

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

*Studiju kurss*

## Polinomu algebra

### 2.lekcija

*Docētājs: Dr. P. Daugulis*

*2009./2010.studiju gads*

# Saturs

<b>1. Dalāmība patvaļīgos gredzenos</b>	<b>5</b>
1.1. Invertējamie elementi un asociācija . . . . .	5
1.2. Dalāmības īpašības . . . . .	7
1.3. LKD un MKD . . . . .	8
1.3.1. Dalītāji . . . . .	8
1.3.2. Daudzkārtņi . . . . .	9
1.4. Nedalāmie elementi un pirmelementi . . . . .	10
1.4.1. Pamatfakti . . . . .	10
1.4.2. Galīgas faktorizācijas gredzeni . . . . .	12
<b>2. Eiklīda algoritms patvaļīgos gredzenos</b>	<b>14</b>
2.1. Norma un Eiklīda gredzeni . . . . .	14
2.2. Eiklīda algoritms Eiklīda gredzenos . . . . .	17
2.2.1. Algoritms . . . . .	17
2.2.2. Eiklīda algoritma saistība ar <i>LKD</i> . . . . .	18
2.2.3. Secinājumi no Eiklīda algoritma . . . . .	19

<b>3. Factorizācija patvaļīgos gredzenos</b>	<b>21</b>
3.1. Pamatfakti . . . . .	21
3.2. Eiklīda gredzenu viennozīmīgās faktorizācijas īpašība .	22
3.3. <i>LKD</i> un <i>MKD</i> viennozīmīgās faktorizācijas gredzenos	24
<b>4. 2.mājasdarbs</b>	<b>26</b>
4.1. Obligātie uzdevumi . . . . .	26
4.2. Paaugstinātas grūtības un pētnieciska rakstura uzdevumi	26

**Lekcijas mērķis** - vispārināt dalāmības, pirmskaitļu, *LKD*, *MKD*, Eiklīda algoritma jēdzienus patvaļīgu gredzenu un polinomu gredzenu gadījumā.

### Lekcijas kopsavilkums:

- polinomu gredzenos virs lauka var izmantot Eiklīda algoritmu;
- polinomu gredzeniem ir spēkā aritmētikas pamatteorēmas analogs;

- *LKD* un *MKD* analogi eksistē, ja gredzenam ir spēkā viennozīmīgās faktorizācijas īpašība, polinomu gredzeniem tas ir spēkā.

**Svarīgākie jēdzieni:** asociācijas attiecība, LKD un MKD patvaļīgos gredzenos, nedalāms elements, pirmelements, galīgas faktorizācijas gredzens (GFG), Eiklīda gredzens, Eiklīda algoritms, viennozīmīgās faktorizācijas gredzens (VFG),

**Svarīgākie fakti un metodes:** asociācijas attiecība ir ekvivalence, dalāmības īpašības, nedalāmo elementu īpašības, GFG piemēri, secinājumi no Eiklīda algoritma, Eiklīda gredzens ir VFG, LKD un MKD aprēķināšana VFG.

# 1. Dalāmība patvaļīgos gredzenos

## 1.1. Invertējamie elementi un asociācija

Šajā lekcijā visi gredzeni ir unitāri IG.

Saka, ka  $b \in R$  dala  $a \in R$  ( $b|a$ ), ja  $\exists q \in R: a = bq$ .

Ja  $b|a$  un  $a|b$ , tad  $a$  un  $b$  sauc par *asociētiem elementiem*, apzīmē ar  $a \sim b$  ( $\sim$  ir bināra attiecība kopā  $R$ ).

**1.1. piemērs.**  $\mathbb{Z} - \pm a$ .  $k[X] - uf$ , kur  $u \in k$ ,  $u \neq 0$ .

### 1.1. teorēma.

- $\sim$  ir ekvivalences attiecība (refleksīva, simetriska, tranzitīva).
- $a \sim b \iff \exists u \in \mathcal{U}(R) : a = ub$ .

