

# 1. Testbővítések

## A résztestek fontossága

Adottak a síkon pontok. Azon pontok koordinátái, amelyek ezekből kiindulva megszerkeszthetők, résztestet alkotnak  $\mathbb{R}$ -ben. Például a kockakettőzés feladata akkor lenne megoldható, ha racionális koordinátájú pontokból indulva ebben benne lenne a  $\sqrt[3]{2}$ .

Egyenletek gyökjelekkel való megoldhatóságának vizsgálatában is testet alkotnak az úgynevezett gyökkifejezések. Diofantikus egyenletek vizsgálatakor hasznos a szorzattá bontást  $\mathbb{C}$  résztesteiben elvégezni, pl.  $x^2 + y^2 = (x + iy)(x - iy)$ .

A hibajavító kódok elméletében a véges testek játszanak szerepet.

Ezekben az alkalmazásokban tipikusan egy test résztesteit kell felderíteni, vagy olyan kérdésekre adni választ, hogy  $\sqrt[3]{2}$  felírható-e racionális számokból kiindulva négyzetgyökvonások segítségével.

## Generált résztest

### 6.1.5. Definíció

Ha  $K$  részteste  $L$ -nek, akkor *testbővítésről* beszélünk.

Ha  $\alpha, \beta, \dots \in L$ , akkor  $N = K(\alpha, \beta, \dots)$  a *legsűkebb* olyan részteste  $L$ -nek, amely  $K$ -t és az  $\alpha, \beta, \dots$  elemeket tartalmazza.

Vagyis ha  $T \leq L$  résztest,  $K \subseteq T$ ,  $\alpha, \beta, \dots \in T$ , akkor  $N \subseteq T$ .

*Egyszerű bővítés:*  $K \leq K(\alpha)$  alkalmas  $\alpha \in L$ -re.

$K(\alpha, \beta, \dots)$  tehát olyan, mint lineáris algebrában a generált altér. De elemei nem lineáris kombinációk, hanem úgy kaphatók, hogy vesszük az  $\alpha, \beta, \dots$  elemek összes, többhatározatlanú  $K$ -beli együtthatós polinomjait, majd ezek hányadosait.

$\mathbb{Q}(\sqrt{2}, \sqrt{3})$  elemei  $a + b\sqrt{2} + c\sqrt{3} + d\sqrt{6}$ , ahol  $a, b, c, d \in \mathbb{Q}$ . Összeadásra, kivonásra, szorzásra zártság: HF. Reciprokra zártság: kerülő úton.

## Bővítés egy szám négyzetgyökével

### Gauss-racionális számok

Az  $a + bi$  alakú számok ( $a, b \in \mathbb{Q}$ ) részgyűrűt alkotnak  $\mathbb{C}$ -ben.

Ez *résztest* is:  $\frac{1}{a + bi} = \frac{a - bi}{a^2 + b^2}$ , és  $\frac{a}{a^2 + b^2}, \frac{-b}{a^2 + b^2} \in \mathbb{Q}$ .

### Általánosítás

Legyen  $u \in \mathbb{Q}$  rögzített szám. Az  $a+b\sqrt{u}$  alakú számok (ahol  $a, b \in \mathbb{Q}$ ) *résztestet* alkotnak  $\mathbb{C}$ -ben. **HF:** Ez  $\mathbb{Q}(\sqrt{u})$ .

**Valóban:** Összeadásra, ellentettképzésre zárt,  $0 \in \mathbb{Q}(\sqrt{u})$ : **HF.**

Ha  $a + b\sqrt{u}, c + d\sqrt{u} \in \mathbb{Q}(\sqrt{u})$ , akkor

$$(a + b\sqrt{u})(c + d\sqrt{u}) = (ac + bdu) + (ad + bc)\sqrt{u}.$$

Itt  $ac + bdu \in BQ$  és  $ad + bc \in \mathbb{Q}$ , ezért szorzásra is zárt.

Reciprokképzés:  $\frac{1}{a + b\sqrt{u}} = \frac{a - b\sqrt{u}}{a^2 - b^2u}$ . Lehet-e  $a^2 - b^2u = 0$ ?

### A reciprok $\mathbb{Q}(\sqrt{u})$ -ban van-e

$a, b, u \in \mathbb{Q}$ ,  $a + b\sqrt{u} \neq 0$ . Előfordulhat-e, hogy  $a^2 - b^2u = 0$ ?

