) \quad x_1^{\lambda_i} y_i + x_2^{\lambda_i} y_2 + \dots + x_r^{\lambda_i} y_r = 0 \quad (i=1,2,\dots,n)$$

$$\Rightarrow x_1^{\lambda_i} y_i + x_2^{\lambda_i} y_2 + \dots + x_r^{\lambda_i} y_r = 0^{\lambda_i} = 0. \quad \text{Vonalakhoz } \lambda_i - \text{ra, fix. } (i=1,\dots,n) \rightarrow \lambda_i \text{ végesít } G \text{ elemein}$$

$$(**) \quad x_1^{\lambda_i} y_1 + x_2^{\lambda_i} y_2 + \dots + x_r^{\lambda_i} y_r = 0 \quad (i=1,2,\dots,n)$$

$$(*) \cdot y^{\lambda_i} - (**) \cdot y: \underbrace{x_1^{\lambda_i} (y_1 y^{\lambda_i} - y_1^{\lambda_i} y)}_{(i=1,\dots,n)} + x_2^{\lambda_i} (y_2 y^{\lambda_i} - y_2^{\lambda_i} y) + \dots + x_r^{\lambda_i} (y_r y^{\lambda_i} - y_r^{\lambda_i} y) = 0$$

$$y := y_1 \neq 0 \longrightarrow 0 \quad \Rightarrow \forall \text{ más el. is } 0, \text{ mert } r \text{ minimumis.}$$

$$y_k^* = y_k y^{\lambda_i} - y_k^{\lambda_i} y = 0. \quad (k=1,2,\dots,r)$$

$$(y_k y^{-1})^{\lambda_i} = y_k y^{-1} \quad \text{a tételekhez val+} \Rightarrow \underbrace{y_k y^{-1}}_{a_k \neq 0} \in K_0.$$

$$\Rightarrow y_k = a_k y.$$

$$x_1 y_1 + \dots + x_r y_r = 0 \quad (\lambda_i = \text{id} \in G - \text{re})$$

$$y(a_1 x_1 + \dots + a_r x_r) = 0 \longrightarrow \text{az } x\text{-el nem lin. tör. } \square$$

„Itt minden Galois a merev, és teljes joggal.”

Def. Részbenrendettség: (H, \leq)
(poset)

- 1) $a \leq a \quad (\forall a \in H)$ reflexiv
- 2) $a \leq b \quad b \leq c \Rightarrow a \leq c$ transzitív
- 3) $a \leq b \quad b \leq a \Rightarrow a = b$ antiszimmetrikus

Példa. $(P(\mathbb{R}), \leq)$

$(\mathbb{N}, |)$

$(P(X), \subseteq)$

„Ezt nemről fogják, mert meggyen könyök.”

Ha H véges: Hasse-diagram. Csak a rediszket ábrázolja.

Def. $a \prec b$ (a fedi b -t), ha $a < b$ is $\nexists x: a < x < b$

A rediszket fajánakat bevezethetjük (isomorfizmus stb.)

Néhány végtelen is: \mathbb{Z}



(eszerint lánca a feljelen rendszetter)



Kérlek. Mennyi 4 elemű poset van?

Def. (H, \leq) poset háló, ha $(a, b \in H \text{ re } c \text{ a is b alá is körülíti, ha } c \leq a, b)$

$\wedge a, b \in H$ -re van legmagasabb alsó körülítő: $a \wedge b$, és
(a is b felső körülítő c, mert $a, b \leq c$)

$\vee a, b \in H$ -re van legmagasabb felső körülítő: $a \vee b$.

\wedge és \vee részhalmazokra a \cap és \cup lesz.

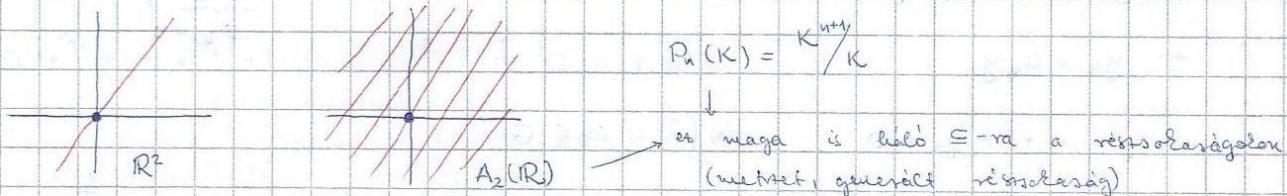
- (H, \wedge, \vee) -ra
- 1) $a \vee a = a, a \wedge a = a$ idempotencia
 - 2) $a \vee b = b \vee a, a \wedge b = b \wedge a$ komutativ
 - 3) $a \vee (b \vee c) = (a \vee b) \vee c$
 - $a \wedge (b \wedge c) = (a \wedge b) \wedge c$ asociativus
 - 4) $(a \wedge b) \vee a = a$
 - $(a \vee b) \wedge a = a$ absorpciois tulajdonság.

Könyvű ellenőrzi, hogy ha minden összetevő megl. az eredeti definíciót kapja, akkor a zérus meghatározás elérhető. (azaz)

2016.04.22.

Gyakorlaton: moduláris hálók, distributív hálók (vizsgaadag: 1., 3-6.)

