

Polinomi

Jan Pantner (jan.pantner@gmail.com)

14. november 2025

Kazalo

Uvod	3
1 Osnovne lastnosti	4
1.1 Definicija in enakost polinomov	4
1.2 Deljivost polinomov	7
1.3 Ničle in razcepnost polinomov	8
1.4 Vietove formule	11
2 Polinomi s celoštevilskimi koeficienti	12
2.1 Deljivost	12
2.2 Razcepnost polinomov s celoštevilskimi koeficienti	14
3 Lagrangeeva interpolacija	15
Literatura	18

Uvod

Zapiski so nastali kot dodatek k predavanju, ki sem ga imel 26. 1. 2024 v okviru priprav na mednarodna matematična tekmovanja v šolskem letu 2023/2024. Izpuščene so rešitve nekaterih nalog, ponekod pa je napisana samo ideja dokaza.

Najprej bomo povedali nekaj splošnih lastnosti polinomov, v drugem delu se bomo posvetili polinomom s celoštevilskimi koeficienti, na koncu pa bomo povedali še nekaj o Lagrangeevi interpolaciji.

Za dobro razumevanje zapiskov je priporočljivo osnovno znanje o funkcijskih enačbah, teoriji števil in kompleksnih številih. Pojavi se tudi [neenakost med aritmetično in geometrijsko sredino](#).

Bralcu predlagam, da, preden prebere rešitev katerekoli naloge, najprej poskusi nalogo rešiti sam. Enako velja tudi za dokaze trditev in izrekov.

V primeru kakšne dileme oziroma vprašanja me lahko brez oklevanja kontaktirate na jan.pantner@gmail.com. Zelo verjetno se v zapiskih nahaja tudi kakšna napaka. Če jo opazite, prosim, da mi to sporočite.

1 Osnovne lastnosti

1.1 Definicija in enakost polinomov

Definicija 1.1

Polinom $p(x)$ je funkcija oblike

$$p(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_2 x^2 + a_1 x + a_0, \quad a_n \neq 0,$$

kjer je x spremenljivka, konstante a_n, a_{n-1}, \dots, a_0 pa imenujemo *koeficienti*.

Številu n pravimo *stopnja* polinoma $p(x)$. Označimo $\deg p = n$. Če je $q(x) = 0$ ničelni polinom, definiramo $\deg q = -\infty$.

Pri nas bodo koeficienti vedno elementi ene od množic $\mathbb{Z}, \mathbb{Q}, \mathbb{R}, \mathbb{C}$. Z $\mathbb{F}[x]$ označimo množico polinomov s koeficienti iz \mathbb{F} . Tako na primer $\mathbb{Q}[x]$ označuje množico polinomov z racionalnimi koeficienti. Seveda velja $\mathbb{Z}[x] \subseteq \mathbb{Q}[x] \subseteq \mathbb{R}[x] \subseteq \mathbb{C}[x]$.

Na naraven način lahko definiramo seštevanje in množenje polinomov. Vsota in produkt polinomov je spet polinom. Naj bo $n \geq m$, $p(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_1 x + a_0$ in $n \geq m$, $q(x) = b_m x^m + b_{m-1} x^{m-1} + \cdots + b_1 x + b_0$. Potem je njuna vsota

$$p(x) + q(x) = a_n x^n + \cdots + a_{m+1} x^{m+1} + (a_n + b_m) x^m + \cdots + (a_1 + b_1) x + (a_0 + b_0),$$

njun produkt pa

$$p(x)q(x) = (a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_1 x + a_0) \cdot (b_m x^m + b_{m-1} x^{m-1} + \cdots + b_1 x + b_0).$$

Previdni moramo biti pri deljenju, saj kvocient dveh polinomov ni nujno polinom. Naj bo $p(x) = x^3$ in $q(x) = x^2$. Kvocient $p(x)/q(x) = x$ je polinom, $q(x)/p(x) = x^{-1}$ pa ne. O deljenju polinom bomo več povedali v razdelku 1.2.

Poglejmo te pojme na primeru. Polinom $p(x) = 2x^4 - 3x^3 - 4$ je polinom s celoštevilskimi koeficienti, stopnje 4, z vodilnim koeficientom 2 in prostim členom -4 . Polinom $q(x) = -2x^4 + \frac{1}{3}x$ pa je polinom z racionalnimi koeficienti, stopnje 4, z vodilnim koeficientom -2 in prostim členom 0. Njuna vsota je

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

njun produkt pa

$$\begin{aligned} p(x)q(x) &= (2x^4 - 3x^3 - 4) \left(-2x^4 + \frac{1}{3}x \right) \\ &= -4x^8 + 6x^7 + \frac{2}{3}x^5 + 7x^4 - \frac{4}{3}x. \end{aligned}$$

Naloga 1.2

Naj bosta p in q polinoma. Pokažite, da velja

$$\deg(p \cdot q) = \deg p + \deg q \quad \text{in} \quad \deg(p + q) \leq \max \{ \deg p, \deg q \}.$$

Rešitev. Pogledamo, kaj se zgodi z vodilnima koeficientoma. □

Definicija 1.3

Polinoma sta enaka, če imata enake koeficiente pri enakih potencah x . Torej, polinoma

$$p(x) = a_n x^n + \cdots + a_1 x + a_0 \quad \text{in} \quad q(x) = b_n x^n + \cdots + b_1 x + b_0$$

sta enaka, če velja $a_n = b_n, a_{n-1} = b_{n-1}, \dots, a_1 = b_1, a_0 = b_0$.