Előfordulhat! Például ha  $a = 2$ ,  $b = 1$ ,  $u = 4$ . De ekkor sincs baj, mert  $a + b\sqrt{u} = 4$  reciproka  $1/4 \in \mathbb{Q}(\sqrt{4})$ .

### Két eset van:

Ha  $\sqrt{u} \in \mathbb{Q}$ , akkor  $\mathbb{Q}(\sqrt{u}) = \mathbb{Q}$ , ami test.

Ha nem, akkor az  $a + b\sqrt{u}$  előállítás *egyértelmű*.

**Valóban:**  $a + b\sqrt{u} = c + d\sqrt{u} \implies a - c = (d - b)\sqrt{u}$ . Ha  $b = d$ , akkor  $a = c$ . Ha nem:  $\sqrt{u} = (a - c)/(d - b) \in \mathbb{Q}$  lenne. Ezért ha  $a - b\sqrt{u} = 0$ , akkor  $a = b = 0$ , és

$a + b\sqrt{u}$  is nulla lenne. Vagyis az  $a + b\sqrt{u}$  számok mindenképpen testet alkotnak.

Fontos lenne  $\mathbb{Q}(\alpha)$  elemeit jól kezelhető, egyértelmű alakban fölírni.

**Pl.:**  $\mathbb{Q}(\sqrt[3]{2}) = \{a + b\sqrt[3]{2} + c\sqrt[3]{4} : a, b, c \in \mathbb{Q}\}$ ;  $a, b, c$  egyértelmű.

## 2. Egyszerű testbővítés

### Minimálpolinom test fölött

#### 6.1.11. Definíció

Legyen  $K$  résztest  $L$ -nek (főpélda:  $\mathbb{Q} \leq \mathbb{C}$ ). Az  $\alpha \in L$  *algebrai*  $K$  fölött, ha van olyan nem nulla  $f \in K[x]$ , melyre  $f(\alpha) = 0$ . Különben  $\alpha$  *transzcendens*  $K$  fölött.

#### 6.1.13. Tétel, 5.10.10. Tétel

Egy  $K$  fölött algebrai  $\alpha \in L$  elem  $m_\alpha$  *minimálpolinomja*  $K$  fölött a legalsó fokú olyan normált,  $K[x]$ -beli polinom, amelynek  $\alpha$  gyöke. Minden  $f \in K[x]$ -re  $f(\alpha) = 0 \iff m_\alpha \mid f$ . A minimálpolinom egyértelműen meghatározott. Ha  $f \in K[x]$  normált és  $f(\alpha) = 0$ , akkor  $f = m_\alpha$  pontosan akkor teljesül, ha  $f$  irreducibilis  $K$  fölött.

A bizonyítás ugyanaz, mint a már látott  $\mathbb{Q} \leq \mathbb{C}$  esetben.

## Elem normálalakja

### 6.1.16. Tétel

Legyen  $K$  részteste  $L$ -nek,  $\alpha \in L$  algebrai és  $n = \text{gr}(m_\alpha)$ .

Ekkor  $K(\alpha)$  elemei egyértelműen fölírhatók  $a_0 + a_1\alpha + \dots + a_{n-1}\alpha^{n-1}$  alakban, ahol  $a_0, a_1, \dots, a_{n-1} \in K$ .

Jelölje  $T$  az  $a_0 + a_1\alpha + \dots + a_{n-1}\alpha^{n-1}$  alakú elemek halmazát.

Nyilván  $K \subseteq T \subseteq K(\alpha)$  és  $\alpha \in T$ . Kell:  $T$  test.

Legyen  $f(x) = b_0 + b_1x + \dots + b_kx^k \in K[x]$ . Ekkor  $f(\alpha) = b_0 + b_1\alpha + \dots + b_k\alpha^k$  az  $\alpha$  egy *polinomja*.

Az  $\alpha$  minden polinomja benne van  $T$ -ben. Valóban:

ha  $f \in K[x]$  akkor  $f(x) = m_\alpha(x)q(x) + (a_0 + \dots + a_{n-1}x^{n-1})$  (*maradékos osztás*).

Innen  $f(\alpha) = a_0 + \dots + a_{n-1}\alpha^{n-1} \in T$ .

Így  $T$  az  $\alpha$  ( $K$ -beli együtthatós) polinomjainak halmaza. Ezért  $T$  zárt összeadásra, kivonásra és szorzásra is.

