

1. Hányadfokú a $\mathbb{Q}(i\sqrt{3})$, illetve az $\mathbb{Q}(i + \sqrt{3})$ bővítés \mathbb{Q} fölött?

Megoldás: $(i\sqrt{3})^2 = -3$, tehát $i\sqrt{3}$ gyöke az $x^2 + 3$ polinomnak, és ez irreducibilis, ezért ez az $i\sqrt{3}$ minimálpolinomja. Következésképpen $(\mathbb{Q}(i\sqrt{3}) : \mathbb{Q}) = 2$.

Legyen $\alpha = i + \sqrt{3}$. Az $\alpha - \sqrt{3} = i$ egyenlőséget négyzetre emelve látjuk, hogy $\sqrt{3} \in \mathbb{Q}(\alpha)$, és akkor $i = \alpha - \sqrt{3} \in \mathbb{Q}(\alpha)$ is teljesül, amiből $\mathbb{Q}(\alpha) = \mathbb{Q}(\sqrt{3}, i)$. A $\mathbb{Q} \leq \mathbb{Q}(\sqrt{3}) \leq \mathbb{Q}(\sqrt{3}, i)$ bővítéssorozat egyik lépése sem triviális ($\sqrt{3}$ nem racionális, és i nem valós), viszont mindegyik bővítő elem gyöke egy másodfokú polinomnak, ezért a $\mathbb{Q}(\sqrt{3}, i) | \mathbb{Q}$ bővítés foka csak $2 \cdot 2 = 4$ lehet.

2. Számítsuk ki a következő testbővítések fokait \mathbb{Q} fölött!

a) $\mathbb{Q}(\sqrt{2})$ b) $\mathbb{Q}(\sqrt[3]{2})$ c) $\mathbb{Q}(\sqrt[3]{2} + \sqrt[3]{4})$ d) $\mathbb{Q}(\sqrt[3]{2} + \sqrt{2})$

Megoldás: a) $\sqrt{2}$ minimálpolinomja $x^2 - 2$, ezért a bővítés foka 2.

b) $\sqrt[3]{2}$ minimálpolinomja $x^3 - 2$ (irreducibilis például a Schönemann–Eisenstein-kritérium miatt), így a bővítés foka 3.

c) Legyen $\alpha = \sqrt[3]{2} + \sqrt[3]{4}$. Mivel $\alpha = \sqrt[3]{2} + (\sqrt[3]{2})^2 \in \mathbb{Q}(\sqrt[3]{2})$, felírhatjuk a következő bővítéssorozatot:

$$\mathbb{Q} \leq \mathbb{Q}(\alpha) \leq \mathbb{Q}(\sqrt[3]{2}).$$

Itt $3 = (\mathbb{Q}(\sqrt[3]{2}) : \mathbb{Q}) = (\mathbb{Q}(\alpha) : \mathbb{Q}) \cdot (\mathbb{Q}(\sqrt[3]{2}) : \mathbb{Q}(\alpha))$, és a második bővítés foka legfeljebb 2, mert $\sqrt[3]{2}$ gyöke az $x^2 + x - \alpha$ polinomnak, tehát a második bővítés csak triviális lehet, és így $(\mathbb{Q}(\alpha) : \mathbb{Q}) = 3$.

Egy $f(x) \in K[x]$ polinom felbontási teste $L \geq K$, ha L -ben f lineáris faktorokra bomlik, és ha itt f gyökei $\alpha_1, \dots, \alpha_n$, akkor $L = K(\alpha_1, \dots, \alpha_n)$. (Ez izomorfia erejéig egyértelmű.)

3. Hányadfokú az F/K bővítés, ha F az f felbontási teste, és

a) $K = \mathbb{Q}$, $f = x^6 - 1$ b) $K = \mathbb{Q}$, $f = x^6 - 2$
 c) $K = \mathbb{F}_7$, $f = x^6 - 1$ d) $K = \mathbb{F}_5$, $f = x^6 - 2$

Megoldás: a) A felbontási testet megkapjuk, ha egyetlen primitív 6-dik egységgyököt adjungálunk \mathbb{Q} -hoz (akkor a többi hatványa is, tehát $x^6 - 1$ összes gyöke belekerül a testbővítésbe), ennek a minimálpolinomja pedig $\Phi_6(x) = x^2 - x + 1$, ezért $x^6 - 1$ felbontási teste 2-odfokú \mathbb{Q} fölött.

