

LÁNG CSABÁNÉ

POLINOMOK ALAPJAI

Példák és megoldások

Lektorálta Ócsai Katalin

© Láng Csabáné, 2008

ELTE IK Budapest
2008-11-08
2. javított kiadás

Tartalomjegyzék

1. Előszó	2
2. Példák	3
2.1. Gyűrűk-testek	3
2.2. Polinomok maradékos osztása \mathbb{Q} és \mathbb{Z}_p fölött	5
2.3. Legnagyobb közös osztó, közös gyök	8
2.4. Horner-elrendezés	13
2.5. Többszörös gyök keresése f és f' legnagyobb közös osztójával	17
2.6. Racionális és egész együtthatós polinomok; polinomok felbontása	20
2.6.1. Gauss-tétel és Schönemann–Eisenstein tétel.	28
2.7. Polinomok felbontása \mathbb{C} és \mathbb{R} fölött	31
2.8. Gyökök és együtthatók közötti összefüggés	34
3. Ajánlott irodalom	37

1. Előszó

Elsősorban az ELTE Informatikai Kar programtervező informatikus, programtervező matematikus, programozó és informatika tanár szakos hallgatói számára készült ez a példatár, amely részletesen kidolgozott példákat tartalmaz.

A példák részben más könyvekből, példatárakból, mások által összeállított feladatsorokból származnak. Azok a források, amelyekről tudomásom van, szerepelnek az *Ajánlott irodalom* fejezetben. A feladatok más része pedig ebben a példatárban jelenik meg először.

A könyvben található hibákra, hiányosságokra vonatkozó észrevételeket köszönettel fogadom.

Budapest, 2008. november

Láng Csabáné

zslang@compalg.inf.elte.hu

ELTE Informatikai Kar Komputeralgebra Tanszék

1117 Budapest, Pázmány Péter sétány 1/C.

2. Példák

2.1. Gyűrűk-testek

2.1-1. Állapítsuk meg, hogy az alábbi halmazok gyűrűt, illetve testet alkotnak-e a szokásos műveletekre.

- a. Az egész számok;
- b. a racionális számok;
- c. azok a valós számok, amelyeknek van valós 100-dik gyöke;
- d. azok a komplex számok, amelyeknek van valós 100-dik gyöke;
- e. azok a komplex számok, amelyeknek van komplex 100-dik gyöke;
- f. a 2×2 -es, valós elemű mátrixok;
- g. a valós együtthatós polinomok.

Megoldás.

- a. Gyűrű;
- b. Test;

c. Nem alkotnak sem gyűrűt, sem testet. Ezek ugyanis a nem negatív valós számok, nincs a halmazban az ellentettjük (kivéve a nullát).

d. Nem alkotnak sem gyűrűt, sem testet. Ugyanaz, mint a c.

e. Test. Mivel a komplex számok mindegyikéből vonható 100-adik gyök, az összes komplex számról van szó.

f. Gyűrű.

g. Gyűrű (euklideszi). ■

2.1-2. A modulo m maradékosztályok mikor alkotnak testet a szokásos műveletekre?

Megoldás. Akkor és csak akkor, ha m prím. ■

2.1-3. Melyek igazak az alábbi állítások közül?

a. Bármely testben $ab = ac, a \neq 0 \Rightarrow b = c$.

b. Bármely gyűrűben $ab = ac, a \neq 0 \Rightarrow b = c$.

c. Ha egy kommutatív, legalább két elemű gyűrűben $ab = ac, a \neq 0 \Rightarrow b = c$, akkor az test.

d. Véges, legalább két elemű kommutatív gyűrűben ha $ab = ac, a \neq 0 \Rightarrow b = c$, akkor az test.

Megoldás.

a. Igaz, mert testben nincs nullosztó.

b. Nem igaz, mert van olyan gyűrű, amelyikben van nullosztó. pl. \mathbb{Z}_6

c. Nem igaz, ellenpélda a \mathbb{Z} a szokásos műveletekkel.

d. Igaz, mert véges integritási tartomány testet alkot. ■

2.1-4. Melyek igazak az alábbi állítások közül?

a. Ha egy testben $d \neq 0$ és $c \cdot d = d$, akkor c egységelem.

b. Ha egy kommutatív gyűrűben $d \neq 0$ és $cd = d$, akkor c egységelem.

Megoldás.

a. Igaz.

b. Nem igaz, pl. $10 \cdot 4 \equiv 1 \cdot 4 \pmod{36}$, így \mathbb{Z}_{36} -ban $c = \overline{10}$, teljesíti a feltételeket, de nem egységelem. Másik ellenpélda: $7 \cdot 4 \equiv 1 \cdot 4 \pmod{8}$, így \mathbb{Z}_8 -ban $c = \overline{7}$, teljesíti a feltételeket, de nem egységelem. ■

2.2. Polinomok maradékos osztása \mathbb{Q} és \mathbb{Z}_p fölött

Polinomok maradékos osztása

Legyen R gyűrű, és tegyük fel, hogy $R[x]$ -ben elvégezhető a maradékos osztás. Ez azt jelenti, hogy ha $a, b \in R[x], b \neq 0$, akkor létezik olyan $q, r \in R[x]$, melyre $a = bq + r$, ahol $\deg(r) < \deg(b)$.

Euklideszi gyűrűben elvégezhető a maradékos osztás. Test fölötti polinomok euklideszi gyűrűt alkotnak a fokszámfüggvénnyel, így közöttük is mindig elvégezhető a maradékos osztás.

\mathbb{Q} és \mathbb{Z}_p testet alkotnak, így az alábbi példákban elvégezhető a maradékos osztás.

Megjegyzés. Polinomok esetén az osztást addig kell végezni, amíg a maradékpolinom nulla lesz, vagy pedig a fokszáma kisebb lesz, mint az osztó polinom fokszáma.

2.2-5. Legyen $f = x^5 + x^4 - 15x^3 + 25x^2 + 2x - 3$ és $g = x^2 + 4x - 5$. Végezzünk maradékos osztást az f és g polinomokkal

a. \mathbb{Q} fölött,

b. \mathbb{Z}_3 fölött

Megoldás. a.

$$\begin{array}{r}
 (x^5 + x^4 - 15x^3 + 25x^2 + 2x - 3) : (x^2 + 4x - 5) = x^3 - 3x^2 + 2x + 2 \\
 -(x^5 + 4x^4 - 5x^3) \\
 \hline
 -3x^4 - 10x^3 \\
 -(-3x^4 - 12x^3 + 15x^2) \\
 \hline
 2x^3 + 10x^2 \\
 -(2x^3 + 8x^2 - 10x) \\
 \hline
 2x^2 + 12x - 3 \\
 -(2x^2 + 8x - 10) \\
 \hline
 4x + 7
 \end{array}$$

A maradékos osztás eredménye:

$$(x^5 + x^4 - 15x^3 + 25x^2 + 2x - 3) = (x^3 - 3x^2 + 2x + 2)(x^2 + 4x - 5) + (4x + 7)$$

b. Most \mathbb{Z}_3 fölött számolunk. Az alábbiakban a pl. $\bar{2}$ a 2 által reprezentált \mathbb{Z}_3 -beli maradékosztályt jelenti. A műveleteket modulo 3 végezzük.

$$\begin{array}{r} (x^5 + x^4 + x^2 + 2x) : (x^2 + x + 1) = x^3 + 2x + \bar{2} \\ -(x^5 + x^4 + x^3) \\ \hline 2x^3 + x^2 + 2x \\ -(2x^3 + 2x^2 + 2x) \\ \hline 2x^2 \\ 2x^2 + 2x + \bar{2} \\ \hline x + \bar{1} \end{array}$$

Megjegyzés.

\mathbb{Q} fölött a maradék $4x + 7$, \mathbb{Z}_3 fölött pedig $x + \bar{1}$, de ha a $4x + 7$ -et is \mathbb{Z}_3 fölötti polinomnak tekintjük, szintén $x + \bar{1}$ -et kapunk. Hasonló esetben eljárhatunk úgy is, hogy elvégezzük a maradékos osztást \mathbb{Q} fölött, majd a hányados polinomot és a maradékpolinomot átírjuk \mathbb{Z}_m -be. Ha ellenben a feladatunk csupán \mathbb{Z}_m felett végzendő maradékos osztás, általában kevesebbet kell számolnunk, ha azonnal \mathbb{Z}_m -ben számolunk, s így az együtthatókat modulo m vesszük. ■

2.2-6. Hogy kell megválasztani a p, q, m értékeket, hogy az $x^3 + px + q$ polinom \mathbb{C} fölött osztható legyen az $x^2 + mx - 1$ polinommal.

