

DAUGAVPILS UNIVERSITĀTE
Dabaszinātņu un matemātikas fakultāte
Matemātikas katedra
Bakalaura studiju programma "Matemātika"

Studiju kurss

Polinomu algebra

4.lekcija

Docētājs: Dr. P. Daugulis

2012./2013.studiju gads

Saturs

1. Polinomu atvasināšana un tās pielietojumi faktorizācijā	5
1.1. Pamatfakti	5
1.2. Vairākkārtīgās saknes kritērijs	6
1.3. Polinoma dažādo nedalāmo dalītāju reizinājuma atrašana - kvadrātbrīvā faktorizācija	8
2. Polinomu faktorizācija virs \mathbb{C} un \mathbb{R}	12
2.1. Faktorizācija virs \mathbb{C}	12
2.1.1. Atkārtošana	12
2.1.2. \mathbb{C} algebriskais slēgtums	13
2.1.3. Polinomu faktorizācija virs \mathbb{C}	14
2.2. Faktorizācija virs \mathbb{R}	15
2.2.1. Nedalāmie polinomi virs \mathbb{R}	15
2.2.2. Polinomu faktorizācija virs \mathbb{R}	18
2.3. Precīzās formulas polinomu saknēm ar pakāpi 3	18

3. 4.mājasdarbs	22
3.1. Obligātie uzdevumi	22
3.2. Paaugstinātas grūtības un pētnieciska rakstura uzdevumi	23

Lekcijas mērķis - apgūt pamatfaktus par atvasinājuma izmantošanu polinomu faktorizācijā, faktorizāciju virs \mathbb{R} un \mathbb{C} .

Lekcijas kopsavilkums:

- izmantojot polinomu formālo atvasināšanu, var atrast to vairākkārtīgās saknes un kvadrātbrīvo sadalījumu reizinātājos.
- polinomi virs \mathbb{C} faktorizējas lineāros polinomos,
- polinomi virs \mathbb{R} faktorizējas lineāros un kvadrātiskos polinomos,
- pastāv formulas, ar kuru palīdzību var atrisināt 2.,3. un 4. pakāpes vienādojumus.

Svarīgākie jēdzieni: polinoma atvasinājums, polinoma nedalāma dalītāja kārtā.

Svarīgākie fakti un metodes: vairākkārtīgās saknes kritērijs, teorēma par nedalāma dalītāja kārtu attiecībā uz polinoma atvasinājumu, kvadrātbrīvās faktorizācijas formula, \mathbb{C} algebriskais slēgtums, faktorizācija virs \mathbb{C} , faktorizācija virs \mathbb{R} , Kardāno formulas.

1. Polinomu atvasināšana un tās pielietojumi faktorizācijā

1.1. Pamatfakti

Par polinoma $f(X) = \sum_{i=0}^n a_i X^i \in R[X]$ (formālo) atvasinājumu sauc polinomu

$$f'(X) = D(f(X)) = \sum_{i=1}^n a_i i X^{i-1} \in R[X].$$

Ir spēkā parastās atvasinājumu īpašības, kas ir zināmas no matemātiskās analīzes kursa:

- $(f + g)' = f' + g'$;
- $(fg)' = f'g + fg'$;
- $\left(\frac{f}{g}\right)' = \frac{f'g - fg'}{g^2}$;
- $(f \circ g)' = (f' \circ g)g'$.

Var definēt arī augstāku kārtu atvasinājumus.

1.1. piemērs. $(X^n)' = nX^{n-1}$, $(a_0 + a_1X)' = a_1$. $(X^p)' = 0$ gredzenā $\mathbb{F}_p[X]$.

1.2. Vairākkārtīgās saknes kritērijs

1.1. teorēma. k - lauks, $f \in k[X]$.

$$a \in \mathcal{V}^m(f), m \geq 2 \iff \begin{cases} f(a) = 0 \\ f'(a) = 0 \end{cases} .$$

