

POLINOMI

predavač: Marko Petković

1 Osnovna teorija

DEFINICIJA. Neka je \mathcal{R} prsten. *Polinom* $P(x)$ nad prstenom \mathcal{R} je svaki izraz oblika $P(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$ gde su $a_i \in \mathcal{R}$ i $a_n \neq 0$. Broj n nazivamo *stepenom* polinoma $P(x)$, u oznaci $n = \text{dg}P(x)$, dok skup svih polinoma nad \mathcal{R} obeležavamo sa $\mathcal{R}[x]$.

BEZUOV STAV. Ostatak pri deljenju polinoma $P(x)$ sa $x - a$ je $P(a)$.

VIETOVE FORMULE. Neka je $P(x) = a_n(x - x_1) \cdots (x - x_n)$ polinom. Označimo sa $\sigma_k = \sum x_{i_1} x_{i_2} \cdots x_{i_k}$, gde se sumiranje vrši po svim indeksima $1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_k$. Ako polinom $P(x)$ napišemo u obliku $P(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$ tada važe sledeće *Vietove formule* $a_i = (-1)^{n-i} \sigma_{n-i} a_n$.

LAGRANŽOVA INTERPOLACIONA FORMULA. Neka su $x_0, \dots, x_n, y_0, \dots, y_n$ realni brojevi pri čemu su x_0, \dots, x_n međusobno različiti. Tada postoji jedinstveni polinom $P_n(x)$ stepena n takav da je $P(x_i) = y_i$ za svako $i = 0, \dots, n$ i važi sledeća *Lagranžova interpolaciona formula*:

$$P(x) = \sum_{i=0}^n y_i \frac{(x - x_1) \cdots (x - x_{i-1})(x - x_{i+1}) \cdots (x - x_n)}{(x_i - x_1) \cdots (x_i - x_{i-1})(x_i - x_{i+1}) \cdots (x_i - x_n)}$$

AJZENŠTAJNOV KRITERIJUM. Neka je $P(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_n x^n \in \mathbb{Z}[x]$ polinom sa celobrojnim koeficijentima. Ako postoji prost broj p takav da $p \mid a_0, \dots, a_{n-1}$, $p \nmid a_n$ i $p^2 \nmid a_0$, tada je polinom $P(x)$ ireducibilan¹ u $\mathbb{Z}[x]$.

2 Zadaci

1. Neka su a, b i c tri različita cela broja i $P(x)$ polinom sa celim koeficijentima. Dokazati da sledeće jednakosti:

$$P(a) = b \quad P(b) = c \quad P(c) = a$$

ne mogu istovremeno da budu zadovoljene.

2. Dat je polinom $f(x)$ sa celobrojnim koeficijentima stepena n . Neka su k i p prirodni brojevi. Dokazati da ako nijedan od brojeva $f(k), f(k+1), \dots, f(k+p)$ nije deljiv sa $p+1$, tada $f(x)$ nema celobrojnih nula.
3. Neka su a_1, \dots, a_n dati celi brojevi. Dokazati da je polinom $P(x) = (x - a_1) \cdots (x - a_n) - 1$ ireducibilan u $\mathbb{Z}[x]$.

¹Polinom $P(x)$ je ireducibilan u $\mathcal{R}[x]$ ukoliko ne postoje dva polinoma $Q(x), R(x) \in \mathcal{R}[x]$ različita od konstante takva da je $P(x) = Q(x)R(x)$