Megoldás. Az alábbiakban nem részletezzük a maradékos osztás lépéseit, csupán a hányados és a maradék polinomokat adjuk meg. Ha elvégezzük a maradékos osztást, a következőre jutunk.

$$\begin{array}{r} (x^3 + + q) : (x^2 + mx - 1) = (x - m) \\ (m^2 + p + 1)x + (q - m) \end{array}$$

Így a maradékos osztás eredménye az alábbi.

$$(x^3 + px + q) = (x^2 + mx - 1) \cdot (x - m) + (m^2 + p + 1)x + (q - m)$$

A feltétel szerint a maradék a zérus polinom, tehát a maradékpolinom mindig együttthatója nulla, amiből a következő összefüggéseket kapjuk:

$$m^2 + p + 1 = 0 \quad \text{és} \quad q = m$$

Minden olyan p, q, m hármas megfelel, amelyik az előző két egyenletet kielégíti. ■

2.2-7. Határozzuk meg az először megadott polinomnak a másodsorra megadott polinommal való osztásakor kapott maradékát \mathbb{Q} fölött.

a. $2x^4 - 3x^3 + 4x^2 - 5x + 6, \quad x^2 - 3x + 1$

b. $x^3 - 3x^2 - x - 1, \quad 3x^2 - 2x + 1$

Megoldás. Az alábbiakban nem részletezzük a maradékos osztás lépéseit, csupán a hányados és a maradék polinomokat adjuk meg.

a.

$$(2x^4 - 3x^3 + 4x^2 - 5x + 6) : (x^2 - 3x + 1) = 2x^2 + 3x + 11 \\ 25x - 5$$

b.

$$(x^3 - 3x^2 - x - 1) : (3x^2 - 2x + 1) = \frac{1}{3}x - \frac{7}{9} \\ -\frac{26}{9}x - \frac{2}{9}$$

■

2.2-8. Hogyan kell megválasztani p, q, m értékét, hogy az $x^4 + px + q$ polinom osztható legyen az $x^2 + mx + 1$ polinommal \mathbb{Q} fölött.

Megoldás.

$$\begin{array}{r}
 (x^4 + px + q) : (x^2 + mx + 1) = x^2 - mx + m^2 - 1 \\
 \underline{x^4 + mx^3 + x^2} \\
 -mx^3 - x^2 + px + q \\
 \underline{-(-mx^3 - m^2x^2 - mx)} \\
 (m^2 - 1)x^2 + (p + m)x + q \\
 \underline{-((m^2 - 1)x^2 + m(m^2 - 1)x + m^2 - 1)} \\
 (p + 2m - m^3)x + q - m^2 + 1
 \end{array}$$

A feltétel szerint a maradék a zérus polinom, tehát a maradékpolinom mindegyik együtthatója nulla, amiből a következő összefüggéseket kapjuk:

$$p + 2m - m^3 = 0 \quad \text{és} \quad q - m^2 + 1 = 0$$

Minden olyan p, q, m hármas megfelel, amelyik az előző két egyenletet kielégíti. ■

2.3. Legnagyobb közös osztó euklideszi algoritmussal és lineáris kombináció; közös gyök

Euklideszi algoritmus

Tegyük fel, hogy R gyűrű és $R[x]$ -ben elvégezhető a maradékos osztás. Legyen $a, b \in R[x], b \neq 0$. A maradékos osztást végezzük el a két rögzített polinomra. Ha a maradék nem nulla, akkor az osztót a maradékkal osszuk el maradékosan. Ezt mindaddig ismételjük, amíg nulla maradékot nem kapunk. Így az euklideszi algoritmushoz jutunk. (Euklidész Kr. e. 300 körül élt görög matematikus.)

$$\begin{array}{lll}
 a = bq_0 + r_0, & \text{ha } r_0 \neq 0, \text{ akkor} & \deg r_0 < \deg b; \\
 b = r_0q_1 + r_1, & \text{ha } r_1 \neq 0, \text{ akkor} & \deg r_1 < \deg r_0; \\
 r_0 = r_1q_2 + r_2, & \text{ha } r_2 \neq 0, \text{ akkor} & \deg r_2 < \deg r_1; \\
 \vdots & \vdots & \vdots \\
 r_{n-2} = r_{n-1}q_n + r_n, & \text{ha } r_n \neq 0, \text{ akkor} & \deg r_n < \deg r_{n-1}; \\
 r_{n-1} = r_nq_{n+1} & &
 \end{array} \quad (\text{I})$$

Ez az eljárás minden esetben véges lesz, mert $\deg r_0, \deg r_1, \dots, \deg r_n$ nem negatív egészek szigorúan csökkenő sorozata.

Tétel. Ha $b|a$, akkor $(a, b) = b$. Ha $b \nmid a$, akkor az a, b polinomokkal végzett euklideszi algoritmus utolsó nem nulla maradéka az a és b legnagyobb közös osztója. Ha $(a, b) = d$, akkor léteznek olyan x és y $R[x]$ -beli polinomok, melyekkel $ax + by = d$. (Más szóval d -t elő lehet állítani a és b lineáris kombinációjaként, ahol az együtthatók $R[x]$ -beli polinomok.)

Megjegyzés. Ha valamely d polinom legnagyobb közös osztó, akkor minden asszociáltja is az. Asszociáltat kapunk, ha $R[x]$ -beli egységgel szorozzuk a polinomot. (Integritási tartományban az egységek az egységelem osztói.)

A tételben szereplő lineáris kombinációt a következő módon készíthetünk. Sorban előállítjuk r_0, r_1, \dots, r_n -et a és b lineáris kombinációjaként, felhasználva az euklideszi algoritmus számításait. Először r_0 -at kifejezzük (I) első egyenletéből,

$$r_0 = a - bq_0.$$

Azután a másodikból kifejezzük r_1 -et, és r_0 előállítását beírjuk. Rendezés után r_1 előállítását kapjuk meg a és b lineáris kombinációjaként.

$$r_1 = b - r_0q_1 = b - (a - bq_0)q_1 = b(1 + q_0q_1) - aq_1$$

Az i -edik lépésben az i -edik egyenletből kifejezzük r_i -t, majd a benne szereplő r_{i-1} és r_{i-2} helyére írjuk be a korábban kapott lineáris kombinációt, stb. (Lásd a 11. példát.)

Megjegyzés. Végtelen sok x, y $R[x]$ -beli polinompár van, amelyekkel elő lehet állítani a legnagyobb közös osztót.

2.3-9.

a. Keressük meg az 5. feladatban szereplő polinomok legnagyobb közös osztóját \mathbb{Q} fölött. Van-e közös racionális gyökük?

b. Keressük meg a polinomok legnagyobb közös osztóját \mathbb{Z}_3 fölött.

Megoldás. Euklideszi algoritmust végzünk.

a. Az 5. feladatban az $f = x^5 + x^4 - 15x^3 + 25x^2 + 2x - 3$ és $g = x^2 + 4x - 5$ polinomok szerepeltek, a maradékos osztás eredménye \mathbb{Q} fölött az alábbi volt:

$$(x^5 + x^4 - 15x^3 + 25x^2 + 2x - 3) = (x^3 - 3x^2 + 2x + 2)(x^2 + 4x - 5) + (4x + 7)$$

Most az előbbi osztóval és a maradékkal végezzük a maradékos osztást.

$$\begin{array}{r}
 (x^2 + 4x - 5) : (4x + 7) = \frac{1}{4}x + \frac{9}{16} \\
 -(x^2 + \frac{7}{4}x) \\
 \hline
 \frac{9}{4}x - 5 \\
 -(\frac{9}{4}x + \frac{63}{16}) \\
 \hline
 -\frac{143}{16}
 \end{array}$$

Most a $(4x + 7)$ polinomot kell $-\frac{143}{16}$ -tal maradékosan osztani. Az osztó konstans polinom, a vele való osztáskor a maradék nulla.

Az f és a g polinomok legnagyobb közös osztója az utolsó nem nulla maradék.

$$(f, g) = -\frac{143}{16}$$

Ha van a polinomoknak közös gyökük, akkor ez a gyök gyöke a legnagyobb közös osztónak is. Mivel azonban a legnagyobb közös osztó nem nulla konstans polinom, nincs gyöke, így az f és g polinomoknak nincs közös gyökük.

1. megjegyzés. Akkor és csak akkor van két polinomnak közös gyöke, ha a legnagyobb közös osztó legalább elsőfokú polinom.

2. megjegyzés. Ebben a példában a legnagyobb közös osztó $-\frac{143}{16}$, és ennek minden asszociáltja is az. Test esetén a nulla kivételével bármelyik konstans egység, bármelyik két nem nulla konstans egymás asszociáltja, például esetünkben az 1 is legnagyobb közös osztó.

$$-\frac{143}{16} \approx 1$$

b. \mathbb{Z}_3 fölött a maradékos osztás eredménye az 5. példában az alábbi volt:

$$x^5 + x^4 + x^2 + 2x = (x^3 + 2x + \bar{2})(x^2 + x + \bar{1}) + (x + \bar{1})$$

Az euklideszi algoritmus következő lépéseként az előbbi osztóval és a maradékkal végzünk maradékos osztást.

$$\begin{array}{r}
 (x^2 + x + \bar{1}) : (x + \bar{1}) = x \\
 -(x^2 + x) \\
 \hline
 \bar{1}
 \end{array}$$

Most az $(x + \bar{1})$ polinomot kell $\bar{1}$ -gyel maradékosan osztani. Az osztáskor a maradék nulla.

