

# GYÖKÖK LINEÁRIS KOMBINÁCIÓIRÓL

FRIED ERVIN

Érdekes probléma azt megvizsgálni, hogy a racionális számokból vont gyökök között milyen összefüggés állhat fenn. E kérdéssel már többen is foglalkoztak;<sup>1</sup> mi a következőkben egy ennél általánosabb problémát fogunk tekinteni, amennyiben nem korlátozzuk vizsgálatainkat a racionális számtestre, mindössze azt a megszorítást fogjuk tenni a szóbanforgó testekről, hogy ne tartalmazzanak más egységgyököket, mint  $\pm 1$ -et (ilyen pl. minden formálisan valós test). Megjegyezzük, hogy az itteni bizonyítás nemcsak hogy nem egyszerűsödik, ha csupán a racionális számtestet tekintjük, hanem nem is vihető keresztül. Eredményünknek alkalmazását is adjuk egy *W. Sierpinski* által felvetett problémára.

1. Be fogjuk bizonyítani a következő tételt:

1. tétel. Legyen adva egy  $K$  test; tekintsük a

$$c_1 \sqrt[n_1]{a_1} + \dots + c_k \sqrt[n_k]{a_k} = \alpha \neq 0 \quad (c_\nu, a_\nu \in K) \quad (1)$$

kifejezést, amely  $\alpha$ -nak legrövidebb előállítását abban az értelemben, hogy kevesebb  $c_\nu \sqrt[n_\nu]{a_\nu}$  tag összege már nem lehet  $\alpha$ . Amennyiben  $K(\sqrt[n_1]{a_1}, \dots, \sqrt[n_k]{a_k})$  nem tartalmaz  $\pm 1$ -től különböző egységgyököket, akkor  $\sqrt[n_\nu]{a_\nu} \in K(\alpha)$ ,  $(\nu = 1, \dots, k)$ .

2. A tétel bizonyításához előrebocsátunk négy lemmát.

1. lemma. Legyen  $a \in K$ , és  $K(\sqrt[n]{a})$  ne tartalmazzon  $\pm 1$ -től különböző egységgyököket. Ha az  $x^n - a$  polinom reducibilis a  $K$  felett, akkor létezik  $n$ -nek oly  $k > 1$  osztója, hogy  $\sqrt[k]{a} \in K$ .

Ez esetben azt fogjuk mondani, hogy  $\sqrt[n]{a}$  a  $K$ -ban redukálható.

Bizonyítás. A  $\mathcal{G} = \sqrt[n]{a}$  jelöléssel a reducibilitás alapján

$$x^n - a = \prod_{\nu=1}^n (x - \varepsilon^\nu \mathcal{G}) = g(x) \cdot h(x),$$

<sup>1</sup> Ehhez vonatkozó irodalom megtalálható *Obláth Richárd* cikkében: Gyökmennyiségek aritmetikai sajátosságairól, *Az Első Magyar Matematikai Kongresszus Közleményei* (1952), 445—450.

ahol  $g(x), h(x) \in K[x]$ ,  $\text{gr } g(x) \geq 1$ ,  $\text{gr } h(x) \geq 1$ ,  $\varepsilon^v = 1$ . Nyilván

$$g(x) = \prod_{r=1}^u (x - \varepsilon^r \vartheta), \quad h(x) = \prod_{r=1}^v (x - \varepsilon^r \vartheta),$$

ahol  $\prod_{r=1}^u (x - \varepsilon^r \vartheta) \prod_{r=1}^v (x - \varepsilon^r \vartheta) = \prod_{r=1}^n (x - \varepsilon^r \vartheta)$ . A konstans tagok egybevetéséből:

$$\varepsilon_1 \vartheta^u = g(0) = b \in K, \quad \varepsilon_2 \vartheta^v = h(0) = c \in K, \quad \text{ahol } \varepsilon_1^u = \varepsilon_2^v = 1 \text{ és } u + v = n.$$

Mivel  $K(\vartheta)$  nem tartalmaz  $\pm 1$ -től különböző egységgyököt, ezért  $\varepsilon_1 = \frac{b}{\vartheta^u}$  és

$\varepsilon_2 = \frac{c}{\vartheta^v}$  csak  $\pm 1$  lehet. Ha  $s$  és  $t$  olyan egészek, melyekre  $(u, v) = us + vt = n'$ ,

ahol  $n' | n$  és  $n' < n$ , akkor  $\vartheta^{n'} = \pm b = b' \in K$ ,  $\vartheta^v = \pm c = c' \in K$  alapján  $d = b'^s \cdot c'^t \in K$ . Azonban  $kn' = n$ , ahol  $k | n$ ,  $k > 1$ , és így  $d = \vartheta^{n'} = \sqrt[k]{a} \in K$ .