S to preprosto definicijo lahko v resnici marsikaj dosežemo. Ko želimo dokazati enakost oziroma neenakost dveh polinomov, se zelo pogosto splača (in ni pretežko) pogledati stopnji, vodilna koeficienta in prosta člena.

Naloga 1.4

Poiščite vse polinome $p \in \mathbb{R}[x]$, za katere velja

$$p(p(x)) = x^2 p(x)$$

za vsako realno število x .

Rešitev. Prepuščena bralcu. □

Trditev 1.5

Naj bosta p in q polinoma. Če se p in q ujemata v vsaj $\max\{\deg(p), \deg(q)\} + 1$ točkah, sta enaka.

Takojšnja posledica te trditve je, da sta polinoma, ki se ujemata v neskončno mnogo točkah, enaka. Med drugim, nam trditev pove tudi, da je polinom stopnje n enolično določen z $n + 1$ točkami.

Naloga 1.6

Poiščite vse polinome $p(x) \in \mathbb{R}[x]$, za katere velja $p(1) = 1$ in

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

za vse $x \in \mathbb{R}$.

Rešitev. Če vstavimo $x \mapsto 1$, dobimo $p(2) = 2p(1) = 2$, in če vstavimo $x = 2$, dobimo $p(6) = 3p(2) = 6$. Z indukcijo lahko dokažemo, da velja $p(n^2 + n) = n^2 + n$ za vsako naravno število n . Torej smo pokazali, da se $p(x)$ ujema s polinomom $h(x) = x$ v neskončno mnogo točkah, torej sta $p(x)$ in $h(x)$ enaka. □

Naloga 1.7: MEMO 2017

Poiščite vse pare polinomov (p, q) z realnimi koeficienti, za katere velja

$$p(x + q(y)) = q(x + p(y))$$

za vsa realna števila x in y .

Ta naloga je (tako kot prejšnji dve) primer *polinomske funkcijske enačbe*. To pomeni, da lahko uporabljamo strategije, ki jih poznamo od (splošnih) funkcijskih enačb. Seveda, pa je pomembno imeti v mislih tudi lastnosti polinomov.

Rešitev. Vstavimo $x \mapsto -q(y)$, da dobimo

$$p(0) = q(p(y) - q(y)) \quad (1)$$

Torej je izraz $q(p(y) - q(y))$ konstanten. Označimo $C := p(0)$ in pogledjmo koliko vrednosti lahko zazvame $p(y) - q(y)$.

Recimo, da izraz $p(y) - q(y)$ zavzame neskončno različnih vrednosti. Iz (1) sledi, da je polinom q enak konstanti C v neskončno mnogo točkah, torej se s konstantnim polinomom $H(x) = C$ ujema v vsaj $\max\{p(x), h(x)\} + 1$ točkah, torej velja $q = h$. Naša osnovna enačba nam sedaj pove $p(x + C) = C$. Sledi $p(x) = q(x) \equiv C$. Preizkus nam pove, da je C lahko poljubna konstanta.

Druga možnost je, da izraz $p(y) - q(y)$ zazvame končno različnih vrednost. Vendar v tem primeru neko vrednost zazvame neskončno mnogokrat. Ker v neskončno vrednostih c velja $p(y) = q(y) + c$, po naši trditvi sledi, da za vsak y velja $p(y) = q(y) + c$. Hitro lahko preverimo, da primer, ko je $c = 0$, res ustreza pogoju naloge. Dobili smo rešitev $p = q$. Predpostavimo sedaj, da $c \neq 0$. Če to vstavimo v prvotno enačbo, dobimo

$$q(x + q(y)) + c = q(x + q(y) + c).$$

Sedaj vstavimo $x \mapsto x - q(y)$ in dobimo:

$$q(x) + c = q(x + c).$$

Če zapišemo $q(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots a_1 x + a_0$, kjer $a_n \neq 0$, dobimo