## Elem normálalakja: bizonyítás

### Reciprokképzés:

Legyen  $g \in K(x)$ ,  $g(\alpha) \neq 0$ ,  $\text{gr}(g) \leq n - 1$ . Mivel  $m_\alpha$  irreducibilis és  $n$ -edfokú,  $m_\alpha$  és  $g$  relatív prímek. Ezért van olyan  $p, q \in K[x]$ , hogy  $pg + qm_\alpha = 1$ . Innen  $x \mapsto \alpha$  helyettesítéssel  $p(\alpha)g(\alpha) = 1$ . Így  $p(\alpha) \in K(\alpha)$  reciproka  $g(\alpha)$ -nak.

### Egyértelműség:

Tegyük fel, hogy

$$a_0 + a_1\alpha + \dots + a_{n-1}\alpha^{n-1} = b_0 + b_1\alpha + \dots + b_{n-1}\alpha^{n-1}.$$

Legyen  $f(x) = (a_0 - b_0) + (a_1 - b_1)x + \dots + (a_{n-1} - b_{n-1})x^{n-1}$ . Ekkor  $f(\alpha) = 0$ , és így  $m_\alpha \mid f$ . Mivel  $f$  legfeljebb  $n - 1$ -edfokú, csak a nullapolinom lehet. Így  $a_j = b_j$  minden  $j$ -re.  $\square$

## A transzcendens eset

### Reciprokképzés (második bizonyítás):

Tekintsük azt a  $\varphi : K[x] \rightarrow L$  homomorfizmust, ami  $f$ -hez  $f(\alpha)$ -t rendel. Nyilván  $T = \text{Im}(\varphi)$  és  $(m_\alpha) = \text{Ker}(\varphi)$  (hiszen  $T$  az  $\alpha$   $K$ -beli együtthatós polinomjainak a halmaza, a minimálpolinom pedig a  $\text{Ker}(\varphi)$  főideál generátoreleme). Így a homomorfizmus-tétel miatt  $T \cong K[x]/(m_\alpha)$ . Mivel  $m_\alpha$  irreducibilis, a gyűrűknél tanultak szerint  $T$  test.  $\square$

### 6.1.9. Tétel, 6.1.21. Gyakorlat (HF)

Legyen  $K$  részteste  $L$ -nek és  $\alpha \in L$  transzcendens  $K$  fölött. Ekkor  $K(\alpha)$ , azaz  $L$ -nek a  $K$ -t és  $\alpha$ -t tartalmazó legszűkebb részteste az összes olyan  $f(\alpha)/g(\alpha)$  törtekből áll, ahol  $f, g \in K[x]$ ,  $g \neq 0$ . Ez az előállítás *egyértelmű* is a következő értelemben:  $f(\alpha)/g(\alpha) = h(\alpha)/k(\alpha) \iff f(x)k(x) = g(x)h(x)$ .

### 3. Generált résztest

**A generálásfogalom haszna**

*Kulcs:*  $\mathbb{Q}(\sqrt{2}, \sqrt{3}) = (\mathbb{Q}(\sqrt{2}))(\sqrt{3}) \subseteq \mathbb{C}$ .

**Bizonyítás**

$\subseteq$ : Legyen  $T = (\mathbb{Q}(\sqrt{2}))(\sqrt{3})$ . Ekkor  $\sqrt{3} \in T$  és  $\mathbb{Q}(\sqrt{2}) \subseteq T$ .

Ezért  $\mathbb{Q} \subseteq T$  és  $\sqrt{2} \in T$ . Mivel  $T$  résztest, így  $\mathbb{Q}(\sqrt{2}, \sqrt{3}) \subseteq T$ .

$\supseteq$ : Legyen  $S = \mathbb{Q}(\sqrt{2}, \sqrt{3})$ . Ekkor  $\mathbb{Q} \subseteq S$  és  $\sqrt{2}, \sqrt{3} \in S$ .

Mivel  $S$  résztest, ezért  $\mathbb{Q}(\sqrt{2}) \subseteq S$ . Így  $(\mathbb{Q}(\sqrt{2}))(\sqrt{3}) \subseteq S$ .  $\square$

#### 6.1.8. Gyakorlat, HF

(1)  $(K(\alpha))(\beta) = K(\alpha, \beta) = (K(\beta))(\alpha)$ .

(2)  $K(\alpha, \beta) = K(\alpha, \alpha + \beta)$ .