### PIERĀDĪJUMS

- Refleksivitāte  $a = 1 \cdot a$ .

Simetrija Seko no definīcijas.

Tranzitivitāte

$$\left\{ \begin{array}{l} a \sim b \\ b \sim c \end{array} \right. \iff \left\{ \begin{array}{l} \left\{ \begin{array}{l} a|b \\ b|a \end{array} \right. \\ \left\{ \begin{array}{l} b|c \\ c|b \end{array} \right. \end{array} \right. \iff \left\{ \begin{array}{l} \left\{ \begin{array}{l} a|b \\ b|c \end{array} \right. \\ \left\{ \begin{array}{l} c|b \\ b|a \end{array} \right. \end{array} \right.$$

$$\implies a \sim c.$$

$$2. a \sim b \implies a = cb = c \underbrace{(c'a)}_{=b} = (cc')a \implies \\ cc' = 1 \implies c, c' \in \mathcal{U}(R).$$

$$a = ub \implies \left\{ \begin{array}{l} b|a \\ b = u^{-1}a \end{array} \right. \implies \left\{ \begin{array}{l} b|a \\ a|b \end{array} \right. \implies a \sim b. \blacksquare$$

**1.1. piezīme.** Tā kā  $\sim$  ir ekvivalence, ir definētas atbilstošās ekvivalences klases.

**1.2. piemērs.**  $R[X]$ , ekvivalences klases  $\{uf \mid \text{kur } u \in \mathcal{U}(R)\}$ .

## 1.2. Dalāmības īpašības

**1.2. teorēma.**  $R$  - IG, unitārs.

$$1. a|b_1, a|b_2, \dots, a|b_n \implies a|(b_1 + \dots + b_n).$$

$$2. \begin{cases} a|b \\ b|c \end{cases} \implies a|c.$$

$$3. a|b \implies \forall c \in R : a|bc.$$

$$4. \begin{cases} a|b \\ c|d \end{cases} \implies ac|bd.$$

$$5. u \in \mathcal{U}(R) \iff u|1.$$

### PIERĀDĪJUMS

1.-4. Pierādām līdzīgi veselo skaitļu gredzena gadījumam.

$$5. u \in \mathcal{U}(R) \iff \exists u' \in R : uu' = 1 \iff u|1. \blacksquare$$

## 1.3. LKD un MKD

### 1.3.1. Dalītāji

$a \in R$  sauc par  $\{b_1, \dots, b_m\} \subseteq R$  kopīgu dalītāju, ja  $\forall i : a|b_i$ .  $\{b_1, \dots, b_n\}$  dalītāju kopu apzīmē ar  $D(b_1, \dots, b_n)$ .

Par kopas  $\{b_1, \dots, b_m\}$  lielāko kopīgo dalītāju (*LKD*) sauksim to kopīgo dalītāju, kurš dalās ar jebkuru šīs kopas kopīgo dalītāju. Citiem vārdiem sakot,  $d \in D(b_1, \dots, b_n)$  ir LKD, ja

$$d' \in D(b_1, \dots, b_n) \implies d'|d.$$

**1.2. piezīme.** *LKD* ir noteikts ar precizitāti līdz asociācijai:

$$d = LKD(a, b) \implies ud = LKD(a, b), \text{ kur } u \in \mathcal{U}(R).$$

Var izmainīt *LKD* definīciju tā, lai tas būtu viennozīmīgi noteikts. Piemēram, polinomu gredzenu gadījumā var pieprasīt, lai vecākais koeficients būtu vienāds ar 1.