Legyen K test, $P_n(K)$ n -dimenziós projektív tér, $A_n(K)$ n -dimenziós affin tér. (K^n aterciális az \mathbb{R}^n előtérjei)



All. $P_n(K)$ moduláris háló, (HF).

Példa. $A_2(R)$ nem moduláris.

$$a \leq c, \text{ de } a \vee (b \wedge c) = a,$$

$(a \vee b) \wedge c = c$. (Mágnemeket az összehozásban kizárták, mivel a hálózatban nem fordítottan.)

Megj. $\forall L$ hálóban $a \leq c \Rightarrow a \vee (b \wedge c) \leq (a \vee b) \wedge c$. (Tehát összehasonlítható a metavalitás: minden állítás mindegyik részét igaznak tekinti a hálózatban.)

Def. L moduláris, ha $a, b, c \in L, a \leq c$ -re: $a \vee (b \wedge c) = (a \vee b) \wedge c$.

Példa. Csoport normálcsoport hálója moduláris. (azaz)

All. M modulus rechenművei mod. háló (Néh. minden normáris az elnevezés.)

B: Elég: $A, B, C \leq M, A \leq C \Rightarrow A \vee (B \wedge C) \geq (A \vee B) \wedge C$.

Modulus-jelölésekkel: $A + (B \cap C) \geq (A + B) \cap C$.

$$a + b = c$$

$\Rightarrow b = c - a \in C$, mint $A \leq C$

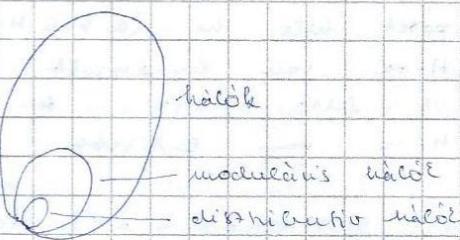
Tehát az $a+b=c$ alatti elemek a bal oldalon is ott vannak. □

Ex. $L(G)$ G részcsoport-hálója.

All. A Abel $\Rightarrow L(A)$ moduláris.

Tétel: $L(G)$ distributív $\Leftrightarrow G$ lokálisan ciklikus. (BN)

Def. G lokálisan T , ha \forall végesen generált részcsoportja T .



Mj. Véges csoport lok. ciklusok \Leftrightarrow ciklus.

Köv. Speciálisan minden nem Abel-csoport nem distributív.

Nemegyenes: minden tétel dualis is igaz, mert az axiómák euklides önhálás.



dualis háló (a Hasse-diagram fejjel lefelé fordítása, \wedge és \vee felcsenélője)

Visszalírunk beláthatóban $L(G) \rightarrow L$.

Tétel. $L(G)$ véges $\Leftrightarrow G$ véges.

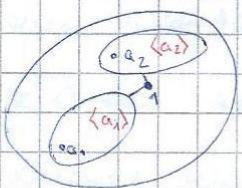
B: \Leftarrow : trivialis.

\Rightarrow : $|G| = \infty$ -re ha $\sigma(a) = \infty$, akkor $\langle a \rangle$ -nak ∞ részcsoportja van.

$|G| = \infty$, és több csoportra kell meg választani.

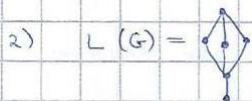
Sorban lehet nem generált elemeiret venni: $\langle a_1 \rangle, \langle a_2 \rangle, \dots$

$\rightarrow \infty$ szám rész. van. \square



Mi a háló $\in L(G)$ kapcsolata (milyen a hálórendszerek?)

Példák. 1) $L(G) = \{ \}$ $\Leftrightarrow G \cong \mathbb{Z}_p$ (minős valódi részcsoport)



$\Leftrightarrow G \cong \mathbb{Q}$

1b) $L(G) = \{ \}$ $\Leftrightarrow G \cong \mathbb{Z}_{p^2}$

1b: Ez ugyan jó. Már most másik hálókat kell elmondanunk, mert minden p-csoport működik. Íme néhány példa: $\mathbb{Z}_p \times \mathbb{Z}_q$ is, ha $p \neq |G|$. Ez másik háló a következő: minden p-irányú vonalat minimaival van, melyeket minden p-számhoz vonhatunk. Sylow-nak p^2 rendűje $\rightarrow \mathbb{Z}_{p^2}$ vagy $\mathbb{Z}_p \times \mathbb{Z}_p$, de utóbbi nem jó.

2: p-csoport kell legyen, mert csoportnak csak $\langle 1 \rangle$ -et.

Aföldönként 3 p² legfelül egy p³ rendű csoport van.

Aktualizáció: Sylow: p^k rendűnek minden $\equiv 1 \pmod{p}$.

$3 \equiv 1 \pmod{p} \rightarrow p = 2 \rightarrow 8$ rendű csoport, amelyet ismerünk.