4. Neka je $f(x) = ax^2 + bx + c \in \mathbb{Z}[x]$ proizvoljan polinom stepena 2 sa celobrojnim koeficijentima. Dokazati da postoji k uzastopnih prirodnih brojeva takvih da je $f(x)$ složen broj.
5. Dokazati da je polinom $P(x) = x^n + 5x^{n-1} - 3$ ireducibilan u $\mathbb{Z}[x]$.
6. (prošireni Ajzenštajnov kriterijum) Neka je $P(x) = \sum_{i=1}^n a_i x^i$ polinom sa celobrojnim koeficijentima i neka je p prost broj takav da je $p \mid a_0, \dots, a_k, p \nmid a_{k+1}$ i $p^2 \nmid a_0$. Tada postoji ireducibilni faktor $Q(x)$ polinoma $P(x)$ stepena većeg od k .
7. Dat je polinom $P(x) = x^n + a_{n-1}x^{n-1} + \dots + a_1x + 1 \in \mathbb{R}[x]$ čiji su svi koeficijenti nenegativni i koji ima n realnih nula. Dokazati da je $P(2) \geq 3^n$.
8. Neka su date dve različite kolekcije realnih brojeva a_1, \dots, a_n i b_1, \dots, b_n (jednake su ako su skupovno jednake $\{a_1, \dots, a_n\} = \{b_1, \dots, b_n\}$ i ako se svaki broj podjednak broj puta ponavlja u svakoj kolekciji). Dokazati da ukoliko su kolekcije $a_i + a_j$ i $b_i + b_j, 1 \leq i < j \leq n$ jednake, da je tada n stepen dvojke.
9. Neka su $P(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i$ i $Q(x) = \sum_{i=0}^k b_i x^i$ polinomi sa celobrojnim nenegativnim koeficijentima i neka je $m = \max_{0 \leq i \leq n} a_i$. Dokazati da ako postoje brojevi a i b takvi da je $a < b, b > m, P(a) = Q(a)$ i $P(b) = Q(b)$, onda je $P(x) = Q(x)$.
10. Naći sve polinome $P(x) \in \mathbb{R}[x]$ čije su sve nule realne i nenegativne i koji zadovoljava jednačinu $P(x)P(x+1) = P(x^2)$.
11. Ako je $P(x)$ polinom n -tog stepena takav da je $P(k) = 2^k$ za svako $k = 0, 1, \dots, n$, naći $P(n+1)$.
12. Ako je $P(x)$ polinom n -tog stepena takav da je $P(k) = \frac{1}{k}$ za svako $k = 1, \dots, n+1$, naći $P(n+2)$.
13. Polinomi $P(x), Q(x), R(x) \in \mathbb{R}[x]$ čiji su stepeni redom 3, 2 i 3 zadovoljavaju identitet:

$$P^2(x) + Q^2(x) = R^2(x)$$

Koliko realnih i različitih nula ima polinom $T(x) = P(x)Q(x)R(x)$?

14. Dat je polinom sa realnim koeficijentima $f(x) = x^3 - ax^2 + bx - 1$ koji ima tri realna pozitivna korena, ne obavezno različita. Odrediti minimalnu vrednost zbira $a + b$.
15. Ako su x_i nule polinoma $P(x) = 18x^{48} + 3x + 2006$ izračunati $\sum_{i=1}^{48} \frac{x_i}{1+x_i}$.
16. Postoje li realni brojevi b i c takvi da svaka od jednačina $x^2 + bx + c = 0$ i $2x^2 + (b+1)x + c + 1 = 0$ ima po dva celobrojna korena?
17. Marko i Marija igraju sledeću igru. Marija zamisli neki polinom P čiji su koeficijenti iz skupa \mathbb{N}_0 . Marko mora da odgonetne taj polinom u najviše m poteza. On u jednom potezu može da kaže ceo broj k , a Marija mu saopštava vrednost $P(k)$. Naći najmanji broj poteza m pomoću kog Marko sigurno može da pronadje polinom koji je Marija zamislila.
18. Neka je $P(x)$ polinom sa celobrojnim koeficijentima i neka je definisan polinom $Q(x) = P^{(k)}(x) = \underbrace{P(P(\dots P(x)) \dots)}_{k\text{-puta}}$. Dokazati da postoji najviše n različitih celih brojeva t takvih da je $Q(t) = t$.

UPUTSTVA I REŠENJA ZADATAKA

1. Pretpostavimo suprotno. Na osnovu Bezuovog stava imamo da važi:

$$P(x) - b = (x - a)P_1(x)$$

$$P(x) - c = (x - b)P_2(x)$$

$$P(x) - a = (x - c)P_3(x)$$

gde su $P_1(x)$, $P_2(x)$ i $P_3(x)$ takodje polinomi sa celobrojnim koeficijentima. Medju brojevima a , b i c uočimo dva tako da je apsolutna vrednost njihove razlike maksimalna. Neka su to a i c . Tada je $|a - b| < |a - c|$. Medjutim tada takodje važi, na osnovu prethodnog izraza $a - b = (c - a)P_1(c)$. Pošto je $P_1(c)$ ceo broj, dobijamo da je $|a - b| \geq |a - c|$, što predstavlja kontradikciju.

