

Izbrana poglavja iz matematike

Kolobarji polinomov

(1) Reši v obsegu kompleksnih števil dane enačbe in nato skiciraj rešitve:

- (a) $z^3 = 1$,
- (b) $z^6 = 1$,
- (c) $z^2 = 4i$,
- (d) $z^4 = i$.

Rešitev: Za poljubno neničelno kompleksno število a ima enačba

$$z^n = a$$

natanko n različnih kompleksnih rešitev, ki jim rečemo n -ti koreni števila a .

(a) Iščemo rešitve enačbe $z^3 = 1$. Pišimo $z = |z|e^{i\phi}$. Sledi

$$|z|^3 e^{i3\phi} = 1 \cdot e^{i2k\pi}.$$

Vidimo, da je:

$$\begin{aligned} |z| &= 1, \\ \phi &= \frac{2k\pi}{3}. \end{aligned}$$

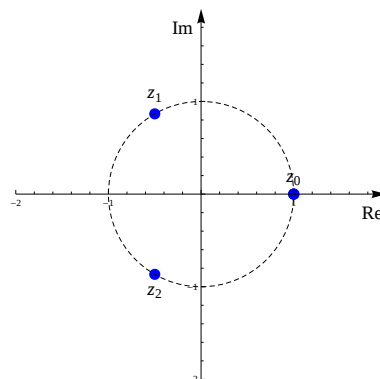
Ker nas zanimajo polarni koti $\phi \in [0, 2\pi)$, pridejo v poštev samo $k \in \{0, 1, 2\}$. Rešitve enačbe so

$$z_k = e^{\frac{2k\pi i}{3}}, \quad k \in \{0, 1, 2\}.$$

EksPLICITNO so to števila:

$$\begin{aligned} z_0 &= 1, \\ z_1 &= -\frac{1}{2} + i\frac{\sqrt{3}}{2}, \\ z_2 &= -\frac{1}{2} - i\frac{\sqrt{3}}{2}. \end{aligned}$$

Geometrijsko so rešitve enačbe $z^3 = 1$ oglišča enakostraničnega trikotnika, ležijo pa na enotski krožnici.



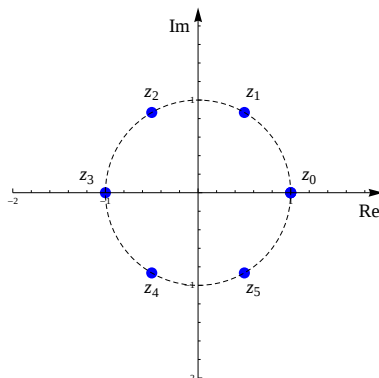
(b) Poiščimo sedaj rešitve enačbe $z^6 = 1$. Spet pišimo $z = |z|e^{i\phi}$. Sledi

$$|z|^6 e^{6i\phi} = 1 \cdot e^{2k\pi i}.$$

Vidimo, da je $|z| = 1$ in $\phi = \frac{k\pi}{3}$. V poštrev pridejo $k \in \{0, 1, 2, 3, 4, 5\}$. Rešitve enačbe

$$z_k = e^{\frac{k\pi i}{3}}, \quad k \in \{0, 1, 2, 3, 4, 5\}.$$

so oglišča enakostraničnega šestkotnika.



Opomba: Za splošen n tvorijo n -ti koreni enote oglišča enakostraničnega n -kotnika. Eno izmed oglišč je zmeraj $z_0 = 1$. Če je n lih, je to hkrati tudi edini realni koren enačbe $z^n = 1$. Če je n sod, pa je realen še $z_{\frac{n}{2}} = -1$.

(c) Rešitvi enačbe $z^2 = 4i$ sta kvadratna korena števila $4i$. Velja

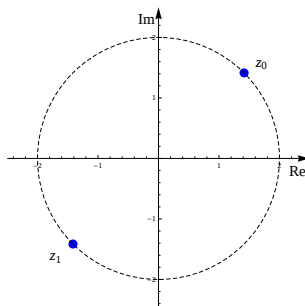
$$4i = 4 \cdot e^{i(\frac{\pi}{2} + 2k\pi)}.$$

Če pišemo $z = |z|e^{i\phi}$, mora torej veljati

$$|z|^2 e^{2i\phi} = 4 \cdot e^{i(\frac{\pi}{2} + 2k\pi)}.$$

Sledi $|z| = 2$ in $\phi = \frac{\pi}{4} + k\pi$ za $k \in \{0, 1\}$. Rešitvi enačbe sta

$$z_k = 2e^{i(\frac{\pi}{4} + k\pi)}, \quad k \in \{0, 1\}.$$



(d) Rešimo še enačbo $z^4 = i$. Če pišemo $z = |z|e^{i\phi}$, dobimo

$$|z|^4 e^{i4\phi} = 1 \cdot e^{i(\frac{\pi}{2} + 2k\pi)}.$$

Od tod dobimo:

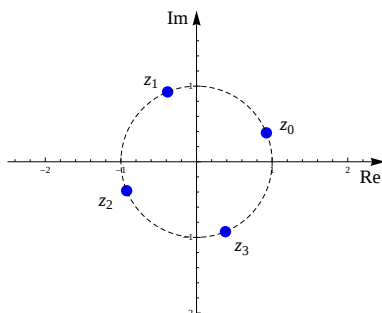
$$|z| = 1,$$

$$\phi = \frac{\pi}{8} + \frac{k\pi}{2}$$

za $k \in \{0, 1, 2, 3\}$. Rešitve enačbe so torej

$$z_k = e^{i\left(\frac{\pi}{8} + \frac{k\pi}{2}\right)}, \quad k \in \{0, 1, 2, 3\}.$$

Rešitve enačbe tokrat tvorijo oglišča kvadrata in ležijo na enotski krožnici. Kvadrat je zavrten za kot $\frac{\pi}{8}$ glede na koordinatne osi.



Opomba: n -te korene kompleksnega števila a dobimo tudi na naslednji način. Če pišemo $a = |a|e^{i\phi}$, je $z_0 = \sqrt[n]{|a|}e^{i\frac{\phi}{n}}$ eden izmed n -tih korenov števila a . Preostale n -te korene dobimo, če z_0 pomnožimo z n -timi koreni enote. Vidimo, da n -ti koreni števila a določajo oglišča enakostraničnega n -kotnika, ki leži na krožnici s središčem v 0 in s polmerom $\sqrt[n]{|a|}$. Glede na standardni n -kotnik korenov enote je ta n -kotnik zavrten za kot $\frac{\phi}{n}$. $\square$

(2) Reši v obsegu kompleksnih števil enačbi:

(a) $z^2 - 2iz - 2 = 0,$

(b) $z^2 - (1 - 4i)z - 5 - 5i = 0.$

Rešitev: (a) Rešujemo kompleksno kvadratno enačbo

$$z^2 - 2iz - 2 = 0.$$

Podobno kot pri realnih enačbah ima tudi ta enačba dve rešitvi, ki ju lahko izračunamo z uporabo znane formule

$$z_{1,2} = \frac{2i \pm \sqrt{(-2i)^2 + 8}}{2} = \frac{2i \pm 2}{2}.$$

Rešitvi kvadratne enačbe sta torej:

$$z_1 = 1 + i,$$

$$z_2 = -1 + i.$$

(b) Rešujemo kompleksno kvadratno enačbo

$$z^2 - (1 - 4i)z - 5 - 5i = 0.$$

Njeni rešitvi sta

$$z_{1,2} = \frac{1 - 4i \pm \sqrt{(1 - 4i)^2 + 4(5 + 5i)}}{2} = \frac{1 - 4i \pm \sqrt{5 + 12i}}{2}.$$

Kvadratni koren $\sqrt{5 + 12i}$ moramo sedaj izračunati v kompleksnem. Recimo, da računamo koren kompleksnega števila $z = |z|(\cos \phi + i \sin \phi)$. Če je $z \neq 0$, ima z dva kvadratna korena, ki sta določena z izrazom

$$\sqrt{z} = \pm \sqrt{|z|}(\cos \frac{\phi}{2} + i \sin \frac{\phi}{2}).$$

To število lahko natančno izračunamo z uporabo trigonometričnih formul:

$$\begin{aligned}\cos \frac{\phi}{2} &= \pm \sqrt{\frac{1 + \cos \phi}{2}}, \\ \sin \frac{\phi}{2} &= \pm \sqrt{\frac{1 - \cos \phi}{2}}.\end{aligned}$$

Predznaka izberemo z upoštevanjem kvadranta, v katerem leži število z .

V našem primeru je $|z| = \sqrt{25 + 144} = 13$ in $\cos \phi = \frac{x}{|z|} = \frac{5}{13}$. Ker število z leži v prvem kvadrantu, bomo obakrat vzeli predznak plus, da dobimo:

$$\begin{aligned}\cos \frac{\phi}{2} &= \sqrt{\frac{1 + \frac{5}{13}}{2}} = \sqrt{\frac{9}{13}}, \\ \sin \frac{\phi}{2} &= \sqrt{\frac{1 - \frac{5}{13}}{2}} = \sqrt{\frac{4}{13}}.\end{aligned}$$

Od tod sledi, da je

$$\sqrt{5 + 12i} = \pm \sqrt{13}(\sqrt{\frac{9}{13}} + i\sqrt{\frac{4}{13}}) = \pm(3 + 2i).$$

Rešitvi kvadratne enačbe sta torej:

$$\begin{aligned}z_1 &= 2 - i, \\ z_2 &= -1 - 3i.\end{aligned}$$

□

(3) Poišči ničle danih polinomov:

(a) $p(x) = x^3 + x + 1$ v $\mathbb{Z}_2[x]$,

(b) $p(x) = 3x^3 - 4x^2 - x + 4$ v $\mathbb{Z}_5[x]$.