Az f és a g polinomok legnagyobb közös osztója az utolsó nem nulla maradék.

$$(f, g) = \bar{1}$$

A legnagyobb közös osztó nem nulla konstans polinom, nincs gyöke, így az f és g polinomoknak sincs közös gyökük \mathbb{Z}_3 fölött. ■

2.3-10. Van-e az alábbi polinomoknak közös gyökük \mathbb{C} fölött? (Határozzuk meg a következő polinomok legnagyobb közös osztóját euklideszi algoritmus-sal.)

$$f = x^4 + x^3 - 3x^2 - 4x - 1, \quad g = x^3 + x^2 - x - 1$$

Megoldás. Az alábbiakban csak az osztót és a maradékot jelöljük, a közbülső számításokat nem.

$$(x^4 + x^3 + 3x^2 - 4x - 1) : (x^3 + x^2 - x - 1) = x \\ -2x^2 - 3x - 1$$

$$(x^3 + x^2 - x - 1) : (-2x^2 - 3x - 1) = -\frac{1}{2}x + \frac{1}{4} \\ -\frac{3}{4}x - \frac{3}{4}$$

$$(-2x^2 - 3x - 1) : \left(-\frac{3}{4}x - \frac{3}{4}\right) = \frac{8}{3}x + \frac{4}{3} \\ 0$$

A legnagyobb közös osztó az utolsó nem nulla maradék.

$$(f, g) = -\frac{3}{4}x - \frac{3}{4} \approx x + 1$$

Az $x + 1$ polinom gyöke $x = -1$ a közös gyök. ■

2.3-11. Bizonyítsuk be, hogy az alábbi f és g \mathbb{Q} fölötti polinomok legnagyobb

közös osztója 1. Határozzunk meg olyan u és v polinomokat, amelyekre $1 = fu + gv$. (Lineáris kombinációs előállítás.)

a. $f(x) = 3x^3 - 2x^2 + x + 2, \quad g(x) = x^2 - x + 1;$

b. $f(x) = x^4 - x^3 - 4x^2 + 4x + 1, \quad g(x) = x^2 - x + 1$

Megoldás.

a.

$$\begin{array}{r} (3x^3 - 2x^2 + x + 2) : (x^2 - x + 1) = 3x + 1 \\ -(3x^3 - 3x^2 + 3x) \\ \hline x^2 - 2x + 2 \\ -(x^2 - x + 1) \\ \hline -x + 1 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} (x^2 - x + 1) : (-x + 1) = -x \\ -(x^2 - x) \\ \hline 1 \end{array}$$

A következő maradékos osztásnál a maradék nulla, az utolsó nem nulla maradék az 1, így a legnagyobb közös osztó valóban az 1.

$$(f, g) = 1$$

Most sorban kiszámítjuk a lineáris kombinációs együtthatókat.

Az euklideszi algoritmus eredménye	a maradék lineáris kombinációs előállítása
$f = g(3x + 1) + (-x + 1)$	$(-x + 1) = f - g(3x + 1)$
$g = (-x + 1)(-x) + 1$	$1 = g - (-x + 1)(-x) =$ $= g - (f - g(3x + 1))(-x) =$ $= g(1 + (3x + 1)(-x)) + f \cdot (x) =$ $= g(-3x^2 - x + 1) + f \cdot (x)$

A lineáris kombinációhoz az együttható polinomok:

$$u = x \quad v = -3x^2 - x + 1$$

b.

$$\begin{array}{r}
 (x^4 - x^3 - 4x^2 + 4x + 1) : (x^2 - x + 1) = x^2 - 5 \\
 \underline{-(x^4 - x^3 + x^2)} \\
 -5x^2 + 4x + 1 \\
 \underline{-(-5x^2 + 5x - 5)} \\
 -x + 6
 \end{array}$$

$$\begin{array}{r}
 (x^2 - x + 1) : (-x + 6) = -x - 5 \\
 \underline{-(x^2 - 6x)} \\
 5x + 1 \\
 \underline{-(5x - 30)} \\
 31
 \end{array}$$

A következő maradékos osztásnál a maradék nulla, az utolsó nem nulla maradék az 1, így a legnagyobb közös osztó 31, ami az 1 asszociáltja \mathbb{Q} fölött.

$$(f, g) = 31 \approx 1$$

Most sorban kiszámítjuk a lineáris kombinációs együtthatókat.

Az euklideszi algoritmus eredménye	a maradék lineáris kombinációs előállítás
$f = g(x^2 - 5) + (-x + 6)$	$(-x + 6) = f - g(x^2 - 5)$
$g = (-x + 6)(-x - 5) + 31$	$ \begin{aligned} 31 &= g + (-x + 6)(x + 5) = \\ &= g + (f - g(x^2 - 5))(x + 5) = \\ &= g(1 - (x^2 - 5)(x + 5)) + f \cdot (x + 5) = \\ &= g(-x^3 - 5x^2 + 5x + 26) + f \cdot (x + 5) \end{aligned} $

Az $1 = fu + gv$ lineáris kombinációhoz az együttható polinomok:

$$u = \frac{1}{31}(x + 5) \quad v = \frac{1}{31}(-x^3 - 5x^2 + 5x + 26)$$

■

2.4. Horner-elrendezés

Legyen f valamilyen R gyűrű fölötti polinom:

$$f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + a_{n-2} x^{n-2} + \dots + a_1 x + a_0$$

Legyen $\alpha \in R$, és tegyük fel, hogy az f α helyen vett helyettesítési értékét akarjuk kiszámítani. Nézzük az alábbi átalakítást.

$$\begin{aligned} f(\alpha) &= a_n \alpha^n + a_{n-1} \alpha^{n-1} + a_{n-2} \alpha^{n-2} + \dots + a_1 \alpha + a_0 = \\ &= (\dots(((a_n \alpha + a_{n-1})\alpha + a_{n-2})\alpha + a_{n-3})\alpha + a_{n-4} \dots)\alpha + a_0 \end{aligned}$$

Ha a legbelső zárójelben lévő számítást végezzük el, majd kifelé haladunk, könnyen előállítható rekurzív számításokat végzünk, s végeredményként általában sokkal kevesebb számítással megkapjuk f értékét az α helyen, mintha egyszerűen csak behelyettesítenénk.

Az alábbi táblázatban való elrendezés (a Horner-elrendezés), könnyen követhetővé teszi a számítást.

	a_n	a_{n-1}	a_{n-2}	a_{n-3}	\dots	a_1	a_0	$f(\alpha)$
α		$b_{n-1} =$ $= a_n$	$b_{n-2} =$ $= a_n \alpha + a_{n-1}$ $= b_{n-1} \alpha + a_{n-1}$	$b_{n-3} =$ $= b_{n-2} \alpha + a_{n-2}$	\dots	b_1	$b_0 =$ $= b_1 \alpha + a_1$	$b_0 \alpha + a_0$

A második sorban a_{n-1} oszlopába a_n -et írunk, a többi oszlopba, a_{n-i-1} oszlopába pedig a $b_{n-i} \alpha + a_{n-i}$ érték kerül.

2.4-12. Keressük meg az $f(x) = x^4 - 3x^3 + x + 6$ polinom helyettesítési értékét a 3, -1, 2, -2 helyeken.

Megoldás.

α	1	-3	0	1	6	$f(\alpha)$
3		1	0	0	1	$9 = f(3)$
-1		1	-4	4	-3	$9 = f(-1)$
2		1	-1	-2	-3	$0 = f(2)$
-2		1	-5	10	-19	$44 = f(-2)$

■

2.4-13. Határozzuk meg a következő polinomok osztási maradékát. Oldjuk meg a feladatot maradékos osztással és Horner-elrendezéssel is.

- $x^4 - 2x^3 + 4x^2 - 6x + 8$ osztva $x - 1$ -gyel,
- $2x^5 - 5x^3 - 8$ osztva $x + 3$ -mal,

c. $4x^3 + x^2$ osztva $x + 1 + i$ -vel,

d. $x^3 - x^2 - x$ osztva $x - 1 + 2i$ -vel.

Megoldás.

Az alábbiakban csak Horner-elrendezéssel végezzük el a számításokat. Aki kiszámítja maradékos osztással is, meggyőződhet arról, hogy a Horner-elrendezéssel megoldás kevésbé számításigényes.

Tegyük fel, hogy valamilyen f polinomot maradékosan osztunk egy $x - \alpha$ polinommal:

$$f = g(x - \alpha) + r, \text{ ahol } \deg r < \deg(x - \alpha) = 1$$

Ebből látható, hogy r nulla, vagy nulladfokú polinom. Vegyük az előbbi egyenletet az α helyen.

$$f(\alpha) = r(\alpha)$$

Mivel r konstans, minden helyen ugyanaz az értéke. Ha tehát kiszámítjuk $f(\alpha)$ -t, megkapjuk a maradékot. Ezt pedig Horner elrendezéssel könnyen kiszámíthatjuk.

a. Kiszámítjuk f értékét az 1 helyen.