2. Pretpostavimo suprotno, da $f(x)$ ima celobrojnu nulu m . Tada je $P(m) = 0$, odnosno na osnovu Bezuovog stava postoji polinom $g(x)$ sa celobrojnim koeficijentima tako da važi $f(x) = (x - m)g(x)$. Ukoliko sada zamenimo $x = k, k + 1, \dots, k + p$ imamo da je $f(k + i) = (k + i - m)g(k + i)$, za svako $i = 0, 1, \dots, p$. Medju brojevima $k - m, k + 1 - m, \dots, k + p - m$ postoji tačno jedan deljiv sa $p + 1$, što predstavlja kontradikciju sa polaznom pretpostavkom.

3. Pretpostavimo suprotno, neka je $p(x) = f(x)g(x)$. Na osnovu definicije polinoma $p(x)$ važi $p(a_i) = f(a_i)g(a_i) = -1$. Odavde dobijamo (pošto su $f(x)$ i $g(x)$ polinomi sa celobrojnim koeficijentima) da važi: $f(a_i) = -g(a_i)$, odnosno $f(a_i) + g(a_i) = 0$ za svako $i = 1, \dots, n$. Stepeni polinoma $f(x)$ i $g(x)$ su najviše $n - 1$, pa je i stepen polinoma $f(x) + g(x)$ najviše $n - 1$. Pošto on ima bar n nula, zaključujemo da je identički jednak nuli, odnosno da važi $p(x) = -f(x)^2$. Medjutim, ovo nemoguće jer je koeficijent uz najstariji član polinoma $p(x)$ pozitivan (i jednak 1) dok je za polinom $-f(x)^2$ negativan.

4. Neka je $A = |f(p + 1) \cdot \dots \cdot f(p + k)|$, gde je p prirodan broj koji ćemo kasnije odrediti. Uočimo sada polinoma $f(x)$ u tačkama $A + p + 1, \dots, A + p + k$. Imamo da važi:

$$f(A + p + i) = aA^2 + (2a(p + i) + b)A + f(p + i)$$

odakle zaključujemo da $f(p + i) \mid f(A + p + i)$. Ukoliko bi važilo da je $f(p + i) \neq \pm 1$ i $|f(p + i)| < |f(A + p + i)|$ tada bi sledilo da su brojevi $f(A + p + i)$ svi složeni.

Dokažimo sada da postoji broj p takav da je prethodni uslov ispunjen. Jednačina $f(x) = \pm 1$ može imati najviše 4 rešenja u skupu celih brojeva. Takodje, za dovoljno veliku vrednost broja x , $|f(x)|$ je rastuća funkcija po x . Ovim smo dokazali postojanje broja p .

5. Pretpostavimo suprotno. Neka je $p(x) = g(x)h(x)$ gde su:

$$g(x) = \sum_{i=1}^k b_i x^i, \quad h(x) = \sum_{i=1}^{n-k} c_i x^i$$

polinomi sa celobrojnim koeficijentima različiti od konstante. Pošto je $b_0 c_0 = 3$, sledi da je bar jedan od brojeva b_0 i c_0 jednak ± 1 . Neka je to c_0 . Tada je $|b_0| = 3$. Neka je t minimalan indeks takav da $3 \nmid b_t$. Ako predstavimo $f(x) = \sum_{i=1}^n a_i x^i$ dobijamo da je:

$$a_t = b_t c_0 + (b_{t-1} c_1 + \dots + b_0 c_t), \quad 3 \nmid a_t$$

Pošto je $a_i = 0$ za svako $i = 1, 2, \dots, n - 2$, sledi da je $t \geq n - 1$, pa je i $k \geq n - 1$. Polinom $g(x)$ je onda stepena 1, pa pošto ovaj polinom nema racionalnih nula, dobijamo da je ireducibilan.

6. Koristimo sličnu ideju kao u prethodnom zadatku. Neka je $P(x) = P_1(x) \cdots P_m(x)$ razlaganje polinoma $P(x)$ na ireducibilne polinome. Neka je $P_i(x) = \sum_{j=1}^{d_i} p_{ij}x^j$, gde su d_1, \dots, d_m redom stepeni polinoma $P_i(x)$. Pošto je $a_0 = p_{10} \cdots p_{m0}$, zaključujemo da je tačno jedan od brojeva p_{10}, \dots, p_{m0} deljiv sa p . Bez gubljenja opštosti pretpostavimo da je to p_{10} .