**1.3. piemērs.**  $\mathbb{Z}[X]$ ,  $LKD(2X + 2, X^2 - 1) \sim X + 1$ .

**1.3. teorēma.**  $R$  - IG.

$$1. \forall b \in R: LKD(b, 0) \sim b.$$

$$2. \forall a, b \in R: a|b \implies D(a, b) = D(a) \text{ un } LKD(a, b) \sim a.$$

$$3. \forall a, b, k \in R:$$

$$D(a, b) = D(a - kb, b) \text{ un } LKD(a, b) \sim LKD(a - kb, b).$$

PIERĀDĪJUMS Tāds pats kā  $\mathbb{Z}$  gadījumā. ■

### 1.3.2. Daudzkārtņi

$c \in R$  sauc par  $\{b_1, \dots, b_m\} \subseteq R$  kopīgu daudzkārtņi, ja  $\forall i$  izpildās  $b_i|c$ .  $b_1, \dots, b_n$  daudzkārtņu kopu apzīmē ar  $M(b_1, \dots, b_n)$ .

Par kopas  $\{b_1, \dots, b_m\}$  mazāko kopīgo daudzkārtņi (MKD) sauc to kopīgo daudzkārtņi, kurš dala jebkuru šīs kopas kopīgo daudzkārtņi. Citiem vārdiem sakot,  $c$  ir mazākais kopīgais daudzkārtņis, ja

$$c' \in M(b_1, \dots, b_n) \implies c|c'.$$

**1.3. piezīme.**  $MKD$  ir noteikts ar precizitāti līdz asociācijai:

$$c = MKD(a, b) \iff uc = MKD(a, b), \text{ kur } u \in \mathcal{U}(R).$$

**1.4. piemērs.**  $\mathbb{Z}[X]$ ,  $MKD(2X + 2, X^2 - 1) \sim 2(X^2 - 1)$ .

## 1.4. Nedalāmie elementi un pirmelementi

### 1.4.1. Pamatfakti

$p \in R$ ,  $p \neq 0$ , sauc par *nedalāmu*, ja

$$\begin{cases} p \notin \mathcal{U}(R) \\ p = ab \implies a \in \mathcal{U}(R) \vee b \in \mathcal{U}(R). \end{cases}$$

$R$  nedalāmo elementu kopu apzīmē ar  $\mathcal{I}(R)$ .

$R[X]$  nedalāmos elementus sauc par *nedalāmiem polinomiem*.

$p \in R$  sauc par *pirmelementu*, ja

$$p|ab \implies p|a \vee p|b.$$

$R$  pirmelementu kopu apzīmē ar  $\mathcal{P}(R)$ .

**1.5. piemērs.** Laukā nav nedalāmu elementu.

$\mathbb{Z}$  nedalāmie elementi ir  $\pm$  pirmskaitļi.

Lineāri polinomi (ar pakāpi 1) virs lauka ir nedalāmi, tas seko no īpašības  $\deg(fg) = \deg(f) + \deg(g)$ .

**1.4. teorēma.**  $R$ - IG.

$$1. p \in \mathcal{P}(R) \implies p \in \mathcal{I}(R) \text{ (kopu terminos - } \mathcal{P}(R) \subseteq \mathcal{I}(R)\text{)}.$$

$$2. \begin{cases} p \in \mathcal{I}(R) \\ u \in \mathcal{U}(R) \end{cases} \implies up \in \mathcal{I}(R).$$

$$3. \begin{cases} a, b \in \mathcal{I}(R) \\ a|b \end{cases} \implies a \sim b.$$

PIERĀDĪJUMS

1.  $p \notin \mathcal{I}(R) \implies p = ab$ , kur  $a, b \notin \mathcal{U}(R)$ . Pierādīsim, ka  $p \nmid a$  un  $p \nmid b$ .

$p|a \implies a = qp = qab = a(qb) \implies qb = 1 \implies b \in \mathcal{U}(R)$  - pretruna. Līdzīgi, ja  $p|b$ .

2.  $up \notin \mathcal{I}(R) \implies up = p_1p_2 \implies p = (u^{-1}p_1)p_2 \implies p \notin \mathcal{I}(R)$ .