Rešitev: (a) Preverimo lahko, da je $p(0) = p(1) = 1$, kar pomeni, da p nima ničel.

(b) Sedaj lahko uganemo, da je $p(2) = 0$. Z deljenjem pridemo do oblike

$$p(x) = 3x^3 - 4x^2 - x + 4 = (x - 2)(3x^2 + 2x + 3).$$

Za polinom $k(x) = 3x^2 + 2x + 3$ lahko preverimo, da nima ničel v $\mathbb{Z}_5$. Torej je $x = 2$ edina ničla polinoma p . □

- (4) Poišči ničle polinoma $x^p - x$ v $\mathbb{Z}_p[x]$, če je p praštevilo.

Rešitev: Poglejmo najprej primere $p = 2$, $p = 3$ in $p = 5$:

$$\begin{aligned}x^2 - x &= x(x - 1), \\x^3 - x &= x(x^2 - 1) = x(x - 1)(x + 1), \\x^5 - x &= x(x - 1)(x + 1)(x^2 + 1) = x(x - 1)(x - 4)(x - 2)(x - 3).\end{aligned}$$

V teh treh primerih vidimo, da ima polinom $x^p - x$ nad $\mathbb{Z}_p$ ničle $\{0, 1, 2, \dots, p - 1\}$. Za poljubno praštevilo p pa to sledi iz malega Fermatovega izreka, ki pravi, da za vsak $x \in \mathbb{Z}$ in vsako praštevilo p velja

$$x^p \equiv x \pmod{p}.$$

To pomeni, da imamo v $\mathbb{Z}_p[x]$ faktorizacijo

$$x^p - x = x(x - 1)(x - 2) \dots (x - p + 1).$$

□

- (5) Naj bo F obseg in $p \in F[x]$ polinom stopnje $n \geq 1$. Pokaži, da ima polinom p največ n ničel.

Rešitev: Trditev bomo dokazali z uporabo indukcije na stopnjo n . Denimo najprej, da je $p(x) = kx + n \in F[x]$ polinom stopnje ena. Če sta $a, b \in F$ ničli polinoma p , je:

$$\begin{aligned}ka + n &= kb + n, \\ka &= kb.\end{aligned}$$

Po privzetku je $k \in F$ neničeln element, zato lahko zgornjo enačbo pomnožimo z njegovim inverzom, da dobimo $a = b$. Torej ima p kvečjemu eno ničlo.

Predpostavimo sedaj, da ima vsak polinom v $F[x]$ stopnje n največ n ničel in vzemimo poljuben $p \in F[x]$ stopnje $n + 1$. Pokazati želimo, da ima p največ $n + 1$ ničel.

Če p nima ničel, ni kaj dokazovati, zato privzemimo, da je $p(a) = 0$ za nek $a \in F$. Ker gledamo polinome s koeficienti v obsegu, obstaja natanko določen polinom k stopnje n , da velja

$$p(x) = (x - a)k(x).$$

Za poljubno ničlo b polinoma p potem od tod sledi, da je

$$p(b) = (b - a)k(b) = 0.$$

Če je $b \neq a$, lahko od tod sklepamo, da je $k(b) = 0$. Po induksijski predpostavki pa od tod sledi, da ima p lahko največ n ničel, ki niso enake a . Skupaj z a pa ima lahko največ $n + 1$ ničel. □

- (6) Poišči polinom $p \in K[x]$ stopnje n z več kot n ničlami.

Rešitev: Vzemimo na primer kvadratni polinom $p \in \mathbb{Z}_6[x]$ s predpisom

$$p(x) = (x + 1)(x + 2) = x^2 + 3x + 2.$$

Preverimo lahko, da je $p(1) = p(2) = p(4) = p(5) = 0$, kar pomeni, da ima p štiri ničle. Razlog je v tem, da ima kolobar $\mathbb{Z}_6$ delitelje ničla. □

- (7) Pokaži, da je produkt primitivnih polinomov primitiven polinom.