PIERĀDĪJUMS

Izdalīsim $f(X)$ ar $(X - a)^2$:

$$f(X) = q(X)(X - a)^2 + r(X), \text{ kur } \deg(r(X)) < 2.$$

$r(X)$ izdalīsim ar $(X - a)$:

$$r(X) = q_1 \cdot (X - a) + r_1, \text{ kur } \deg(r_1) < 1.$$

Apvienojot abus rezultātus vienā vienādībā, iegūsim

$$f(X) = q(X)(X - a)^2 + q_1 \cdot (X - a) + r_1.$$

Atradīsim $f'(X)$:

$$\begin{aligned} f'(X) &= \left(q(X)(X - a)^2 + q_1 \cdot (X - a) + r_1 \right)' = \\ &= q'(X)(X - a)^2 + q(X) \cdot 2(X - a) + q_1. \end{aligned}$$

$$a \in \mathcal{V}^m(f), m \geq 2 \stackrel{?}{\implies} \begin{cases} f(a) = 0 \\ f'(a) = 0 \end{cases}.$$

$$\begin{aligned} a \in \mathcal{V}^m(f) &\implies f(X) = q(X)(X - a)^2 \implies \\ \begin{cases} q_1 = 0 \\ r_1 = 0 \end{cases} &\implies \begin{cases} f(a) = 0 \\ f'(a) = 0 \end{cases}. \end{aligned}$$

$$\begin{cases} f(a) = 0 \\ f'(a) = 0 \end{cases} \stackrel{?}{\implies} a \in \mathcal{V}^m(f), m \geq 2.$$

$$\begin{cases} f(a) = 0 \\ f'(a) = 0 \end{cases} \implies \begin{cases} q_1 = 0 \\ r_1 = 0 \end{cases} \implies f(X) = q(X)(X - a)^2 \text{ un } a$$
 ir vairākkārtīga sakne. ■

1.3. Polinoma dažādo nedalāmo dalītāju reizinājuma atrašana - kvadrātbrīvā faktorizācija

Saka, ka laukam k *harakteristika* (*raksturojums*, $\text{char}(k)$) ir vienāda ar $\chi \in \mathbb{P}$, ja $\chi \cdot 1 = 0$. Ja $\forall n \in \mathbb{N} : n \cdot 1 \neq 0$, tad $\text{char}(k) = 0$.

1.2. piemērs. \mathbb{Q} , \mathbb{R} , \mathbb{C} - lauki ar *harakteristiku* 0. \mathbb{F}_p - lauks ar *harakteristiku* p .

$p \in \mathcal{I}(k[X])$. Ja izpildās $\begin{cases} p^\alpha \mid f \\ p^{\alpha+1} \nmid f \end{cases}$, tad p kārtu attiecībā uz f definē vienādu ar α , $\text{ord}_p(f) = \alpha$.

1.2. teorēma. k - lauks, $\text{char } k = 0$, $f \in k[X]$, $p \in \mathcal{I}(k[X])$, $p \mid f$.
 Tad

$$\text{ord}_p(f) = \alpha \implies \text{ord}_p(f') = \alpha - 1.$$

PIERĀDĪJUMS Ir dots, ka

$$f = p^\alpha g, \text{ kur } LKD(p, g) = 1 \implies$$

$$f' = \alpha p^{\alpha-1} p' g + p^\alpha g' = p^{\alpha-1} \underbrace{(\alpha p' g + p g')}_{\text{dalās ar } p'} \implies p^{\alpha-1} \mid f'.$$

Pierādīsim, ka $p \nmid (\alpha p' g + p g')$. No tā sekos, ka $p^\alpha \nmid f'$.

Pieņemsim pretējo. $p \mid (\alpha p' g + p g') \implies p \mid \alpha p' g$.

$$\deg(p) > \deg(p') \implies LKD(p, p') = 1.$$

$$\begin{cases} LKD(p, g) = 1 \\ LKD(p, p') = 1 \end{cases} \implies p \nmid \alpha p' g - \text{pretruna.}$$

$k[X]$ ir VFG $\implies p \nmid (kp'g + pg')$. ■

1.3. piemērs. $f = X^2(X + 1)$, $\text{ord}_X(f) = 2$, $f' = X(3X + 2)$,
 $\text{ord}_X(f') = 1$.

1.3. teorēma. (Kvadrātbrīvā faktorizācija) k - lauks, $\text{char } k = 0$,
 $f \in k[X]$. Tad

$$f = p_1^{\alpha_1} \dots p_m^{\alpha_m} \implies \frac{f}{LKD(f, f')} = p_1 \dots p_m.$$

PIERĀDĪJUMS No iepriekšējās teorēmas zinām, ka

$$f' = p_1^{\alpha_1 - 1} \dots p_m^{\alpha_m - 1} h, \text{ kur } p_i \nmid h \implies LKD(f, f') = p_1^{\alpha_1 - 1} \dots p_m^{\alpha_m - 1}.$$

$$\implies \frac{f}{LKD(f, f')} = \frac{p_1^{\alpha_1} \dots p_m^{\alpha_m}}{p_1^{\alpha_1 - 1} \dots p_m^{\alpha_m - 1}} = p_1 \dots p_m. \blacksquare$$

1.4. piemērs. Faktorizēsim polinomu

$$f(X) = X^5 - X^4 - 2X^3 + 2X^2 + X - 1 \in \mathbb{Q}[X]$$

Atrodam $f'(X) = 5X^4 - 4X^3 - 6X^2 + 4X + 1$.