3.  $a|b \implies b = qa$ .  $q \notin \mathcal{U}(R) \implies b \notin \mathcal{I}(R) =$  pretruna. ■

### 1.4.2. Galīgas faktorizācijas gredzeni

IG  $R$  sauc par galīgas faktorizācijas gredzenu (GFG, atomisku gredzenu), ja  $\forall r \in R \setminus \mathcal{U}(R)$ ,  $r \neq 0$ , ir izsakāms galīga nedalāmu elementu reizinājuma veidā:

$$\exists \{x_1, \dots, x_n\} \subseteq \mathcal{I}(R) : r = x_1 \dots x_n.$$

### 1.5. teorēma.

- $\mathbb{Z}$  ir GFG.
- $R$  - IG  $\implies R[X]$  ir GFG.

## PIERĀDĪJUMS

1. Seko no aritmētikas pamatteorēmas.
2. Izmantosim matemātisko indukciju pēc polinoma pakāpes.

Indukcijas bāze Ja  $\deg(f) \in \{0, 1\}$ , tad apgalvojums ir acīmredzams, jo lineārie polinomi ir nedalāmi.

Indukcijas solis Pieņemsim, ka apgalvojums ir patiess  $\forall f \in R[X] : \deg(f) < n$  un pierādīsim, ka tad apgalvojums ir patiess, ja  $\deg(f) = n$ .

$f \in \mathcal{I}(R[X]) \implies$  nekas nav jāierāda.

$f \notin \mathcal{I}(R[X]) \implies f = f_1 f_2$ , kur  $\deg f_i < n \implies$

$f_i$  izsakās galīga nedalāmu elementu reizinājuma veidā saskaņā ar indukcijas pieņēmumu:

$$\begin{cases} f_1 = p_1 \dots p_m \\ f_2 = q_1 \dots q_l \end{cases} \implies f = f_1 f_2 = p_1 \dots p_m q_1 \dots q_l \implies$$

$f$  izsakās galīga reizinājuma veidā. ■

**1.6. piemērs.**  $\mathbb{Q}[X]$ ,  $X^2 - 1 = (X - 1)(X + 1)$ .

## 2. Eiklīda algoritms patvaļīgos gredzenos

### 2.1. Norma un Eiklīda gredzeni

IG  $R$  sauksim par *Eiklīda gredzenu*, ja eksistē *normas funkcija*

$$\mathbf{N} : R \setminus \{0\} \rightarrow \mathbb{N} \cup \{0\},$$

kas apmierina šādus nosacījumus:

- $\forall a, b \in R, b \neq 0, \exists q, r \in R$ :
  - $a = qb + r$ ,
  - $\mathbf{N}(r) < \mathbf{N}(b)$  vai  $r = 0$ ;
- $\mathbf{N}(ab) \geq \mathbf{N}(a)$  visiem  $\{a, b\} \subseteq R \setminus \{0\}$ .

**2.1. piemērs.**  $R = \mathbb{Z}$ ,  $\mathbf{N}(a) = |a|$  - teorēma par veselo skaitļu dalīšanu ar atlikumu.

$R = k[X]$ ,  $k$  - lauks,  $\mathbf{N}(a) = \deg(a)$  - pakāpes īpašība, teorēma par polinomu dalīšanu ar atlikumu.

$\mathbb{Z}[X]$  nav Eiklīda gredzens.

$R$  ir lauks,  $\mathbf{N}(a) = 1, \forall a \neq 0$ .

## 2.1. teorēma. $R$ - Eiklīda gredzens.

- $\forall a, b \in R \setminus \{0\} : a \sim b \implies \mathbf{N}(a) = \mathbf{N}(b)$ .
- $\forall a \in R \setminus \{0\}, \forall b \in R \setminus (\mathcal{U}(R) \cup \{0\}) : \mathbf{N}(ab) > \mathbf{N}(a)$ .
- $R$  - GFG.