Rešitev: Polinom $a(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0 \in \mathbb{Z}[x]$ je *primitiven*, če je $\gcd(a_0, a_1, \dots, a_n) = 1$. To pomeni, da je največji skupni delitelj njegovih koeficientov enak 1. Denimo sedaj, da sta:

$$\begin{aligned} a(x) &= a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0, \\ b(x) &= b_m x^m + b_{m-1} x^{m-1} + \dots + b_1 x + b_0 \end{aligned}$$

primitivna polinoma in izberimo poljubno praštevilo p . Ker sta a in b primitivna, obstajata koeficienta a_i in b_j , ki nista deljiva s p . Privzamemo lahko, da sta to koeficienta z najmanjšima indeksoma, ki nista deljiva s p , kar pomeni, da p deli $a_0, a_1, \dots, a_{i-1}, b_0, b_1, \dots, b_{j-1}$. Produkt polinomov a in b je polinom $c(x) = c_{n+m} x^{n+m} + \dots + c_1 x + c_0$, kjer je

$$c_k = a_0 b_k + a_1 b_{k-1} + \dots + a_{k-1} b_1 + a_k b_0.$$

Če vzamemo $k = i + j$ tako dobimo

$$c_{i+j} = a_0 b_{i+j} + a_1 b_{i+j-1} + \dots + a_{i-1} b_{j+1} + a_i b_j + a_{i+1} b_{j-1} + \dots + a_{i+j} b_0.$$

V zgornji vsoti so vsi členi razen člena $a_i b_j$ deljivi s p . Posledično od tod sledi, da p ne deli c_{i+j} , kar pa pomeni, da je tudi c primitiven polinom. $\square$

- (8) Dokaži Gaussovo lemo: Polinom $p(x) \in \mathbb{Z}[x]$ je razcepen v $\mathbb{Z}[x]$ natanko takrat, ko je razcepen v $\mathbb{Q}[x]$.

Rešitev: Polinom $p \in K[x]$ je *razcepen*, če ga lahko faktoriziramo v obliki $p(x) = p_1(x)p_2(x)$, kjer sta $p_1, p_2 \in K[x]$ nekonstantna polinoma. Če je p nekonstanten polinom, ki ga ne moremo razcepiti, rečemo, da je *nerazcepen*.

Če je polinom p razcepen v $\mathbb{Z}[x]$, je jasno razcepen tudi v $\mathbb{Q}[x]$, zato moramo dokazati samo implikacijo v obratno smer. Pa denimo, da lahko polinom $p \in \mathbb{Z}[x]$ faktoriziramo v obliki $p = p_1 p_2$, kjer sta $p_1, p_2 \in \mathbb{Q}[x]$. Koeficienti polinomov p_1 in p_2 so racionalna števila. Če označimo s C_1 in C_2 najmanjša skupna večkratnika vseh imenovalcev koeficientov polinomov p_1 in p_2 , bosta imela polinoma $\tilde{p}_1 = C_1 p_1$ in $\tilde{p}_2 = C_2 p_2$ celoštevilске koeficiente. Tako dobimo enakost

$$C_1 C_2 p = \tilde{p}_1 \tilde{p}_2.$$

Iz obeh polinomov na desni lahko izpostavimo največja skupna delitelja vseh koeficientov, da dobimo faktorizacijo $\tilde{p}_1 = D_1 \bar{p}_1$ in $\tilde{p}_2 = D_2 \bar{p}_2$, kjer sta sedaj $\bar{p}_1$ in $\bar{p}_2$ primitivna polinoma. Podobno lahko tudi polinom p zapišemo v obliki $p = D \bar{p}$, kjer je polinom $\bar{p}$ primitiven. Tako dobimo enakost

$$C_1 C_2 D \bar{p} = D_1 \bar{p}_1 D_2 \bar{p}_2 = D_1 D_2 \bar{p}_1 \bar{p}_2.$$

Po prejšnji trditvi je polinom $\bar{p}_1 \bar{p}_2$ primitiven, od koder dobimo enakost

$$C_1 C_2 D = D_1 D_2,$$

kar pa pomeni, da je število $D = \frac{D_1 D_2}{C_1 C_2}$ celo. Tako dobimo faktorizacijo

$$p = D \bar{p} = D \bar{p}_1 \bar{p}_2.$$

Če s konstanto D pomnožimo enega izmed polinomov na desni, dobimo iskani razcep polinoma p v $\mathbb{Z}[x]$. $\square$

(9) Ugotovi, ali sta dana polinoma nerazcepna v $\mathbb{Q}[x]$:

(a) $p(x) = x^4 + 4$,

(b) $p(x) = x^4 - 2x^3 + x + 1$.

Rešitev: (a) Začnimo s polinomom $p(x) = x^4 + 4$. Njegove ničle so rešitve enačbe

$$x^4 = -4,$$

kar pa so ravno četrti koreni števila -4 . To pa so števila

$$\{1 + i, 1 - i, -1 + i, -1 - i\}.$$

Vsak par konjugirano kompleksnih ničel nam da en nerazcepen kvadratni faktor. Tako dobimo

$$x^4 + 4 = (x - (1 + i))(x - (1 - i))(x - (-1 + i))(x - (-1 - i)) = (x^2 - 2x + 2)(x^2 + 2x + 2).$$

Polinom p je torej razcepen v $\mathbb{Q}[x]$ in $\mathbb{Z}[x]$ kot produkt nerazcepnih kvadratnih faktorjev.

