

1. Legyen  $\alpha$  az  $x^3 - 2$  polinom egyik nem valós gyöke. Határozzuk meg  $\alpha$  fokát  $\mathbb{Q}(\sqrt[3]{2})$  fölött, és határozzuk meg a  $\mathbb{Q}(\alpha) \cap \mathbb{R}$  részttestet! Igaz-e, hogy ha  $K \leq L \leq M$ , és  $\alpha \in M$ , akkor  $\alpha$   $L$  fölötti foka osztója  $\alpha$   $K$  fölötti fokának?

Megoldás: Mivel  $\alpha = \sqrt[3]{2}\varepsilon$ , ahol  $\varepsilon$  primitív harmadik egységgyök,  $\alpha$  foka  $L = \mathbb{Q}(\sqrt[3]{2})$  fölött legföljebb 2, de  $\varepsilon$  nincs benne  $L$ -ben, ezért a foka pontosan 2. Legyen  $K = \mathbb{Q}$  és  $M$  az  $x^3 - 2$  felbontási teste  $\mathbb{Q}$  fölött.

Az előbb láttuk, hogy ekkor  $K \leq L \leq M$ ,  $\alpha \in M$ ,  $\alpha$  foka  $L$  fölött 2, de  $K$  fölött 3, mivel  $\alpha$  minimálpolinomja  $K$  fölött harmadfokú. Tehát az  $\alpha$  elem  $M$  fölötti foka nem feltétlenül osztja a kisebb,  $K$  test fölötti fokát.

A  $\mathbb{Q} \leq \mathbb{Q}(\alpha) \cap \mathbb{R} \leq \mathbb{Q}(\alpha)$  bővítéssorozatban a két bővítés fokának szorzata,  $(\mathbb{Q}(\alpha) : \mathbb{Q}) = 3$ , és a második bővítés nem triviális (ugyanis  $\alpha \notin \mathbb{R}$ ), tehát a második foka 3, és az első csak 1 lehet.

2. Bizonyítsuk be, hogy minden másodfokú bővítés normális!

Megoldás: Ha bővítünk egy másodfokú irreducibilis polinom egyik gyökével, akkor az ehhez tartozó gyöktényező a bővebb test fölött kiemelhető a polinomból, és így a megmaradó, elsőfokú polinom gyöke is benne lesz ebben a testben.

3. Igaz-e, hogy normális bővítés normális bővítése normális az eredeti test fölött?

Megoldás: Nem igaz. Tekintsük a  $\mathbb{Q} \leq \mathbb{Q}(\sqrt{2}) \leq \mathbb{Q}(\sqrt[4]{2})$  bővítéssorozatot. Mindkét bővítés másodfokú ( $x^2 - 2$ , illetve  $x^2 - \sqrt{2}$  a minimálpolinomok), így normális, de  $\sqrt[4]{2} \in \mathbb{Q}$  fölötti minimálpolinomjának,  $x^4 - 2$ -nek nem valós gyökei is vannak, és ezek még a bővebb testben sincsenek benne.

4. Legyen  $L|K$  egy testbővítés,  $M$  és  $N$  pedig olyan közbülső testek, amelyekre az  $M|K$  és  $N|K$  bővítések normálisak. Legyen  $S$  az  $L$ -nek az  $M$  és  $N$  által generált résztteste és  $T = M \cap N$ . Bizonyítsuk be, hogy az  $S|K$  és  $T|K$  bővítések mindegyike normális.

Megoldás: Legyen  $\alpha \in S$ . Ekkor  $\alpha$  előállítható véges sok  $M$ -beli és  $N$ -beli elem  $K$  fölötti racionális törtfüggvényeként, azaz  $\alpha \in K(\beta_1, \dots, \beta_m, \gamma_1, \dots, \gamma_n)$ , ahol  $\beta_i \in M$  és  $\gamma_j \in N$  minden  $i, j$ -re. Legyenek  $f_1, \dots, f_m, g_1, \dots, g_n$  az  $\alpha_1, \dots, \alpha_m, \beta_1, \dots, \beta_n$  minimálpolinomjai  $K$  fölött. Ezek a polinomok lineáris faktorokra bomlanak  $S$ -ben, mert  $M|K$  és  $N|K$  normális bővítések, így ezeknek a polinomoknak a szorzata,  $f$  is lineáris faktorokra bomlik. Legyen  $F$  az  $f$  felbontási teste  $K$  fölött. Ekkor  $F|K$  normális bővítés, így  $\alpha$   $K$  fölötti minimálpolinomja lineáris faktorokra bomlik  $F$ -ben, és az  $F$ -et tartalmazó  $S$ -ben is.