b) $x^6 - 2$ gyökei $\sqrt[6]{2}$ és ennek hatodik egységgyökszörösei. Másrészt ha ε primitív 6-odik egységgyök, akkor $\varepsilon = (\varepsilon^6 \sqrt[6]{2}) / \sqrt[6]{2}$ a polinom két gyökének hányadosa, tehát ε is benne van a felbontási testben. Ebből azt kaptuk, hogy $F = \mathbb{Q}(\sqrt[6]{2}, \varepsilon)$, amit a $\mathbb{Q} \leq \mathbb{Q}(\sqrt[6]{2}) \leq \mathbb{Q}(\sqrt[6]{2}, \varepsilon)$ bővítéssorozattal is megkaphatunk. Ebben az első bővítés foka 6, mert $x^6 - 2$ irreducibilis a Schönemann–Eisenstein-kritérium miatt, és a második bővítés egyrészt nem triviális (ε nem valós, de a második test része \mathbb{R} -nek), másrészt legfeljebb másodfokú (az $x^2 - x + 1$ gyöke), így pontosan másodfokú. Ebből adódóan $(F : \mathbb{Q}) = 6 \cdot 2 = 12$.

c) $x^6 - 1$ -nek gyöke \mathbb{F}_7 összes nemnulla eleme, és ezekből éppen hat van, tehát maga \mathbb{F}_7 a felbontási test, vagyis az F/K bővítés foka 1.

d) 2 köbszám modulo 5, ezért $x^6 - 2 = x^6 - 3^3 = (x^2 - 3)(x^4 + 3x^2 + 9)$. A második tényezőt megpróbálhatjuk két teljes négyzet különbségére bontani az x^2 -es vagy a

konstans tagnak az első teljes négyzetbe rakásával: $x^4 + 3x^2 + 9 = x^4 + 4x^2 + 4 - x^2 = (x^2 + 2)^2 - x^2 = (x^2 - x + 2)(x^2 + x + 2)$, vagyis

$$x^6 - 2 = (x^2 - 3)(x^2 - x + 2)(x^2 + x + 2),$$

ahol a másodfokú faktorok már irreducibilisek, mert nincs gyökük \mathbb{F}_5 -ben. Mivel \mathbb{F}_5 egy másodfokú bővítésében már minden másodfokú, \mathbb{F}_5 fölött irreducibilis polinom lineáris faktorokra bomlik (ld. a 9. feladatot), elég az egyiknek egy gyökét adjungálni \mathbb{F}_5 -höz, hogy megkapjuk a felbontási testet. Tehát $(F : \mathbb{F}_5) = 2$.

Másképpen: Nevezzük $\sqrt{3}$ -nak az $x^2 - 3$ egyik gyökét. Ekkor a másik két irreducibilis polinom gyökei, a másodfokú megoldóképlet szerint $(\pm 1 \pm \sqrt{3})/2$, szintén benne vannak az $\mathbb{F}_5(\sqrt{3})$ -ban, így a felbontási test a $\sqrt{3}$ -mal való 2-odfokú bővítés.

4. Legyen α az $x^3 + x + 1$ polinom egyik gyöke \mathbb{F}_2 fölött, és legyen $K = \mathbb{F}_2(\alpha)$. Irreducibilis-e az $x^2 + x + \alpha$ polinom K fölött?

Megoldás: Az $x^3 + x + 1$ irreducibilis, tehát $(\mathbb{Q}(\alpha) : \mathbb{Q}) = 3$. Keressük meg az $x^2 + x + \alpha$ polinom β gyökének minimálpolinomját \mathbb{F}_2 fölött! Mivel $\alpha = \beta^2 + \beta$ gyöke az $x^3 + x + 1$ -nek, $0 = (\beta^2 + \beta)^3 + (\beta^2 + \beta) + 1 = \beta^6 + \beta^5 + \beta^4 + \beta^3 + \beta^2 + \beta + 1$, tehát β minimálpolinomja osztója az $f(x) = x^6 + x^5 + x^4 + x^3 + x^2 + x + 1$ polinomnak. Ennek \mathbb{F}_2 -beli gyöke nincs, és könnyen ellenőrizhető, hogy az egyetlen másodfokú irreducibilis polinom, $x^2 + x + 1$ sem osztója $f(x)$ -nek, viszont a harmadfokú $x^3 + x + 1$ igen: $f(x) = (x^3 + x + 1)(x^3 + x^2 + 1)$ az irreducibilisekre bontása. Ebből következik, hogy $(\mathbb{F}_2(\beta) : \mathbb{F}_2) = 3$, viszont $\mathbb{F}_2 \leq \mathbb{F}_2(\alpha) \leq \mathbb{F}_2(\alpha, \beta) = \mathbb{F}_2(\beta)$, és ebben az első bővítés is harmadfokú, tehát $(K(\beta) : K) = 1$, azaz az $x^2 + x + \alpha$ polinom nem lehet irreducibilis K fölött. (Konkrétan ellenőrizhető, hogy α^2 és $\alpha^2 + 1$ a gyökei.)