**2. lemma.** Ha  $L = K(\sqrt[n]{a})$  nem tartalmaz  $\pm 1$ -től különböző egységgyököt és  $x^n - a$  irreducibilis  $K$  felett, akkor minden  $\mathcal{A}$  test, melyre  $K \subseteq \mathcal{A} \subseteq L$ ,  $\mathcal{A} = K(\sqrt[k]{a})$  alakú, ahol  $k | n$ .

*Bizonyítás.* Legyen  $\vartheta = \sqrt[n]{a}$ , és  $s$  az a legkisebb természetes szám, melyre  $\vartheta^s \in \mathcal{A}$ . Nyilván ekkor  $K(\vartheta^s) \subseteq \mathcal{A}$  is fennáll.  $\mathcal{A} = K(\vartheta^s)$ -re igaz, hogy  $^2 [L : \mathcal{A}] = s$ , hiszen  $[L : K] = \frac{n}{s}$ . Az  $x^s - \vartheta^s$  egyenlet irreducibilis kell hogy legyen  $\mathcal{A}$  felett, mert, ha reducibilis lenne, akkor az 1. lemma alapján lenne oly  $k > 1$  szám, melyre  $k | s$  és  $\vartheta^{\frac{s}{k}} \in \mathcal{A}$ , ami ellentmond  $s$  minimális voltának. Így azonban  $[L : \mathcal{A}] = s = [L : K(\vartheta^s)]$ , és  $\mathcal{A} \subseteq K(\vartheta^s)$  miatt  $\mathcal{A} = K(\vartheta^s)$ , amivel állításunkat igazoltuk.

**3. lemma.** Legyen  $\sqrt[n]{a} \in K(\sqrt[m]{b})$ , és  $K(\sqrt[m]{b})$  ne tartalmazzon  $\pm 1$ -től különböző egységgyököt. Amennyiben  $x^n - a$  és  $x^m - b$  egyike sem reducibilis  $K$  felett, akkor  $\sqrt[n]{a} \in K(\sqrt[m]{b})$ .

*Bizonyítás.* A 2. lemma alapján  $K(\sqrt[n]{a}) = K(\sqrt[n']{a})$  ( $n' | n$ ); és a testfok egyértelmősége folytán — mivel  $x^n - a$  és  $x^m - b$  irreducibilis a  $K$  felett —  $n' = n$ . Vagyis  $\sqrt[n]{a} \in K(\sqrt[m]{b})$ .

**4. lemma.** A 3. lemma feltételei mellett  $\sqrt[n]{a} = c(\sqrt[m]{b})^l$ , ahol  $c \in K$  és  $0 < l < m$ .

<sup>2</sup>  $[L : K]$  az  $L$  testnek a  $K$  testre vonatkozó fokát jelenti.

*Bizonyítás.* A 3. lemma alapján  $\sqrt[n]{a} \in K(\sqrt[n]{b})$ . Ha erre az esetre ki tudjuk mutatni, hogy  $\sqrt[n]{a} = c(\sqrt[n]{b})^l$  ( $c \in K$ ,  $0 < l < n$ ), akkor a 4. lemma esetével is kész leszünk, mert  $\sqrt[n]{a} = c(\sqrt[n]{b})^{l \frac{m}{n}}$ , ahol  $c \in K$  és  $0 < l \frac{m}{n} < m$ . Itt  $\frac{m}{n}$  egész, mivel az elem foka osztója a test fokának (ez egyébként a 3. lemma bizonyításából is kiderül).