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

Poglejmo koeficient pred x^{n-1} na obeh straneh. Če je $n \geq 2$, dobimo

$$a_{n-1} = a_{n-1} + nca_n \rightarrow nca_n = 0,$$

kar pa ni mogoče. Torej velja $n \in \{0, 1\}$. Primer, ko je $n = 0$, smo že obravnavali. Preostane še $n = 1$, oziroma $q(x) = ax + b$, kjer $a \neq 0$. Dobimo

$$ax + b + c = a(x + c) + b \Rightarrow c = ac \Rightarrow a = 1.$$

Dobili smo $q(x) = x + b$ in $p(x) = x + b + c$ oziroma $q(x) = x + b$ in $p(x) = x + d$, kjer sta b in d poljubni realni števili. Preizkus nam pove, da rešitvi res ustrezata. \square

Trditev 1.8

Naj bo $p \in \mathbb{R}[x]$ nekonstanten polinom s pozitivnim vodilnim koeficientom. Potem za dovolj velike $n \in \mathbb{R}$ velja $p(n) > 0$.

Dokaz. Pogledamo absolutno največji koeficient in stopnjo. □

Bralcu predlagam tudi, da razmisli tudi, kaj se zgodi, če je vodilni koeficient negativen, in kaj, ko gre n proti $-\infty$.

1.2 Deljivost polinomov

Povedali smo že, da polinomov v splošnem ne moremo deliti med seboj, vseeno pa lahko definiramo deljenje in deljivost. V tem so si polinomi na primer podobni s celimi števili, ki jih tudi v splošnem ne moremo deliti med seboj.

Definicija 1.9

Polinom $p(x)$ je *deljiv* s polinomom $h(x)$, če obstaja polinom $q(x)$, da velja

$$p(x) = q(x)h(x).$$

Pravimo, da $g(x)$ *deli* $p(x)$.

Izrek 1.10

Za vsak par polinomov p, h obstajata enolično določena polinoma q in r , za katera velja

$$p(x) = q(x)h(x) + r(x)$$

in $\deg r < \deg h$. Polinom $q(x)$ imenujemo *kvocient*, polinom $r(x)$ pa *ostanek*.

Dokaz izreka opustimo, raje si na primeru oglejmo, kaj nam pove. Naj bo $p(x) = x^4 - 2x^3 + x$ in $h(x) = x^2 - x + 2$. V tem primeru velja

$$\frac{x^4 - 2x^3 + x}{x^2 - x + 2} = x^2 - x - 3 + \frac{6}{x^2 - x + 2}$$

oziroma

$$x^4 - 2x^3 + x = (x^2 - x - 3)(x^2 - x + 2) + 6.$$

Kvocient je $q(x) = x^2 - x - 3$, ostanek pa $r(x) = 6$.

Trditev 1.11

Naj bo p polinom. Če za nek a velja $p(a) = 0$, potem $(x - a)$ deli $p(x)$ oziroma obstaja polinom q , da velja

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

Trditev velja tudi v nasprotno smer. Če $(x - a)$ deli p , potem lahko zapišemo $p(x) = (x - a)q(x)$ in velja $p(a) = 0$.

1.3 Ničle in razcepnost polinomov

Definicija 1.12

Število z je *ničla* polinoma p , če velja $p(z) = 0$.

Zelo enostavno lahko izračunamo ničlo linearnega polinoma $ax + b$, malo bolj zanimiv pa je primer kvadratnega polinoma $ax^2 + bx + c$. Izkaže se, da sta njegovi ničli podani s *kvadratno formulo*:

$$x_{1,2} = \frac{-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a}.$$

Kot zanimivost lahko povemo, da obstajata eksplicitni formuli tudi za ničle polinomov [tretje](#) in [četrte](#) stopnje, vendar sta slednji računsko bistveno zahtevnejši. Za polinome višje stopnje pa je celo dokazano, da eksplicitna formula sploh ne more obstajati.

Vemo že, da ima polinom stopnje n kvečjemu n različnih ničel, saj bi sicer bil enak ničelnemu polinomu. Seveda ni nujno, da ima polinom stopnje n res n različnih ničel. Na primer polinom $x^2 - 2x + 1 = (x - 1)^2$ ima edino ničlo $x = 1$. Ostane še vprašanje, če se lahko zgodi, da polinom sploh nima ničel. Hitro lahko ugotovimo, da je primer takšnega polinoma vsak neničelni konstantni polinom. Kaj pa v primeru nekonstantnega polinoma? Odgovor podaja naslednji znameniti izrek.

Izrek 1.13: Osnovni izrek algebre

Vsak nekonstanten polinom s kompleksnimi koeficienti ima vsaj eno kompleksno ničlo.

Dokaz izreka opustimo. Obstaja veliko različnih dokazov, vendar vsi močno presegajo nivo teh zapiskov. Izrek je zelo pomemben, vendar je bolj uporaben v naslednji obliki.

Trditev 1.14

Naj bo $p \in \mathbb{C}[x]$ polinom stopnje n . Potem ga lahko zapišemo v obliki

$$p(x) = a(x - x_1) \cdots (x - x_n),$$

kjer so x_1, \dots, x_n kompleksne ničle polinoma p .

