

# UNIVERZITET U BEOGRADU

## Matematički fakultet



# MASTER RAD

# **Primena znanja o polinomima u takmičarskim zadacima za učenike srednjih škola**

## student

Ivana Janjić  
1135/2016

mentor

dr Tanja Stojadinović

# Beograd 2019.

# **Sadržaj**

<b>1.</b>	<b>Uvod .....</b>	<b>3</b>
<b>2.</b>	<b>Definicija polinoma.....</b>	<b>4</b>
<b>3.</b>	<b>Operacije sa polinomima.....</b>	<b>6</b>
3.1.	Sabiranje, oduzimanje, množenje .....	6
3.2.	Izvod polinoma .....	8
3.3.	Deljenje polinoma .....	8
3.4.	Najveći zajednički delilac.....	10
3.5.	Najmanji zajednički sadržalac .....	12
3.6.	Bezuov stav i posledice .....	12
<b>4.</b>	<b>Faktorizacija polinoma.....</b>	<b>13</b>
4.1.	Osnovna teorema algebre .....	13
4.2.	Vietova pravila .....	20
<b>5.</b>	<b>Polinomi u takmičarskim zadacima učenika srednjih škola.....</b>	<b>22</b>
5.1.	Opštinska takmičenja.....	22
5.2.	Okružna takmičenja.....	28
5.3.	Državna takmičenja .....	33
<b>6.</b>	<b>Zaključak .....</b>	<b>37</b>

# 1. Uvod



**Abu Džafar Muhamed Ibi Musa Al Horezmi**  
(oko 780 – oko 850)

U okviru nauke koja proučava prostorne oblike i kvalitativne odnose među veličinama našla je svoje mesto i algebra. Jedna je od najstarijih i ujedno najvažnijih matematičkih oblasti (grana). Ime je dobila od početne reči u naslovu dela *Algebra almukabala* iz IX veka, arapskog matematičara *ALCHVARIZMIJA* (oko 820. godine). Inače, počeci današnje algebre naziru se već kod grčkog matematičara *Diofanta* (kraj II veka). Pre tога algebarski problemi rešavali su se geometrijskim putem. Operacijski znaci + i - javljaju se u XI veku. Francuz *Viet* uvodi simbole i pokazuje da se njima mogu izvoditi sve računske operacije.

Deljenje polinoma polinomom u današnjem smislu počinje sa *S. Stevinom* (1548-1620), koji je znao da odredi pomoću deljenja zajedničku “meru” za polinome. Tim pitanjem bavio se kasnije i *Lajbnic*, ali tek ga je *Njutn* doveo do današnjeg stanja.

Od XVII do XIX veka u središtu pažnje bilo je rešavanje algebarskih jednačina. *Gaus*, krajem XVIII veka, prilikom odbrane doktorata iznosi prvi ispravni **dokaz osnovne teoreme algebre**. Od sredine XIX veka težište algebre pomera se ka izučavanju proizvoljnih operacija, tj. onih koje nisu definisane nad brojevima.

Zahvaljujući *Diofantu*, *Euklidu*, *Njutnu*, *Gausu*, *Lajbnicu*, *Vietu*, *Tejloru*, *Lagranžu* i ostalima, koji su se manje više bavili temom polinoma, mi ih danas imamo u ovom obliku, kao i mnoge druge odgovore koje je ova oblast donela sa sobom.

## 2. Definicija polinoma

Izraz

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

je polinom stepena  $n$  po promenljivoj (nepoznatoj)  $x$ , sa koeficijentima  $a_0, a_1, \dots, a_n$ , koji su realni, to jest iz polja  $R$ .

Izrazi  $a_0, a_1 x, \dots, a_n x^n$  su članovi polinoma (koje nazivamo monomima),  $a_0$  je slobodan član,  $a_n x^n$  vodeći član, a  $a_n$  vodeći koeficijent.