Mindenekelőtt arra az esetre bizonyítjuk lemmánkat, mikor  $n = p$  prímszám. Most  $\sqrt[p]{a} \in K(\sqrt[p]{b})$  miatt

$$\sqrt[p]{a} = f(\sqrt[p]{b}), \quad \text{ahol } f(x) \in K[x], \text{ gr } f(x) < p.$$

Ha  $f(x) = cx^l$  ( $c \in K$ ,  $0 < l < p$ ), készen vagyunk. Kimutatjuk, hogy  $f(x) \neq cx^l$  nem állhat fenn. Ugyanis  $\sqrt[p]{b}$  gyöke az  $[f(x)]^p - a$  polinomnak, és így

$$[f(x)]^p - a = (x^p - b)g(x), \quad (g(x) \in K[x]).$$

Ha  $x$  helyébe  $\varepsilon x$ -et teszünk ( $\varepsilon^p = 1$ ):

$$[f(\varepsilon x)]^p - a = (x^p - b)g(\varepsilon x),$$

amiből

$$[f(\varepsilon \sqrt[p]{b})]^p - a = 0, \text{ ill. } [f(\sqrt[p]{b})]^p = [f(\varepsilon \sqrt[p]{b})]^p,$$

mivel  $[f(\sqrt[p]{b})]^p = a$ . Ennélfogva

$$\varepsilon^l f(\sqrt[p]{b}) = f(\varepsilon \sqrt[p]{b}).$$

Mármost, ha  $f(x) \neq cx^l$ , akkor  $h(x) = \varepsilon^l f(x) - f(\varepsilon x) \neq 0$ , ahol  $h(x) \in K(\varepsilon)[x]$ , gr  $h(x) < p$  és  $h(\sqrt[p]{b}) = 0$ . Ez pedig azt jelenti, hogy az  $x^p - b$  polinom a  $K(\varepsilon)$  test felett reducibilis. Azonban  $K(\varepsilon)$  a  $K$ -nak Galois-bővítése, és így  $x^p - b$  csupa azonos fokú faktorra esik szét  $K(\varepsilon)$ -ban. Tekintettel arra, hogy  $p$  prímszám, a faktorok csak lineárisak lehetnek, amiből következik, hogy  $\sqrt[p]{b} \in K(\varepsilon)$ . Ez azonban lehetetlen, hisz gr  $\sqrt[p]{b} = p$  és  $[K(\varepsilon):K] < p$ . Így  $n = p$  prímszám esetére a lemma bizonyítva van.

Legyen most  $n$  összetett szám, és tegyük fel, hogy  $n$  valódi osztóira az állítást már bizonyítottuk.  $n$  ilyen alakban írható:  $n = pv$ , ahol  $p < n$ ,  $v < n$  és  $p$  prímszám.

$\sqrt[n]{a} \in K(\sqrt[n]{b})$  miatt  $\sqrt[v]{a} \in K(\sqrt[v]{b})$  is igaz. De akkor a 3. lemma alapján kapjuk:

$$\sqrt[v]{a} \in K(\sqrt[v]{b}),$$

ahonnan  $n$  valódi osztóira vonatkozó feltételünk alapján arra jutunk, hogy

$$\sqrt[n]{a} = d(\sqrt[v]{b})^s, \quad \text{ahol } d \in K \text{ és } 0 < s < v.$$

Mindkét oldalból  $p$ -ik gyököt vonva:

$$\sqrt[p]{a} = \sqrt[p]{\sqrt[p]{d}(\sqrt[p]{b})^s},$$

ahol  $\sqrt[p]{d}$  értéke a lehetséges  $p$  számú érték közül egyértelműen meg van határozva, mert

$$\sqrt[p]{d} = \frac{\sqrt[p]{a}}{(\sqrt[p]{b})^s} \in K(\sqrt[p]{b})$$

és ez utóbbi test nem tartalmaz  $\pm 1$ -től különböző egységgyököt. Innen a 3. lemma alapján  $\sqrt[p]{d} \in K(\sqrt[p]{b})$  adódik. Ha  $\sqrt[p]{d} \in K$ , készen vagyunk. Ha nem, akkor  $x^p - d$  szintén irreducibilis  $K$  felett, és így a prímszám esetére bizonyítottak alapján:

$$\sqrt[p]{d} = c(\sqrt[p]{b})^t, \quad \text{ahol } c \in K, 0 < t < p.$$

Ekkor azonban

$$\sqrt[p]{a} = c(\sqrt[p]{b})^t \cdot (\sqrt[p]{b})^s = c(\sqrt[p]{b})^{vt+s},$$

ahol  $0 < t \leq p-1$  miatt  $0 < vt \leq vp-r$ , és így  $0 < s < r$  alapján  $0 < vt+s < pv$ , vagyis:

$$\sqrt[p]{a} = c(\sqrt[p]{b})^l, \quad \text{ahol } c \in K, 0 < l < n.$$

Ezzel a 4. lemmát is bebizonyítottuk.

