

# Primena algebre u sistemima kontrole robotske ruke

Dimitrije Rajčić

Regionalni centar za talente Beograd II

Mentor: Dr Branko Malešević, Katedra za primenjenu matematiku ETF-a, Beograd

## 1 Uvod

Mnogi matematički problemi se mogu predstaviti kao sistem polinomnih jednačina:

$$\begin{aligned} f_1(x_1, x_2, x_3, \dots, x_n) &= 0 \\ f_2(x_1, x_2, x_3, \dots, x_n) &= 0 \\ &\vdots \\ f_m(x_1, x_2, x_3, \dots, x_n) &= 0, \end{aligned} \quad (1)$$

gde su  $f_1, f_2, f_3, \dots, f_m$  polinomi sa  $n$  promenljivih iz skupa  $\mathbb{C}$ . Sada nam se problem svodi na rešavanje tog sistema i nalaženje njegovih korena, ako postoje. Polinom od  $n$  promenljivih:

$$f = f(x_1, x_2, \dots, x_n) = \sum_{\alpha \in \mathbb{A}_0} c_\alpha x_1^{\alpha_1} x_2^{\alpha_2} \dots x_n^{\alpha_n} \quad (2)$$

smatramo za konačnu sumu  $n$ -torki  $\alpha = (\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$  iz  $\mathbb{A}_0 \subset \mathbb{N}_0^n$  ( $\mathbb{A}_0$  - konačan skup), gde  $c_\alpha \neq 0$ . Proizvode  $x_1^{\alpha_1} x_2^{\alpha_2} \dots x_n^{\alpha_n}$  nazivamo *monomima*, a sabirke  $c_\alpha x_1^{\alpha_1} x_2^{\alpha_2} \dots x_n^{\alpha_n}$  *termovima polinoma*. Na beskonačnom skupu monoma mi ćemo koristiti leksikografski poredak:  $x_1^{\alpha_1} x_2^{\alpha_2} \dots x_n^{\alpha_n} \succ_{lex} x_1^{\beta_1} x_2^{\beta_2} \dots x_n^{\beta_n}$  akko  $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n) \succ_{lex} (\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_n)$ . Sada, polinom (2) možemo urediti po leksikografskom poretku i prvi term u sumi  $f$  ćemo definisati kao *vodeći term* i označavati ga sa  $LT(f)$ .

## 2 Metode istraživanja

### 2.1 Algoritam deljenja

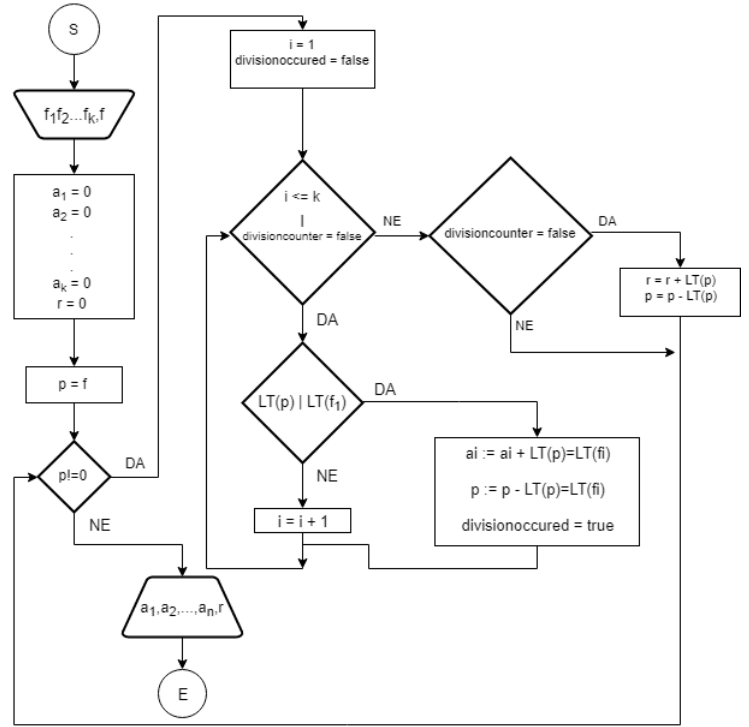
U prstenu polinoma  $\mathbb{C}[x_1, x_2, \dots, x_n]$  koristimo algoritam deljenja prikazan dijagramom toka.