(3) Ha  $\alpha \neq 0$ , akkor  $K(\alpha, \beta) = K(\alpha, \alpha\beta)$ .

$\mathbb{Q}(\sqrt{2}, \sqrt{3})$  elemei

$(\mathbb{Q}(\sqrt{2}))(\sqrt{3})$  elemei  $\alpha + \gamma\sqrt{3}$ , ahol  $\alpha, \gamma \in \mathbb{Q}(\sqrt{2})$ .

Valóban:  $\sqrt{3}$  gyöke az  $x^2 - 3 \in \mathbb{Q}(\sqrt{2})[x]$  polinomnak, így  $\sqrt{3}$  minimálpolinomja  $\mathbb{Q}(\sqrt{2})$  fölött legfeljebb másodfokú, ezért az  $a_0 + a_1\sqrt{3} + \dots + a_{n-1}\sqrt{3}^{n-1}$  képletben  $n \leq 2$ . Itt  $\alpha = a + b\sqrt{2}$  és  $\gamma = c + d\sqrt{3}$ , ahol  $a, b, c, d \in \mathbb{Q}$ .

Ezért  $\alpha + \gamma\sqrt{3} = a + b\sqrt{2} + c\sqrt{3} + d\sqrt{6}$ . Vagyis  $\mathbb{Q}(\sqrt{2}, \sqrt{3}) = (\mathbb{Q}(\sqrt{2}))(\sqrt{3})$  minden eleme ilyen alakú. Mivel ez test, az ilyen alakú elemek reciproka is ilyen alakú.  $\square$

**Általánosítás (6.1.22. Gyakorlat)**

Ha  $K \leq T$  testbővítés és  $\alpha_1, \dots, \alpha_k \in L$  algebrai  $K$  fölött, akkor  $K(\alpha_1, \dots, \alpha_k)$  elemei  $p(\alpha_1, \dots, \alpha_k)$  alakúak, ahol  $p \in K[x_1, \dots, x_n]$ , így *osztásra nincs szükség*.

### 4. Testbővítés foka

**A testbővítés, mint vektortér**

**Állítás (5.10.4. Gyakorlat, HF)**

Ha  $K \leq L$  testbővítés, akkor  $L$  vektortér  $K$  fölött. Az összeadás az  $L$ -beli összeadás, az  $L$  elemeinek a  $K$  elemeivel, mint skalárokkal szorzása az  $L$ -beli szorzás. E vektortér dimenziója a testbővítés *foka*, jele  $|L : K|$ .

### 6.1.20. Következmény

Ha  $\alpha \in L$  algebrai  $K$  fölött, akkor  $|K(\alpha) : K| = \text{gr}(m_\alpha)$ .

#### Bizonyítás

$K(\alpha)$  elemei egyértelműen  $a_0 + a_1\alpha + \dots + a_{n-1}\alpha^{n-1}$  alakban írhatók, ahol  $a_0, a_1, \dots, a_{n-1} \in K$  és  $n = \text{gr}(m_\alpha)$ . Ezért  $1, \alpha, \dots, \alpha^{n-1}$  bázis  $L$ -ben  $K$  fölött, elemszáma  $n$ .  $\square$

### Véges bővítés

#### 6.1.18. Definíció

Legyen  $K$  részteste  $L$ -nek,  $\alpha \in L$  algebrai és  $n = \text{gr}(m_\alpha)$ .

Ekkor az  $n$  szám az  $\alpha$  fokú  $K$  fölött, jele  $\text{gr}_K(\alpha)$ .

Tehát  $\text{gr}_K(\alpha) = |K(\alpha) : K|$ .

#### 6.1.20. Következmény

Ha  $\alpha \in L$  transzcendens  $K$  fölött, akkor  $|K(\alpha) : K|$  végtelen.

Valóban:  $1, \alpha, \alpha^2, \dots, \alpha^k$  független  $K$  fölött minden  $k$ -ra.

#### 6.1.17. Definíció

$K \leq L$  véges bővítés, ha  $L$  véges dimenziós  $K$  fölött.

Tehát  $K \leq K(\alpha)$  akkor és csak akkor véges bővítés, ha  $\alpha$  algebrai  $K$  fölött.

## 5. Testbővítések fokának szorzástétele

### A szorzástétel

#### Tétel (6.2.3. Következmény)

Ha  $K \leq L \leq M$  testbővítések, akkor  $K \leq M$  pontosan akkor véges bővítés, ha  $K \leq L$  és  $L \leq M$  mindkettőn végesek. Ilyenkor  $|M : K| = |M : L| \cdot |L : K|$ .