Polinom  $P(x)$  je normiran (moničan) ako i samo ako je  $a_n = 1$ .

Polinom  $0 + 0x + 0x^2 + \cdots + 0x^n$  je nula-polinom.

Dva polinoma su identički jednaka ako imaju jednake stepene i sve odgovarajuće koeficijente među sobom.

$$a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_1 x + a_0 x^0 = b_n x^n + b_{n-1} x^{n-1} + \cdots + b_1 x + b_0 x^0$$

$$\Leftrightarrow (a_n - b_n)x^n + (a_{n-1} - b_{n-1})x^{n-1} + \cdots + (a_1 - b_1)x + a_0 - b_0 = 0$$

$$\Leftrightarrow a_n = b_n \wedge a_{n-1} = b_{n-1} \wedge \dots \wedge a_1 = b_1 \wedge a_0 = b_0.$$

Ako su dva polinoma  $P$  i  $Q$  jednaka, oni imaju jednake vrednosti u svakoj tački (tačka mora pripadati oblasti definisanosti), dakle odgovarajuće polinomske funkcije  $P(x)$  i  $Q(x)$  su jednake. Za obrnuto važi sledeće: polinomi  $P$  i  $Q$  jednaki su ako su jednake odgovarajuće funkcije, tj. ako je  $P(x) = Q(x)$  samo u poljima sa beskonačno mnogo elemenata. U konačnim poljima jednakost dve polinomske funkcije ne implicira jednakost koeficijenata.

Ako su dva polinoma  $P$  i  $Q$  jednaka, njihova razlika  $P - Q$  je nula polinom.

Stepenom (rangom) polinoma naziva se stepen onog od monoma koji ga obrazuju čiji je stepen najviši (stepen polinoma  $P$  označava se sa  $dgP$ ).

Stepen *nula-polinoma* često se definiše kao  $dg0 = -\infty$ , pri čemu važi  $(-\infty) + (-\infty) = -\infty < n$  i  $(-\infty) + n = n + (-\infty) = -\infty$ .

Ako je  $dgP = 1$ , kažemo da je takav polinom *linearan*. To su polinomi oblika  $P = ax + b$ , pri čemu je  $a \neq 0$ .

Polinom je *konstanta*, to jest oblika  $P = a$ , ako i samo ako je  $dgP \leq 0$ .

Za proizvoljne polinome  $P$  i  $Q$  važi:

- 1)  $dg(P + Q) \leq \max\{dgP, dgQ\}$
- 2)  $dg(P \cdot Q) \leq dgP + dgQ$

Kada je u pitanju polinom sa više promenljivih, stepen dobijamo tako što saberemo izložioce (u okviru jednog monoma, najvišeg stepena), npr:

$$P(x, y) = 6x^2y^3 + 5xy^4 - 2x^2 + 1$$

je polinom 5. stepena ( 3. u odnosu na  $x$  i 4. u odnosu na  $y$ ).

### 3. Operacije sa polinomima

#### 3.1. Sabiranje, oduzimanje, množenje

Neka je  $K[x]$  skup svih polinoma sa koeficijentima iz polja  $K$ , pri čemu će kod nas biti  $K = R$  ili  $K = C$ .  $K \subseteq K[x]$ , jer svaki element  $a$  skupa  $K$ , pri čemu je  $a \neq 0$ , jeste polinom stepena 0.

Na skupu  $K[x]$  definisaćemo binarne operacije, sabiranje i množenje polinoma, i ispitati njihove osobine.

Neka su  $P = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$  i  $Q = b_0 + b_1x + \dots + b_mx^m$  polinomi iz skupa  $K[x]$ .