Atrodam $LKD(f, f') = X^3 - X^2 - X + 1$ izmantojot Eiklīda algoritmu $\Rightarrow \frac{f}{LKD(f, f')} = X^2 - 1 = (X - 1)(X + 1)$.

Dalot f vairākas reizes ar $X - 1$ un $X + 1$, iegūsim faktorizāciju

$$f(X) = (X - 1)^3(X + 1)^2.$$

2. Polinomu faktorizācija virs \mathbb{C} un \mathbb{R}

2.1. Faktorizācija virs \mathbb{C}

2.1.1. Atkārtošana

Atkārtot šādus jēdzienus:

- algebriskā forma: $z = x + iy$,
- aritmētiskās operācijas: $\pm, \cdot, /$,
- kompleksā saistīšana: $\bar{z} = \overline{x + iy} = x - iy$,
- ģeometriskā interpretācija un polārie parametri, trigonometriskā forma (modulis un arguments): $z = r(\cos \varphi + i \sin \varphi)$,
- Muavra formula, saknes aprēķināšana: $z^n = r^n(\cos n\varphi + i \sin n\varphi)$,

$$\sqrt[n]{z} = \sqrt[n]{r} \left(\cos \frac{\varphi + 2\pi k}{n} + i \sin \frac{\varphi + 2\pi k}{n} \right),$$

- eksponenciālā forma, Eilera formula: $z = re^{i\varphi}$, $e^{i\varphi} = \cos \varphi + i \sin \varphi$.

2.1.2. \mathbb{C} algebriskais slēgtums

Lauku k sauksim par *algebriski slēgtu*, ja $\forall f \in k[X], \deg f \geq 1$: $\mathcal{V}(f) \neq \emptyset$.

Citas ekvivalentas definīcijas:

- tikai lineārie polinomi ir nedalāmi gredzenā $k[X]$;
- $\forall f \in k[X]$ sadalās lineāros reizinātājos;
- $\forall f \in k[X]$ sakņu multiplicitāšu skaits ir vienāds ar $\deg f$.

2.1. piemērs. \mathbb{R} nav algebriski slēgts, jo polinoms X^2+1 ir nedalāms.
 $\forall p \in \mathbb{P}$ lauks \mathbb{F}_p nav algebriski slēgts.

2.1. teorēma. (*Algebras Pamatteorēma*) \mathbb{C} ir algebriski slēgts lauks.

PIERĀDĪJUMS Aprakstīsim tikai pierādījuma galvenos soļus un palīgrezultātus.

Palīgrezultāti no matemātiskās analīzes.

A $f : \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}$ ir polinomiāla funkcija $\implies \exists z_0 \in \mathbb{C}$, kurā $|f(z)|$ pieņem savu minimālo vērtību.

B $f : \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}$ ir nekonstanta polinomiāla funkcija un $|f(u)| \neq 0$
 $\implies \exists t \in \mathbb{C}$ tāds, ka

$$|f(t)| < |f(u)|.$$

Pierādījuma kopsavilkums.

$f \in \mathbb{C}[X]$. Saskaņā ar palīgrezultātu **A** $\exists z_0 \in \mathbb{C}$, kurā $|f(z)|$ pieņem minimālo vērtību:

$$|f(z_0)| \leq |f(z)| \text{ visiem } z \in \mathbb{C}.$$

Ja $|f(z_0)| \neq 0$, tad saskaņā ar palīgrezultātu **B** $\exists w_0 \in \mathbb{C}$ tāds, ka

$$|f(w_0)| < |f(z_0)| - \text{pretruna.} \blacksquare$$

2.1.3. Polinomu faktorizācija virs \mathbb{C}

\mathbb{C} ir algebriski slēgts lauks \implies katrs $f \in \mathbb{C}[X]$ sadalās lineāros reizinātājos \implies saskaņā ar Bezout teorēmu ir jāatrod f saknes.

2.2. piemērs. Sadalīt reizinātājos polinomu $X^3 - 1$.