α	1	-2	4	-6	8	$f(\alpha)$
1		1	-1	3	-3	$5 = f(1)$

A maradék $r = 5$.

b. Kiszámítjuk f értékét a -3 helyen.

α	2	0	-5	0	0	-8	$f(\alpha)$
-3		2	-6	13	-39	117	$-359 = f(-3)$

A maradék $r = -359$.

c. Kiszámítjuk f értékét a $-1 - i$ helyen.

α	4	1	0	0	$f(\alpha)$
$-1 - i$		4	$-3 - 4i$	$-1 + 7i$	$8 - 6i$

A maradék $r = 8 - 6i$.

d. Kiszámítjuk f értékét az $1 - 2i$ helyen.

α	1	-1	-1	0	$f(\alpha)$
$1 - 2i$		1	$-2i$	$-5 - 2i$	$-9 + 8i$

A maradék $r = -9 + 8i$. ■

2.4-14. Határozzuk meg p értékét úgy, hogy az $f(x) = x^5 + 3x^4 + 5x + p$ polinom osztható legyen $x - 2$ -vel. Oldjuk meg a feladatot maradékos osztással és Horner-elrendezéssel is.

Megoldás.

A megoldás Horner-elrendezéssel:

	1	3	0	0	5	p	$f(2)$
2		1	5	10	20	45	$90 + p$

A maradék nulla kell legyen, $90 + p = 0$, amiből $p = -90$. ■

A hányados polinom együtthatói a Horner elrendezés során keletkező számok

$$\begin{aligned}
 (a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + a_{n-2} x^{n-2} + \dots + a_1 x + a_0) : (x - \alpha) = \\
 = a_n x^{n-1} + (a_n \alpha + a_{n-1}) x^{n-2} + ((a_n \alpha + a_{n-1}) \alpha + a_{n-2}) x^{n-3} + \dots \\
 \frac{a_n x^n - a_n x^{n-1} \alpha}{(a_n \alpha + a_{n-1}) x^{n-1} + \dots} \\
 \frac{(a_n \alpha + a_{n-1}) x^{n-1} - (a_n \alpha + a_{n-1}) \alpha x^{n-2}}{((a_n \alpha + a_{n-1}) \alpha + a_{n-2}) x^{n-2}} \\
 \vdots
 \end{aligned}$$

2.5. Többszörös gyök keresése f és f' legnagyobb közös osztójával

2.5-15. Határozzuk meg az a paramétert úgy, hogy az $x^5 - ax^2 - ax + 1$ polinomnak -1 legalább kétszeres gyöke legyen. Oldjuk meg a feladatot

- maradékos osztással,
- Horner-elrendezéssel,
- a derivált polinom felhasználásával.

Megoldás.

a. Az $(x + 1)^2 = x^2 + 2x + 1$ polinommal kell maradékosan osztani. A maradék a zérus polinom, tehát mindegyik együttható nulla. Ebből kapjuk az a paraméter lehetséges értékét.

b. Horner elrendezéssel kiszámítjuk f -et a -1 helyen, és a kapott hányadospolinomot (f_1 -et) szintén a -1 helyen. Mindkét érték nulla kell legyen.

	1	0	0	$-a$	$-a$	1	$f(\alpha) f_1(\alpha)$
-1		1	-1	1	$-1 - a$	1	0
-1			1	-2	3	$-4 - a$	$5 + a$

Látjuk, hogy az első maradék mindenképpen nulla. A második maradék esetén $5 + a = 0$, amiből $a = -5$.

c. Bebizonyítható, hogy ha egy R integritási tartomány fölötti polinomnak $c \in R$ n -szeres gyöke, akkor a deriváltjának c legalább $n - 1$ -szeres gyöke. Ha $\text{char}(R) = 0$, akkor a deriváltak c pontosan $n - 1$ -szeres gyöke.

Megjegyzés. $c \in R$ n -szeres gyöke az f polinomnak, ha $(x - c)^n | f$, de $(x - c)^{n+1} \nmid f$.

Erre támaszkodva Horner elrendezéssel kiszámítjuk f -et a -1 helyen, és a deriváltat szintén a -1 helyen. Mindkét érték nulla kell legyen.

	1	0	0	$-a$	$-a$	1	$f(\alpha)$
-1		1	-1	1	$-1 - a$	1	0

$$f' = 5x^4 - 2ax - a$$

	5	0	0	$-2a$	$-a$	$f'(\alpha)$
-1		5	-5	5	$-5 - 2a$	$5 + a$

Megint nulla az első maradék, $5 + a$ a második. $5 + a = 0$, s így $a = -5$.

Megjegyzés. Ebben a példában a értékétől függetlenül a -1 gyöke a polinomnak. Általában nem ez a helyzet, s így nem elég azt biztosítanunk, hogy a kívánt elem gyöke legyen a polinom deriváltjának, hanem azt is biztosítanunk kell, hogy a kívánt elem gyöke legyen magának a polinomnak is. ■

2.5-16. Határozzuk meg az a, b paraméterek értékét úgy, hogy $ax^4 + bx^3 + 1$ osztható legyen $(x - 1)^2$ -nel.

Megoldás.

1. megoldás. Horner elrendezéssel kiszámítjuk f -et az 1 helyen, és a kapott hányadospolinomot (f_1 -et) szintén az 1 helyen. Mindkét érték nulla kell legyen.

	a	b	0	0	1	$f(\alpha) f_1(\alpha)$
1		a	$a + b$	$a + b$	$a + b$	$a + b + 1$
1			a	$2a + b$	$3a + 2b$	$4a + 3b$

Az $a + b + 1 = 0$ és $4a + 3b = 0$ egyenletekből álló egyenletrendszert kell megoldanunk.

A megoldás: $a = 3$ és $b = -4$.

2. megoldás. Horner elrendezéssel kiszámítjuk f -et az 1 helyen, és a deriváltat szintén az 1 helyen. Mindkét érték nulla kell legyen.

$$f(1) = a + b + 1 \text{ (Lásd az előző megoldásban.)}$$

$$f' = 4ax^3 + 3bx^2$$

	$4a$	$3b$	0	0	$f'(\alpha)$
1		$4a$	$4a + 3b$	$4a + 3b$	$4a + 3b$

Megint az $a + b + 1 = 0$ és $4a + 3b = 0$ egyenletekből álló egyenletrendszert kaptuk, aminek a megoldása $a = 3$ és $b = -4$. ■

2.5-17. Határozzuk meg a következő polinomok és deriváltjaik legnagyobb közös osztóját:

a. $f(x) = (x - 1)^3(x + 1)^2(x - 3) \quad f \in \mathbb{Z}[x]$

b. $f(x) = (x - 1)(x^2 - 1)(x^3 - 1)(x^4 - 1) \quad f \in \mathbb{Z}[x]$

Megoldás.

a. A polinomnak háromszoros gyöke az 1, a deriválnak tehát kétszeres gyöke. A polinomnak kétszeres gyöke a -1 , így a deriválnak egyszeres gyöke. Más közös gyöke a polinomnak és a deriváltjának nincs, így $\text{lko}(f, f') = (x - 1)^2(x + 1)$

b.

$$\begin{aligned} f(x) &= (x - 1)(x - 1)(x + 1)(x - 1)(x^2 + x + 1)(x - 1)(x + 1)(x^2 + 1) = \\ &= (x - 1)^4(x + 1)^2(x^2 + x + 1)(x^2 + 1) \end{aligned}$$

A polinomnak négyszeres gyöke az 1, a deriválnak tehát háromszoros gyöke. A polinomnak kétszeres gyöke a -1 , így a deriválnak egyszeres gyöke. Más közös gyöke a polinomnak és a deriváltjának nincs, így

$$\text{lko}(f, f') = (x - 1)^3(x + 1) \quad \blacksquare$$

2.5-18. Van-e többszörös gyöke az $f(x) = x^5 - 5x^3 + 5x + 2$ polinomnak \mathbb{C} fölött?