3. Ezekután a tételt  $k$ -ra, vagyis a gyökök számára vonatkozó teljes indukcióval fogjuk bizonyítani.

$k=1$ -re az állítás helyessége nyilvánvaló.

Tegyük fel, hogy  $k$  tagra igaz az állítás,  $(k+1)$ -re nem ( $k \geq 1$ ). Ez esetben (1) így alakul:

$$c_1 \sqrt[n_1]{a_1} + \dots + c_{k+1} \sqrt[n_{k+1}]{a_{k+1}} = \alpha \neq 0 \quad (c_i, a_i \in K). \quad (2)$$

Feltehetjük, hogy a gyökök  $K' = K(\alpha)$ -ban már nem redukálhatók. Ekkor (2) így írható:

$$c_2 \sqrt[n_2]{a_2} + \dots + c_{k+1} \sqrt[n_{k+1}]{a_{k+1}} = \alpha - c_1 \sqrt[n_1]{a_1} \quad (c_i, a_i \in K').$$

A tétel feltételei nyilván a jelen esetben is érvényben maradnak.

Ekkor azonban a teljes indukciós feltétel alapján:

$$\sqrt[n_i]{a_i} \in K'(\sqrt[n_1]{a_1}) \quad (i=2, \dots, k+1).$$

Mivel feltettük, hogy  $K'$ -ben már egyik gyök sem redukálható, így a 4. lemma alapján:

$$\sqrt[n_i]{a_i} = c'_i (\sqrt[n_1]{a_1})^{l_i}, \quad \text{ahol } c'_i \in K' \text{ és } 0 \leq l_i < n_i.$$

A  $c'_i = c_i$  és  $l_i = 1$  jelölés mellett (2) ekkor a következő alakban írható:

$$\sum_{i=1}^{k+1} c'_i (\sqrt[n_i]{a_i})^{l_i} - \alpha = 0, \quad \text{ahol } c'_i = c_i c'_i \in K' \text{ és } 0 \leq l_i < n_i.$$

Tekintsük ezek után a  $\varphi(x) = \sum_{i=1}^{k+1} c'_i x^{l_i} - \alpha$  polinomot. Nyilván  $\varphi(x) \in K'[x]$ ,

$\varphi(\sqrt[n_i]{a_i}) = 0$  és  $\text{gr } \varphi(x) < n_i$ . Ezenkívül, mivel  $\varphi(x)$ -ben elsőfokú tag szerepel ( $i=1$  esetén) és ennek együtthatója nem lehet 0 (hiszen feltettük, hogy az (1) előállítás a legrövidebb), ezért  $\varphi(x) \not\equiv 0$  is igaz. Ezekből azonban következik, hogy  $x^{n_i} - a_i$  reducibilis  $K'$  felett, ami az 1. lemma alapján ellentmond a (2) utáni feltevésnek.<sup>3,4</sup> Q. e. d.

4. Most pedig megoldjuk az említett feladatot, melyet *W. Sierpinski* vetett fel.

A feladat a következő: Meghatározandó az  $\alpha = 1 + \sqrt{2} + \sqrt[3]{3} + \dots + \sqrt[n]{n}$  algebrai számnak a racionális számtest feletti foka. (Itt  $\sqrt[i]{i}$  mindig az  $x^i - i = 0$  egyenlet pozitív valós gyökét jelöli.) Be fogjuk bizonyítani:

2. tétel. Az  $\alpha = 1 + \sqrt{2} + \dots + \sqrt[n]{n}$  algebrai szám foka:

$$\text{gr } \alpha = \prod_{\substack{p < n \\ p = \text{prim}}} p^{\mu(p)},$$

ahol  $\mu(p) = \sum_{k=1}^{\infty} \pi\left(\frac{n}{p^k}\right) + \delta_p$ ,  $\pi(x)$  az  $x$ -nél nem nagyobb prímszámok száma;

$\delta_p = 0$ , ha  $p \left\lfloor \left\lfloor \frac{\log n}{\log p} \right\rfloor \right\rfloor$  és  $\delta_p = 1$  máskor.