3) $L(G) = \{ \}$ $\Leftrightarrow G \cong \mathbb{Z}_3 \times \mathbb{Z}_3, S_3$ (HF: minős több)

4) $L(G) = \{ \}$: minős nincs G csoport. A következő lemma miatt:

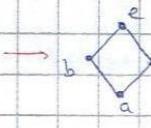
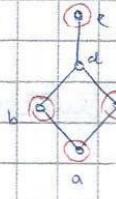
Lemma: $|G| < \infty$, pontosan 1 maximális részcsoport van $\Rightarrow G \cong \mathbb{Z}_p^n$

B: Egy jó: láncot alkothat

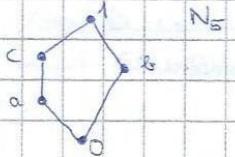


Bármely M-en kívánt elem generálja G-t \rightarrow cikl. p-csoport kell kepernyen, elmondanunk több mint 1 leme.

Dkt. Részlelő: zárt v-va és λ-re.



azonosulat, ami mielő, nem feltételezett. részháló
Jt. $b \vee c = d$, ami mintha lenne.



$$a \vee (b \wedge c) = a \vee 0 = a \quad \rightarrow \text{mintha moduláris} \\ (a \vee b) \wedge c = 1 \wedge c = c \quad (\text{nb. } a \text{ legnagyobb})$$

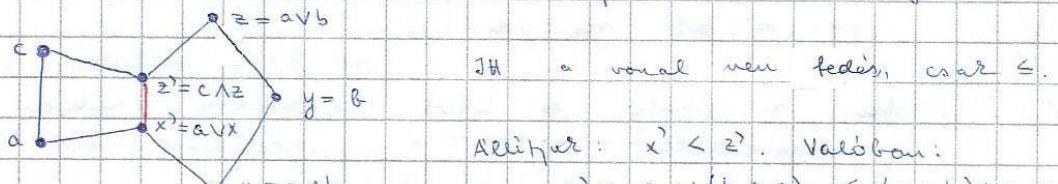
Tétel. L háló moduláris \Leftrightarrow mintha N_5 -tel ismert részhálója.

B: Ha moduláris, akkor A részháló moduláris, így nem lehet N_5 részháló. ✓

Megmutatjuk, hogy ha nem moduláris, akkor van N_5 .

Jt. L nem mod.: $a, b, c \in L$, $a \leq c$, $a \vee (b \wedge c) < (a \vee b) \wedge c$.

Jt. $a < c$: ha $a = c$, abban semmi miatt nem igaz a felt.



Jt. a valamit nem fedik, csak \leq .

Állíthunk: $x' < z'$. Valóban:

$$x' = a \vee (b \wedge c) < (a \vee b) \wedge c = z'.$$

Ezzel megnánymozgatni mielőbb alighanem, hogy N_5 .

Kell: nem egyszerűsítés és részháló.

x, y, z valóban láncot alkotnak, és x, x', z', z is lánc.

Könnyű: $z' \wedge y = x' \wedge y = x$, $z' \vee y = x' \vee y = z$, ezért a részháló meglévne.

$$x' \vee y = (a \vee x) \vee y = a \vee (b \wedge c) \vee b = a \vee b = z \quad \checkmark$$

$$z' \vee y \leq z, \quad z' \vee y \geq x' \vee y \Rightarrow z' \vee y = z \quad \checkmark$$

$$z' \wedge y = c \wedge z \wedge y = c \wedge (a \vee b) \wedge b = c \wedge b = x \quad \checkmark$$

$$x' \wedge y \geq x, \quad x' \wedge y \leq z' \wedge y = x \Rightarrow x' \wedge y = x \quad \checkmark$$

Betűjelzések, hogy az összes 5 elemet ad.

$$\exists x = y \Leftrightarrow b \wedge c = b \Leftrightarrow b \leq c$$

$$\text{Ekkor } x' \wedge y = x' \wedge x = x = y.$$

$$x' \vee y = x'$$

$$\text{De } x' \vee y = z \Rightarrow x' = z, \text{ de } x' \leq z' \leq z \quad \checkmark$$

Dualisan $z \neq y$.

$$\exists z' = z \Rightarrow y \vee z' = z = z' \Rightarrow y \leq z'$$

$$y \wedge z' = y$$

$$\text{De } y \wedge z' = x \Rightarrow x = y \quad \checkmark$$

Dualisan $x \neq x'$.

$$\text{I} \quad x^0 = y \Rightarrow x = x^0 \wedge y = y \wedge y = y \quad \square.$$

Dualitásom $z^0 \neq y$.

Ezzel az M_5 -öt törleszeg megfelelhet.

Tétel. L háló distributív \Leftrightarrow mincs se N_5 -háló, se M_5 -háló ismert rendszere.

(BN)

Példa. $a \bullet b \bullet c$ M_5 nemdistributív, de moduláris: mincs seve N_5

$$\text{Ezre: } a \vee (b \wedge c) \leq (a \vee b) \wedge (b \vee c) \text{ mindenig fennáll}$$

$$\text{Jt: nem áll fenn a distri: } a \vee (b \wedge c) = 0, \text{ de} \\ (a \vee b) \wedge (a \vee c) = 1.$$

Def. Korlátos háló: van legnagyobb (mindenek magasabb) és legkisebb (ellenkező) elem. Eset jelen 0, 1.

Ez: Véges háló korlátos.

Példa. (\mathbb{Z}, \leq) nem korlátos.

Ez: Korlátossá terelés: legfelülre is legalulva 1-1 elem közelítések.