Megoldás. Ha a polinom és deriváltjának közös osztója legalább elsőfokú, akkor van közös gyökük, s így a polinomnak van többszörös gyöke. Számítsuk ki euklideszi algoritmussal $\text{lko}(f, f')$ -t.

$$f(x) = x^5 - 5x^3 + 5x + 2 \quad f'(x) = 5x^4 - 15x^2 + 5$$

$$\begin{array}{r} (x^5 - 5x^3 + 5x + 2) : (5x^4 - 15x^2 + 5) = \frac{1}{5}x \\ -(x^5 - 3x^3 + x) \\ \hline -2x^3 + 4x + 2 \end{array}$$

$$\begin{array}{l} (5x^4 - 15x^2 + 5) : (-2x^3 + 4x + 2) = -\frac{5}{2}x \\ \hline -(5x^4 - 10x^2 - 5x) \\ \hline -5x^2 + 5x + 5 \end{array}$$

$$\begin{array}{l} (-2x^3 + 4x + 2) : (-5x^2 + 5x + 5) = \frac{2}{5}x + \frac{2}{5} \\ \hline -(-2x^3 + 2x^2 + 2x) \\ \hline (-2x^2 + 2x + 2) \\ \hline -(-2x^2 + 2x + 2) \\ \hline 0 \end{array}$$

$\text{lko}(f, f') = -5x^2 + 5x + 5$ A polinom és deriváltjának legnagyobb közös osztója másodfokú, így van f -nek többszörös gyöke. Keressük meg a legnagyobb közös osztó gyökeit.

$$-5x^2 + 5x + 5 = 0$$

$$x^2 - x - 1 = 0$$

$$x_{1,2} = \frac{1 \pm \sqrt{1+4}}{2} = \frac{1 \pm \sqrt{5}}{2}$$

A polinomnak kétszeres gyöke az $\frac{1 + \sqrt{5}}{2}$, valamint az $\frac{1 - \sqrt{5}}{2}$. ■

2.5-19. Bizonyítsuk be, hogy egy, a racionális test felett irreducibilis polinomnak a komplex számok körében sem lehet többszörös gyöke.

Megoldás. Legyen $d = \text{lko}(f, f')$. $d|f$ és $\deg d < \deg f$, így az irreducibilitás miatt d csak konstans lehet. ■

2.6. Racionális és egész együttthatós polinomok racionális és egész gyökei; polinomok felbontása

2.6-20. Legyen $f(x)$ egész együttthatós polinom. Bizonyítsuk be, hogy ha $f(0)$

és $f(1)$ páratlan, akkor az $f(x)$ polinomnak nincs zérushelye az egész számok körében.

Megoldás. Legyen $f(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$.

1. *megoldás.*

Tudjuk, hogy $f(0)$ páratlan, ami miatt a_0 is páratlan. Másrészt $f(1)$ páratlan, emiatt $\sum_{i=0}^n a_i$ is páratlan. Ezekből következik, hogy $\sum_{i=1}^n a_i$ páros.

a. Legyen α páros egész, és vegyük az $f(\alpha)$ értékét. $\sum_{i=1}^n a_i\alpha^i$ páros, amihez hozzáadva a_0 értékét, páratlan számot kapunk. α nem lehet a polinom gyöke, mert ehhez $f(\alpha) = 0$ kellene legyen, és a 0 páros szám.

b. Legyen most α páratlan egész, és vegyük az $f(\alpha)$ értékét.

Határozzuk meg $\sum_{i=1}^n a_i\alpha^i$ paritását.

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^n a_i\alpha^i &= (a_1\alpha) + (a_2\alpha^2) + \dots + (a_n\alpha^n) = \\ &= (\alpha + \alpha + \dots + \alpha) + (\alpha^2 + \alpha^2 + \dots + \alpha^2) + \dots + (\alpha^n + \alpha^n + \dots + \alpha^n) \end{aligned}$$

Ebben a felírásban az i . zárójelben a_i darab páratlan szám áll, összesen tehát a kifejezésben $\sum_{i=1}^n a_i$ darab páratlan szám szerepel. Mivel páros sok páratlan szám összege páros, így $\sum_{i=1}^n a_i\alpha^i$ páros. Ehhez pedig hozzáadva a_0 értékét, páratlan számot kapunk. Ez az α sem lehet a polinom gyöke.

Tehát a polinomnak nincs gyöke az egész számok körében.

2. *megoldás.*

Ha $\alpha \in \mathbb{Z}$ gyöke lenne a polinomnak, akkor $f(x) = (x - \alpha)g(x)$ lenne valamilyen egész együtthatós g polinommal. Helyettesítsünk ebbe az egyenletbe 0-t, majd 1-et.

$$f(0) = (0 - \alpha)g(0) \quad f(1) = (1 - \alpha)g(1)$$

α párosságától függően $(0 - \alpha)$ vagy $(1 - \alpha)$ páros kell legyen, de akkor vagy $f(0)$ vagy $f(1)$ lenne páros a feltétellel ellentétben. ■

2.6-21. Irreducibilisek-e (felbonthatatlanok-e) az alábbi polinomok?

a. $x^2 - 2$ \mathbb{Q} fölött, \mathbb{R} fölött,

- b. $x^2 - 1$ tetszőleges test fölött,
- c. $x^2 + 1$ \mathbb{Q} , \mathbb{R} fölött, \mathbb{F}_3 , \mathbb{F}_5 , \mathbb{F}_2 fölött,
- d. x^2 és $x^2 + x$ \mathbb{F}_2 fölött.

Megjegyzés. Másod, vagy harmadfokú f polinom irreducibilitását vizsgálva, elegendő megnéznünk, hogy van-e gyöke a polinomnak az adott R gyűrű, vagy test fölött.

i. Ha ugyanis van f -nek valamilyen c gyöke, akkor $x - c$ leválasztható a polinomról.

$$f = (x - c)g,$$

ahol g is R fölötti polinom.

ii. Fordítva, ha f felbontható, akkor az elsőfokú faktora meghatároz egy gyököt. Ha azonban f negyed- vagy magasabb fokú, lehet, hogy nincs gyöke, mégis felbontható legalább másodfokú irreducibilis polinomok szorzatára.

Megoldás.

- a. $x^2 - 2$ \mathbb{Q} fölött irreducibilis, \mathbb{R} fölött nem,
- b. $x^2 - 1$ minden test fölött felbontható két elsőfokú polinom szorzatára,
- c. $x^2 + 1$ semelyik valós testben nem bontható fel,
 \mathbb{F}_3 fölött nem bontható fel,
 \mathbb{F}_5 fölött $x^2 + \bar{1} = x^2 - \bar{4} = (x + \bar{2})(x - \bar{2})$, tehát felbontható,
 \mathbb{F}_2 fölött $x^2 + \bar{1} = (x + \bar{1})^2$, tehát felbontható,
- d. x^2 és $x^2 + x$ \mathbb{F}_2 fölött felbontható, hiszen az x mindkettőből kiemelhető.

■

2.6-22. Lássuk be, hogy ha az egész együtthatós f polinomnak gyöke a $\frac{p}{q}$ racionális szám, $p, q \in \mathbb{Z}$, $(p, q) = 1$, akkor p osztója a konstans tagnak, q osztója a főegyütthatónak.

Megoldás. Legyen

$$f(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_{n-1}x^{n-1} + a_nx^n, \quad f\left(\frac{p}{q}\right) = 0, \quad p, q \in \mathbb{Z}, \quad (p, q) = 1.$$

Ha helyettesítjük f -be $\frac{p}{q}$ -t, nullát kapunk.

$$f\left(\frac{p}{q}\right) = a_0 + a_1\frac{p}{q} + \dots + a_{n-1}\left(\frac{p}{q}\right)^{n-1} + a_n\left(\frac{p}{q}\right)^n = 0$$

Szorozzuk végig az egyenletet q^n -nel.

$$a_0q^n + a_1pq^{n-1} + \dots + a_{n-1}p^{n-1}q + a_np^n = 0 \quad (*)$$

Ebből

$$a_0q^n + a_1pq^{n-1} + \dots + a_{n-1}p^{n-1}q = -a_np^n$$

A bal oldalnak osztója q – hiszen minden tagban szerepel – így osztója a jobb oldalnak is.

$$q \mid -a_np^n$$

$(p, q) = 1$ miatt $q \mid a_n$, amivel beláttuk az állítás egyik részét.

Most rendezzük $(*)$ -ot másként.

$$a_1pq^{n-1} + \dots + a_{n-1}p^{n-1}q + a_np^n = -a_0q^n$$

A bal oldalnak osztója p , így osztója a jobb oldalnak is.

$$p \mid -a_0q^n$$

$(p, q) = 1$ miatt $p \mid a_0$ is fennáll. ■

2.6-23. Lássuk be, hogy ha $c \in \mathbb{Z}$ gyöke az $f(x) \in \mathbb{Z}[x]$ polinomnak, akkor

$$1 - c \mid \sum_{i=0}^n a_i \quad \text{és} \quad 1 + c \mid \sum_{i=0}^n (-1)^i a_i$$

Megoldás. Mivel c gyöke f -nek, $f(x) = (x - c)q(x)$ valamilyen egész együtthatós q polinommal. Helyettesítsünk az egyenletbe 1-et:

$$f(1) = (1 - c)q(1)$$

Ebből $(1 - c)|f(1)$, másrészt $f(1) = \sum_{i=0}^n a_i$, tehát

$$1 - c \left| \sum_{i=0}^n a_i \right|.$$

Helyettesítsünk most az egyenletbe -1 -et:

$$f(-1) = -(1 + c)q(-1)$$

Ebből $(1 + c)|f(-1)$, azonban $f(-1) = \sum_{i=0}^n (-1)^i a_i$, s így valóban

$$1 + c \left| \sum_{i=0}^n (-1)^i a_i \right|.$$

■

2.6-24. Keressük meg az $f(x) = x^3 - 6x^2 + 15x - 14$ polinom racionális gyökeit.