##### a) Sabiranje polinoma

Da bi se sabrala dva polinoma, dovoljno je napisati ih jedan u produžetku drugog zadržavajući znak svakog člana zbira. Pri tome se svode slični članovi ukoliko ih ima, pa imamo

$$P + Q = (a_0 + b_0) + (a_1 + b_1)x + \dots + (a_m + b_n)x^m + a_{m+1}x^{m+1} + \dots + a_nx^n \text{ za } n \geq m.$$

##### b) Oduzimanje polinoma

Da bi se oduzeo jedan polinom od drugog dovoljno je promeniti znake svih njegovih koeficijenata i dodati ga potom prvom polinomu. Zatim se vrši redukcija sličnih članova ukoliko ih ima.

$$P - Q = (a_0 - b_0) + (a_1 - b_1)x + \dots + (a_m - b_n)x^m + a_{m+1}x^{m+1} + \dots + a_nx^n \text{ za } n \geq m.$$

(Oduzimanje je operacija inverzna sabiranju.)

##### c) Proizvod polinoma

Dva polinoma se množe tako što se obrazuje zbir svih članova dobijenih množenjem svakog člana jednog polinoma svakim članom drugog.

$$P \cdot Q = a_0b_0 + (a_0b_1 + a_1b_0)x + \dots + (a_0b_k + a_1b_{k-1} + \dots + a_kb_0)x^k + \dots + a_nb_mx^{m+n}$$

Za uvedene operacije i stepen polinoma važi:

- $dg(P + Q) \leq \max\{dgP, dgQ\}$
- Ako je  $P \neq 0 \wedge Q \neq 0$ , tada je  $P \cdot Q \neq 0$  i  $dg(P \cdot Q) = dgP + dgQ$ .

Ako je  $dgP = m$ , a  $dgQ = n$  onda će koeficijent uz  $i$ -ti stepen polinoma  $P + Q$  biti jednak 0 ako je  $i > \max(m, n)$ . Time je prvo tvrđenje dokazano.

Drugo tvrđenje sledi iz činjenice da je vodeći koeficijent polinoma  $P \cdot Q$  koji može da bude različit od nule jednak  $a_m \cdot b_n$  (uz  $(m + n)$ -ti stepen) gde su  $a_m$  i  $b_n$  vodeći koeficijenti polinoma  $P$  odnosno  $Q$ . Ako ni  $P$  ni  $Q$  nisu nula tada je  $a_m \neq 0$  i  $b_n \neq 0$ , pa je  $a_m \cdot b_n \neq 0$ .

Primetimo da uvedeno sabiranje i množenje skupu  $K[x]$  daju strukturu prstena, to jest

**Teorema 1:**  $(K[x], +, \cdot)$  je komutativni prsten sa jedinicom (bez delilaca nule).

**Dokaz:**

- 1) Sabiranje polinoma je unutrašnja, komutativna i asocijativna operacija. Neutralni element za sabiranje je nula-polinom, a suprotni polinom polinoma  $P$  jeste polinom  $-P = -a_0 + (-a_1)x + \dots + (-a_n)x^n$ . Prema tome, struktura  $(K[x], +)$  je Abelova grupa.
- 2) Množenje je unutrašnja, komutativna i asocijativna operacija. Neutralni element za množenje je konstantni polinom 1. Dakle, struktura  $(K[x], \cdot)$  je polugrupa, ustvari monoid.
- 3) Važi distributivnost množenja u odnosu na sabiranje.

Dakle, skup polinoma  $K[x]$ , na kojem su definisane binarne operacije sabiranje i množenje, jeste komutativan prsten sa jedinicom.

Neka su polinomi  $P$  i  $Q$ , iz skupa  $K[x]$ , različiti od nula-polinoma. Tada je  $dgP = n$  i  $dgQ = m$ , pa važi

$$dg(P \cdot Q) = dgP + dgQ = n + m$$

iz čega sledi da mora biti  $P \cdot Q \neq 0$ , pa prsten  $K[x]$  nema delioce nule.  $\blacktriangleleft$