Def. L korlátos hálóra $b \in L$ komplementuma $a \in L$ -nél. Ily $a \wedge b = 0$, $a \vee b = 1$.

Nem minden van: $\begin{cases} 1 \\ a \\ 0 \end{cases}$ a -nál minden mincs komplementuma.

0 és 1 egymás komplementumai.

Lehet több is: M_5 -ben a-nál b és c is komplementumai.

All. Distributív L hálókban ha $a \in L$ -nél van komplementuma, akkor az egyszerűbb.

B: \exists a-nál a' is a'' komplementumai.

$$a' = a' \wedge 1 = a' \wedge (a \vee a'') = (a' \wedge a) \vee (a' \wedge a'') = 0 \vee (a' \wedge a'') = a' \wedge a''$$

$$\text{D: } \text{Fordítva } a'' = a \wedge a'. \Rightarrow a' = a''.$$

Def. Boole-algebra: korlátos distributív háló, mellyben minden elemet van komplementuma. Fel.: a komplementuma a' .

Def. Komplementumos háló: \forall minden elemet van komplementuma.

Példa. $P(H)$ Boole-algebra, $A \in P(H)$ -ra $A' = H \setminus A$.

$$\begin{array}{ll} |H| = 0 & \bullet \\ |H| = 1 & \bullet \\ |H| = 2 & \bullet \end{array}$$

$$|H| = 3$$



$$|H| = n \rightarrow n\text{-dimenziós hálók.}$$

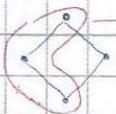
Tétel. Véges Boole-algebra minden (BN). $P(H)$ alapján.

Példa. $|H| = \aleph_0$. véges és hűvös részhalmazok megt. Boole-algebrát adnak.

2016.04.29.

Def. $\langle B; \wedge, \vee, ', 0, 1 \rangle$ Boole-algebra (rövidítve axiómarendszervel) $a \wedge x = x$,
 $0 \wedge x = 0$,
 $x \wedge x' = 0$,
 $x \vee x' = 1$.

Ez azért nemcsakabb defi, mert a rész-Boole-algebra fogalma eppen így érthető.



Def. $P(H)$ rész-Boole-algebrája: halvartest.

Tétel. (Siu) minden Boole-algebra izomorf egy halvartesttel.

Mivel ez esetben bágyatathatóbból műl, ez nem annyira erős, mint amire láttuk.

Def. $P(H)$ részhalmaza: halvargyűrű.

Tétel. minden distributív háló izomorf egy halvargyűrűvel.

Mj. Boole-algebrák \leftrightarrow eppsegélemei Boole-gyűrűk

$$\begin{array}{ll} \textcircled{1} \quad a+b = (a^{\wedge} b^{\vee}) \vee (a^{\vee} b^{\wedge}) & \\ ab = a \wedge b & \\ \langle B, \wedge, \vee, ', 0, 1 \rangle & \longrightarrow \langle B, +, \cdot \rangle \text{ eppsegéleme } (\text{mutit}) \end{array}$$

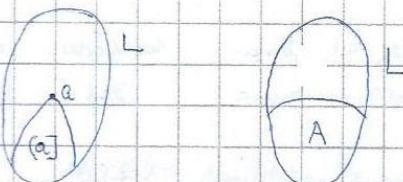
$$\begin{array}{ll} \textcircled{2} \quad (B, +, \cdot) \text{ eppsegéleme } & \\ ab = ab + a + b & \longrightarrow \langle B, \wedge, \vee, ', 0, 1 \rangle \\ a \wedge b = ab & \text{ (mutit)} \end{array}$$

$$\text{Ez: } (a \vee b)' = a^{\wedge} b^{\vee}; \quad (a \wedge b)' = a^{\vee} \vee b^{\wedge} \quad \text{De Morgan-áruosság,} \\ \text{fennáll minden B-algebrában.}$$

Def. $A \subseteq L$ ideál L -ben ($A \triangleleft L$), ha $a, b \in A \Rightarrow a \vee b \in A$,
 $a \in A, x \in L, x \leq a \Rightarrow x \in A$ (ér: $a \in A, y \in L \Rightarrow a \wedge y \in A$)

Def. Generált ideál, fölideál.

$$\text{Ideál: } [a] = \{x \in L : x \leq a\}$$



Def. Dualis ideál $B \subseteq L$: $a, b \in B \Rightarrow a \wedge b \in B$,
(filter, minden)

$$a \in B, x \in L, x \geq a \Rightarrow x \in B.$$

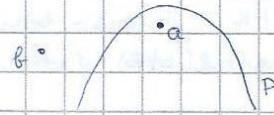
Def. $\emptyset \neq P \subseteq L$ primideál: ideál és $a, b \in L, a \wedge b \in P \Rightarrow a \in P$ vagy $b \in P$.

Def. $\emptyset \neq P^* \subseteq L$ dualis primideál: ideál és $a, b \in L, a \vee b \in P^* \Rightarrow a \in P^*$ vagy $b \in P^*$.
(ultrafilter, utramínusz)

Ész. Ideál prim \Leftrightarrow halmazköréleti komplementumra dualis ideál.