Nakon izvršavanja algoritma, svaki polinom  $f \in \mathbb{C}[x_1, x_2, \dots, x_n]$  može biti predstavljen na sledeći način:

$$f = a_1 f_1 + a_2 f_2 + \dots + a_m f_m + r,$$

gde je  $a_i, r \in \mathbb{C}[x_1, x_2, \dots, x_n]$ , za  $i = \{1, 2, 3, \dots, m\}$ , i  $r = 0$  ili je  $r$  linearna kombinacija svih monoma iz  $\mathbb{C}$ , tako da nikoji od tih monoma nije deljiv ni sa jednim  $LT(f_1), LT(f_2), \dots, LT(f_m)$ .

Polinom  $r = REM(f, F)$  nazivamo ostatkom od  $f$  nakon deljenja sa  $m$  polinoma iz  $F$ , poređanih u leksikografski poredak  $\succ_{lex}$ . Primetimo da mora da važi  $LT(f) \succ_{lex} LT(r)$ .



Početna  $m$ -torka polinoma  $F = (f_1, f_2, f_3, \dots, f_m)$  određuje *ideal*:

$$I = \left\{ \sum_{i=1}^m h_i f_i : h_1, h_2, \dots, h_m \in \mathbb{C}[x_1, x_2, \dots, x_n] \right\}$$

Polinomi  $f_1, f_2, f_3, \dots, f_m$  su generatori ideala  $I = \langle f_1, f_2, f_3, \dots, f_m \rangle$  u polinomijalnom prstenu  $\mathbb{C}[x_1, x_2, \dots, x_n]$ . Za ideal  $I = \langle f_1, f_2, f_3, \dots, f_m \rangle$  definišemo i ideal vodećih termova:

$$\langle LT(I) \rangle = \langle \{LT(f) | f \in I\} \rangle.$$

Za svaki takav ideal važi:

$$\langle \{LT(f_1), LT(f_2), \dots, LT(f_m)\} \rangle \subseteq \langle LT(I) \rangle.$$

Konačan generisan skup  $G = \{g_1, g_2, \dots, g_k\}$  ideala  $I = \langle f_1, f_2, f_3, \dots, f_m \rangle$ , ( $k \geq m$ ), se naziva *Grebnorova baza* za  $I$  ako važi:

$$\langle \{LT(g_1), LT(g_2), \dots, LT(g_k)\} \rangle = \langle LT(I) \rangle.$$

Za svaku permutaciju  $k$ -točlane Grebnerove baze  $G = \{g_1, g_2, \dots, g_k\}$ , ostatak  $r = REM(f, G)$  je jedinstveno određen.

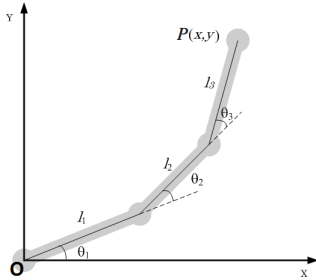
Grebnerova baza  $G = \{g_1, g_2, g_3, \dots, g_k\}$  sastoji se od:

$$\begin{aligned} &g_1(x_1, x_2, x_3, \dots, x_n) \\ &g_2(x_1, x_2, x_3, \dots, x_n) \\ &\quad \vdots \\ &g_i(x_2, x_3, \dots, x_n) \\ &\quad \vdots \\ &g_k(x_n) \end{aligned} \quad (3)$$

Odakle lako možemo da odredimo rešenja početnog sistema jednačina.

## 2.2 Robotska ruka

Kako bi robotska ruka sa tri zgloba „stigla” od tačke O (početak robotske ruke) do tačke P (tačka na kraju robotske ruke), moguće je da zauzme beskonačno mnogo različitih položaja. Transformisanje položaja tačke O u tačku P nizom translacija i rotacija možemo definisati sistem polinomskih jednačina koje Grebnerove baze uprošćavaju dovoljno da se sistem može rešiti.