(b) Preverimo lahko, da polinom $p(x) = x^4 - 2x^3 + x + 1$ nima racionalnih ničel. Če bi bil razcepen, bi torej moral biti produkt kvadratnih faktorjev oblike

$$p(x) = x^4 - 2x^3 + x + 1 = (x^2 + ax + b)(x^2 + cx + d) = x^4 + (a+c)x^3 + (b+d+ac)x^2 + (ad+bc)x + bd.$$

Od tod dobimo sistem enačb:

$$\begin{aligned} a + c &= -2, \\ b + d + ac &= 0, \\ ad + bc &= 1, \\ bd &= 1. \end{aligned}$$

Po Gaussovi lemi lahko predpostavimo, da so $a, b, c, d \in \mathbb{Z}$. Iz zadnje enačbe potem sledi, da je $b = d = 1$ ali pa $b = d = -1$. Ko to vstavimo v tretjo enačbo, dobimo $a + c = \pm 1$, kar pa ni kompatibilno s prvo enačbo. Od tod sklepamo, da je polinom p nerazcepen v $\mathbb{Q}[x]$ in $\mathbb{Z}[x]$. $\square$

(10) Dokaži Eisensteinov kriterij: Naj bo $a(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0 \in \mathbb{Z}[x]$ tak polinom, da obstaja praštevilo p , da $p \mid a_0, p \mid a_1, \dots, p \mid a_{n-1}$, $p \nmid a_n$ in $p^2 \nmid a_0$. Potem je a nerazcepen v $\mathbb{Q}[x]$. Nato za vsako naravno število n konstruiraj nerazcepen polinom stopnje n v $\mathbb{Q}[x]$.

Rešitev: Denimo, da lahko polinom a razcepimo v obliki

$$a(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0 = (b_r x^r + \dots + b_1 x + b_0)(c_s x^s + \dots + c_1 x + c_0),$$

kjer sta $r, s < n$. Po Gaussovi lemi lahko privzamemo, da so koeficienti obeh faktorjev na desni cela števila. Prosti člen produkta obeh faktorjev je enak

$$a_0 = b_0 c_0.$$

Po predpostavki $p \mid a_0$ in $p^2 \nmid a_0$. Torej p deli natanko eno od števil b_0 in c_0 . Privzamemo lahko, da $p \mid b_0$ in $p \nmid c_0$. Če pogledamo koeficienta pri linearnih členih na obeh straneh, dobimo enakost

$$a_1 = b_0 c_1 + b_1 c_0.$$

Po predpostavki p deli člena a_1 in $b_0 c_1$. Ker p ne deli c_0 , mora torej deliti tudi b_1 . Pri kvadratnih členih sedaj dobimo enakost

$$a_2 = b_0 c_2 + b_1 c_1 + b_2 c_0.$$

Podobno kot prej sklepamo, da mora p deliti število b_2 . Isti sklep lahko sedaj ponavljamo, da dobimo, da so vsi koeficienti $b_0, b_1, \dots, b_{n-1}$ deljivi s p , dokler ne pridemo do člena

$$a_n = b_0 c_n + b_1 c_{n-1} + \dots + b_{n-1} c_1 + b_n c_0.$$

Ker sta stopnji faktorjev manjši od n , je $b_n = 0$, kar pomeni, da je desna stran deljiva s p . To pa je v protislovju s predpostavko, da p ne deli a_n . Od tod sledi, da je polinom q nerazcepen.

Z uporabo Eisensteinovega kriterija lahko preprosto konstruiramo nerazcepne polinome v $\mathbb{Q}[x]$. Polinom

$$q(x) = x^n + 2$$

je na primer nerazcepen v $\mathbb{Q}[x]$ za vsak $n \in \mathbb{N}$. □

- (11) Pokaži, da je polinom $q(x) = x^{p-1} + x^{p-2} + \dots + x + 1$ nerazcepen v $\mathbb{Q}[x]$ za poljubno praštevilo p .