#### A bizonyítás gondolata egy példán

$K = \mathbb{Q}$ ,  $L = \mathbb{Q}(\sqrt{2})$ ,  $M = (\mathbb{Q}(\sqrt{2}))(\sqrt{3})$ .

$1, \sqrt{2}$  bázis  $L$ -ben  $K$  fölött (mert  $\sqrt{2} \notin \mathbb{Q}$ ).

$1, \sqrt{3}$  bázis  $M$ -ben  $L$  fölött (mert  $\sqrt{3} \notin \mathbb{Q}(\sqrt{2})$ : HF).

Láttuk: az  $M = (\mathbb{Q}(\sqrt{2}))(\sqrt{3})$  általános eleme felírható

$\alpha + \gamma\sqrt{3} = a + b\sqrt{2} + c\sqrt{3} + d\sqrt{6}$  alakban, ahol  $\alpha = a + b\sqrt{2}$  és  $\gamma = c + d\sqrt{3}$ .

Ekkor  $1, \sqrt{2}, \sqrt{3}, \sqrt{2}\sqrt{3} = \sqrt{6}$  bázis lesz az  $L \leq M$  bővítésben.

#### A szorzástétel bizonyítása

Legyenek  $K \leq L \leq M$  testbővítések,

$u_1, \dots, u_m$  bázis  $M$ -ben  $L$  fölött,  $v_1, \dots, v_n$  bázis  $L$ -ben  $K$  fölött.

Elég belátni: az  $nm$  darab  $v_i u_j$  szorzat bázis  $M$ -ben  $K$  fölött.

$M$  elemei  $\alpha_1 u_1 + \dots + \alpha_m u_m$  alakúak, ahol  $\alpha_1, \dots, \alpha_m \in L$ .  
 Mindegyik  $\alpha_i = a_{i1} v_1 + \dots + a_{in} v_n$ , ahol  $a_{ij} \in K$ .  
 Behelyettesítve  $\sum a_{ij} v_i u_j$  adódik, így  $v_i u_j$  generátorrendszer.

A függetlenséghez tegyük föl, hogy  $\sum a_{ij} v_i u_j = 0$ .  
 Legyen  $\alpha_i = a_{i1} v_1 + \dots + a_{in} v_n$ . Ekkor  $\alpha_1 u_1 + \dots + \alpha_m u_m = 0$ .  
 Mivel  $u_1, \dots, u_m$  független  $L$  fölött, mindegyik  $\alpha_i = 0$ .  
 Mivel  $v_1, \dots, v_n$  független  $K$  fölött,  $a_{ij} = 0$  minden  $i, j$ -re.  
 Ezért  $v_i u_j$  tényleg független rendszer. □

A bővítések végességéről szóló állítás HF.

## A szorzástétel első következménye

### 6.2.4. Állítás

Elem foka *osztója* a bővítés fokának. Pontosabban: Ha  $K \leq L$  véges bővítés és  $\alpha \in L$ , akkor  $\alpha$  algebrai  $K$  fölött, és  $\text{gr}_K(\alpha)$  osztója  $|L : K|$ -nak.

### Bizonyítás

Mivel  $\alpha \in L$ , a generált résztest definíciója miatt  $K(\alpha) \subseteq L$ . Véges dimenziós vektortér altere is véges dimenziós, ezért  $|K(\alpha) : K|$  véges. Így  $\alpha$  algebrai  $K$  fölött, és  $\text{gr}_K(\alpha) = |K(\alpha) : K|$ . A szorzástételt alkalmazzuk a

$$K \leq K(\alpha) \leq L$$

testláncra. Azt kapjuk, hogy  $|L : K| = |L : K(\alpha)| \cdot \text{gr}_K(\alpha)$ . Ezért  $\text{gr}_K(\alpha)$  osztója  $|L : K|$ -nak. □

### Példa a szorzástétel alkalmazására

Határozzuk meg  $\sqrt[7]{6}$  fokát  $\mathbb{Q}(\sqrt[6]{7})$  fölött.