5. Először is kimutatjuk, hogy  $\alpha$  benne van abban a testben, melyet úgy kapunk, hogy a racionális számtesthez a következő algebrai számokat adjun-

<sup>3</sup> Az  $\alpha = 0$  esetben egészen kis változtatással kapjuk, hogy  $\sqrt[n_i]{a_i} = d_i \sqrt[n_i]{a_1}$ , ahol  $\sum_{i=1}^k c_i d_i = 0$ , vagyis, hogy bármely két gyök lineárisan összefügg.

<sup>4</sup> Tekintettel arra, hogy a tétel feltételei igazak maradnak, ha a szereplő testek formálisan valósak, így minden formálisan valós testre igaz a tétel. Igaz viszont az  $R(\sqrt{-2})$  testre is, hol  $R$  a racionális számtest, bár e test nem formálisan valós, mint ezt  $(\sqrt{-2})^2 + 1^2 = -1$  mutatja.

Megemlítjük az első tételnek azt a következményét is, hogy a tétel állításaiból könnyen leolvasható feltétel mellett (pl. a valós számok körében maradvá) lineárisan független gyökök adjunkciója helyettesíthető tetszőleges lineáris kombinációjuk adjungálásával.

gáljuk ( $p, q$  primek):

$$\left\{ \begin{array}{l} \sqrt[p^k]{q}, \text{ ahol } qp^k \leq n < qp^{k+1} \text{ és } p \neq q; \\ \sqrt[q^{k+1}]{q}, \text{ ahol } q^{k+1} \leq n < q^{k+2} \text{ és } q \nmid k+1; \\ \sqrt[q^k]{q}, \text{ ahol } q^{k+1} \leq n < q^{k+2} \text{ és } q \mid k+1. \end{array} \right. \quad (3)$$

Nyilván elegendő bizonyítani, hogy ekkor  $\sqrt[i]{i}$  is adjungálódik ( $i=1, 2, \dots, n$ ). Legyen  $p_1^{s_1} \cdots p_r^{s_r}$  az  $i$  kanonikus előállítása. Ekkor elegendő annak a bizonyítása, hogy a (3) alatti számok adjungálásával  $\sqrt[p_j^{s_j}]{i}$  ( $j=1, \dots, r$ ) is adjungálódik, hisz ekkor ezek szorzata:  $\sqrt[i]{i}$  is adjungálódni fog.

Legyenek  $c_1, \dots, c_r$  olyan racionális egészek, melyekre  $[(c_l, p_l = 1)$  és]

$$\frac{1}{p_1^{s_1} \cdots p_r^{s_r}} = \frac{c_1}{p_1^{s_1}} + \cdots + \frac{c_r}{p_r^{s_r}}. \text{ Ebből könnyen látható, hogy a } p_j^{\frac{s_j c_l}{p_l^{s_l}}} \text{ (} j, l=1, 2, \dots, r)$$

algebrai számok adjungálásával keletkező test tartalmazza  $\sqrt[i]{i}$ -t. Ezek a számok pedig benne vannak a (3) alatti számokat tartalmazó testben. Ugyanis, ha

$j \neq l$ , tekintsük az adjungált  $\sqrt[p_j^{k_l}]{i}$ -t, ahol  $p_l^{k_l} \cdot p_j \leq n < p_l^{k_l+1} p_j$ . Tekintettel arra,

hogy  $p_j p_l^{s_l} \mid i$  és  $i \leq n$ , így  $p_j p_l^{s_l} \leq p_j p_l^{k_l}$ , vagyis  $s_l \leq k_l$ , továbbá  $p_j^{\frac{s_j c_l}{p_l^{s_l}}}$  a  $\sqrt[p_j]{i}$ -

nek hatványa, ezért  $p_j^{\frac{s_j c_l}{p_l^{s_l}}}$  valóban adjungálódott.

Vizsgáljuk most azt az esetet, amikor  $l=j$ . Ha  $p_j$  olyan prímszám,

melyre  $p_j^{k_j+1} \leq n < p_j^{k_j+2}$  és  $p_j \nmid k_j+1$ , akkor  $\sqrt[p_j^{k_j+1}]{i}$ -t adjungáltuk. Mivel  $p_j^{s_j} \mid i$  és

$i \leq n$ , így  $p_j^{s_j} \leq n$ , amiből  $s_j \leq k_j+1$  következik. Ez esetben azonban  $p_j^{\frac{s_j c_j}{p_j^{s_j}}}$

ismét  $\sqrt[p_j^{k_j+1}]{i}$ -nek hatványa, tehát eleme a szóbanforgó testnek.