Dokaz. Če je p konstanten polinom, potem je $p(x) = a$, sicer pa ima po osnovnem izreku algebre neko ničlo x_1 in ga lahko zapišemo kot $p(x) = (x - x_1)q(x)$, kjer je $q(x)$ polinom strogo manjše stopnje kot p . Dokaz trditve sledi induktivno. \square

Vredno je omeniti, da v takšnem zapisu trditve ničle niso nujno različne. Ekvivalenten

zapis trditve bi bil, da lahko vsak polinom napišemo kot

$$p(x) = a(x - x_1)^{\alpha_1} \cdots (x - x_k)^{\alpha_k},$$

kjer so x_1, \dots, x_k različne ničle polinoma P , naravna števila $\alpha_1, \dots, \alpha_k$ pa njihove večkratnosti. V tem primeru velja $\alpha_1 + \dots + \alpha_k = n$.

Naloga 1.15

Naj bo $p \in \mathbb{Z}[x]$ polinom stopnje $n \geq 5$. Recimo, da ima p različne celoštevilске ničle $0, x_2, \dots, x_n$. Poiščite vse celoštevilске ničle polinoma $P(P(x))$.

Rešitev.

□

Naloga 1.16

Naj bo $p(x)$ kvadratni polinom. Dokazite, da obstajata kvadratna polinoma $g(x)$ in $h(x)$, za katera velja $p(x)p(x+1) = g(h(x))$.

Lahko bi zapisali $p(x) = ax^2 + bx + c$ in malo premetavali koeficiente. Izkaže se, da je lažje, če pogledamo ničle.

Rešitev. Naj bo $p(x) = a(x - x_1)(x - x_2)$. Potem je

$$\begin{aligned} p(x)p(x+1) &= a^2(x-r)(x-s+1)(x-s)(x-r+1) \\ &= a^2 \left([x^2 - (r+s-1)x + rs] - r \right) \left([x^2 - (r+s-1)x + rs] - s \right). \end{aligned}$$

Torej lahko vzamemo $g(x) = a^2(x-r)(x-s)$ in $h(x) = x^2 - (r+s-1)x + rs$.

□

Trditev 1.17

Naj bo $p \in \mathbb{R}[x]$. Če za kompleksno število z velja $p(z) = 0$, potem je tudi $p(\bar{z}) = 0$.

Dokaz. Naj bo $p(x) = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0$ polinom s celoštevilskimi koeficienti in naj bo $p(z) = 0$, torej

$$a_n z^n + \dots + a_1 z + a_0 = 0.$$

Konjugiramo obe strani in uporabimo lastnosti konjugiranja, da dobimo

$$\begin{aligned} \overline{a_n z^n + \dots + a_1 z + a_0} &= \bar{0}, \\ \overline{a_n z^n} + \dots + \overline{a_1 z} + \overline{a_0} &= 0, \\ \overline{a_n} \cdot \overline{z^n} + \dots + \overline{a_1} \cdot \overline{z} + \overline{a_0} &= 0, \\ a_n \overline{z^n} + \dots + a_1 \overline{z} + a_0 &= 0, \\ a_n \bar{z}^n + \dots + a_1 \bar{z} + a_0 &= 0. \end{aligned}$$

Torej je tudi $p(\bar{z}) = 0$.

□

Trditev 1.18

Naj bo $p \in \mathbb{R}[x]$ polinom lihe stopnje. Potem ima realno ničlo.

Dokaz. Naj bo $p \in \mathbb{R}[x]$ polinom lihe stopnje n . Vemo, da ima n kompleksnih ničel (štetih z večkratnostjo). Ker kompleksne ničle nastopajo v konjugiranih parih, je kompleksnih ničel, ki niso realne sodo, mnogo. Torej je vsaj ena ničla realna. \square

Trditev 1.19

Naj bo $p(x) \in \mathbb{Z}[x]$, a_n vodilni koeficient in a_0 prosti člen polinoma p . Če je $\frac{a}{b}$ racionalna ničla polinoma p , potem $a \mid a_0$ in $b \mid b_n$.

Dokaz. Trditev sledi iz

$$\begin{aligned} a_n \left(\frac{a}{b}\right)^n + \cdots + a_1 \left(\frac{a}{b}\right) + a_0 &= 0, \\ a_n a^n + a_{n-1} a^{n-1} b + \cdots + a_1 a b^{n-1} + a_0 b^n &= 0. \end{aligned} \quad \square$$

Definicija 1.20

Polinom $p \in \mathbb{F}[x]$ je *razcepen* v $\mathbb{F}[x]$ natanko tedaj, ko obstajata nekonstantna polinoma $g, h \in \mathbb{F}[x]$, za katera velja $p(x) = g(x)h(x)$. Če polinom ni razcepen v $\mathbb{F}[x]$, pravimo, da je *nerazcepen* v $\mathbb{F}[x]$.