Kako bi na osnovu rezultujuće matrice transformacija došli do neophodnih uglova  $\theta_1, \theta_2, \theta_3$ , uvodimo smenu:

$$\begin{aligned} \cos(\theta_1) &= c_1 & \cos(\theta_2) &= c_2 & \cos(\theta_3) &= c_3 \\ \sin(\theta_1) &= s_1 & \sin(\theta_2) &= s_2 & \sin(\theta_3) &= s_3 \end{aligned}$$

Nakon korišćenja standardnih matrica za translaciju i rotaciju u 2D prostoru, imamo matricu  $M$  koja predstavlja kompoziciju operacija rotiranja i transliranja:

$$M_i = \begin{bmatrix} c_i & -s_i & c_i l_i \\ s_i & c_i & s_i l_i \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

## 3 Rezultati

Pošto imamo tri zgloba, koordinate ciljne tačke  $P(x, y)$  ćemo dobiti množenjem matrice kompozicije

transformacija za svaki segment  $M$  sa  $r_0$ , gde  $r_0$  predstavlja koordinate robotske ruke dok leži u koordinatnom početku.

$$\begin{aligned} M &= M_1 \cdot M_2 \cdot M_3 \\ \vec{r} &= M \cdot \vec{r}_0 = \\ &\begin{bmatrix} (c_1 c_2 - s_1 s_2) c_3 l_3 - (c_1 s_2 + c_2 s_1) s_3 l_3 + c_1 c_2 l_2 - s_1 s_2 l_2 + c_1 l_1 \\ (c_1 s_2 + c_2 s_1) c_3 l_3 + (c_1 c_2 - s_1 s_2) s_3 l_3 + c_1 s_2 l_2 + s_1 c_2 l_2 + s_1 l_1 \\ 0 \end{bmatrix} \end{aligned}$$

Sada možemo da postavimo sistem jednačina:

$$\begin{aligned} f_1 &= (c_1 c_2 - s_1 s_2) c_3 l_3 - (c_1 s_2 + c_2 s_1) s_3 l_3 + c_1 c_2 l_2 - \\ &\quad s_1 s_2 l_2 + c_1 l_1 = x \\ f_2 &= (c_1 s_2 + c_2 s_1) c_3 l_3 + (c_1 c_2 - s_1 s_2) s_3 l_3 + c_1 s_2 l_2 + \\ &\quad s_1 c_2 l_2 + s_1 l_1 = y \\ f_3 &= c_1^2 + s_1^2 - 1 = 0 \\ f_4 &= c_2^2 + s_2^2 - 1 = 0 \\ f_5 &= c_3^2 + s_3^2 - 1 = 0 \end{aligned}$$

Imamo sistem od 5 jednačina sa 6 nepoznatih (poznate su nam  $l_i$ , i željene koordinate  $x$  i  $y$ ). Upotrebom Grebnerovih baza dolazimo do jednostavnijeg sistema, pogodnog za rešavanje.

## 4 Zaključak

U zavisnosti od monomijalnog poretka koji primenimo i redosleda promenljivih koji usvojimo (npr.  $c_1 > s_1 > c_2 > s_2 > c_3 > s_3$ ) dobićemo različite Grebnerove baze od kojih neke mogu biti složenije, a neke prostije za rešavanje. Simbolička rešenja ove baze za 3 zgloba se generalno kreću u veličini od oko nekoliko desetina strana kucanog teksta. Robotske ruke se obično kreću između manjeg ili većeg broja predefinisanih položaja i zahvaljujući tome, nama je dovoljno da dođemo do numeričkih rešenja za neke unapred definisane tačke O i  $P(x, y)$  i dužine segmenata robotske ruke  $l_1, l_2, l_3$ .

## 5 Reference

- [1] Krister Forsman, *The Hitch Hiker's Guide to Gröber Bases: commutative algebra for amateurs*, Linköping University, Sweden, 1992.
- [2] André Heck *A Bird's-Eye View of Gröbner Bases*, CAN Expertise Center, Amsterdam, 1996.
- [3] Matej Mencinger, *On Groebner Bases and Their Use in Solving Some Practical Problems*, Horizon Research Publishing, Slovenia, 2013.