Marad végül az az eset, mikor  $l=j$ , de  $p_j$  olyan prímszám, melyre  $p_j^{k_j+1} \leq n < p_j^{k_j+2}$  és  $p_j \mid k_j+1$ . Ekkor ismét igaz, hogy  $p_j^{s_j} \leq n$ . Amennyiben  $s_j < k_j+1$ , az okoskodás ugyanúgy történik, mint az előbb. Ha pedig  $s_j = k_j+1$ ,

akkor  $p_j^{\frac{s_j c_j}{p_j^{s_j}}}$ -nél a kitevőben  $p_j$ -vel egyszerűsíthetünk. Ezáltal visszajutottunk arra az esetre, mikor  $s_j < k_j+1$ . Tehát evvel állításunkat maradéktalanul bebizonyítottuk.

<sup>5</sup> Ez az egyenlőtlenség a  $q \cdot q^k \leq n < q q^{k+1}$  alakban is írható.

6. Most bebizonyítjuk, hogy ha a racionális számtesthez adjungáljuk  $\alpha$ -t, akkor az így kapott testben a (3) alatt említett gyökök mindegyike szerepelni fog.

A gyökök pozitivitása alapján könnyen meggyőződhetünk arról, hogy  $\alpha$  előállítására érvényesek az első tétel feltételei. Ekkor az 1. tételt (ha  $c_i = 1$ ,  $a_i = n_i = i$ ) alkalmazva, kapjuk, hogy  $\sqrt[i]{i} \in R(\alpha)$  ( $i \leq n$ ).

Válasszuk  $i$ -t  $p^k$ -nak, ekkor  $\sqrt[p^k]{p^k} \in R(\alpha)$  ( $p^k \leq n$ ). Legyen most  $i = qp^k \leq n < qp^{k+1}$  ( $p \neq q$ ). Ekkor  $\sqrt[qp^k]{qp^k} \in R(\alpha)$  és annál inkább  $\sqrt[p^k]{qp^k} \in R(\alpha)$ . De  $p^t \leq n$  miatt  $\sqrt[p^t]{p^k} \in R(\alpha)$ , így a kettő hányadosa  $\sqrt[p^k]{q} \in R(\alpha)$ , ahol  $qp^k \leq n < qp^{k+1}$ .

Ha a  $p^k \leq n < p^{k+1}$  által definiált  $k$ -ra  $(k, p) = 1$ , akkor  $\sqrt[p^k]{p^k} \in R(\alpha)$  alapján  $t$ -edik hatványra emelve következik, hogy  $\sqrt[p^k]{p} \in R(\alpha)$ , ahol  $t$  a  $kx \equiv 1 \pmod{p^k}$  kongruencia gyöke. Amennyiben  $(k, p) = p$ , akkor  $(k-1, p) = 1$  és  $\sqrt[p^{k-1}]{p} \in R(\alpha)$  is fennáll, ebből pedig analóg módon  $\sqrt[p^k]{p} \in R(\alpha)$  adódik.

Így tehát kimutattuk, hogy  $\alpha$  adjunkciója helyettesíthető a (3) alatti kifejezések adjungálásával.

7. Most bebizonyítjuk, hogy ezen gyökök adjunkciójánál a fokszámok összeszorzódnak. Először azt igazoljuk, hogy azonos alapú gyökök adjunkciója ugyanazt eredményezi, mintha azt a gyököt adjungáljuk, melynek alapja a szóbanforgó alap, és gyökkitevője a szereplő gyökkitevők szorzata:

$$K(\sqrt[r_1]{p}, \dots, \sqrt[r_s]{p}) = K(\sqrt[p^{r_1 \dots r_s}]{p}) \quad (K \text{ tetszőleges test}).$$

Ez rögtön következik abból, hogy a szereplő gyökkitevők páronként relatív primek. Tehát  $\sqrt[p_j]{p_j}$  alakú gyököket kell adjungálni, ahol  $p_j$  ( $j = 1, 2, \dots$ ) végigfut az  $n$ -ig terjedő összes prímszámokon.