Vemo že, da lahko vsak polinom $p(x)$ zapišemo kot produkt linearnih faktorjev:

$$p(z) = a(z - z_1) \cdots (z - z_n),$$

torej vemo, da je vsak polinom, stopnje vsaj 2, razcepen v $\mathbb{C}[x]$. Prav tako je vsak polinom stopnje vsaj 3 razcepen v $\mathbb{R}[x]$.

V primeru kvadratnega polinoma $ax^2 + bx + c$, lahko povemo, da je nerazcepen v $\mathbb{R}[x]$ natanko tedaj, ko je diskriminanta $b^2 - 4ac$ negativna.

Navedimo še eno trditev, katere uporabo bomo videli v razdelku o polinomih s celoštevilskimi koeficienti.

Trditev 1.21

Če je polinom nerazcepen v $\mathbb{F}[x]$, potem sta v $\mathbb{F}[x]$ nerazcepna tudi polinoma $c \cdot p(x)$ in $p(x + c)$, kjer je c poljubna neničelna konstanta.

1.4 Vietove formule

Trditev 1.22: Vietove formule

Naj bo $p = a_n x^n + \dots a_1 x + a_0$ polinom stopnje n in naj bodo z_1, \dots, z_n njegove ničle. Potem za $k \in \{1, 2, \dots, n\}$ velja

$$\sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_k \leq n} \left(\prod_{j=1}^k z_{i_j} \right) = (-1)^k \frac{a_{n-k}}{a_n}.$$

Poglejmo si trditev na primeru kubičnega polinoma $p(x) = ax^3 + bx^2 + cx + d$, ki ima ničle z_1, z_2 in z_3 . Vietove formule nam podajo naslednje enakosti:

$$\begin{aligned} z_1 + z_2 + z_3 &= -\frac{b}{a}, \\ z_1 z_2 + z_2 z_3 + z_3 z_1 &= \frac{c}{a}, \\ z_1 z_2 z_3 &= -\frac{d}{a}. \end{aligned}$$

Naloga 1.23

Poiščite vsoto vseh rešitev (tudi kompleksnih) enačbe

$$x^{2001} + \left(\frac{1}{2} - x\right)^{2001} = 0,$$

če veste, da ni večkratnih ničel.

Rešitev. Ker ni večkratnih ničel, je vsota vseh rešitev enačbe ravno vsota ničel polinoma $p(x) = x^{2001} + (1/2 - x)^{2001}$. Če zapišemo $p(x) = a_n x^n + \dots a_1 x + a_0$, kjer $a_n \neq 0$, je iskana vrednost $-a_{n-1}/a_n$. Uporabimo binomski izrek in dobimo

$$x^{2001} + \left(\frac{1}{2} - x\right)^{2001} = x^{2001} - x^{2001} + \frac{1}{2} \binom{2001}{1} x^{2000} - \binom{2001}{2} \left(\frac{1}{2}\right)^2 x^{1999} + \dots$$

Sledi, da je rešitev

$$\frac{a_{1999}}{a_{2000}} = \frac{\binom{2001}{2} \left(\frac{1}{2}\right)^2}{\frac{1}{2} \binom{2001}{1}} = \frac{2000}{4} = 500. \quad \square$$

Naloga 1.24

Naj bo $p(x) = x^n + a_{n-1}x^{n-1} + \dots a_1 x + a_0$ polinom z neničelnimi celoštevilskimi koeficienti, ki ima n različnih celoštevilskih ničel. Dokazite, da, če so si ničle paroma tuje, potem sta si a_0 in a_1 tuja.

Rešitev. Recimo, da $\gcd(a_0, a_1) \neq 1$. Potem sta a_0 in a_1 deljiva z nekim praštevilom p . Naj bodo z_1, \dots, z_n ničle polinoma $p(x)$. Vietove formule nam povedo, da $z_1 z_2 \cdots z_n = (-1)^n a_n$. Torej obstaja neka ničla, brez škode za splošnost naj bo to 0, ki je deljiva s p . Po drugi strani pa vemo tudi

$$z_1 z_2 \cdots z_{n-1} + z_1 z_3 z_4 \cdots z_n + \cdots + z_2 z_3 \cdots z_n = (-1)^{n-1} a_{n-1} \equiv 0 \pmod{p}.$$

Ker so vsi členi, ki vsebujejo z_1 , deljivi s p , velja tudi $p \mid z_2 z_3 \cdots z_n$. Torej obstaja še neka ničla, poleg z_1 , ki je deljiva s p . To pa je v protislovju s tem, da so si ničle paroma tuje. \square

Naloga 1.25: Švica 2023

Poiščite vse polinome oblike

$$p(x) = x^{2023} + a_{2022}x^{2022} + \cdots + a_1x + a_0$$

z realnimi koeficienti, za katere velja $a_{2022} = 0$, $P(1) = 1$, in vse ničle polinoma p so realne in manjše od 1.