Rešitev: Za dokaz nerazcepnosti polinoma q bomo uporabili Eisensteinov kriterij. Najprej opazimo, da je

$$q(x) = x^{p-1} + x^{p-2} + \dots + x + 1 = \frac{x^p - 1}{x - 1}.$$

Definirajmo sedaj polinom $r(x) = q(x + 1)$. Polinom r je potem nerazcepen natanko takrat, ko je nerazcepen polinom q . Eksplicitno lahko izračunamo, da je

$$r(x) = \frac{(x+1)^p - 1}{(x+1) - 1} = \frac{x^p + \binom{p}{1}x^{p-1} + \dots + \binom{p}{p-1}x + 1 - 1}{x} = x^{p-1} + \binom{p}{1}x^{p-2} + \dots + \binom{p}{p-1}.$$

Ker je p praštevilo, so vsi binomski koeficienti $\binom{p}{k} = \frac{p(p-1)\dots(p-k+1)}{k!}$ za $k = 1, \dots, p-1$ deljivi s p , medtem ko prosti člen $\binom{p}{p-1} = p$ ni deljiv s p^2 . Po Eisensteinovem kriteriju je torej polinom r nerazcepen. □

- (12) Poišči vse nerazcepne polinome stopnje največ 3 v kolobarju polinomov $\mathbb{Z}_2[x]$.

Rešitev: Najprej naštejmo vse nekonstantne polinome stopnje največ 3 s koeficienti v $\mathbb{Z}_2$:

stopnja 1 : $x, x + 1$,

stopnja 2 : $x^2, x^2 + x, x^2 + 1, x^2 + x + 1$,

stopnja 3 : $x^3, x^3 + x^2, x^3 + x, x^3 + 1, x^3 + x^2 + x, x^3 + x^2 + 1, x^3 + x + 1, x^3 + x^2 + x + 1$.

Polinom stopnje največ 3 je nerazcepen natanko takrat, ko nima ničel. Z uporabo tega dejstva lahko preverimo, da so v kolobarju $\mathbb{Z}_2[x]$ nerazcepni naslednji polinomi:

$$\begin{aligned}\text{stopnja 1 : } & x, x + 1, \\ \text{stopnja 2 : } & x^2 + x + 1, \\ \text{stopnja 3 : } & x^3 + x^2 + 1, x^3 + x + 1.\end{aligned}$$

Opomba: Nerazcepne polinome je težko najti, obstaja pa vsaj eden nerazcepen polinom poljubne stopnje $n \geq 1$. Natančno število nerazcepnih polinomov lahko izračunamo z uporabo Mobiusove funkcije

$$\mu(n) = \begin{cases} 1 & ; n = 1, \\ 0 & ; n \text{ je deljiv s kvadratom nekega praštevila,} \\ (-1)^k & ; n \text{ je produkt } k \text{ različnih praštevil.} \end{cases}$$

Izrek. Število nerazcepnih polinomov v $\mathbb{Z}_p[x]$ stopnje n je enako

$$N_p(n) = \frac{p-1}{n} \sum_{d|n} \mu\left(\frac{n}{d}\right) p^d.$$

V primeru, ko je $p = 2$ in n praštevilo, tako dobimo

$$N_p(n) = \frac{2^n - 2}{n}.$$

□

(13) Naj bo p liho praštevilo.

- (a) Pokaži, da tvori množica neničelnih kvadratov v $\mathbb{Z}_p$ grupo za množenje moči $\frac{p-1}{2}$.
- (b) Pokaži, da je polinom $x^2 + 1$ nerazcepen v $\mathbb{Z}_p[x]$ natanko takrat, ko je p oblike $p = 4k + 3$.

Rešitev: (a) Za občutek si najprej pogledjmo množice neničelnih kvadratov v nekaterih majhnih obsegih:

$$\begin{aligned}\mathbb{Z}_3 : & \{1\}, \\ \mathbb{Z}_5 : & \{1, 4\}, \\ \mathbb{Z}_7 : & \{1, 2, 4\}, \\ \mathbb{Z}_{11} : & \{1, 3, 4, 5, 9\}.\end{aligned}$$

Opazimo lahko, da tvorijo te množice grupe za množenje moči $\frac{p-1}{2}$. Da bi to formalno pokazali, definirajmo za vsako praštevilo p homomorfizem grup $s : \mathbb{Z}_p^* \rightarrow \mathbb{Z}_p^*$ s predpisom

$$s(x) = x^2.$$

Da je to res homomorfizem, sledi iz komutativnosti množenja v $\mathbb{Z}_p$. Iz splošne teorije sledi, da je slika tega homomorfizma podgrupa v $\mathbb{Z}_p^*$, ki pa se ravno ujema z množico neničelnih kvadratov. V jedru tega homomorfizma so števila x , ki zadoščajo enačbi $x^2 = 1$. To pa je

kvadratna enačba v $\mathbb{Z}_p$, ki ima rešitvi $x = \pm 1$. Jedro je torej grupa z dvema elementoma, od koder pa sledi, da je moč slike ravno $\frac{p-1}{2}$.