5. Lássuk be, hogy ha $L|K$ algebrai testbővítés, és az R gyűrűre $K \leq R \leq L$, akkor R test!

Megoldás: Legyen $\alpha \in R$ tetszőleges nem nulla elem. Ekkor a $K[\alpha] := \{f(\alpha) \mid f(x) \in K[x]\}$ részgyűrű R -ben. Másrészt $\alpha \in L$ miatt $K(\alpha)$ véges fokú testbővítés K fölött (mert $L|K$ algebrai), így $K(\alpha)$ minden eleme, így α^{-1} is előáll α polinomjaként, vagyis benne van $K[\alpha]$ -ban, és ezzel R -ben is. Beláttuk, hogy R az invertálásra is zárt, tehát részteste L -nek.

6. Legyen K tetszőleges test, $K(t)$ pedig K -nak egy egyszerű transzcendens bővítése. Legyen $K < M \leq K(t)$. Bizonyítsuk be, hogy $K(t)$ algebrai bővítése M -nek!

Megoldás: Legyen $c \in M \setminus K$. Ekkor $c = \frac{f(t)}{g(t)}$ valamely $f(x) = a_n x^n + \dots + a_0$, $g(x) = b_m x^m + \dots + b_0 \in K[x]$, $g \neq 0$ polinomokkal. Tehát t gyöke a $h(x) = f(x) - cg(x) \in K(c)$ polinomnak. Ez a polinom nem triviális, ugyanis $g(x) \neq 0$ miatt g -nek van nem nulla együtthatója, mondjuk, $b_k \neq 0$, és akkor $h(x)$ -ben az x^k együtthatója $a_k - cb_k$, ami nem lehet 0, mert különben $c = a_k/b_k \in K$ volna. Ezzel azt kaptuk, hogy t algebrai M fölött, azaz a $K(t) = M(t)$ bővítés algebrai M fölött.

7. Tegyük fel, hogy $\alpha, \beta, \gamma \in \mathbb{C}$ olyanok, hogy $\alpha\beta\gamma$, $\alpha\beta + \alpha\gamma + \beta\gamma$ és $\alpha + \beta + \gamma$ is algebrai számok \mathbb{Q} fölött. Bizonyítsuk be, hogy α , β és γ is algebraiak.

Megoldás: Legyen $f(x) = (x - \alpha)(x - \beta)(x - \gamma) = x^3 + a_2 x^2 + a_1 x + a_0$. A feltétel szerint $a_0 = -\alpha\beta\gamma$, $a_1 = \alpha\beta + \alpha\gamma + \beta\gamma$, $a_2 = -(\alpha + \beta + \gamma)$ algebraiak \mathbb{Q} fölött, így a

$\mathbb{Q}(a_0, a_1, a_2) | \mathbb{Q}$ bővítés is algebrai. Viszont α, β, γ gyökei a $0 \neq f(x) \in \mathbb{Q}(a_0, a_1, a_2)[x]$ polinomnak, tehát algebraiak $\mathbb{Q}(a_0, a_1, a_2)$ fölött. Mivel algebrai bővítések egymásutánja is algebrai, azt kaptuk, hogy α, β, γ algebraiak \mathbb{Q} fölött is.

8. Bizonyítsuk be, hogy ha p prím, és K egy p^n elemű test, akkor
- K -nak minden részteste p^d elemű az n valamely d osztójára;
 - n minden d osztójára van K -nak pontosan egy p^d elemű részteste;
 - $\text{Aut}(K)$ egy n elemű ciklikus csoport, amelynek generátoreleme az $x \mapsto x^p$ ($x \in K$) automorfizmus.

Megoldás:

- Ha M részteste K -nak, akkor K vektortér M fölött, ezért $|M| = m$ esetén $p^n = m^k$ valamely k -ra. Ebből következik, hogy $|M| = p^d$, és $dk = n$, azaz $d | n$.
- Tudjuk az 1. feladatsor 7.b) feladatából, hogy az $x^{p^d} - x$ polinom gyökei résztestet alkotnak K -ban, s mivel $(x^{p^d} - x) | (x^{p^n} - x)$ különböző gyöktényezők szorzata K -ban, ez a résztest éppen p^d -elemű.
- $(K : \mathbb{F}_p) = n$, és $K | \mathbb{F}_p$ egyszerű bővítés (K^\times generátoreleme generálja a testbővítést is), így $|\text{Aut } K| \leq n$.