Tétel (Stone) Legyen L distributív háló. Ekkor Bánelyi tét részlete szerint minden elem elválasztója primitívvel; pontosabban ha $b \neq a$, akkor $\exists P$ primitív, hogy $a \in P$, $b \notin P$.

(Síkbeli megjelenésre: $b \notin (a)$)



B: $X \models L$, $\underbrace{X \ni a}_{X \neq a}$, $X \neq b$ tipunkat nem.

Teljesül az X -re a Zom-kérmérő feltételle. Láncos miója is tartalmazza a-t, b-t nem.

Legyen P maximális ilyen. Elég, hogy P primitív.

Legyen $x \vee y \notin P$. Be kell látni, hogy $x \vee y \notin P$.

$$U = \{ u \mid \exists p \in P : u \leq x \vee p \}. \quad P \subseteq U, \text{ hiszen } p \leq x \vee p.$$

Már most $x \in U$: $x \leq x \vee p$. $\Rightarrow P \not\subseteq U$.

Hovávaltak $U \models L$: $u_1 \leq x \vee p_1$, $u_2 \leq x \vee p_2$ -re: $u_1 \vee u_2 \leq x \vee (p_1 \vee p_2)$, és ugyanúgy minden $\leq u_1$ elem U -beli.

P maximális volta $\Rightarrow b \in U$, ahol $\exists p_1 \in P : b \leq x \vee p_1$.

Ugyanaz elvégzhető y-val is x helyett $\rightarrow b \leq y \vee p_2$.

$$p = p_1 \vee p_2 \in P - \text{re} \quad b \leq x \vee p_1 \leq x \vee p, \\ b \leq y \vee p_2 \leq y \vee p.$$

$$\Rightarrow b \leq (x \vee p) \wedge (y \vee p) = (x \wedge y) \vee p \quad \begin{array}{l} \text{Ha } x \wedge y \in P \Rightarrow (x \wedge y) \vee p \in P \\ \downarrow \\ \Rightarrow b \in P, \text{ ami } \end{array} \quad \begin{array}{l} \text{disztributivitás.} \\ \text{Sag } x \wedge y \notin P. \end{array}$$

Most bebizonyítjuk a rét korábbi reprezentációs tételeit.

B: Legyen D distributív háló. $H := \{ D \text{ dualis primitívjei} \} \neq \emptyset$ a fekti térel miatt

$$x \in D \longrightarrow H(x) = \{ p^* \mid p^* \text{ dualis primitív, } x \in p^* \} \text{ a fekti térel miatt } \neq \emptyset$$

- Ha D Boole-algebra: $H(1) = H$, mert \forall d.p.i. -ben igaz van 1.
 $H(0) = \emptyset$, mert d.p.i. nem lehet a teljes D .
- Kell, hogy $x + y \rightarrow H(x) \neq H(y)$, ugyan tényleg leágyszerűbb megijer; pontosabban azt mondja ki a fekti térel.
- Kell: $H(x) \cap H(y) = H(x \wedge y)$. Gyáván miatt
 - $\supset x \wedge y \leq x, y$ miatt
 - \subset ami a bal oldalon van, tartalmazza x -et és y -t \rightarrow d.i. miatt $x \wedge y = 1$ is.
- $H(x) \cup H(y) = H(x \vee y)$:
 - \supset felülmúltva, ugyan d.p.i. (csak itt használjuk, hogy d.p.i.)
 - \subset $x \leq x \vee y$ miatt.
- Ha D Boole-algebra: $H(a') = H \setminus H(a)$ kell.

Ez ezt dolgot jelent: $H(a) \cap H(a') = \emptyset$, mert $a \neq a'$ = 0
 $H(a) \cup H(a') = H$, mert $a \neq a'$ = 1 és d.p.m.

Most visszatérjünk az alapításokhoz a testbővítményekhez:

Legyen L/K Galois-bővítés. Teljesül a bővítés többetől testet. \rightarrow második (\cdot, \cdot) -re.
 $G = \text{Gal}(L/K) \rightarrow L(G)$ második

A Galois-csoportot alapítjuk. $L(G)$ és a hármasból hármas mátrix dualitásának megfelelően (egyik részben a másik dualitással).

"Mára még abstrakt módon értem!"

Legyen L/K bővítés (egyszerű általános, nemzeteszerű cselekes végeset nélki).

$$K \leq M \leq L \rightarrow M^* = \{ \varphi \in G \mid x^\varphi = x \quad \forall x \in M \} \leq G$$

$$1 \leq H \leq G \rightarrow K \leq H^0 = \{ x \in L \mid x^\varphi = x \quad \forall \varphi \in H \} \leq L$$

Világos, hogy H^0 test, $K \leq H^0$ a Gal-csoport definíció miatt és $H^0 \leq L$ triv.

$$\text{Ha } H_1 \leq H_2 \leq G \Rightarrow H_1^0 \geq H_2^0. \quad \left. \begin{array}{l} \text{definicióból} \\ \text{Ha } M_1 \leq M_2 \leq L \Rightarrow M_1^* \geq M_2^* \end{array} \right\}$$

$$H^{0*} \geq H; \quad M^{*0} \geq M \quad (\text{definicióból}), \quad \Rightarrow H^{0*0} \leq H^0$$