(b) Sedaj bomo pokazali, da je polinom $x^2 + 1$ nerazcepen v $\mathbb{Z}_p[x]$ natanko takrat, ko je p oblike $p = 4k + 3$. V ta namen si pogledajmo enačbo

$$x^{p-1} - 1 = 0$$

v $\mathbb{Z}_p$. Pokazali smo že, da so rešitve te enačbe natanko vsi neničelni elementi $\mathbb{Z}_p$.

Če je praštevilo p oblike $p = 4k + 1$, pa lahko to enačbo faktoriziramo v obliki

$$x^{p-1} - 1 = (x^{2k} - 1)(x^{2k} + 1).$$

Moč grupe neničelnih kvadratov je $\frac{p-1}{2} = 2k$. Če je torej število $x \in \mathbb{Z}_p^*$ kvadrat, je $x^{2k} = 1$, kar pomeni, da vsi kvadrati zadoščajo enačbi $x^{2k} = 1$, vsi nekvadrati pa enačbi $x^{2k} = -1$. V posebnem od tod sledi, da je za poljuben nekvadrat x število x^k ničla polinoma $x^2 + 1$.

Denimo sedaj, da je p oblike $p = 4k + 3$ in da je $x^2 + 1$ razcepen. Potem obstaja $x \in \mathbb{Z}_p$, da velja $x^2 = -1$. Posledično potem za ta x velja

$$1 = x^{p-1} = x^{4k+2} = (x^2)^{2k+1} = (-1)^{2k+1} = -1,$$

kar pa nas privede v protislovje. □

(14) Izračunaj kvocienta in ostanka pri deljenju polinoma p s polinomom q .

(a) $p(x) = x^5 + x^3 - x^2 - x$ in $q(x) = x^3 + x$ v $\mathbb{Z}_2[x]$,

(b) $p(x) = x^5 - x^3 + x + 4$ in $q(x) = 2x^3 + x + 1$ v $\mathbb{Z}_5[x]$.

Rešitev: Deljenje polinomov ima podobne lastnosti kot celoštevilsko deljenje celih števil. To nam zagotavlja naslednji izrek.

Izrek. *Naj bo F obseg in $p, q \in F[x]$ poljubna polinoma. Potem obstajata enolično določena polinoma $k, r \in F[x]$, kjer je $\deg(r) < \deg(q)$, da velja*

$$p(x) = k(x)q(x) + r(x).$$

Polinomu k rečemo kvocient, polinomu r pa ostanek pri deljenju polinoma p s polinomom q . Kvocient in ostanek izračunamo s postopkom, ki ga poznamo iz srednje šole.

(a) Velja

$$x^5 + x^3 - x^2 - x = x^2(x^3 + x) + (x^2 + x),$$

zato je $k(x) = x^2$ in $r(x) = x^2 + x$. Pri tem primeru moramo biti pozorni, da računamo nad obsegom $\mathbb{Z}_2$, kar pomeni, da je na primer $x = -x$, $x^2 = -x^2$, $2x = 0$ itd.

(b) Ko računamo kvocient polinoma $p(x) = x^5 - x^3 + x + 4$ s polinomom $q(x) = 2x^3 + x + 1$ v $\mathbb{Z}_5[x]$, moramo upoštevati, da v obsegu $\mathbb{Z}_5$ velja $2^{-1} = 3$. Tako dobimo

$$x^5 - x^3 + x + 4 = (3x^2 + 3)(2x^3 + x + 1) + (2x^2 + 3x + 1)$$

in $k(x) = 3x^2 + 3$ ter $r(x) = 2x^2 + 3x + 1$.

Opomba: V kolobarjih polinomov $K[x]$, kjer K ni nujno obseg, zgornji izrek ne velja.

(1) Če na primer izberemo polinoma $p(x) = x^2 + 1$ in $q(x) = 2x + 3$ v $\mathbb{Z}[x]$, iskana polinoma k in r ne obstajata. Razlog je v tem, da število 2 nima obratne vrednosti v celih številih.

(2) Če pa izberemo $p(x) = 4x^2 + 8$ in $q(x) = 4x + 8$ v $\mathbb{Z}_{12}[x]$, pa lahko preverimo, da je $r(x) = 0$, kot kvocient pa lahko dobimo več možnosti. Dve različni sta na primer $k_1(x) = x + 1$ in $k_2(x) = x + 4$. Kvocient torej ni enoličen. To je posledica dejstva, da je število 4 delitelj ničla v kolobarju $\mathbb{Z}_{12}$.

V splošnih polinomskih kolobarjih $K[x]$, kjer je K komutativen kolobar z enoto 1, velja podoben izrek, če se omejimo na primer, ko je vodilni koeficient polinoma q enak 1. $\square$

(15) Izračunaj največji skupni delitelj d polinomov p in q in nato poišči polinoma s in t , da bo veljalo $sp + tq = d$.