Takođe, polinome možemo definisati i kao nizove koeficijenata u kojima su svi članovi, osim njih konačno mnogo, jednakci nuli  $(a_0, a_1, \dots, a_n, 0, 0, \dots)$ . Ovakvi nizovi se sabiraju i množe po koordinatama:

$$(a_0, a_1, a_2, a_3, \dots) + (b_0, b_1, b_2, b_3, \dots) = (a_0 + b_0, a_1 + b_1, a_2 + b_2, a_3 + b_3, \dots)$$

$$(a_0, a_1, a_2, a_3, \dots) \cdot (b_0, b_1, b_2, b_3, \dots) = (c_0, c_1, c_2, c_3, \dots)$$

pri čemu je  $c_n = \sum_{i=0}^n a_i b_{n-i} = a_0 b_n + a_1 b_{n-1} + \dots + a_n b_0$ .

Neutralni element za sabiranje bio bi niz  $(0, 0, 0, \dots)$ , a za množenje  $(1, 0, 0, \dots)$ . Za  $a \in K$ , pisali bismo  $a = (a, 0, 0, \dots)$ . Promenljiva je niz  $x = (0, 1, 0, 0, \dots)$ , a  $x^n = (0, \dots, 0, 1, 0, \dots)$  za svako  $n \in N$ .

Lako se proveri da ovako definisano sabiranje i množenje zadovoljavaju aksiome prstena.

Ovakav način definisanja polinoma poznat je kao **algebarska definicija**.

## 3.2. Izvod polinoma

Ako je polinom  $P = a_0 + a_1x + \cdots + a_nx^n$  bilo koji polinom iz  $K[x]$ , tada polinom

$$P' = a_1 + 2a_2x + \cdots + na_nx^{n-1}$$

zovemo njegovim izvodom, a tako određeno preslikavanje  $P \rightarrow P'$  diferenciranjem u prstenu  $K[x]$ .

Tada važi: 1)  $1' = 0$

2)  $x' = 1$

3)  $(ax^n)' = anx^{n-1}$  za svako  $a \in K$

Takođe, za proizvoljne polinome  $P$  i  $Q$  važi:

$$1) (P + Q)' = P' + Q'$$

$$2) (aP)' = aP'$$

$$3) (PQ)' = P'Q + PQ'$$

$$4) P(Q)' = P'(Q)Q'$$

$$5) dgP \geq 1 + dgP'$$

Jasno je da je i  $P'$  takođe polinom, pa možemo i njega diferencirati kao i polazni polinom  $P$ . Izvod polinoma  $P'$  zovemo drugim izvodom polinoma  $P$ , što označavamo sa  $(P')' = P'' = P^{(2)}$ . Slično, indukcijom po  $n \in N_0$ , se definiše i  $n$ -ti izvod polaznog polinoma  $P^{(n)} = (P^{(n-1)})'$ . Takođe, je  $P^{(0)} = P$  kao i  $P^{(n)} = 0$  za  $n > dgP$ .

## 3.3. Deljenje polinoma

**Teorema 2:** Neka su dati polinomi  $F$  i  $G$ , ( $G \neq 0$ ) iz  $K[x]$ . Tada postoji polinomi  $Q$  (količnik) i  $R$  (ostatak) takvi da je

$$F = G \cdot Q + R, \quad dgR < dgG.$$

Polinomi  $Q$  i  $R$  su pritom jednoznačno određeni.

**Dokaz:** Neka je  $n$  stepen polinoma  $F$ , a  $s$  stepen polinoma  $G$ .

Ako je  $n < s$  i ako stavimo da je  $Q = 0$  i  $R = F$ , dobijamo da važi formula  $F = G \cdot Q + R$ . Ako je  $n \geq s$ ,

$$F(x) = a_nx^n + a_{n-1}x^{n-1} + \cdots + a_0, \quad a_n \neq 0$$

$$G(x) = b_s x^s + b_{s-1} x^{s-1} + \cdots + b_0, \quad b_s \neq 0$$

$$\text{i } F(x) - \frac{a_n}{b_s} x^{n-s} \cdot G = F_1,$$

onda će  $F_1$  imati stepen  $n_1$  koji će biti manji od  $n$  ( $dgF_1 < dgF$ ). Koeficijent uz  $x^{n_1}$  označimo sa  $a_{n_1}$ . Ako je  $n_1 \geq s$ , stavimo da je