Most már feleszmík, hogy L/K Gal-bővítés. (Egy darabig még meglemrők emellett, de ilyen esetben.)

$$\text{AII: } H \leq G \text{-re } (H^0 : K) = \frac{|L : K|}{|H|}.$$

$$\text{B: } (L : K) = (L : H^0) \cdot (H^0 : K) \quad \text{fordítottan. Eleg, hogy } (L : H^0) = |H|$$

Ez pedig véges csoportból következik. (fixtestes tétel) [A]

$$\text{AII: } L/K \text{ Galois } \Rightarrow G^0 = K. \quad (\text{ez az alapítás egy magas specialis esete,} \\ \text{és már önmagában is enns alítás})$$

$$\text{B: } (L : G^0) = |G| \quad (\text{fixtestes tétel})$$

$$|G| = (L : K) \quad K \leq G^0$$

$$\Rightarrow \text{fordítottan minden } G^0 \text{ például } K \text{ felett } 1 \rightarrow G^0 = K. \quad \text{[A]}$$

Most már tényleg ráfordultunk az alapítás bázisítására.

Elegenségű belátni, hogy $*$ és \circ egymás invenciói. Ez a leggyakrabban előforduló eset. Azaz x^* a x rendesítésének és a hármasművelet tartásának általánosítása, de előzőnösen egyszerűen leírható.

$$\text{AII: } M^{*0} = M.$$

B: L/M nem Galois, mert felülről övök.

$$M^* = \text{Gal}(L/M).$$

A második általánosítás igazolja, hogy $M^{*0} = M$.

$$\text{Akk. } H^{0*} = H.$$

$$B: M = H^0 \Rightarrow H^{0*0} = H^0 \text{ at elözd műnt.}$$

$$|H| = (L : H^0) \quad (\text{ez minden véges ige})$$

$$|H^0| = (L : H^{0*0})$$

Tehát $H = H^{0*}$, mert eppen erre a másiknál
és a fölöttünk ezenről.

Ezért at alaptétel bizonyítása rész.

Kérd: Galois-bövitésre a köbölcső testek működése véges.

De mielőtt nem mutatj Galois-bövitésnek lenni:

Tétel: L/K véges bövités egymánnal \Leftrightarrow köbölcső testek működése véges.

B: \Leftarrow : Ha K (és ily L is) véges, akkor a bövités valóban egymánnal, mert a multi. csoport ciklikus.
Sorozat szerint $|K| = \infty$.

$L = K(\alpha_1, \dots, \alpha_n)$, mert a bövités véges. Indukció n műnt.
 $n=1$: epp ez kell. Tth. $(n-1)$ -ig már megrajt, $n \geq 2$.

$K(\alpha_1, \dots, \alpha_{n-1}) = K(\beta)$ indukció miatt.

$L = K(\alpha_n, \beta)$.

Legyen $a \in K$. $M_a = K(\alpha_n + a\beta) \rightarrow K \leq M_a \leq L$

K végtelen, de csak véges sok köbölcső test van.

$\Rightarrow \exists a, a' : M_a = M_{a'} = M$.

$$\beta = \frac{(\alpha_n + a\beta) - (\alpha_n + a'\beta)}{a - a'} \in M \rightarrow \beta \in M. \quad \left. \begin{array}{l} \\ \end{array} \right\} \Rightarrow L \leq M \Rightarrow L = M,$$

$$\alpha_n = (\alpha_n + a\beta) - a\beta \in M \rightarrow \alpha_n \in M \quad \text{Tehát } L = K(\alpha_n + a\beta) \quad \checkmark$$

\Rightarrow : Legyen $L = K(\alpha)$. α kan. polinomja K felett p. (irredicibilis)

Legyen $K \leq M \leq L$. $\alpha = \alpha_n \in M$ felett q

Szűksegélyez $q(x) \mid p(x)$. Legyen $q(x) = x^n + a_{n-1}x^{n-1} + \dots + a_1x + a_0 \in M[x]$.

$M_0 = K(a_0, \dots, a_{n-1}) \leq M$. α kan. polinomja M_0 felett $s(x)$.

$$q \in M_0[x]. \rightarrow s(x) \mid q(x).$$

Tehát $(L : M)$ -et: $(L : M) = \deg q$, mert a bövités egymánnal.

$$\deg q \geq \deg s = (L : M_0).$$

$$\text{Földszint tétel: } (L : M_0) = (L : M)(M : M_0) \Rightarrow (L : M) = (L : M)(M : M_0)$$

$\Rightarrow (M : M_0) = 1 \rightarrow M = M_0$, L felett véges p-terrel csak véges sok ortoja lehet.

Teljességi \mathbb{Q} felett $x^4 - 2$ felbontáni testet.

$$K = \mathbb{Q}$$

$L = \mathbb{Q}(\sqrt[4]{2}, i)$, mert a polinom gyökei C-bei $\sqrt[4]{2}, i\sqrt[4]{2}, -\sqrt[4]{2}, -i\sqrt[4]{2}$.

$(L:K) = 8$, mert $\sqrt[4]{2}$ föl 4, i föl 2. \rightarrow véges bontás.