Rešitev. Naj bodo z_1, \dots, z_{2023} ničle od p in $p(x) = (x - z_1)(x - z_2) \cdots (x - z_{2023})$. Pogoji $p(1) = 1$ je ekvivalenten $(1 - z_1)(1 - z_2) \cdots (1 - z_{2023}) = 1$, Vietove formule pa nam povedo $z_1 + z_2 + \cdots + z_{2023} = 0$. Skupaj dobimo

$$\begin{aligned} (1 - z_1)(1 - z_2) \cdots (1 - z_{2023}) &= 1, \\ (1 - z_1) + (1 - z_2) + \cdots + (1 - z_{2023}) &= 2023. \end{aligned}$$

Iz tega sledi

$$\frac{1}{2023} \cdot \sum_{i=1}^{2023} (1 - z_i) = \left(\prod_{i=1}^{2023} (1 - z_i) \right)^{\frac{1}{2023}},$$

kar pa je ravno primer enakosti v neenakosti med aritmetično in geometrijsko sredino (ki jo lahko uporabimo, saj je $1 - z_i > 0$ za vse i). Dobimo $z_1 = z_2 = \cdots = z_{2023} = 0$. Edina rešitev je torej $p(x) = x^{2023}$, ki res zadošča pogojem naloge. \square

2 Polinomi s celoštevilskimi koeficienti

2.1 Deljivost

V nadaljevanju bomo malo več pozornosti posvetili polinomom s celoštevilskimi koeficienti. Tu si bomo lahko pomagali z znanjem teorije števil. Naloge so pogosto zelo podobne nalogam iz teorije števil. Daleč najpomembnejši rezultat tega poglavja je sledeči izrek.

Izrek 2.1

Naj bo p polinom s celoštevilskimi koeficienti. Potem za vsaki celi števili a in b velja

$$a - b \mid p(a) - p(b).$$

Dokaz. Naj bo $p(x) = c_n x^n + \dots + c_1 x + c_0$. Velja

$$p(a) - p(b) = c_n(a^n - b^n) + c_{n-1}(a^{n-1} - b^{n-1}) + c_0(a - b).$$

Upoštevamo, da $(a - b) \mid (a^k - b^k)$ za poljubno naravno število k . □

Naloga 2.2

Naj za polinom $p(x)$ s celimi koeficienti velja $p(3) = 2$. Ali je lahko število $p(2003)$ popoln kvadrat?

Rešitev. Ker ima polinom p cele koeficiente, $x - y$ deli $p(x) - p(y)$, torej

$$2000 \mid p(2003) - p(3) = p(2003) - 2.$$

Sledi

$$p(2003) - 2 \equiv 0 \Rightarrow p(2003) \equiv 2 \pmod{4},$$

torej $p(2003)$ ni popoln kvadrat. □

Naloga 2.3

Naj bo p polinom s celoštevilskimi koeficienti. Dokažite, da ne obstajajo različna cela števila a , b in c , za katera bi veljalo $p(a) = b$, $p(b) = c$ in $p(c) = a$.

Rešitev. Recimo, da taka različna cela števila a , b in c obstajajo. Velja

$$a - b \mid p(a) - p(b), \quad b - c \mid p(b) - p(c) \quad \text{in} \quad c - a \mid p(c) - p(a).$$

Te tri pogoje lahko združimo v

$$a - b \mid p(a) - p(b) = b - c \mid p(b) - p(c) = c - a \mid p(c) - p(a) = a - b.$$

Dobili smo $a - b \mid b - c \mid c - a \mid a - b$, kar pomeni, da $|a - b| \leq |b - c| \leq |c - a| \leq |a - b|$. Očitno povsod veljajo enakosti, torej

$$|a - b| = |b - c| = |c - a|.$$

Brez škode za splošnost lahko predpostavimo, da je a največje med njimi, torej velja

$$a - b = |a - b| = |c - a| = a - c \Rightarrow c = b,$$

kar pa je v protislovju s tem, da so števila a , b in c različna. □

Naloga 2.4: 3. Izbirni test 2020, 1. naloga

Naj bo $n > 1$ naravno število ter naj bo $p(x)$ polinom stopnje n , ki ima celoštevilске koeficiente. Naj bo A množica $n + 1$ zaporednih celih števil. Dokažite, da obstaja število $a \in A$, za katerega za vsako celo število x velja, da $p(x) \neq a$.