$$F_1(x) - \frac{a_{n_1}}{b_s} x^{n_1-s} \cdot G = F_2.$$

Za polinom  $F_2$  označimo stepen sa  $n_2$ , a najstariji koeficijent sa  $a_{n_2}$ . Stavimo zatim, ako je  $n_2 \geq s$ , da važi

$$F_2(x) - \frac{a_{n_2}}{b_s} x^{n_2-s} \cdot G = F_3 \quad \text{itd.}$$

Kako je  $dgF > dgF_1 > dgF_2 > dgF_3 > \dots$ , to posle konačnog broja koraka, dolazimo do polinoma  $F_k$  koji je dat sa

$$F_{k-1}(x) - \frac{a_{k-1}}{b_s} x^{n_{k-1}-s} \cdot G = F_k$$

pri čemu je  $dgF_k < dgG$ .

Iz prethodnih formula zamenom dobijamo

$$Q_{n-s}(x) = \frac{a_n}{b_s} x^{n-s} + \cdots + \frac{a_{k-1}}{b_s} x^{n_{k-1}-s}, \quad R = F_k,$$

pa dobijamo početnu formulu  $F = G \cdot Q + R$ .

Ostaje nam još da se pokaže da su  $Q$  i  $R$  jedinstveni. Pretpostavićemo suprotno, da postoje  $Q_1$  i  $R_1$  koji zadovoljavaju formulu  $F = G \cdot Q_1 + R_1$ , pri čemu je  $dgR_1 < dgG$ . Ako oduzmemo ovu formulu od početne, dobijemo da je  $G(Q - Q_1) = R_1 - R$

Stepen desne strane ove jednačine manji je od stepena polinoma  $G$ . Međutim, stepen leve strane bio bi ne manji od stepena polinoma  $G$  za  $Q - Q_1 \neq 0$ . Zato je  $Q - Q_1 = 0$ , tj.  $Q = Q_1$ , tada je i  $R = R_1$ .  $\blacktriangleleft$

### Primer 1:

- Neka je  $F(x) = x^5 + 3x^4 + 2x^2 + 1$  deljenik i  $G(x) = x^2 + 1$  delilac. Količnik  $Q(x)$  i ostatak  $R$  su

$$F_1 = x^5 + 3x^4 + 2x^2 + 1 - x^3(x^2 + 1) = 3x^4 - x^3 + 2x^2 + 1$$

$$F_2 = 3x^4 - x^3 + 2x^2 + 1 - 3x^2(x^2 + 1) = -x^3 - x^2 + 1$$

$$F_3 = -x^3 - x^2 + 1 + x(x^2 + 1) = -x^2 + x + 1$$

$$F_4 = -x^2 + x + 1 + (x^2 + 1) = x + 2$$

$$Q_3(x) = x^3 + 3x^2 - x - 1$$

$$R = x + 2$$

Zaista važi  $F(x) = Q_3(x) \cdot G(x) + R$ .

2. Algoritam deljenja se može predstaviti ovako:

$$\begin{array}{r}
 \left( x^5 + 3x^4 + 2x^2 + 1 \right) : \left( x^2 + 1 \right) = x^3 + 3x^2 - x - 1 \\
 \underline{- x^5 - x^3} \\
 F_1 = 3x^4 - x^3 + 2x^2 + 1 \\
 \underline{- 3x^4 - 3x^2} \\
 F_2 = -x^3 - x^2 + 1 \\
 \underline{x^3 + x} \\
 F_3 = -x^2 + x + 1 \\
 \underline{x^2 + 1} \\
 R = F_4 = x + 2
 \end{array}$$