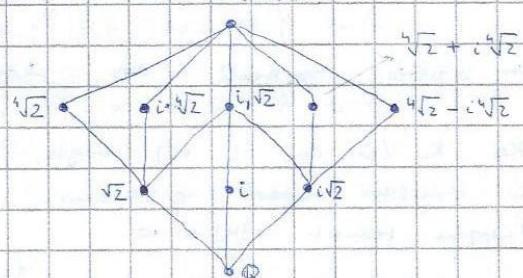
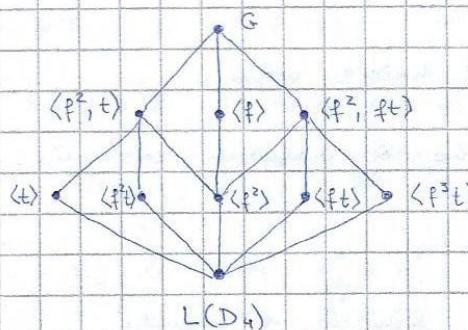
A bontás monomialis, mert felbontási test, és irreducibilis, mert char = 0.

$$G = \text{Gal}(L|K) \rightarrow |G| = 8.$$

Legyen $f: \sqrt[4]{2} \mapsto i\sqrt[4]{2}$, $i \mapsto i$ $\Rightarrow f$ rendje 4
 $t: \sqrt[4]{2} \mapsto \sqrt[4]{2}$, $i \mapsto -i$ $\Rightarrow t$ rendje 2
 $t^{-1}ft = f$

Dyc-tétel: $G \cong D_4$

$\mathbb{D}(\sqrt[4]{2}, i)$



Galoisbeladat: a D_4 -et jellemzi a részrőportukaja.

Itt a bontásnak minden egyműködési részrőportukaja is felbontásban lemezei (véges irreducibilis bőv.)

Gyökjelkkel való megoldhatóság

Def. $f \in K[x]$ -re legyen L a K feletti felb. test. $L|K$ véges és monomialis automorfizmusai. A technikai felhívások ellenőrzése végett felt. $\text{char } K = 0 \rightarrow$ irreducibilitás. Ekkor $\text{Gal}_K(f) = \text{Gal}(L|K)$.

Azaz permutációkat vessen itt, amik megtartják a gyökök csoportosságát.

Pé. $\alpha_1 = \sqrt[4]{2}$, $\alpha_2 = i\sqrt[4]{2}$, $\alpha_3 = -\sqrt[4]{2}$, $\alpha_4 = -i\sqrt[4]{2}$. $\rightarrow \alpha_1 + \alpha_3 = \alpha_2 + \alpha_4$ formájában.

A testi Galois-csoport $\text{Gal}_{\mathbb{Q}}(x^4 - 2)$.

A többnöös gyökök rendelkezés ellenőrzése végett felt. f irreducibilis.

All. G transitív permutaciós-csoport.

B: $\deg f = n$, $G \leq S_n$.

Banily egyetérthetően miattba, és az összetevők testautomorfizmusa.

Def. $L|K$ radikálbontás, ha $\exists \alpha_1, \dots, \alpha_n \in L : L = K(\alpha_1, \dots, \alpha_n)$, $\forall k \exists n(k)$: $\alpha_k^{n(k)} \in K(\alpha_1, \dots, \alpha_{k-1})$.

Mi minden radikálbontás véges. Nullkarakterisztikában magyarázott, hogy irreducibilis. A monomialitás nem feltétlenül áll fenn.

Def. $f \in K[x]$ megoldható gyökeivel, ha a felbontási teste beágyazható radikálisritésbe, azaz ha L a felb. test, akkor $\exists R \subseteq K$ r.v. ből, hogy $K \subseteq L \subseteq R$.

Tétel. $f \in K[x]$ -re $\exists R$, hogy $K \subseteq L \subseteq R$, ahol L a felb. test $\Leftrightarrow \text{Gal}_K(f)$ felbőlhető. (BN)

A komplexitás szempontból azt mondjuk, Kiss, Fried, Fuchs jegyzetében elolvasható (nincs előírás!).

Tétel. $x^5 - 6x + 3$ nem oldható meg gyökeivel. (Mint $\mathbb{Q}[x]$ feletti polinom.)

B. $f(x) = x^5 - 6x + 3$ irreducibilis: Schönemann-Eisenstein $p=3$.

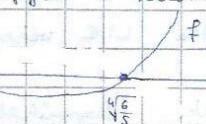
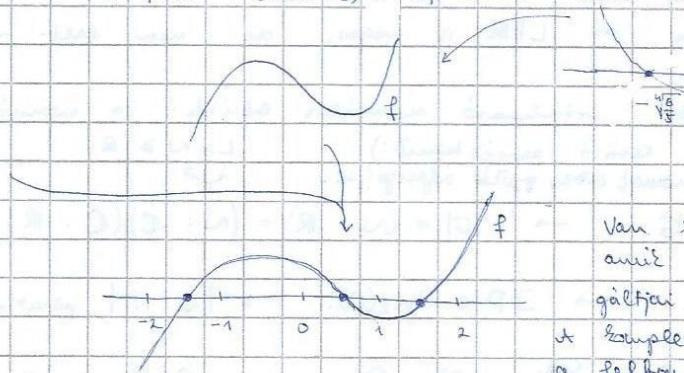
$G = \text{Gal}_{\mathbb{Q}}(x^5 - 6x + 3)$ transitív. Regulációs, vagy S_5 .