Ako sada označimo sa $h(x) = P_2(x) \cdots P_m(x)$, a sa $f(x) = P_1(x)$, na sličan način kao u prethodnom zadatku dobijamo da $p \nmid a_t$ gde je t minimalan broj takav da $p \nmid b_t = p_{1t}$. Odavde, prema uslovu zadatka sledi da je $d_1 \geq t \geq k + 1$.

7. Pošto su svi koeficijenti polinoma $P(x)$ nenegativni, sledi da sve nule manje ili jednake 0. Prema tome polinom možemo zapisati u obliku $P(x) = (x + x_1) \cdots (x + x_n)$ gde su x_1, \dots, x_n nenegativni realni brojevi. Korišćenjem nejednakosti između aritmetičke i geometrijske sredine dobijamo da je $2 + x_i = 1 + 1 + x_i \geq 3\sqrt[3]{1 \cdot 1 \cdot x_i} = \sqrt[3]{3x_i}$. Prema tome, dobijamo da je:

$$P(2) \geq 3^n \sqrt[3]{x_1 \cdots x_n} = 3^n \sqrt[3]{1} = 3^n$$

8. Posmatrajmo polinome $f(x) = \sum_{i=1}^n x^{a_i}$ i $g(x) = \sum_{i=1}^n x^{b_i}$. Prema uslovu zadatka imamo da je $f(x) \neq g(x)$. Dalje imamo da važi:

$$f(x)^2 = \sum_{i=1}^n x^{2a_i} + 2 \sum_{1 \leq i < j \leq n} x^{a_i + a_j} = f(x^2) + 2 \sum_{1 \leq i < j \leq n} x^{a_i + a_j}$$

Ponovo, prema uslovu zadatka imamo da je $f(x)^2 - f(x^2) = g(x)^2 - g(x^2)$. Pošto je $f(1) = g(1) = n$ sledi da je 1 nula polinoma $f(x) - g(x)$, pa prema tome postoji broj k i polinom $Q(x)$ takav da je $f(x) = (x - 1)^k Q(x)$. Posmatrajmo sada:

$$f(x) + g(x) = \frac{f(x)^2 - g(x)^2}{f(x) - g(x)} = \frac{(x^2 - 1)^k Q(x)^2}{(x - 1)^k Q(x)} = (x + 1)^k \frac{Q(x)^2}{Q(x)}$$

Ako sada zamenimo $x = 1$ dobijamo da je $n = 2^{k-1}$.

9. Pošto je $b > m$, izraz: $P(b) = a_0 + a_1 b + \dots + a_n b^n$ predstavlja reprezentaciju broja $P(b)$ u sistemu sa osnovom b . Ukoliko je i $b_i \leq b$ za svako $i = 0, \dots, k$, onda na osnovu jedinstvenosti predstavljanja broja u sistemu sa osnovom b imamo da je $P(x) = Q(x)$. Pretpostavimo sada da je $d_i > m$. Napišimo d_i u obliku $d_i = q_i b + r_i$, gde je $0 \leq r_i < b$ i $q_i > 1$. Posmatrajmo polinom $Q_1(x)$ definisan pomoću:

$$Q_1(x) = b_k x^k + \dots + (b_{i+1} + q_i) x^{i+1} + r_i x^i + b_{i-1} x^{i-1} + \dots + b_1 x + b_0.$$

Imamo da je $Q_1(b) = P(b)$, a na osnovu:

$$b_i a^i + b_{i+1} a^{i+1} = (q_i b + r_i) a^i + b_{i+1} a^{i+1} < (q_i a + r_i) a^i + b_{i+1} a^{i+1} = r_i a^i + (b_{i+1} + q_i) a^{i+1}$$

dobijamo da je $Q_1(a) < Q(a)$. Ponavljajući dalje ovaj postupak nalazimo polinom $Q_m(x)$ za koji važi da je $Q_m(b) = P(b)$ i kod kog su svi koeficijenti manji od b . Na osnovu prethodnog slučaja, zaključujemo da je $P(x) = Q_m(x)$. Medjutim to je nemoguće, jer je $Q_m(a) < Q(a) = P(a)$.