Rešitev. Prepuščena bralcu. □

Izrek 2.5: Schur

Naj $f(x) \in \mathbb{Z}[x]$ nekonstanten polinom. Potem obstaja neskončno mnogo praštevil, ki delijo vsaj enega od neničelnih členov zaporedja $f(1), f(2), f(3), \dots$

Dokaz. Naj bo $f \in \mathbb{Z}[x]$ nekonstanten polinom. Če je $f(0) = 0$, potem $p \mid f(p)$, torej smo končali.

Recimo, da $f(0) \neq 0$. Želimo $p(0) = 1$. Definiramo $g(x) := \frac{f(x)f(0)}{f(0)}$. Velja $g \in \mathbb{Z}[x]$ in $g(0) = 1$.

Za dovolj velike n vedno velja $g(n) > 0$. Velja $g(n) \equiv 1 \pmod{n}$ za vsak $n \in \mathbb{N}$. Recimo, da je $\{p_1, \dots, p_k\}$ končna množica iskanih praštevilskih deliteljev, potem izberemo $n := p_1 \cdots p_k$, in velja $g(n) = kn + 1$ za nek k , torej smo dobili nov praštevilski delitelj, kar je protislovje.

Ker je vsak delitelj $g(n)$ tudi delitelj $f(nf(0))$, smo končali. □

Naloga 2.6: Taiwan 2014

Naj bo k celo število. Poiščite vse polinome $f \in \mathbb{Z}[x]$ za katere za vsako naravno število velja

$$f(n) \mid (n!)^k.$$

Rešitev. Za vsak praštevilski delitelj p od $n!$ zagotovo velja $p \leq n$. Če izberemo tako praštevilo, da $p \mid f(n)$, potem lahko predpostavimo $1 \leq n \leq p$ (če bi bil n večji od p , bi lahko vzeli $n - p$ in bi pogoj deljivosti še vedno veljal). Če velja tudi $p \mid n!$, potem $n = p$, torej $p \mid f(p)$ oziroma $p \mid a_0$, kjer je a_0 prosti člen polinoma.

Če je f nekonstanten polinom, nam Schurov izrek pove, da obstaja neskončno takih praštevil p , torej $a_0 = 0$. Definiramo polinom $q(x) = \frac{f(x)}{x} \in \mathbb{Z}[x]$. Tudi ta polinom zadošča pogojem naloge in velja $\deg q < \deg p$. Na tak način lahko nadaljujemo, dokler ne dobimo konstantega polinoma. To pomeni, da je $f(x)$ oblike cx^a za nek a . Če vstavimo v $f(n) \mid (n!)^k$, dobimo $f(x) = \pm x^b$, kjer je $0 \leq b \leq k$. □

2.2 Razcepnost polinomov s celoštevilskimi koeficienti

Trditev 2.7: Gaussova lema

Če je polinom $p \in \mathbb{Z}[x]$ razcepen v $\mathbb{Q}[x]$, potem je razcepen tudi v $\mathbb{Z}[x]$.

Trditev 2.8: Eisensteinov kriterij

Naj bo

$$p(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_1 x + a_0$$

polinom s celoštevilskimi koeficienti stopnje $n \geq 1$. Če obstaja tako praštevilo p , da

$$p \mid a_0, p \mid a_1, \dots, p \mid a_{n-1}, p \nmid a_n \text{ in } p^2 \nmid a_0,$$

potem je $p(x)$ nerazcepen v $\mathbb{Q}[X]$.

Naloga 2.9

Pokažite, da so polinomi

$$p(x) = 7x^6 + 30x^3 - 6x^2 + 60,$$

$$q(x) = \frac{3}{7}x^5 - \frac{7}{2}x^2 - x + 2 \text{ in}$$

$$r(x) = x^4 + 1$$

nerazcepni v $\mathbb{Q}[x]$.

Rešitev. Za $p(x)$ uporabimo Eisensteinov kriterij za $p = 3$.

Skalarni večkratnik ne vpliva na razcepnost, torej lahko dokažemo nerazcepnost

$$14q(x) = 6x^5 - 49x^2 - 14x + 28.$$

V tem primeru lahko uporabimo Eisensteinov kriterij za $p = 7$.

Če je polinom $h(x)$ nerazcepen, je nerazcepen tudi polinom $h(x+1)$. Poglejmo si torej

$$r(x+1) = x^4 + 4x^3 + 6x^2 + 4x + 2.$$

Tu lahko uporabimo kriterij za $p = 2$. □

Naloga 2.10

Naj bo p praštevilo. Pokažite, da je $p(x) = x^{p-1} + x^{p-2} + \cdots + x + 1$ nerazcepen v $\mathbb{Z}[x]$.

Rešitev. Polinom $p(x+1)$ razvijemo s pomočjo binomskega izreka in uporabimo Eisensteinov kriterij. □

3 Lagrangeeva interpolacija

Vemo že, da je polinom stopnje $n - 1$ natančno določen z n točkami. Preostane pa še vprašanje, kako ta polinom določiti.