Megoldás. A 22. példa szerint, ha $\frac{p}{q}$ ($p, q \in \mathbb{Z}$, $(p, q) = 1$) gyöke az

egész együtthatós polinomnak, akkor $p|14$ és $q|1$. A polinom lehetséges gyökei $\pm 1, \pm 2, \pm 7, \pm 14$. Horner-elrendezéssel megvizsgálhatjuk, hogy ezek közül melyik gyök valóban.

Mivel a lehetséges gyökök mind egészek, alkalmazhatjuk a 23. példát is. Az alábbi táblázatban megvizsgáljuk, hogy a 23. példa feltételei melyik c egész számra teljesülnek. Egyedül a 2 marad meg, mint lehetséges gyök. Horner-elrendezéssel kiszámítjuk $f(2)$ -t, és 0-t kapunk. A polinom egyetlen racionális gyöke a 2.

$? 1 + c -36$	$? 1 - c -4$	c	1	-6	15	-14	$f(c)$
2	0	1		1	-5	10	-4
0	2	-1		1	-7	22	-36
3	-1	2		1	-4	7	0
-1	3	-2		1	-8	31	-76
8	-6	7		1	1	22	140
-6	8	-7		1	-13	106	-756
15	-13	14		1	8	127	1764
-13	15	-14		1	-20	295	-4144

■

2.6-25. Keressük meg az $f(x) = x^5 - 4x^4 - 6x^3 + 16x^2 + 29x + 12$ polinom racionális gyökeit.

Megoldás. A 22. példa szerint, ha $\frac{p}{q}$ ($p, q \in \mathbb{Z}, (p, q) = 1$) gyöke az

egész együtthatós polinomnak, akkor $p|12$ és $q|1$. A polinom lehetséges gyökei $\pm 1, \pm 2, \pm 3, \pm 4, \pm 6, \pm 12$. Horner-elrendezéssel megvizsgálhatjuk, hogy ezek közül melyik gyök valóban. Ha valamelyik c szám gyök, akkor ezt a gyököt a Horner-elrendezésben előálló hányados polinomba is behelyettesítjük, és a továbbiakban ezzel a hányadospolinommal dolgozunk.

	1	-4	-6	16	29	12	$f(c)$
1		1	-3	-9	7	36	48
-1		1	-5	-1	17	12	0
-1			1	-6	5	12	0
-1				1	-7	12	0
-1					1	-8	20
2					1	-5	2
-2					1	-9	30
3					1	-4	0
4						1	0

Az f polinom gyökei $-1, 3, 4$. A -1 háromszoros gyök, így $f(x) = (x + 1)^3(x - 3)(x - 4)$.

■

2.6-26. Mik az

$$f(x) = \frac{5}{4}x^3 - \frac{15}{2}x^2 + \frac{55}{4}x - \frac{15}{2}$$

polinom racionális gyökei?

Megoldás. Az együtthatók nevezőinek legkisebb közös többszörösével (4-gyel) megszorozzuk az f -et, s az így kapott polinomnak ugyanazok a gyökei, mint f -nek. (f -nek az egyik asszociáltját állítjuk elő \mathbb{Q} fölött.)

$$4 \cdot f = f_1 = 5x^3 - 30x^2 + 55x - 30$$

Most az együtthatók legnagyobb közös osztójával osztunk, és az így kapott polinomnak szintén ugyanazok a gyökei, mint f -nek.

$$\frac{1}{5} \cdot f_1 = x^3 - 6x^2 + 11x - 6$$

Ennek a polinomnak az együtthatói relatív prímek egymáshoz.

Ha $\frac{p}{q}$ ($p, q \in \mathbb{Z}$, $(p, q) = 1$) gyöke ennek az egész együtthatós polinomnak,

akkor $p|6$ és $q|1$. (Lásd 22. példa.) A polinom lehetséges gyökei $\pm 1, \pm 2, \pm 3, \pm 6$. Horner-elrendezéssel megvizsgálhatjuk, hogy ezek közül melyik gyök valóban. Ha valamelyik c szám gyök, akkor ezt a gyököt a Horner-elrendezésben előálló hányados polinomba is behelyettesítjük, és a továbbiakban ezzel a hányados-polinommal dolgozunk.

	1	-6	11	-6	$f(c)$
1		1	-5	6	0
1			1	-4	2
-1			1	-6	12
2			1	-3	0
3				1	0

Az f polinom gyökei 1, 2, 3. Így $f(x) = (x-1)(x-2)(x-3)$ ■

2.6-27. Mik az $f(x) = x^3 + x^2 - 5x + 3$ polinom racionális gyökei?

Megoldás. Ha $\frac{p}{q}$ ($p, q \in \mathbb{Z}$, $(p, q) = 1$) gyöke ennek az egész együt-

hatós polinomnak, akkor $p|3$ és $q|1$. (Lásd 22. példa.) A polinom lehetséges gyökei $\pm 1, \pm 3$. Horner-elrendezéssel megvizsgálhatjuk, hogy ezek közül melyik gyök valóban. Ha valamelyik c szám gyök, akkor ezt a gyököt a Horner-elrendezésben előálló hányados polinomba is behelyettesítjük, és a továbbiakban ezzel a hányadospolinommal dolgozunk.

	1	1	-5	3	$f(c)$
1		1	2	-3	0
1			1	3	0
-3				1	0

Az f polinom gyökei 1, -3. Az 1 kétszeres gyök, így $f(x) = (x - 1)^2(x + 3)$.

■

2.6-28. Adjuk meg az összes olyan c egész számot, amelyre a

$$81x^{100} + c \cdot x^{65} + 64 = 0$$

egyenletnek van racionális gyöke.

Megoldás. Legyen $\frac{p}{q}$ $p, q \in \mathbb{Z}$, $(p, q) = 1$ gyöke az egyenletnek, ekkor

$$81 \left(\frac{p}{q}\right)^{100} + c \cdot \left(\frac{p}{q}\right)^{65} + 64 = 0$$

Szorozzuk végig az egyenletet q^{100} -nal.

$$81p^{100} + c \cdot p^{65}q^{35} + 64q^{100} = 0$$

Rendezzük az egyenletet.

$$81p^{100} + c \cdot p^{65}q^{35} = -64q^{100}$$

Mivel a bal oldalnak osztója p^{65} , osztója a jobb oldalnak is.

$$p^{65} \mid -64q^{100}$$

$(p, q) = 1$ miatt $p^{65} | 64$, amiből $p = \pm 1$.

Most másként rendezzük az egyenletet.

$$c \cdot p^{65} q^{35} + 64q^{100} = -81p^{100}$$

Mivel a bal oldalnak osztója q^{35} , osztója a jobb oldalnak is.

$$q^{35} | -81p^{100}$$

$(p, q) = 1$ miatt $q^{35} | 81$, amiből $q = \pm 1$.

Ha tehát van racionális gyöke az egyenletnek, akkor az csak 1 vagy -1 lehet. Nézzük meg, hogy ezek a számok lehetnek-e gyökök.

$f(1) = 81 + c + 64 = 0$ teljesül, ha $c = -145$. $f(-1) = 81 - c + 64 = 0$ pedig akkor teljesül, ha $c = 145$. A keresett értékek tehát $c = \pm 145$. ■

2.6-29. Bizonyítsuk be, hogy ha k és n pozitív egészek, és $\sqrt[k]{n}$ nem egész, akkor $\sqrt[k]{n}$ irracionális.

Megoldás. Legyen $\alpha = \sqrt[k]{n}$. Ebből $\alpha^k = n$, tehát α gyöke az

$$x^k - n$$

egyenletnek. Azonban ennek az egyenletnek minden racionális gyöke egész (lásd a 22. példa állítását), s így $\sqrt[k]{n}$ irracionális. ■

2.6.1. Gauss-tétel és Schönemann–Eisenstein tétel.

Gauss-tétel. Ha valamely f egész együtthatós polinom felbontható racionális együtthatós polinomok szorzatára, akkor felbontható egész együtthatós polinomok szorzatára is. Ha tehát

$$f(x) = g(x) \cdot h(x),$$

$f \in Z[x]$, $g, h \in Q[x]$, $1 \leq \deg g < \deg f$ és $1 \leq \deg h < \deg f$, akkor léteznek $G, H \in Z[x]$, $\deg G = \deg g$, $\deg H = \deg h$ polinomok, amelyekkel

$$f(x) = G(x) \cdot H(x).$$

Schönemann–Eisenstein tétel. Legyen $f(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$, $f(x) \in \mathbb{Z}[x]$. Ha létezik p prím, amelyre

- (i) $p \nmid a_n$,
- (ii) $p \mid a_i$ ($i = 0, \dots, n-1$),
- (iii) $p^2 \nmid a_0$,

akkor $f(x)$ felbonthatatlan \mathbb{Z} fölött.