Tegyük fel, hogy  $R_{j-1} = R(\sqrt[p_1]{p_1}, \dots, \sqrt[p_{j-1}]{p_{j-1}})$  és  $[R_{j-1} : R] = m_1 \dots m_{j-1}$ , de  $R_j = R_{j-1}(\sqrt[p_j]{p_j})$ -re  $[R_j : R_{j-1}] < m_j$ . Ekkor az  $x^{m_j} - p_j$  polinom reducibilis az  $R_{j-1}$  test felett, és így az 1. lemma szerint létezik olyan  $m$  egész, melyre  $m | m_j$ ,  $m > 1$  és  $\sqrt[p_j]{p_j} \in R_{j-1}$ . Mivel  $R_{j-1}$ -nek egy bázisa az  $\sqrt[p_l]{p_l}$  számok ( $l \leq j-1$ ) hatvány-szorzataiból áll, ezért  $\sqrt[p_j]{p_j} = c_0 + \sum_{\nu} c_{\nu} \sqrt[p_j]{a_{\nu}}$  alakban írható, ahol az  $a_{\nu}$  egészek primitényezői  $p_1, p_2, \dots, p_{j-1}$  közül valók és  $c_{\nu}$ -k racionális számok.

Feltehetjük, hogy ez  $\sqrt[p_j]{p_j}$ -nek a „legrövidebb“ ilyen előállítása, és ekkor (feltehetjük, hogy  $\sqrt[p_j]{a_{\nu}}$  nem redukálható a racionális számtestben) az 1.

tételt alkalmazva kapjuk, hogy  $\sqrt[n_r]{a_r} \in R(\sqrt[m]{p_j})$ . Ennélfogva a 4. lemma alapján

$$\sqrt[n_r]{a_r} = c(\sqrt[m]{p_j}), \quad \text{ahol } c \in R \text{ és } 0 < l < m.$$

Emeljük mindkét oldalt  $n_r m$ -ik hatványra, majd távolítsuk el a törteket. Vizsgáljuk meg most  $p_j$  kitevőjét mindkét oldalon. Közvetlenül belátható, hogy  $p_j$  kitevője a baloldalon  $\equiv 0 \pmod{n_r m}$  ( $a_r$  nem tartalmazza  $p_j$ -t!), a jobb-oldalon  $\equiv n_r l \pmod{n_r m}$ , ami  $0 < l < m$  miatt lehetetlen.

8. Megállapítottuk tehát, hogy  $\alpha$  foka egyenlő a (3) alatti gyökkitevők szorzatával.

Vizsgáljuk meg most, hogy egy a gyökkitevőben szereplő  $p$  prímszám milyen hatványon fordul elő.

Legalább az első hatványon annyiszor fog szerepelni, ahány  $q$  prímszámra igaz, hogy  $p q \leq n$ , vagyis ahány prímszám  $\frac{n}{p}$ -ig található:  $\pi\left(\frac{n}{p}\right)$ -szer.

Legalább a második hatványon  $\pi\left(\frac{n}{p^2}\right)$ -szer, s. i. t.

Az <sup>5</sup> lábjegyzet alapján ezen  $q$  prímszámok közé a  $p|k+1$  esetben maga a  $p$  prímszám is beszámítható, míg, ha  $p \nmid k+1$ , a  $p$  kitevője egy esetben még 1-gyel nagyobb lesz. Így egy fix  $p$  prímszám kitevője  $\mu(p) = \sum_{k=1}^{\infty} \pi\left(\frac{n}{p^k}\right) + \delta_p$ ,

ahol  $\delta_p = 0$ , ha  $p \nmid \left\lfloor \frac{\log n}{\log p} \right\rfloor$ , és  $\delta_p = 1$  máskor, mint azt állítottuk.<sup>6,7</sup>

<sup>6</sup> Ha  $p^{k+1} \leq n < p^{k+2}$ , akkor  $k+1 = \left\lfloor \frac{\log n}{\log p} \right\rfloor$ .

<sup>7</sup> Megemlítjük, hogy érdekes a hasonlatosság ezen  $\alpha$  szám foka, és  $n!$  Legendre-féle alakja között. Az utóbbiban ugyanis az  $x$ -nél nem nagyobb prímszámok száma:  $\pi(x)$  helyébe az  $x$ -nél nem nagyobb számok száma:  $[x]$  lép (a  $\delta_p$ -től eltekintve).