2.2. Faktorizācija virs \mathbb{R}

2.2.1. Nedalāmie polinomi virs \mathbb{R}

Izmantosim agrāk pierādītu faktu par faktorizāciju nedalāmos reizinātājos: $\mathbb{R} \subset \mathbb{C}$, tāpēc, ja

$$\begin{cases} f = up_1p_2\dots p_n \text{ virs } \mathbb{R} \\ f = u'q_1q_2\dots q_m \text{ virs } \mathbb{C}, \end{cases}$$

tad katrs p_i faktorizējas formā

$$p_i = q_{i_1}q_{i_2}\dots, \text{ kur } q_{i_j} \in \{q_1, \dots, q_m\}.$$

\forall nedalāms polinoms virs \mathbb{R} dalās nedalāmos polinomos virs \mathbb{C} (kas var būt tikai lineāri).

2.2. teorēma. $f \in \mathcal{I}(\mathbb{R}[X]) \implies \deg f \leq 2$.

PIERĀDĪJUMS

Pieņemsim, ka $f \in \mathbb{R}[X]$ ir sadalīts lineāros reizinātājos virs \mathbb{C} :

$$f(X) = u(X - z_1) \dots (X - z_n).$$

$$z \in \mathcal{V}(f) \implies \begin{cases} f(z) = 0 \\ \overline{f(z)} = \overline{0} = 0. \end{cases}$$

$$f \in \mathbb{R}[X] \implies \overline{f} = f \implies \overline{f(z)} = \overline{f(\bar{z})} = f(\bar{z}) = 0 \implies \bar{z} \in \mathcal{V}(f).$$

Tādējādi, $z \in \mathcal{V}(f) \implies \{z, \bar{z}\} \subseteq \mathcal{V}(f)$.

Esam ieguvuši šādu $\mathcal{V}(f)$:

$$\mathcal{V}(f) = \{ \underbrace{a_1, \dots, a_k}_{\text{reālās saknes}}, \underbrace{z_1, \bar{z}_1, \dots, z_l, \bar{z}_l}_{\text{kompleksās saknes}} \}$$

Seko, ka f faktorizējas virs \mathbb{C} šādā veidā:

$$f(X) = \underbrace{u(X - a_1) \dots (X - a_k)}_{\text{reālās saknes}} \cdot \underbrace{(X - z_1)(X - \bar{z}_1) \dots (X - z_l)(X - \bar{z}_l)}_{\text{kompleksās saknes pa pāriem}}.$$

Mēģināsim apvienot kompleksos lineāros reizinātājus tā, lai iegūtu polinomus ar reāliem koeficientiem. Ievērosim, ka

$$(X - z)(X - \bar{z}) = X^2 - (z + \bar{z})X + z\bar{z} = X^2 + pX + q \in \mathcal{I}(\mathbb{R}[X]),$$

jo tam nav reālu sakņu (ja būtu reālas saknes, tas būtu pretrunā ar to $\mathbb{C}[X]$ ir VFG).

Apvienojot visus kompleksi saistītos pārus, iegūsim $f \in \mathbb{R}[X]$ sadalījumu nedalāmos reizinātājos, kas ir noteikts viennozīmīgi:

$$f(X) = (X - a_1)^{\alpha_1} \dots (X - a_k)^{\alpha_k} (X^2 + p_1X + q_1)^{\beta_1} \dots (X^2 + p_lX + q_l)^{\beta_l}.$$

Tā kā f bija patvaļīgs, tad secinām, ka nedalāmi polinomi gredzenā $\mathbb{R}[X]$ var būt ar pakāpi 0, 1 vai 2. ■

2.3. piemērs. Sadalīt nedalāmos reizinātājos $X^6 - 1$ virs \mathbb{R} :

$$\begin{aligned} X^6 - 1 &= (X^2)^3 - 1 = (X^2 - 1)(X^4 + X^2 + 1) = \\ &= (X - 1)(X + 1) \underbrace{(X^4 + X^2 + 1)}_{\text{grūti}}. \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} X^6 - 1 &= (X^3)^2 - 1 = (X^3 - 1)(X^3 + 1) = \\ &= (X - 1)(X + 1)(X^2 + X + 1)(X^2 - X + 1). \end{aligned}$$

2.2.2. Polinomu faktorizācija virs \mathbb{R}

Lai faktorizētu polinomu virs \mathbb{R} , var atrast tā saknes virs \mathbb{C} un apvienot lineāros polinomu $X - z$ un $X - \bar{z}$.