Megjegyzés. Ha egy egész együtthatós polinom felbonthatatlan \mathbb{Z} fölött, akkor a Gauss-tétel következményeként \mathbb{Q} fölött is felbonthatatlan.

Megjegyzés. A feltétel nem szükséges. Ha nem alkalmazható a tétel, akkor még lehet, hogy a polinom irreducibilis.

2.6-30. Bizonyítsuk be, hogy minden $n \in \mathbb{N}$ esetén létezik $f(x) \in \mathbb{Q}[x]$ n -edfokú irreducibilis polinom.

Megoldás. Elég az egész együtthatós polinomokat vizsgálni. Például

$$x^n - p$$

$p = 2$, vagy tetszőleges más prím esetén irreducibilis \mathbb{Z} fölött a Schönemann–Eisenstein tétel szerint, a Gauss-tétel következményeként pedig \mathbb{Q} fölött is felbonthatatlan. ■

2.6-31. Az $f(x) = 3x^5 + 2x^3 - 12x^2 + 10x + 14$ polinomot bontsuk fel irreducibilis polinomok szorzatára \mathbb{Z} és \mathbb{Q} fölött.

Megoldás. A $p = 2$ választással alkalmazhatjuk a Schönemann–Eisenstein tételt.

- (i) $2 \nmid a_n = 3$,
- (ii) $2 \mid 2, 2 \mid 12, 2 \mid 10, 2 \mid 14$,
- (iii) $2^2 = 4 \nmid a_0 = 14$.

Így f irreducibilis \mathbb{Z} fölött, a Gauss-tétel következményeként pedig \mathbb{Q} fölött is felbonthatatlan. ■

2.6-32. Az $f(x) = 20x^4 + 26x^3 + 65x^2 + 91$ polinomot bontsuk fel irreducibilis polinomok szorzatára \mathbb{Z} és \mathbb{Q} fölött.

Megoldás. A $p = 13$ választással alkalmazhatjuk a Schönemann–Eisenstein tételt.

- (i) $13 \nmid a_n = 20$,
- (ii) $13 \mid 26$, $13 \mid 65$, $13 \mid 91$,
- (iii) $13^2 = 169 \nmid a_0 = 91$.

Így f felbonthatatlan \mathbb{Z} fölött, a Gauss-tétel következményeként pedig \mathbb{Q} fölött is felbonthatatlan. ■

2.6-33. Mik az $f(x) = 40x^4 + 45x + 15$ polinom racionális gyökei?

Megoldás.

1. *megoldás.* Megvizsgálhatjuk, hogy az összes olyan $\frac{p}{q}$, $p, q \in \mathbb{Z}$,

$(p, q) = 1$ szám, amelyre $p \mid 15$, $q \mid 40$, gyöke-e a polinomnak.

2. *megoldás.* Ebben az esetben hamarabb célhoz érünk, ha belátjuk, hogy ez a polinom \mathbb{Q} felett irreducibilis. A $p = 3$ választással alkalmazhatjuk a Schönemann–Eisenstein tételt.

- (i) $3 \nmid a_n = 40$,
- (ii) $3 \mid 45$, $3 \mid 15$,
- (iii) $3^2 = 9 \nmid a_0 = 15$.

Így f felbonthatatlan \mathbb{Z} fölött, a Gauss-tétel következményeként pedig \mathbb{Q} fölött is felbonthatatlan. Ekkor azonban nem lehet racionális gyöke. Ha ugyanis valamilyen $\alpha \in \mathbb{Q}$ gyöke lenne az f -nek, akkor az $(x - \alpha)$ tényező leválasztható lenne f -ből. $f = (x - \alpha)q(x)$ lenne valamilyen q racionális polinommal, s így f nem lenne irreducibilis.

Megjegyzés. Beláttuk, hogy az 1-nél magasabb fokú egész együtthatós polinom irreducibilis \mathbb{Q} fölött, s ebből az következik, hogy nincs racionális gyöke. Fordítva nem igaz a dolog. Ha egy legalább negyedfokú racionális együtthatós polinomnak nincs racionális gyöke, nem biztos, hogy felbontha-

tatlan. ■

2.7. Polinomok felbontása \mathbb{C} és \mathbb{R} fölött

Megjegyzés. \mathbb{C} fölött minden legalább elsőfokú polinom elsőfokú tényezők szorzatára bontható, ami Gauss egyik tételéből következik. Ha egy valós együtthatós polinomnak c nem valós komplex gyöke, akkor \bar{c} is gyöke, és $(x - c)(x - \bar{c})$ valós együtthatós másodfokú polinom.

$$(x - c)(x - \bar{c}) = x^2 - (c + \bar{c})x + c\bar{c} = x^2 - 2\operatorname{Re}(c)x + |c|^2$$

Felhasználva a \mathbb{C} fölötti gyöktényezős felbontást, és a megfelelő polinombokat összeszorozva megkapjuk az \mathbb{R} fölötti előállítást irreducibilis polinomok szorzataként.

2.7-34. Bontsuk fel az $x^4 + 1$ polinomot irreducibilis polinomok szorzatára

- a. \mathbb{C} fölött,
- b. \mathbb{R} fölött.

Megoldás.

a. \mathbb{C} fölött az $x^4 = -1$ egyenletet kell megoldanunk, tehát -1 -ből negyedik gyököt kell vonnunk. Tudjuk a komplex számokkal való tanulmányainkból, hogy négy negyedik gyök van, s ezek:

$$\begin{aligned} \cos \frac{\pi}{4} + i \sin \frac{\pi}{4} &= \frac{\sqrt{2}}{2}(1 + i) & \cos \frac{3\pi}{4} + i \sin \frac{3\pi}{4} &= \frac{\sqrt{2}}{2}(-1 + i) \\ \cos \frac{5\pi}{4} + i \sin \frac{5\pi}{4} &= \frac{\sqrt{2}}{2}(-1 - i) & \cos \frac{7\pi}{4} + i \sin \frac{7\pi}{4} &= \frac{\sqrt{2}}{2}(1 - i) \end{aligned}$$

Tehát a felbontás az alábbi:

$$\begin{aligned} x^4 + 1 &= \\ &= \left(x - \frac{\sqrt{2}}{2}(1 + i)\right) \left(x - \frac{\sqrt{2}}{2}(-1 + i)\right) \left(x - \frac{\sqrt{2}}{2}(-1 - i)\right) \left(x - \frac{\sqrt{2}}{2}(1 - i)\right) \end{aligned}$$

- b.

$$\begin{aligned}
x^4 + 1 &= \\
&= \left(\left(x - \frac{\sqrt{2}}{2}(1+i) \right) \left(x - \frac{\sqrt{2}}{2}(1-i) \right) \right) \cdot \\
&\cdot \left(\left(x - \frac{\sqrt{2}}{2}(-1+i) \right) \left(x - \frac{\sqrt{2}}{2}(-1-i) \right) \right) = \\
&= (x^2 - \sqrt{2}x + 1)(x^2 + \sqrt{2}x + 1)
\end{aligned}$$

■

2.7-35. Bontsuk fel \mathbb{R} felett irreducibilis polinomok szorzatára az $x^6 + 27$ polinomot.

Megoldás. \mathbb{C} fölött az $x^6 = -27$ egyenletet kell megoldanunk, tehát -27 -ből hatodik gyököt kell vonnunk. Tudjuk a komplex számokkal való tanulmányainkból, hogy hat hatodik gyök van, s ezek

$$\begin{aligned}
z_1 &= \sqrt{3} \left(\cos \frac{\pi}{6} + i \sin \frac{\pi}{6} \right), \\
z_2 &= \sqrt{3} \left(\cos \frac{\pi}{2} + i \sin \frac{\pi}{2} \right), \\
z_3 &= \sqrt{3} \left(\cos \frac{5\pi}{6} + i \sin \frac{5\pi}{6} \right),
\end{aligned}$$

valamint ezeknek a konjugáltjai. A polinom felbontása \mathbb{C} fölött:

$$x^6 + 27 = (x - z_1)(x - \bar{z}_1)(x - z_2)(x - \bar{z}_2)(x - z_3)(x - \bar{z}_3)$$

$$z_1 + \bar{z}_1 = 2\sqrt{3} \cos \frac{\pi}{6} = 2\sqrt{3} \frac{\sqrt{3}}{2} = 3 \quad z_1 \bar{z}_1 = 3$$

$$z_2 + \bar{z}_2 = 0 \quad z_2 \bar{z}_2 = 3$$

$$z_3 + \bar{z}_3 = 2\sqrt{3} \cos \frac{5\pi}{6} = 2\sqrt{3} \frac{-\sqrt{3}}{2} = -3 \quad z_3 \bar{z}_3 = 3$$

A gyöktényezős előállítás összetartozó párjait összeszorozva megkapjuk az \mathbb{R} fölötti előállítást.

$$\begin{aligned} x^6 + 27 &= ((x - z_1)(x - \bar{z}_1))((x - z_2)(x - \bar{z}_2))((x - z_3)(x - \bar{z}_3)) = \\ &= (x^2 - 3x + 3)(x^2 + 3)(x^2 + 3x + 3) \end{aligned}$$

■

2.7-36. Bontsuk fel \mathbb{R} felett irreducibilis polinomok szorzatára az $x^4 + 4$ polinomot.