3. Koristeći metodu nepoznatih koeficijenata primer se svodi na:

$$\begin{aligned}
 x^5 + 3x^4 + 2x^2 + 1 &= (x^2 + 1)(x^3 + ax^2 + bx + c) + Mx + N \\
 \Leftrightarrow x^5 + 3x^4 + 2x^2 + 1 &= x^5 + ax^4 + (1+b)x^3 + (a+c)x^2 + (b+M)x + c + N \\
 \Leftrightarrow a &= 3 \wedge b = -1 \wedge c = -1 \wedge M = 1 \wedge N = 2
 \end{aligned}$$

Dakle,  $R(x) = Mx + N = x + 2$  i  $Q(x) = x^3 + ax^2 + bx + c = x^3 + 3x^2 - x - 1$ .

### 3.4. Najveći zajednički delilac

Ako je u prethodnoj teoremi  $R = 0$ , kažemo da je polinom  $P(x)$  deljiv polinomom  $Q(x)$ .

Činjenica da je polinom  $P(x)$  deljiv polinomom  $Q(x)$ , tj. da je  $Q(x)$  delilac polinoma  $P(x)$  označava se sa  $Q(x) \mid P(x)$ .

*NZD* polinoma  $P_1(x), P_2(x), \dots, P_n(x)$  je polinom najvećeg stepena koji deli sve  $P_1(x), P_2(x), \dots, P_n(x)$ , sa koeficijentom 1 uz najstariji član (jer ako je  $d(x)$  *NZD* polinoma  $P_1(x), P_2(x), \dots, P_n(x)$ , tada je  $a \cdot d(x)$  ( $a \neq 0$ ) takođe *NZD* tih polinoma).

Postupak nalaženja *NZD* kod prirodnih brojeva prenosi se doslovno na slučaj sa polinomima. Razlika je jedino u tome što se kod prirodnih brojeva vodi računa o vrednostima broja, a kod polinoma je bitan stepen.

Ukoliko su poznate nule polinoma, tada oni mogu biti predstavljeni u obliku proizvoda linearnih faktora i u tom slučaju *NZD* će biti proizvod svih zajedničkih faktora. *NZD* se može odrediti i pomoću tzv. *Euklidovog algoritma*.

Neka je  $n = dgP(x)$  i  $m = dgQ(x)$  ( $n \geq m$ ).

Pri deljenju polinoma  $P(x)$  sa  $Q(x)$  dobija se količnik  $Q_1(x)$  sa ostatkom  $R_1(x)$ . Ako je  $R_1(x) = 0$ , tada je  $Q(x)$  najveći zajednički delilac polinoma  $P(x)$  i  $Q(x)$ . Ako je  $R_1(x) \neq 0$ ,

tada delimo  $Q(x)$  sa  $R_1(x)$ . Neka je količnik  $Q_2(x)$  sa ostatkom  $R_2(x)$ . Produžimo li ovaj postupak, nailazimo na ostatak  $R_k(x)$  koji se sadrži u prethodnom ostatku  $R_{k-1}(x)$ .

U stvari dobijamo niz identiteta:

$$\begin{aligned} P(x) &= Q(x)Q_1(x) + R_1(x), \\ Q(x) &= R_1(x)Q_2(x) + R_2(x), \\ R_1(x) &= R_2(x)Q_3(x) + R_3(x), \\ &\vdots \\ &\vdots \\ R_{k-2}(x) &= R_{k-1}(x)Q_k(x) + R_k(x) \\ R_{k-1}(x) &= R_k(x)Q_{k+1}(x) \end{aligned}$$



**Euklid**  
(oko 325 – oko 265 god. pre nove ere)

Dokazaćemo da je  $R_k(x)$  najveći zajednički delilac polinoma  $P(x)$  i  $Q(x)$ . Iz poslednja dva identiteta dobićemo:

$$\begin{aligned} R_{k-2}(x) &= R_k(x)Q_{k+1}Q_k(x) + R_k(x) = R_k(x)(Q_{k+1}(x)Q_k(x) + 1), \text{ tj.} \\ R_k(x) | R_{k-2}(x). \end{aligned}$$