2.3. Precīzās formulas polinomu saknēm ar pakāpi 3

del Ferro-Tartaglia-Cardano formulas

$f(X) = X^3 + aX^2 + bX + c \in \mathbb{C}[X]$. Risināsim vienādojumu

$$f(X) = X^3 + aX^2 + bX + c = 0.$$

1.solis - lineārā substitūcija.

Veiksim substitūciju

$$X \rightarrow Y = X + u$$

un pārveidosim vienādojumu:

$$(Y - u)^3 + a(Y - u)^2 + b(Y - u) + c =$$

$$Y^3 + (-3u + a)Y^2 + (3u^2 - 2au + b)Y + (-u^3 + au^2 - bu + c) = 0$$

Redzam, ka ņemot $u = \frac{a}{3}$, iegūsim vienādojumu formā

$$Y^3 + pY + q = 0.$$

2.solis - brīva parametra ieviešana.

Meklēsim Y formā

$$Y = \alpha + \beta,$$

ievietosim vienādojumā un iegūsim

$$(\alpha + \beta)^3 + p(\alpha + \beta) + q = (\alpha + \beta)(3\alpha\beta + p) + (\alpha^3 + \beta^3 + q) = 0.$$

3.solis - brīvības izmantošana redukcijai uz kvadrātviensējumu.

Izmantojot brīvību, kas radās ieviešot vienu brīvības pakāpi, varam pieprasīt, ka izpildās sakarība starp α un β - vienādība

$$3\alpha\beta + p = 0.$$

Attiecībā uz α un β iegūsim sistēmu

$$\begin{cases} \alpha\beta = -\frac{p}{3} \\ \alpha^3 + \beta^3 = -q. \end{cases}$$

vai sekojošu sistēmu (ar, iespējams, lielāku atrisinājumu kopu)

$$\begin{cases} \alpha^3\beta^3 = -\frac{p^3}{27} \\ \alpha^3 + \beta^3 = -q. \end{cases}$$

4.solis - sākotnējo nezināmo atrašana.

Atrisināsim sistēmu attiecībā uz α un β :

$$\begin{cases} \alpha^3 = \frac{-q + \sqrt{q^2 + \frac{4p^3}{27}}}{2} \\ \beta^3 = \frac{-q - \sqrt{q^2 + \frac{4p^3}{27}}}{2}. \end{cases}$$

Redzam, ka

$$Y = \alpha + \beta = \sqrt[3]{\frac{-q + \sqrt{q^2 + \frac{4p^3}{27}}}{2}} + \sqrt[3]{\frac{-q - \sqrt{q^2 + \frac{4p^3}{27}}}{2}}.$$

Kuba saknes ir jāizvēlas tā, lai izpildītos nosacījums

$$\alpha\beta = -\frac{p}{3}.$$

Kompleksajiem skaitļiem eksistē trīs kuba saknes, tā ka šķiet, ka vajadzētu rasties 9 saknēm, jo katru no α un β var izvēlēties 3 veidos. Īstenībā ir tikai 3 atrisinājumi.

3. 4.mājasdarbs

3.1. Obligātie uzdevumi

4.1 Izmantojot kvadrātbrīvās faktorizācijas metodi sadaliet nedalāmajos reizinātājos polinomus:

(a) $X^5 + X^4 - 5X^3 - X^2 + 8X - 4$, virs \mathbb{Q} ;

(b) $X^7 - 5X^6 + 12X^5 - 18X^4 + 18X^3 - 12X^2 + 5X - 1$, virs \mathbb{Q} ;

4.2 $f \in \mathbb{C}[X]$, $n \in \mathbb{N}$. Pierādīt: $X - 1 \mid f(X^n) \implies X^n - 1 \mid f(X^n)$.

4.3 Sadalīt nedalāmajos reizinātājos virs \mathbb{C} un virs \mathbb{R} .

(a) $X^5 + X^3 + X^2 + 1$;

(b) $X^8 - 1$.

4.4 Atrast minimālas pakāpes polinomu virs dotā lauka ar dotajām saknēm:

(a) virs \mathbb{C} , vienkāršas saknes 2 un $1 - i$, divkārša sakne $1 + i$,

(b) virs \mathbb{R} , vienkāršas saknes 1 un i , divkārša sakne $-1 - i$.

4.5 (*Kardano formulas*) Atrisināt kompleksos skaitļos vienādojumu

$$X^3 + 12X^2 + 45X + 50 = 0.$$

3.2. Paaugstinātas grūtības un pētnieciska rakstura uzdevumi

4.6 Atrodiet $LKD(X^m + 1, X^n + 1)$ virs \mathbb{C} , kur $m, n \in \mathbb{N}$.