$x^7 - 6$  a Schönemann-Eisenstein miatt irreducibilis  $\mathbb{Q}$  fölött, és ezért ez a  $\sqrt[7]{6}$  minimálpolinomja  $\mathbb{Q}$  fölött. Így  $\text{gr}_{\mathbb{Q}}(\sqrt[7]{6}) = 7$ . Hasonlóan  $\text{gr}_{\mathbb{Q}}(\sqrt[6]{7}) = 6$  és  $|\mathbb{Q}(\sqrt[6]{7}) : \mathbb{Q}| = 6$ .

Legyen  $m(x)$  a  $\sqrt[7]{6}$  minimálpolinomja  $\mathbb{Q}(\sqrt[6]{7})$  fölött. Mivel  $x^7 - 6 \in \mathbb{Q}(\sqrt[6]{7})[x]$ -nek gyöke  $\sqrt[7]{6}$ , ezért  $m(x) \mid x^7 - 6$ . Legyen  $k = \text{gr}(m)$  a  $\sqrt[7]{6}$  foka  $\mathbb{Q}(\sqrt[6]{7})$  fölött, ekkor  $k \leq 7$ .

$\mathbb{Q} \leq \mathbb{Q}(\sqrt[6]{7}) \leq \mathbb{Q}(\sqrt[6]{7})(\sqrt[7]{6})$  miatt  $|\mathbb{Q}(\sqrt[6]{7}, \sqrt[7]{6}) : \mathbb{Q}| = 6k$ . De  $\sqrt[7]{6} \in \mathbb{Q}(\sqrt[6]{7}, \sqrt[7]{6})$  miatt 7 osztója  $|\mathbb{Q}(\sqrt[6]{7}, \sqrt[7]{6}) : \mathbb{Q}|$ -nak. Ezért  $7 \mid 6k$ , ahonnan  $(7, 6) = 1$  miatt  $7 \mid k$ . Így  $k = 7$ , és az is kijött, hogy  $x^7 - 6 = m(x)$ , vagyis  $x^7 - 6$  irreducibilis  $\mathbb{Q}(\sqrt[6]{7})$  fölött.

## 6. Az algebrai számok teste

### Véges és algebrai bővítés

#### Ismétlés (6.1.20, 6.2.4, 6.1.11)

Legyen  $K \leq L$  testbővítés,  $\alpha \in L$ . Ekkor  $\text{gr}_K(\alpha) = |K(\alpha) : K|$  akkor és csak akkor véges, ha  $\alpha$  algebrai  $K$  fölött. A  $K \leq L$  véges bővítés, ha  $|L : K|$  véges. Ekkor  $L$  minden eleme algebrai  $K$  fölött. A  $K \leq L$  algebrai bővítés, ha  $L$  minden eleme algebrai  $K$  fölött. Tehát minden véges bővítés algebrai.

#### 6.2.12. Tétel

Az  $L$ -nek a  $K$  fölött algebrai elemei résztestet alkotnak.

Speciálisan az algebrai számok  $\mathbb{A}$  halmaza résztest  $\mathbb{C}$ -ben. Ez tehát az algebrai számok teste. A  $\mathbb{Q} \leq \mathbb{A}$  bővítés algebrai (nyilván), de nem véges (HF).

### Fok bővebb test fölött

#### 6.2.5. Állítás

Algebrai elem  $k$ -adik gyöke is algebrai.

Legyen  $K \leq L$ ,  $\alpha \in L$  és  $0 \neq s(x) \in K[x]$ , melyre  $s(\alpha) = 0$ . Ekkor  $\sqrt[k]{\alpha}$  gyöke az  $s(x^k) \in K[x]$  nem nulla polinomnak.  $\square$

#### 6.2.8. Lemma

Elem foka nagyobb test fölött nem nőhet. Vagyis  $K \leq L \leq M$ ,  $\alpha \in M$  esetén  $\text{gr}_L(\alpha) \leq \text{gr}_K(\alpha)$ .

Ha  $s(x)$ , illetve  $t(x)$  az  $\alpha$  minimálpolinomja  $K$ , illetve  $L$  fölött, akkor  $s \in L[x]$  és  $s(\alpha) = 0$  miatt  $t \mid s$ . Így  $\text{gr}_L(\alpha) = \text{gr}(t) \leq \text{gr}(s) = \text{gr}_K(\alpha)$ .  $\square$

### Összeg és szorzat foka

#### 6.2.10. Következmény

Legyen  $K \leq L$  testbővítés,  $\alpha, \beta \in L$  algebrai  $K$  fölött. Ekkor  $\alpha \pm \beta$ ,  $\alpha\beta$  és  $\beta \neq 0$  esetén  $\alpha/\beta$  is algebrai  $K$  fölött, és fokuk legfeljebb  $\text{gr}_K(\alpha)\text{gr}_K(\beta)$ .