(a) $p(x) = x^3 + 4x^2 + 3x - 2$ in $q(x) = x^3 + 3x^2 + 3x + 2$ v $\mathbb{Q}[x]$,

(b) $p(x) = x^3 + x^2 - x + 1$ in $q(x) = x^3 + x - 1$ v $\mathbb{Z}_2[x]$.

Rešitev: Naj bo F obseg in $p, q \in F[x]$. *Največji skupni delitelj* polinomov p in q je polinom $d = \gcd(p, q)$, ki zadošča pogojem:

(1) d deli p in q ,

(2) vsak polinom, ki deli p in q , deli tudi d ,

(3) vodilni koeficient polinoma d je enak 1.

Izrek. *Največji skupni delitelj $d = \gcd(p, q)$ obstaja in je enolično določen. Obstajata tudi polinoma $s, t \in F[x]$, da je*

$$sp + tq = d.$$

Največji skupni delitelj lahko izračunamo z Evklidovim algoritmom. Označimo $r_0 = p$ in $r_1 = q$, nato pa induktivno definirajmo polinome k_i in r_i za $i \geq 2$ z implicitnim predpisom:

$$\begin{aligned} r_0 &= k_2 r_1 + r_2, \\ r_1 &= k_3 r_2 + r_3, \\ &\vdots \\ r_m &= k_{m+2} r_{m+1} + r_{m+2}, \\ r_{m+1} &= k_{m+3} r_{m+2} + 0. \end{aligned}$$

Zadnji neničelni ostanek, ki ga dobimo po tem postopku, je do skalarnega večkratnika natančno polinom d .

(a) V našem primeru je $r_0 = x^3 + 4x^2 + 3x - 2$ in $r_1 = x^3 + 3x^2 + 3x + 2$. Z deljenjem dobimo

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

od koder sledi $k_2(x) = 1$ in $r_2(x) = x^2 - 4$. V naslednjem koraku dobimo

$$x^3 + 3x^2 + 3x + 2 = (x + 3)(x^2 - 4) + (7x + 14),$$

zato je $k_3(x) = x + 3$ in $r_3(x) = 7x + 14$. Opazimo lahko, da imata polinoma r_2 in r_3 skupno ničlo $x = -2$. Ker je r_3 linearen polinom, od tod sledi, da deli polinom r_2 . Največji skupni delitelj polinomov p in q je torej polinom

$$d(x) = x + 2.$$

Če sedaj Evklidov algoritem preberemo od spodaj navzgor, lahko izpeljemo, da je

$$r_3 = r_1 - k_3 r_2 = r_1 - k_3(r_0 - k_2 r_1) = -k_3 r_0 + (1 + k_2 k_3) r_1 = -(x+3)p + (x+4)q.$$

Ker je $r_3 = 7d$, lahko d izrazimo v obliki

$$d = -\frac{1}{7}(x+3)p + \frac{1}{7}(x+4)q$$

in od tod preberemo, da je $s(x) = -\frac{1}{7}(x+3)$ in $t(x) = \frac{1}{7}(x+4)$. Polinoma s in t , ki smo ju izračunali, nista edina polinoma, ki zadoščata dani enačbi.

Bolj elegantno lahko polinoma s in t izračunamo z uporabo razširjenega Evklidovega algoritma. Denimo, da polinoma s_i in t_i zadoščata enačbi

$$s_i p + t_i q = r_i.$$

Potem lahko polinome s_{i+2} in t_{i+2} računamo rekurzivno tako, da od i -te vrstice tabele odštejemo k_{i+2} -kratnik $(i+1)$ -ve vrstice.

r_i	s_i	t_i	k_i
$x^3 + 4x^2 + 3x - 2$	1	0	
$x^3 + 3x^2 + 3x + 2$	0	1	
$x^2 - 4$	1	-1	1
$7x + 14$	$-(x+3)$	$x+4$	$x+3$

Iz zadnje vrstice lahko preberemo, da je

$$7x + 14 = -(x+3)p + (x+4)q$$

in nato po deljenju s 7 pridemo do izrazov za s in t .

(b) Zapišimo sedaj samo tabelo. Upoštevali bomo, da računamo s polinomi v $\mathbb{Z}_2[x]$.

r_i	s_i	t_i	k_i
$x^3 + x^2 - x + 1$	1	0	
$x^3 + x - 1$	0	1	
x^2	1	1	1
$x + 1$	x	$x + 1$	x
1	$x^2 + x + 1$	x^2	$x + 1$

Sedaj dobimo, da je $d(x) = 1$, kar pomeni, da sta polinoma p in q tuja. Velja pa še $s(x) = x^2 + x + 1$ in $t(x) = x^2$. □