A $\sigma : x \mapsto x^p$ leképezés művelettartó az 1/7.a) miatt, és nyilván injektív, ezért K végeessége miatt szürjektív is. Ennek az automorfizmusnak a k . hatványa a $\sigma^k : x \mapsto x^{p^k}$ leképezés, ami az identitás $k = n$ -re, ugyanis K minden eleme gyöke az $x^{p^n} - x$ polinomnak (ld. 1/7.c)), viszont kisebb k -ra nem, ugyanis az $x^{p^k} - x$ -nek legföljebb p^k gyöke van. Vagyis $o(\sigma) = n$. Mivel $|\text{Aut } K| \leq n$, azt kaptuk, hogy $\text{Aut } K = \langle \sigma \rangle \cong C_n$.

9. Legyen K az $x^{p^n} - x$ felbontási teste \mathbb{F}_p fölött, ahol p prím. Bizonyítsuk be, hogy
- $|K| = p^n$;
 - K megkapható \mathbb{F}_p egyszerű algebrai bővítéseként;
 - $x^{p^d} - x$ osztója $(x^{p^n} - x)$ -nek az n minden d osztójára;
 - $(x^{p^n} - x)$ -nek osztója minden olyan irreducibilis polinom, amelynek foka osztója n -nek;
 - minden p^n elemű test izomorf egymással.

Megoldás: a) A felbontási testben $x^{p^n} - x$ gyökei résztestet alkotnak, tehát ez a résztest a teljes felbontási test. Másrészt ennek a polinomnak minden gyöke egyszeres, mert $((x^{p^n} - x)', x^{p^n} - x) = (-1, x^{p^n} - x) = 1 \neq 0$, tehát a felbontási test p^n elemű.

- A K^\times multiplikatív csoport α generátorelemére $\mathbb{F}_p(\alpha) = K$. Mivel K véges, ez szükségképpen algebrai bővítés.
- Ha $n = dk$, akkor $p^d - 1 | (p^d)^k - 1 = p^n - 1 \Rightarrow (x^{p^d-1} - 1) | (x^{p^n-1} - 1) \Rightarrow (x^{p^d} - x) | (x^{p^n} - x)$.
- Legyen $f(x) \in \mathbb{F}_p$ irreducibilis, ahol $\deg f = d | n$, és $M = \mathbb{F}_p(\alpha)$ az f egy α gyökével való bővítés. Ekkor $|M| = p^d \Rightarrow \alpha$ gyöke $x^{p^d} - x$ -nek $\Rightarrow f(x) | (x^{p^d} - x)$, és az utóbbi a c) rész miatt osztója $(x^{p^n} - x)$ -nek.
- Tegyük fel, hogy a K és az L test elemszáma is p^n . Mindkettő megkapható az \mathbb{F}_p egyszerű algebrai bővítéseként (pl. a multiplikatív csoport egy generátorelemével): $K = \mathbb{F}_p(\alpha)$ és $L = \mathbb{F}_p(\beta)$, ahol α minimálpolinomja $f(x)$, β minimálpolinomja $g(x)$ n -edfokú irreducibilis polinomok \mathbb{F}_p fölött. K -ban az $x^{p^n} - x$ polinom lineáris faktorokra bomlik (K mind a p^n eleme gyöke ennek a polinomnak), és a d) rész szerint

$g(x)$ is osztója $x^{p^n} - x$ -nek, tehát $g(x)$ -nek van egy γ gyöke K -ban is. Mivel $g(x)$ irreducibilis, $(\mathbb{F}_p(\gamma) : \mathbb{F}_p) = n$, és így $K = \mathbb{F}_p(\gamma)$. Mivel β és γ ugyanannak az \mathbb{F}_p fölötti irreducibilis polinomnak a gyökei más-más testbővítésben, $K = \mathbb{F}_p(\gamma) \cong \mathbb{F}_p(\beta) = L$. (Vegyük észre, hogy az egyértelműség bizonyításához itt nem használtuk a felbontási test egyértelműségét.)

- Hf1.** Legyen α az $x^2 + x - 1$ polinom egyik gyöke \mathbb{F}_3 fölött, és $K = \mathbb{F}_3(\alpha)$. Határozzuk meg az $x^2 + 1$ polinom összes gyökét K -ban mint az α lineáris polinomját!
- Hf2.** Tegyük fel, hogy $\alpha, \beta \in L$ elemekre $\alpha + \beta$ algebrai, $\alpha\beta$ pedig transzcendens a K résztest fölött. Hány lehet algebrai az α , β és $\alpha^2 + \alpha$ közül?