#### Bizonyítás

$K \leq K(\alpha) \leq K(\alpha)(\beta)$  testlánc. A szorzástétel miatt

$$|K(\alpha)(\beta) : K| = \text{gr}_K(\alpha)\text{gr}_{K(\alpha)}(\beta).$$

Láttuk, hogy  $K \leq K(\alpha)$  miatt  $\text{gr}_{K(\alpha)}(\beta) \leq \text{gr}_K(\beta)$ .

Ezért  $|K(\alpha)(\beta) : K| \leq \text{gr}_K(\alpha)\text{gr}_K(\beta)$ .

De  $\alpha \pm \beta, \alpha\beta, \alpha/\beta \in K(\alpha)(\beta)$ , így fokuk  $\leq \text{gr}_K(\alpha)\text{gr}_K(\beta)$ .  $\square$

Így például  $\sqrt[7]{3 - \sqrt[5]{23}} - \sqrt[4]{5 + i\sqrt{7 + \sqrt[6]{3}}}$  is algebrai szám. Foka legfeljebb  $7 \cdot 5 \cdot 4 \cdot 2 \cdot 2 \cdot 6$ .

## Algebrailag zárt testek

### Emlékeztető (2.5.3. Definíció)

Egy  $T$  test *algebrailag zárt*, ha minden nem konstans polinom gyöktényezőkre bomlik  $T$  fölött.

### 2.5.4, 2.5.18, 6.2.20, HF

Tudjuk analízisből, hogy  $\mathbb{C}$  algebrailag zárt. Sem a  $\mathbb{Q}$  véges bővítései, sem a véges testek nem algebrailag zártak.

### 6.4.6, NB

Minden testnek van algebrailag zárt bővítése.

Ezért minden polinomnak számolhatunk formálisan a gyökeivel! Ez az algebrailag zárt bővítés analízis nélkül is megkonstruálható. Halmazelméleti (transzfinit) módszereket igényel.

## $\mathbb{A}$ algebrailag zárt

### 6.2.13. Tétel

Az algebrai számok  $\mathbb{A}$  teste *algebrailag zárt*.

Bizonyítás: Legyen  $0 \neq f(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_kx^k \in \mathbb{A}[x]$  és  $\alpha \in \mathbb{C}$  gyöke  $f$ -nek. Belátjuk, hogy  $\alpha$  algebrai szám. Mivel  $a_j$  algebrai  $\mathbb{Q}$  fölött, algebrai minden bővebb test fölött is. Ezért az  $a_j$  elemekkel sorban bővítve mindegyik lépésben *véges* bővítést kapunk. Így  $|\mathbb{Q}(a_0, \dots, a_k) : \mathbb{Q}|$  *véges*.

De  $f(x) \in \mathbb{Q}(a_0, \dots, a_k)[x]$ , ezért  $\alpha$  algebrai  $\mathbb{Q}(a_0, \dots, a_k)$  fölött.

Tehát  $|\mathbb{Q}(a_0, \dots, a_k)(\alpha) : \mathbb{Q}|$  is véges. Beláttuk, hogy  $\alpha$  eleme  $\mathbb{Q}$  egy véges bővítésének, így algebrai szám. Tehát minden  $f \in \mathbb{A}[x]$  komplex gyökei algebrai számok. Mivel  $\mathbb{C}$  algebrailag zárt,  $f$  gyöktényezőkre bomlik  $\mathbb{C}$  fölött. De minden gyöke  $\mathbb{A}$ -beli, és így  $\mathbb{A}$  fölött is.  $\square$

A bizonyításban *kihasználtuk, hogy  $\mathbb{C}$  algebrailag zárt!*

## 7. Összefoglaló

### A 14. előadás összefoglalója

#### Fogalmak

Testbővítés. Generált résztest. Egyszerű bővítés, algebrai elem foka. Testbővítés foka. Véges és algebrai bővítés.

#### Tételek

Egyszerű bővítés elemeinek normálalakja az algebrai és transzcendens esetben. A testbővítések fokainak szorzástétele. Elem foka osztója a bővítés fokának. Véges és algebrai bővítés kapcsolata. Összeg és szorzat fokának becslése. Az algebrai elemek résztestet alkotnak. Az algebrai számok teste algebrailag zárt.