10. Neka su a_1, \dots, a_n nule polinoma $P(x)$. Tada su sve nule polinoma $P(x^2)$ i $P(x+1)$ jednake redom $\pm\sqrt{a_1}, \dots, \pm\sqrt{a_n}$ i $a_1 - 1, \dots, a_n - 1$. Prema tome, kolekcije brojeva $a_1, \dots, a_n, a_1 - 1, \dots, a_n - 1$ i $\pm\sqrt{a_1}, \dots, \pm\sqrt{a_n}$ su jednake. Pošto u prvoj kolekciji ima podjednako negativnih i pozitivnih brojeva, sledi da su svi $a_i - 1$ negativni, pa je $0 \leq a_i \leq 1$ za svako $i = 1, \dots, n$. Pretpostavimo da je $a_1 \leq a_2 \leq \dots \leq a_n$. Tada je, sa jedne strane:

$$a_1 - 1 \leq a_2 - 1 \leq \dots \leq a_n - 1 \leq 0 \leq a_1 \leq \dots \leq a_n,$$

a sa druge:

$$-\sqrt{a_n} \leq -\sqrt{a_{n-1}} \leq \dots \leq -\sqrt{a_1} \leq 0 \leq \sqrt{a_1} \leq \dots \leq \sqrt{a_n}.$$

Pošto su kolekcije iste dobijamo da je $\sqrt{a_i} = a_i$ pa odavde sledi da je $a_i = 0, 1$. Iz uslova $-\sqrt{a_i} = a_{n+1-i}$ dobijamo da su prvih $k = \frac{n}{2}$ korena jednaka 0 a drugih k jednakih 1. Prema tome, traženi polinom je $P(x) = (x^2 - x)^k$. Neposrednom proverom utvrdjujemo da ovaj polinom za proizvoljno k zadovoljava uslove zadatka.

11. Prvo rešenje: Posmatrajmo polinom:

$$P(x) = \binom{x}{0} + \binom{x}{1} + \dots + \binom{x}{n-1} + \binom{x}{n}, \quad \binom{x}{k} = \frac{x(x-1)\dots(x-k+1)}{k!}$$

Proverom, lako možemo utvrditi da za svako $k = 0, 1, \dots, n$ važi:

$$P(k) = \binom{k}{0} + \binom{k}{1} + \dots + \binom{k}{k-1} + \binom{k}{k} = 2^k$$

Zamenom takodje imamo da je:

$$P(n+1) = \binom{n+1}{0} + \binom{n+1}{1} + \dots + \binom{n+1}{n} = 2^{n+1} - 1$$

Drugo rešenje: Koristićemo Lagranžovu interpolacionu formulu. Pošto je polinom definisan u tačkama $x_i = i, i = 0, 1, \dots, n$, imamo da važi:

$$(x_i - x_0) \dots (x_i - x_{i-1})(x_i - x_{i+1}) \dots (x_i - x_n) = (i-0)(i-1) \dots 1(-1)(-2) \dots (-n+i) = i!(n-i)!(-1)^{n-i}$$

a za $x = n+1$ na sličan način dobijamo:

$$(x - x_0) \dots (x - x_{i-1})(x - x_{i+1}) \dots (x - x_n) = (n+1-0)(n+1-1) \dots (n+2-i)(n-i) \dots 1 = \frac{(n+1)!}{n-i+1}$$

Zamenom u Lagranžovu interpolacionu formulu dobijamo:

$$P(n+1) = \sum_{i=0}^n 2^i \frac{(n+1)!}{(n-i+1)(n-i)!i!} (-1)^{n-i} = \sum_{i=0}^n 2^i \binom{n+1}{i} (-1)^{n-i} = 2^{n+1} - 1$$

12. Na sličan način kao u prethodnom zadatku korišćenjem Lagranžove interpolacione formule dobijamo:

$$P(n+2) = \sum_{i=1}^{n+1} \frac{(n+1)!}{i!(n+2-i)!} (-1)^{n+1-i} = \frac{1}{n+2} \sum_{i=1}^{n+1} \binom{n+2}{i} (-1)^{n+1-i} = \frac{1}{n+2} (1 - (-1)^{n+1})$$