$5 \mid |G|$, $G \leq S_5$. \rightarrow f.tu. $(12345) \in G$, mert kell legyen 5 rendű elem.

\nwarrow mert G transitív

$$f'(x) = 5x^4 - 6$$

x	$f(x)$
-2	-17
-1	8
0	3
1	-2
2	23



Van rit komplex gyötér, amely két konjugáltaként a felbontási teste alkotja.

\Rightarrow átválasztással elérhető, hogy $(12), (12345) \in G$.

Tétel. $G = S_5$, univerzális halmaz, mely nem oldható fel. \square

Def. K algebraileg zárt, ha $\forall f \in K[x], \deg f \geq 1 \quad \exists x \in K : f(x) = 0$.

$\Leftrightarrow \forall f \in K[x]$ gyöktelenessére bontva \Leftrightarrow ha L/K algebrai bőltés, akkor $L = K$.

Tétel. L a K test algebrai résztfaja, ha L/K algebrai bőltés és L algebraileg zárt.

Tétel. $\forall K$: $\exists L$ algebrai részt, és ha L_1, L_2 alg. résztök, akkor $L_1/K \cong L_2/K$. (A bázisában a Zorn-lemmák alapján)

Tétel. Az algebrai részt K .

Példa. $\overline{\mathbb{Q}} = A$, $\overline{\mathbb{R}} = C$

$\overline{F_p}$ az összes p^n elemű testet tartalmazza valamely módon, végtelen test,

de az nem nyilvánvaló, hogy mikor.

$$F_p = \overline{F_p^n}.$$

Tétel. C algebraileg zárt. (Az „algebra alejtétele”.)

Q. Liouville-tétel: $f: C \rightarrow C$ egész fu. (mindenütt differenciálható) konstans \Rightarrow konstans. (BN)

Legyen $f \in C[x]$, $\deg f \geq 1$. \exists f.tu. f -nek nincs györe. $\Rightarrow \frac{1}{f}$ egész függvény,

$\frac{1}{f}$ konstans (mert $|z| \rightarrow \infty$ esetén $|f(z)| \rightarrow \infty$, így $\exists K$: $|z| > K \Rightarrow |\frac{1}{f}| \leq 1$,

és $|z| \leq K$ kompakt, így csak $\frac{1}{f}$ konst.). $\Rightarrow \frac{1}{f}$ konstans. \square (1)

B₂: All: R feltet minden pt. form polinomnak van gyöke.

B: Bolzano-Weierstrass.

Ervállás: R-vel minden minden önmagától rölöltérő pt. form bővítese
(kikünni a nullkarakterisztikából törekvés megrabolhatóság)

All: minden kompleks számot van négyzetgyöre.

Ervállás: C-vel minden másodfokú bővítese.

El a Bét állítás az, ahol kikünni a, hogy minden IR és C

All: L | C véges $\rightarrow L = C$.

B: Ha L | C véges $\rightarrow L | R$ is véges, de nem felt. normális.

Van legnagyobb tartalmával normális bővítes: a normális részét, N | R.

(A normális részt szép téren: $L \geq N \geq R$.

a komplex polinomok összes gyötöt adjungálja. \uparrow

$\text{Gal}(N | R) = G$. $\rightarrow |G| = (N : R) = (N : C)(C : R) = 2(N : C)$,

tehát $2 | |G|$. $\rightarrow |P \in \text{Syl}_2(G)| \rightarrow |G : P|$ páratlan.

$|G : P| = (P : R) \xrightarrow{\text{t. l.}} P = R \rightarrow G$ 2-coport.

$\text{Gal}(N | C) \leq \text{Gal}(N | R) \rightarrow \text{Gal}(N | C)$ is 2-coport.

$\nexists \text{Gal}(N | C) \neq 1$. \rightarrow legyen M 2 indexű részcoport. (Solv-típus)

$\rightarrow (M^* : C) = 2$, de minden bővítes minden. $\frac{1}{2}$
(2. d.)

Geometriai szerkeszthetőség (nem visszalupug)

Minden konvergáló szerelessz: még lehets a műveletek. Egyszerűen nem.

Egyes számok $\rightarrow Q$ racionális megjelenés

Elmets Galois-elvileg nem kell, csak a bennük.

A merőlegessége minden másodfokú algebrai számok (a megfordítás nem igaz!)

Konkrétség: $\sqrt[3]{2}$ nem merőleges meg.

Szögkennadás: $\cos 20^\circ$ nem merőleges meg (w₃(3x) alapján nem adható)

Könnyebbítés: \sqrt{n} nem algebrai, mert n sem az.

Szabályos n-nel: attól és csak attól merőleges a, ha $n = 2^a \cdot p_1 \cdots p_k$,
ahol $a \geq 0$ és p_1, \dots, p_k különböző Fermat-primer.

Az ismert Fermat-primer: $F_n = 2^{2^n} + 1$, ahol $n = 0, 1, 2, 3, 4$.