### PIERĀDĪJUMS

$$1. a \sim b \implies \begin{cases} a = ub, \text{ kur } u \in \mathcal{U}(R) \\ b = u^{-1}a \end{cases} \implies$$

$$\begin{cases} \mathbf{N}(a) = \mathbf{N}(ub) \geq \mathbf{N}(b) \\ \mathbf{N}(b) = \mathbf{N}(u^{-1}a) \geq \mathbf{N}(a) \end{cases} \implies \mathbf{N}(a) = \mathbf{N}(b)$$

2. Izdalīsim  $a$  ar  $ab$ :

$$a = q(ab) + r, \text{ kur } \mathbf{N}(ab) > \mathbf{N}(r) \vee r = 0.$$

$$r = 0 \implies a = a(qb) \implies 1 = qb \implies b \in \mathcal{U}(R) - \text{pretruna.}$$

$$\begin{aligned} \mathbf{N}(ab) > \mathbf{N}(r) &\implies \mathbf{N}(ab) > \mathbf{N}(a - qab) = \\ \mathbf{N}(a(1 - qb)) &\geq \mathbf{N}(a) \implies \mathbf{N}(ab) > \mathbf{N}(a). \end{aligned}$$

3.  $a = b_1 \dots b_k$ , kur  $\forall b_i \notin \mathcal{U}(R) \implies$

$$\mathbf{N}(a) = \mathbf{N}(b_1 \dots b_k) > \mathbf{N}(b_1 \dots b_{k-1}) > \dots > \mathbf{N}(b_1)$$

Esam ieguvuši dilstošu nenegatīvu skaitļu virkni, kuras garums nepārsniedz  $\mathbf{N}(a)$ .

Elementam  $a$  apskatīsim sadalījumu ar garāko iespējamo šādu dilstošo virkni. Tas ir sadalījums ar nedalāmiem elementiem, jo pretējā gadījumā virkni varētu padarīt garāku. ■

## 2.2. Eiklīda algoritms Eiklīda gredzenos

$R$  ir Eiklīda gredzens ar normas funkciju  $\mathbf{N}$ .

### 2.2.1. Algoritms

Rīkojamies tāpat kā  $\mathbb{Z}$  gadījumā, veicam pēctecīgu dalīšanu ar atlikumu gredzenā  $R[X]$ .

Iegūsim dalīšanas atlikumu virkni  $r_1, r_2, \dots, r_{n-1}, 0$  ar īpašību

$$\mathbf{N}(r_1) > \mathbf{N}(r_2) > \dots > \mathbf{N}(r_{n-1}).$$

Virkne  $\mathbf{N}(r)$ , kad  $r$  mainās algoritma izpildes gaitā, ir stingri dilstoša virkne, tāpēc šī algoritma realizācijā soļu skaits ir galīgs.

**2.2. piemērs.**  $R = \mathbb{Q}[X]$ .  $a = X^3 - 5X + 2$ ,  $b = X^2 - X - 2$ .

- $a = (X + 1)b + (-2X + 4)$ ,
- $b = (-\frac{1}{2}X - \frac{1}{2})(-2X + 4) + 0$ .

$$R = \mathbb{F}_2[X]. \quad a = X^4 + X^2 + 1, \quad b = X^2 + 1.$$

1.  $a = (X^2 + 1)b + X,$
2.  $b = X \cdot X + 1,$
3.  $X = X \cdot 1 + 0.$

### 2.2.2. Eiklīda algoritma saistība ar LKD

**2.2. teorēma.**  $R$  - Eiklīda gredzens. Pieņemsim, ka tiek realizēts Eiklīda algoritms ar sākuma datiem  $(a, b)$ ,  $b \nmid a$ , tiek veikti  $n$  soļi, pēdējais nenulles atlikums ir  $r_{n-1}$ .