Megoldás. \mathbb{C} fölött az $x^4 = -4$ egyenletet kell megoldanunk, tehát -4 -ből negyedik gyököt kell vonnunk. Tudjuk a komplex számokkal való tanulmányainkból, hogy négy negyedik gyök van, s ezek

$$z_1 = \sqrt{2} \left(\cos \frac{\pi}{4} + i \sin \frac{\pi}{4} \right) = \sqrt{2} \left(\frac{\sqrt{2}}{2} + i \frac{\sqrt{2}}{2} \right) = 1 + i,$$

$$z_2 = \sqrt{2} \left(\cos \frac{3\pi}{4} + i \sin \frac{3\pi}{4} \right) = \sqrt{2} \left(-\frac{\sqrt{2}}{2} + i \frac{\sqrt{2}}{2} \right) = -1 + i,$$

valamint ezeknek a konjugáltjai. A polinom felbontása \mathbb{C} fölött:

$$x^4 + 4 = (x - z_1)(x - \bar{z}_1)(x - z_2)(x - \bar{z}_2)$$

$$z_1 + \bar{z}_1 = 2 \quad z_1 \bar{z}_1 = 2$$

$$z_2 + \bar{z}_2 = -2 \quad z_2 \bar{z}_2 = 2$$

A A gyöktényezős előállítás összetartozó párjait összeszorozva megkapjuk az \mathbb{R} fölötti előállítást.

$$\begin{aligned} x^4 + 4 &= ((x - z_1)(x - \bar{z}_1))((x - z_2)(x - \bar{z}_2)) = \\ &= (x^2 - 2x + 2)(x^2 + 2x + 2) \end{aligned}$$

■

2.8. Gyökök és együtthatók közötti összefüggés

Vieta formulák

Legyen R egységteles integritási tartomány, és tegyük fel, hogy az

$$f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0 \in R[x]$$

n -edfokú polinom – multiplicitással együtt vett – n gyöke mind R -ben van. Legyenek ezek a gyökök c_1, c_2, \dots, c_n . Ekkor

$$\begin{aligned} f(x) &= a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0 = \\ &= a_n (x - c_1)(x - c_2) \cdots (x - c_n) = \\ &= a_n (x^n - (c_1 + c_2 + \dots + c_n)x^{n-1} + \\ &\quad + (c_1 \cdot c_2 + c_1 \cdot c_3 + \dots + c_{n-1} \cdot c_n)x^{n-2} + \\ &\quad \vdots \\ &\quad + (-1)^n (c_1 \cdot c_2 \cdots c_n)) \end{aligned}$$

amiből

$$\begin{aligned} \frac{a_{n-1}}{a_n} &= -(c_1 + c_2 + \dots + c_n) \\ \frac{a_{n-2}}{a_n} &= (c_1 \cdot c_2 + c_1 \cdot c_3 + \dots + c_{n-1} \cdot c_n) \\ &\quad \vdots \\ \frac{a_0}{a_n} &= (-1)^n (c_1 \cdot c_2 \cdots c_n) \end{aligned}$$

2.8-37. Határozzuk meg a d paraméter értékét a Vieta-formulák felhasználásával, ha a $2x^3 - x^2 - 7x + d = 0$ egyenlet két gyökének összege 1.

Megoldás. Legyenek a gyökök c_1, c_2, c_3 . A feltétel szerint $c_1 + c_2 = 1$, a

$$\text{Vieta-formulákból } c_1 + c_2 + c_3 = -\frac{a_{n-1}}{a_n} = -\frac{a_2}{a_3} = \frac{1}{2}. \text{ Ebből } c_3 = -\frac{1}{2}.$$

Számítsuk ki az $f = 2x^3 - x^2 - 7x + d$ polinom helyettesítési értékét a $-\frac{1}{2}$ helyen.

	2	-1	-7	d	$f(c)$
$-\frac{1}{2}$		2	-2	-6	$d + 3$

Mivel $-\frac{1}{2}$ gyök, $d + 3 = 0$, amiből $d = -3$. ■

2.8-38. Számítási sorozat egymás utáni három eleme-e a

$$8x^3 - 12x^2 - 2x + 3 = 0$$

egyenlet három gyöke? Alkalmazzuk a Vieta-formulákat.

Megoldás. Írjuk fel a három gyököt számítási sorozat egymás utáni három elemeként.

$$a - d, a, a + d$$

A három gyök összege

$$a - d + a + a + d = -\frac{a_{n-1}}{a_n} = -\frac{a_2}{a_3} = \frac{12}{8},$$

amiből $3a = \frac{12}{8}$, $a = \frac{1}{2}$. A három gyök szorzata

$$(a - d)a(a + d) = -\frac{a_0}{a_n} = -\frac{a_0}{a_3} = -\frac{3}{8},$$

$a = \frac{1}{2}$ felhasználásával:

$$\left(\frac{1}{2} - d\right) \frac{1}{2} \left(\frac{1}{2} + d\right) = -\frac{3}{8},$$

amiből

$$\frac{1}{4} - d^2 = -\frac{3}{4}, \quad d^2 = 1, \quad d = \pm 1.$$

Ha $d = 1$, akkor $a - d = -0.5$, $a = 0.5$, $a + d = 1.5$ a három gyök. Behelyettesítéssel meggyőződhetünk arról, hogy ezek valóban gyökei az egyenletnek. A $d = -1$ választással ugyanezeket a gyököket kapjuk fordított sorrendben. Tehát az egyenlet három gyöke számítási sorozat egymás utáni három eleme. ■

2.8-39. Számítsuk ki az $x^3 + 2x - 3 = 0$ egyenlet gyökeinek négyzetösszegét a Vieta-formulák felhasználásával.

Megoldás. Legyenek a gyökök c_1 , c_2 , c_3 . A Vieta-formulákból

$$c_1 + c_2 + c_3 = 0 \quad c_1c_2 + c_1c_3 + c_2c_3 = 2 \quad c_1c_2c_3 = 3$$

Nézzük a következő összefüggést:

$$(c_1 + c_2 + c_3)^2 = c_1^2 + c_2^2 + c_3^2 + 2(c_1c_2 + c_1c_3 + c_2c_3)$$

Behelyettesítve az ismert értékeket:

$$0 = c_1^2 + c_2^2 + c_3^2 + 2 \cdot 2$$

Ebből

$$c_1^2 + c_2^2 + c_3^2 = -4.$$

■

2.8-40. Számítsuk ki az $x^5 - 5x^3 + 5x + 2$ polinom gyökeinek négyzetösszegét a Vieta-formulák alkalmazásával.

Megoldás. Legyenek a gyökök c_1 , c_2 , c_3 , c_4 , c_5 . A Vieta-formulákból

$$c_1 + c_2 + c_3 + c_4 + c_5 = 0 \quad c_1c_2 + c_1c_3 + c_2c_3 + \dots + c_4c_5 = -5$$

Nézzük a következő összefüggést:

$$(c_1 + c_2 + c_3 + c_4 + c_5)^2 = c_1^2 + c_2^2 + c_3^2 + c_4^2 + c_5^2 + 2(c_1c_2 + c_1c_3 + c_2c_3 + \dots + c_4c_5)$$

Behelyettesítve az ismert értékeket:

$$0 = c_1^2 + c_2^2 + c_3^2 + c_4^2 + c_5^2 + 2 \cdot (-5)$$

Ebből

$$c_1^2 + c_2^2 + c_3^2 + c_4^2 + c_5^2 = 10.$$

■

3. Ajánlott irodalom

- Bagyinszkiné Orosz Anna – Csörgő Piroska – Gyapjas Ferenc:
Példatár a bevezető fejezetek a matematikába c. tárggyhoz
Tankönyvkiadó, Budapest, 1983.
- Dringó László – Kátai Imre: *Bevezetés a matematikába*
Tankönyvkiadó, Budapest, 1982
- Freud Róbert: *Lineáris algebra*.
ELTE Eötvös Kiadó, Budapest, 1996
- Gonda János: *Bevezető fejezetek a matematikába III*.
ELTE TTK, Budapest, 1998
- Gonda János: *Gyakorlatok és feladatok a Bevezetés a matematikába c. tárggyhoz Polinomok, véges testek, kongruenciák, kódolás*
ELTE TTK, Budapest, 2001
- Gonda János: *Polinomok, Példák és megoldások*
ELTE IK Digitális könyvtár, Budapest, 2007
- Járai Antal: *Bevezetés a matematikába*
ELTE Eötvös Kiadó, 2005
- Láng Csabáné: *Bevezető fejezetek a matematikába II*.
ELTE Budapest, 2000.
- Surányi László: *Algebra. Testek, gyűrűk, polinomok*.
Typotex Kiadó, 1997