Ha  $\alpha \in T = M \cap N$ , és  $f$  az  $\alpha$  normált minimálpolinomja  $K$  fölött, akkor  $f$  az  $M$  és  $N$  fölött is gyöktényezőkre bomlik, és az  $L$  fölötti normált irreducibilisekre bontás egyértelműsége miatt a két felbontás megegyezik, vagyis a kapott gyökök  $M \cap N$ -beliek, így  $f$   $M \cap N$  fölött is felbomlik.

5. Hányadfokú  $x^4 - x^2 + 1$  felbontási teste  $\mathbb{Q}$  fölött, illetve  $\mathbb{F}_p$  fölött, ha  $p$  prím?

Megoldás:  $f(x) := x^4 - x^2 + 1 = \frac{x^6 + 1}{x^2 + 1} = \frac{x^{12} - 1}{(x^6 - 1)(x^2 + 1)}$  a 12-edik körosztási polinom, tehát irreducibilis, és egyetlen gyökének (egy primitív 12-edik egységgyöknek) a hatványaként előáll az összes többi, így egy gyökével való bővítés már a teljes felbontási test. Ebből következik, hogy a felbontási test  $\mathbb{Q}$  fölött 4-edfokú.

(Az irreducibilitás bizonyítható úgy is, hogy az  $x^4 - x^2 + 1 = (x^2 + 1)^2 - 3x^2 = (x^2 + \sqrt{3}x + 1)(x^2 - \sqrt{3}x + 1)$   $\mathbb{R}[x]$ -beli irreducibilisekre bontásból látható, hogy  $\mathbb{Q}$  fölött irreducibilis az  $f(x)$ , mert az 1 főegyütthatós irreducibilis faktorokra való felbontás egyértelműsége miatt a  $\mathbb{Q}$  fölötti felbontás is csak ebből a felbontásból rakható össze.)

Ha  $p \neq 2, 3$ , akkor  $x^{12} - 1$  minden gyöke különböző a felbontási testében ( $(x^{12} - 1)' = 12x^{11} \neq 0$  és relatív prím  $x^{12} - 1$ -hez), ezért  $f(x)$  gyökei csak a 12-edrendű elemek lehetnek. Sőt, ha van a ciklikus  $\mathbb{F}_{p^n}^\times$  csoportban 12-edrendű elem (azaz ha  $12 \mid (p^n - 1)$ ), akkor pontosan  $\varphi(12) = 4$  darab van, és ezek  $f(x)$  gyökei, vagyis a felbontási test  $\mathbb{F}_{p^n}$ , ahol  $n$  a minimális olyan kitevő, amelyre  $12 \mid (p^n - 1)$ . Ha  $p \equiv 1 \pmod{12}$ , akkor a felbontási test elsőfokú, a többi esetben pedig másodfokú, mert  $12 \mid (p - 1)(p + 1)$  igaz, ha  $p \neq 2, 3$  prím. Végül  $\mathbb{F}_2$  fölött  $x^4 - x^2 + 1 = (x^2 + x + 1)^2$  irreducibilisekre bontás,  $\mathbb{F}_3$  fölött pedig  $x^4 - x^2 + 1 = x^4 + 2x^2 + 1 = (x^2 + 1)^2$ , tehát ezekben az esetekben is másodfokú a bővítés.

6. Igaz-e, hogy egy  $K = \mathbb{F}_p(\alpha)$  ( $\alpha \notin \mathbb{F}_p$ ) testben  $\alpha$  szükségképpen generátoreleme a  $K$  multiplikatív csoportjának?

Megoldás: Nem igaz: például  $\mathbb{F}_9^\times \cong C_8$ -ban egy 4-edrendű  $\alpha$  elemre  $\alpha \notin \mathbb{F}_3$ , tehát  $\mathbb{F}_3(\alpha) = \mathbb{F}_9$ , de  $\alpha$  nem generálja a 8-adrendű ciklikus csoportot.

7. Bizonyítsuk be, hogy tökéletes test minden véges bővítése is tökéletes.

Megoldás: Tegyük fel, hogy  $K$  tökéletes, azaz  $K$  fölött minden irreducibilis polinom szeparábilis, és legyen az  $L|K$  bővítés véges. Legyen továbbá  $f(x) \in L[x]$  irreducibilis, és  $\alpha$  az  $f$  egyik gyöke  $f$  felbontási testében,  $F$ -ben. Ha  $g(x)$  az  $\alpha$  minimálpolinomja  $K$  fölött, akkor  $f(x)$  osztója  $g(x)$ -nek  $F[x]$ -ben, és ott  $g(x)$  minden gyöke egyszeres, így  $f(x)$  gyökei is egyszeresek.