Lahko bi ga izračunali tako, da bi rešili sistem $n + 1$ enačb.

$$\begin{aligned} a_n x_1^n + \cdots + a_1 x_1 + a_0 &= y_1, \\ a_n x_2^n + \cdots + a_1 x_2 + a_0 &= y_2, \\ &\vdots \\ a_n x_n^n + \cdots + a_1 x_n + a_0 &= y_n. \end{aligned}$$

Tak način bi lahko postal zelo zamuden. Veliko boljši način nam nudi t.i. Lagrangeeva interpolacija.

Izrek 3.1

Naj bodo $(x_1, y_1), \dots, (x_{n+1}, y_{n+1})$ točke v ravnini z različnimi x -koordinatami. Potem obstaja enolično določen polinom $p(x)$ stopnje največ $n - 1$, ki poteka skozi te točke. Podan je s formulo

$$p(x) = \sum_{i=1}^n y_i \prod_{j \neq i} \frac{x - x_j}{x_i - x_j}.$$

Bralcu je prepuščen razmislek, da ta formula v splošnem res deluje. Tu si jo bomo pogledali samo na primeru.

Naloga 3.2

Poiščite polinom stopnje 3, za katerega velja $p(1) = 2$, $p(2) = 3$, $p(3) = 4$ in $p(4) = 6$.

Rešitev. Izrek nam pove:

$$\begin{aligned} p(x) &= 2 \cdot \frac{(x-2)(x-3)(x-4)}{(1-2)(1-3)(1-4)} + 3 \cdot \frac{(x-3)(x-4)(x-1)}{(2-3)(2-4)(2-1)} + \\ &+ 4 \cdot \frac{(x-4)(x-1)(x-2)}{(3-4)(3-1)(3-2)} + 6 \cdot \frac{(x-1)(x-2)(x-3)}{(4-1)(4-2)(4-3)}. \end{aligned} \quad \square$$

Za ilustracijo si pogledjmo, kaj se zgodi, ko vstavimo $x = 2$:

$$p(2) = 0 + 3 \cdot \frac{(2-3)(2-4)(2-1)}{(2-3)(2-4)(2-1)} + 0 + 0 = 3.$$

Za konec si še pogledjmo kako lahko Lagrangeovo interpolacijo uporabimo v nalogi s tekmovalca.

Naloga 3.3: IMO Shortlist 1997

Naj bo p praštevilo in $f \in \mathbb{Z}[x]$ polinom, za katerega velja $f(0) = 0$, $f(1) = 1$ in $f(n) \equiv 0$ ali $f(n) \equiv 1 \pmod{p}$ za vsako celo število n . Dokazite, da je f stopnje vsaj $p - 1$.

Rešitev. Če je $p = 2$, f ne more biti konstanten, torej je stopnje vsaj $p - 1 = 1$. Naj bo $p > 2$. Recimo, da je $\deg f \leq p - 2$. Ker imamo nek podatek o vrednostih f v točkah $0, 1, 2, \dots$, lahko uporabimo Lagrangeovo interpolacijo za točke $0, 1, 2, \dots, p - 1$, da dobimo

$$f(x) = \sum_{j=0}^{p-1} f(j) \prod_{i \neq j} \frac{x - i}{j - i}.$$

To je polinom stopnje $p - 1$, kar pa je v protislovju z našo predpostavko. Torej je vodilni koeficient enak 0. Dobimo

$$0 = \sum_{j=0}^{p-1} f(j) \prod_{i \neq j} \frac{1}{j - i} = \sum_{j=0}^{p-1} f(j) \cdot \frac{(-1)^{p-1+j}}{j!(p-j-1)!}.$$

Od tod sledi (obe strani pomnožimo s $(p - 1)!$)

$$\sum_{j=0}^{p-1} (-1)^j \binom{p-1}{j} f(j) = 0.$$

Upoštevamo

$$\binom{p-1}{j} = \frac{(p-1)(p-2) \cdots (p-j)}{j(j-1) \cdots 1} \equiv \frac{(-1)(-2) \cdots (-j)}{j!} \equiv (-1)^j \pmod{p}$$

in dobimo

$$f(0) + f(1) + \cdots + f(p-1) \equiv 0 \pmod{p}.$$

Ampak, ker je $f(i) \in \{0, 1\} \pmod{p}$, je to nemogoče, razen v primeru, ko bi vedno veljalo $f(i) = 0$, kar pa ni mogoče, ker je $f(1) = 1$. \square

Literatura

- [1] Aditya Khurmi. *Modern Olympiad Number Theory*. 2020. Pogl. 7, str. 179–209. URL: https://www.academia.edu/44512122/Modern_Olympiad_Number_Theory.
- [2] Alexander Remorov. *Polynomials*. 2011. URL: <https://alexanderrem.weebly.com/uploads/7/2/5/6/72566533/polynomials.pdf> (pridobljeno 24. 1. 2024).