1.  $D(a, b) = D(r_{n-1}).$
2.  $LKD(a, b) \sim r_{n-1}.$

PIERĀDĪJUMS Tāds, pats kā  $\mathbb{Z}$  gadījumā. ■

**2.3. piemērs.**  $R = \mathbb{Q}[X]. \quad a = X^3 - 5X + 2, \quad b = X^2 - X - 2.$

Redzam, ka  $LKD(a, b) \sim -2X + 4 \sim X - 2.$

$R = \mathbb{F}_2[X]$ .  $a = X^4 + X^2 + 1$ ,  $b = X^2 + 1$ .  
Redzam, ka  $LKD(a, b) \sim 1$ .

### 2.2.3. Secinājumi no Eiklīda algoritma

**2.3. teorēma.**  $R$  - Eiklīda gredzens.

- $\forall \{a, b\} \subseteq R \exists LKD(a, b)$ .
- $\forall \{a, b\} \subseteq R \exists \{x, y\} \subseteq R : LKD(a, b) = xa + yb$ .  
( $LKD(a, b)$  ir  $a$  un  $b$   $R$ -lineāra kombinācija)
- $\begin{cases} a|bc \\ LKD(a, b) = 1 \end{cases} \implies a|c$ .
- Katrs nedalāms  $R$  elements ir pirmelements:  
$$p \in \mathcal{I}(R) \implies (p|ab \implies p|a \text{ vai } p|b).$$
- $\forall \{a, b\} \subseteq R \exists MKD(a, b) : MKD(a, b) \sim \frac{ab}{LKD(a, b)}$ .

PIERĀDĪJUMS

1. Seko no Eiklīda algoritma.

2. Pierādījums līdzīgs  $\mathbb{Z}$  gadījumam: jāapskata visas Eiklīda algoritma dalīšanas un jāizsaka LKD kā sākotnējo elementu lineāra kombinācija.

$$3. \begin{cases} bc = qa \\ 1 = xa + yb \end{cases} \implies c = cxa + cyb = \\ = acv + y \underbrace{bc}_{qa} = a(cx + yq) \implies a|c.$$

4. Pieņemsim, ka  $ab \neq 0$ . Definēsim  $d = LKD(a, p)$ .

$$d|p \implies d|1 \text{ vai } d \sim p.$$

$$d|1 \implies d = xa + yp \implies$$

$$1 = d^{-1}d = d^{-1}(xa + yp) = x'a + y'p \implies LKD(p, a) = 1.$$

Saskaņā ar iepriekš pierādītu apgalvojumu  $p|b$ .

$$d \sim p \implies d = up \implies up|a \implies p|a.$$

5. Pierādījums līdzīgs  $\mathbb{Z}$  gadījumam. ■

**2.4. piemērs.**  $R = \mathbb{Q}[X]$ .  $a = X^3 - 5X + 2$ ,  $b = X^2 - X - 2$ .

$$1. a = (X + 1)b + (-2X + 4),$$

$$2. b = \left(-\frac{1}{2}X - \frac{1}{2}\right)(-2X + 4) + 0.$$

$$LKD(a, b) = -2X + 4, \quad -2X + 4 = 1 \cdot a - (X + 1)b.$$

## 3. Factorizācija patvaļīgos gredzenos

### 3.1. Pamatfakti

IG  $R$  ir viennozīmīgas faktorizācijas gredzens (VFG, faktoriāls gredzens), ja  $\forall a \in R \setminus \{0\}$  ir izsakāms formā

$$a = \underbrace{u}_{\in \mathcal{U}(R)} \underbrace{p_1 p_2 \dots p_k}_{p_i \in \mathcal{I}(R)}, \text{ kur}$$

šāds sadalījums ir noteikts viennozīmīgi ar precizitāti līdz elementu kārtībai un aizvietošanai ar asociētiem elementiem, citiem vārdiem sakot, ja

$$a = up_1p_2\dots p_k = u'p'_1p'_2\dots p'_m,$$

tad  $k = m$  un pēc elementu  $p'_i$  pārkārtošanas  $\forall i \exists u_i \in \mathcal{U}(R)$  tāds, ka  $p_i = u_i p'_i$ .