8. a) Tegyük fel, hogy  $\alpha$  és  $\beta$  algebrai elemek  $K$  fölött, és a minimálpolinomjuk gyökei  $\alpha = \alpha_1, \dots, \alpha_n$ , illetve  $\beta = \beta_1, \dots, \beta_m$  mind különbözők. Legyen továbbá  $c, d \in K \setminus \{0\}$  olyan, hogy  $(i, j) \neq (1, 1)$  esetén  $c\alpha + d\beta \neq c\alpha_i + d\beta_j$ . Lássuk be a szeparábilis bővítés egyszerűségéről szóló tétel bizonyítása alapján, hogy  $K(c\alpha + d\beta) = K(\alpha, \beta)$ .

- b) Alkalmazzuk az a) részben bizonyított tételt

$(\mathbb{Q}(\sqrt{2} + \sqrt{3}) : \mathbb{Q})$ , illetve  $(\mathbb{Q}(\sqrt[3]{2} + \sqrt{2}) : \mathbb{Q})$  kiszámítására.

Megoldás: a) Legyen  $f(x), g(x) \in K[x]$  az  $\alpha$ , illetve  $\beta$  minimálpolinomja, és  $\gamma = c\alpha + d\beta$ . Ekkor  $g(x), f(\frac{1}{d}\gamma - \frac{c}{d}x) \in K(\gamma)[x]$  is lineáris faktorokra bomlanak az  $f(x)g(x)$  felbontási testében,  $F$ -ben. Mivel egyik polinomnak sincs többszörös gyöke, és a feltétel miatt egyetlen közös gyökük  $M$ -ben a  $\beta$ , a  $g(x)$  és  $f(\frac{1}{d}\gamma - \frac{c}{d}x)$  legnagyobb közös osztója  $F[x]$ -ben  $x - \beta$ , s mivel az euklideszi algoritmus végig  $K(\gamma)[x]$ -ben marad, ott is ugyanez. Ebből következik, hogy  $\beta \in K(\gamma)$ .

- b) A  $\mathbb{Q}(\sqrt{2} + \sqrt{3})$  esetében azt kell ellenőrizni, hogy a  $\pm\sqrt{2}$  és  $\pm\sqrt{3}$  páronkénti összegei közül csak egy egyenlő  $\sqrt{2} + \sqrt{3}$ -mal, és ez nyilvánvalóan igaz. A  $\mathbb{Q}(\sqrt[3]{2} + \sqrt{2})$  esetében pedig az  $\varepsilon^k \sqrt[3]{2}$  ( $k = 0, 1, 2$ ,  $\varepsilon$  primitív harmadik egységgyök) és  $\pm\sqrt{2}$  páronkénti összegeiről kell belátni ugyanezt. Nyilván elég csak azokat nézni, ahol az első és a második tag is különböző, tehát az  $\varepsilon \sqrt[3]{2} - \sqrt{2}$  és  $\varepsilon^2 \sqrt[3]{2} - \sqrt{2}$  alakúakat, ezek pedig nem lehetnek  $\sqrt[3]{2} + \sqrt{2}$ -vel egyenlők, mert nem valósak.

9. Adjuk meg az  $\mathbb{F}_2(\alpha, \beta)$  bővítést egyszerű bővítésként, ahol  $\alpha$  az  $x^2 + x + 1$ ,  $\beta$  az  $x^3 + x + 1$  polinom egy-egy gyöke.

*Megoldás:*  $\mathbb{F}_2(\alpha, \beta) = \mathbb{F}_{64}$ , mert  $(\mathbb{F}_2(\alpha, \beta) : \mathbb{F}_2)$  2-vel és 3-mal is osztható, így legalább 6, másrészt  $\mathbb{F}_{64}$ -nek részteste  $\mathbb{F}_4$  és  $\mathbb{F}_8$  is, tehát itt  $x^2 + x + 1$  és  $x^3 + x + 1$  is lineáris faktorokra bomlik, következésképpen  $\alpha, \beta \in \mathbb{F}_{64}$ . Mivel  $\alpha$  a háromelemű  $\mathbb{F}_4^\times$  csoport nem triviális eleme,  $\alpha$  rendje 3, és hasonlóan  $\beta$  a hételemű  $\mathbb{F}_8^\times$  csoport nem triviális eleme, így  $\beta$  rendje 7. A kommutatív  $\mathbb{F}_{64}^\times$  csoportban két relatív prím rendű elem szorzatának rendje a rendek szorzata, tehát  $\alpha\beta$  rendje 21. Ez azt jelenti, hogy  $\alpha\beta$  nem lehet benne  $\mathbb{F}_{64}$  semelyik valódi résztestében, mert azok 21-nél kisebb elemszámúak, így  $\mathbb{F}_2(\alpha, \beta) = \mathbb{F}_2(\alpha\beta)$ .

**Hf1.** Adjuk meg  $x^4 - 2$  felbontási testét  $\mathbb{Q}$  egyszerű bővítéseként!

**Hf2.** Bizonyítsuk be, hogy  $\mathbb{Q}(\cos 40^\circ)$  normális bővítése  $\mathbb{Q}$ -nak!