Iz identiteta  $R_{k-3}(x) = R_{k-2}(x)Q_{k-1}(x) + R_{k-1}(x)$  sledi

$$\begin{aligned} R_k(x) | R_{k-3}, \text{ jer je} \\ R_k(x) | R_{k-1} \text{ i } R_k(x) | R_{k-2}(x). \end{aligned}$$

Dalje se dobija

$$R_k(x) | R_{k-4}(x), R_k(x) | R_{k-5}(x), \dots, R_k(x) | Q(x), R_k(x) | P(x).$$

Ovim smo dokazali da je  $R_k(x)$  zajednički delilac polinoma  $P(x)$  i  $Q(x)$ . Da bismo dokazali da je  $R_k(x)$  i najveći zajednički delilac, prepostavimo da  $P(x)$  i  $Q(x)$  imaju drugi NZD  $r(x)$  takav da je  $dgr(x) > dgR_k(x)$ . Tada je  $r(x) | R_1(x)$ ,  $r(x) | R_2(x)$ , ...,  $r(x) | R_k(x)$ .

Prema tome, dobijamo da je  $dgr(x) = dgR_k(x)$  i  $r(x) = cR_k(x)$ , gde je  $c = const.$  Ovim smo dokazali da je  $R_k(x)$  jedinstven najveći zajednički delilac.

Ako je NZD za dva ili više polinoma jednak 1, kažemo da su ti polinomi *uzajamno prosti*.

### **Primer 2:**

$$\begin{aligned} P_3(x) &= x^3 + x^2 - 4x - 4, \quad P_2(x) = x^2 + 4x + 3 \\ P_3(x) &= P_2(x)(x - 3) + (5x + 5) \\ P_2(x) &= (5x + 5)\left(\frac{1}{5}x + \frac{3}{5}\right) \end{aligned}$$

**Rešenje:** Kako u poslednjem deljenju ne deljenja  $5x + 5$ , odnosno NZD ( $P_3(x)$ ,  $P_2(x)$ ) koeficijent bude 1.

### 3.5. Najmanji

Najmanji zajednički sadržalac poli stepena koji je deljiv sa svim polinomima NZS ( $P_1(x)$ ,  $P_2(x)$ , ...,  $P_n(x)$ ).

Postavlja se pitanje nalaženja  $N$  polinoma, postoji tvrđenje koje može biti

**Teorema 3:** Neka su  $P_n(x)$  i  $P_m(x)$  polinomi. Tada je proizvod NZD i NZS tih polinoma.

### 3.6. Bezuovost

Treba pomenuti da se ostatak pri deljenju bez prethodno izvršenog celog postupka naziva bez prethodno izvršenog celog postupka, tj. linearini polinom, odnosno polinom po francuskog matematičara *Bezua*, tzv. *Bezuova ostatak*.

**Teorema 4:** Ostatak pri deljenju polinoma  $P(x)$  sa  $x - a$  jednak je  $P(a)$ , tj. vrednost polinoma u tački  $x = a$ .

#### Dokaz:

Ako se polinom  $P$  podeli sa  $(x - a)$ , tada je niži od  $P$ , a ostatak  $R$  je konstantan.

Prema tome može se napisati da je

Ako se stavi da je  $x = a$ , tada je lako dobiti  $P(a) = R$ . ▲

**Primer 3:** Odrediti ostatak pri deljenju polinoma  $P(x) = x^3 - 2x^2 + 3x - 4$  sa  $Q(x) = x - 3$ .

**Rešenje:** Na osnovu Bezuovog stava je

**Posledica:** Ako je  $a$  nula polinoma  $P(x)$ , tada je ostatak i može se predstaviti u obliku  $P(a)$ .