13. Neka je $P(x) = a_3x^3 + \dots$ i $R(x) = b_3x^3 + \dots$. Polinomi $P(x)^2 + Q(x)^2$ i $R(x)^2$ su stepena 6, a koeficijenti uz najstariji član (uz x^6) su redom a_3^2 i b_3^2 . Prema tome $a_3 = z \cdot b_3$ gde je $z = \pm 1$ i polinom $R(x)$ možemo napisati kao $R(x) = zP(x) + P_1(x)$, gde je $P_1(x)$ polinom stepena najviše 2. Zamenom u uslov zadatka dobijamo:

$$R^2 = (zP + P_1)^2 = P^2 + 2zPP_1 + P_1^2 = P^2 + Q^2$$

$$2zPP_1 + P_1^2 = Q^2$$

Pošto je desna strana (Q^2) stepena 4, to je stepen leve strane takodje 4, pa je polinom $2zPP_1$ je stepena najviše 4 odnosno polinom P_1 je stepena najviše 1. Rastavljanjem prethodne jednakosti imamo:

$$P_1(2zP + P_1) = Q^2$$

Ako bi P_1 bio konstanta (stepena 0), onda bi stepen leve strane prethodne jednakosti bio 3 što je nemoguće. Znači polinom P_1 ima stepen 1 i može se pretstaviti u obliku $P_1(x) = A_1(x - a)$ gde su $A_1, a \in \mathbb{R}$ i $A_1 \neq 0$. Dalje, pošto $(x - a)|Q^2$ to $(x - a)|Q(x)$ i $Q(x)$ možemo pretstaviti u obliku $Q(x) = A(x - a)(x - b)$ gde su takodje $b, A \in \mathbb{R}$ i $A \neq 0$. Zamenom dobijamo da je:

$$2zP(x) + A_1(x - a) = \frac{A^2}{A_1}(x - a)(x - b)^2$$

odnosno

$$P(x) = \frac{1}{2z}(x - a) \left(\frac{A^2}{A_1}(x - b)^2 - A_1 \right)$$

$$R(x) = zP(x) + A_1(x - a) = \frac{1}{2}(x - a) \left(\frac{A^2}{A_1}(x - b)^2 + A_1 \right)$$

Zamenom u $T(x) = P(x)Q(x)R(x)$ dobijamo:

$$T(x) = \frac{1}{4z}(x - a)^3(x - b) \left(\frac{A^2}{A_1}(x - b)^2 - A_1 \right) \left(\frac{A^2}{A_1}(x - b)^2 + A_1 \right)$$

Polinom $\frac{A^2}{A_1}(x - b)^2 - A_1$ ima dve realne nule $b \pm \left| \frac{A_1}{A} \right|$, dok polinom $\frac{A^2}{A_1}(x - b)^2 + A_1$ nema realnih nula. Znači, realne nule polinoma $T(x)$ su:

$$x = a, b, b + \left| \frac{A_1}{A} \right|, b - \left| \frac{A_1}{A} \right|$$

Ukupno ih ima 4, poslednje 3 su sve medjusobno različite, dok prva može biti jednaka nekoj od naredne tri. Znači mogu biti 3 ili 4 različite nule polinoma $T(x)$.

14. Neka su r, s i t traženi koreni. Na osnovu Vietovih pravila je $a = r + s + t, b = rs + st + rt$ i $rts = 1$, pa je:

$$a + b = r + s + t + rs + st + rt = r + s + t + \frac{1}{t} + \frac{1}{r} + \frac{1}{s} \geq 6 \sqrt[6]{rst \frac{1}{t} \frac{1}{r} \frac{1}{s}} = 6,$$

pri čemu se jednakost dostiže za $r = s = t = 1$.

15. Primitimo da $x_i \notin \{1, 0\}$ i da je $\frac{x_i}{1+x_i} = \frac{1}{1+x_i^{-1}}$. Koristićemo sledeće dve očigledne činjenice:

(a) Ako su y_i nule polinoma $A(x)$ n -tog stepena, onda su y_i^{-1} nule polinoma $x^n A(x^{-1})$.

(b) Ako su y_i nule polinoma $A(x)$, onda su $y_i + 1$ nule polinoma $A(x - 1)$. Iz (a) sledi da su x_i^{-1} nule polinoma $Q(x) = x^{48} P(x^{-1})$, iz (b) da su $1 + x_i^{-1}$ nule polinoma $R(x) = Q(x - 1)$. Konačno, iz (a) sledi da su $\frac{1}{1+x_i^{-1}}$ nule polinoma:

$$\begin{aligned} x^{48} R(x^{-1}) &= x^{48} Q(x^{-1} - 1) = x^{48} (x^{-1} - 1)^{48} P((x^{-1} - 1)^{-1}) \\ &= 18x^{48} + 3x(1 - x)^{47} + 2006(1 - x)^{48} \\ &= 2021x^{48} - 96147x^{47} + \dots + 2006. \end{aligned}$$

Iz Vietovih formula za ovaj polinom, dobijamo da je traženi zbir jednak $\frac{96147}{2021}$.

16. Neku su celobrojni koreni prve jednačine k i l , a druge m i n . Tada bi na osnovu Vietovih formula važiło

$$k + l = -b \quad (1)$$

$$k \cdot l = c \quad (2)$$

$$2(m + n) = -b - 1 \quad (3)$$

$$2m \cdot n = c + 1 \quad (4)$$

Iz jednakosti (4) sledi da je broj c neparan. Sada, na osnovu jednakosti (2) zaključujemo da su brojevi k i l neparni, iz čega, dalje, na osnovu (1), zaključujemo da je b paran broj. Medjutim, na osnovu (3) sledi da je b neparan broj. Stoga, brojevi b i c sa traženim svojstvom ne postoje.

17. Dokazaćemo da je minimalan broj poteza 2. Neka Marko u prvom potezu zatraži od Marije vrednost $P(1)$. Sada je:

$$P(1) = a_n + \dots + a_1 + a_0 \geq a_i, \quad \forall i = 0, \dots, n$$

Neka je $A = P(1) + 1$. U drugom potezu Marko traži vrednost $P(10^A)$. Imamo da je:

$$B = P(A) = a_n A^n + \dots + a_1 A + a_0$$

Pošto je $a_i < A$, brojevi a_i predstavljaju redom cifre u reprezentaciji broja B u sistem sa osnovom A . Koristeći ovu činjenicu, Marko može da rekonstruiše polinom $P(x)$ tako što nadje predstavljanje broja B u sistemu sa osnovom A . Ovim smo konstruisali metod kojim u 2 poteza dolazimo do traženog polinoma.

Dokazaćemo da je u opštem slučaju nemoguće rekonstruisati polinom $P(x)$ u jednom potezu. Pretstavimo suprotno. Neka Marko u prvom potezu traži $B = P(x_0)$, i neka je $B < x_0$. Sada postoje dva polinoma $P_1(x) = B$ i $P_2(x) = x - (x_0 - B)$ za koje je $P_1(x_0) = P_2(x_0) = B$, pa samo na osnovu ovog podataka Marko ne može zaključiti koji je polinom Marija zamislila.

18. Neka je $Q(t) = t$. Neka je $a_0 = t$ i $a_{i+1} = P(a_i)$ za $i \geq 1$. Imamo da je $a_k = t$ i da važi: $a_1 - a_0 \mid P(a_1) - P(a_0) = a_2 - a_1$. Na sličan način dobijamo da je:

$$a_1 - a_0 \mid a_2 - a_1 \mid a_3 - a_2 \mid \dots \mid a_k - a_{k-1} \mid a_0 - a_k \mid a_1 - a_0$$

Prema tome vrednost $|a_{i+1} - a_i|$ je konstantna. Ovo je moguće samo u slučaju da je broj elemenata skupa $\{a_0, \dots, a_k\}$ jednak 1 ili 2, odnosno da medju brojevima a_0, \dots, a_k ima ne više od 2 različita.

Znači, za svako celobrojno t koje zadovoljava jednačinu $Q(x) = x$ važi $P(P(t)) = t$. Neka su t_1, \dots, t_k celobrojna rešenja jednačine $Q(x) = x$, i neka je $s_i = P(t_i)$. Imamo da važi:

$$t_i - t_j \mid P(t_i) - P(t_j) \mid s_i - s_j \mid P(s_i) - P(s_j) \mid t_i - t_j$$

pa je, prema tome $t_i - t_j = s_i - s_j$. Slično dobijamo i da je $|t_i - s_j| = |t_j - s_i|$. Odavde sledi da je $t_i + s_i = t_j + s_j = u$, odnosno da su svi t_i koreni jednačine $x + P(x) = u$. Odavde trivijalno sledi da ih ima najviše n .

Za sve primedbe, komentare, sugestije, itd. u vezi zadataka (a i uopšte) možete me kontaktirati putem e-maila.