**3.1. piemērs.** Jebkurš lauks ir VFG.  $\mathbb{Z}$  ir VFG.

**3.2. piemērs.** Gredzenā  $\mathbb{Z}[\sqrt{-5}]$  elements 9 ir izsakāms reizinājumā divos dažādos veidos

$$9 = 3 \cdot 3 = (2 + \sqrt{-5})(2 - \sqrt{-5}).$$

Var pierādīt, ka 3 ir nedalāms, bet nav pirmelements.

## 3.2. Eiklīda gredzenu viennozīmīgās faktorizācijas īpašība

**3.1. teorēma.**  $R$  - Eiklīda gredzens  $\implies R$  - VFG.

PIERĀDĪJUMS  $R$  ir Eiklīda gredzens  $\implies R$  ir GFG. Jāpierāda, ka faktORIZĀCIJA ir viennozīmīga ar precizitāti līdz invertējamiem reizinātājiem un kārtībai.

Pieņemsim, ka  $r \in R$  var izteikt kā nedalāmu elementu reizinājumu divos veidos:

$$r = p_1 p_2 \dots p_n = p'_1 p'_2 \dots p'_l.$$

$p_n | r \implies p_n$  daļa vismaz vienu no nedalāmajiem elementiem  $p'_1, \dots, p'_l$ , pieņemsim, ka  $p_n | p'_l$ .

$$\implies p'_l = u_n p_n, \text{ kur } u_n \in \mathcal{U}(R), \text{ jo } p'_l \in \mathcal{I}(R) \implies$$

$$p_1 p_2 \dots p_{n-1} p_n = u_n p'_1 p'_2 \dots p'_{l-1} p_n.$$

Izmantojot IG saīsināšanas īpašību, saīsinām ar  $p_n$  abas puses:

$$p_1 p_2 \dots p_{n-1} = u_n p'_1 p'_2 \dots p'_{l-1}.$$

Turpinām saīsināt reizinātājus šādā veidā. Var secināt, ka

- abās pusēs reizinātāji beigsies vienlaicīgi, jo pretējā gadījumā vienā pusē būtu neinvertējams elements, bet otrā invertējams  
 $\implies n = l$
- $\forall p'_i \exists p_j : p'_i = u_j p_j$ . ■

**3.1. piezīme.** Seko, ka  $k[X]$  ir VFG, ja  $k$  ir lauks.

**3.2. piezīme.** Svarīgs fakts (pagaidām bez pierādījuma) -  $R$  - VFG  
 $\implies R[X]$  - VFG. Piemēram,  $\mathbb{Z}[X]$  ir VFG.

### 3.3. *LKD* un *MKD* viennozīmīgās faktorizācijas grezdenos

$R$  - VFG. Fiksēsim kopu  $\mathcal{P}_0 \subseteq \mathcal{P}(R)$  tādu, ka katrs  $R$  pirmelements ir asociēts ar kādu kopas  $\mathcal{P}_0$  elementu (*pirmelementu asociācijas klašu pārstāvju kopu*).

**3.3. piemērs.**  $R = \mathbb{Z} \implies \mathcal{P}_0$  var būt (pozitīvo) pirmskaitļu kopu.

**3.2. teorēma.**  $R$  - VFG,  $a, b \in R$ ,  $\begin{cases} a = up_1^{\alpha_1} \dots p_k^{\alpha_k} \\ b = vp_1^{\beta_1} \dots p_k^{\beta_k} \end{cases}$ , kur  $p_i \in \mathcal{P}_0$ .

Tad

$$\begin{cases} LKD(a, b) \sim p_1^{\delta_1} \dots p_k^{\delta_k}, \text{ kur } \delta_i = \min(\alpha_i, \beta_i) \\ MKD(a, b) \sim p_1^{\lambda_1} \dots p_k^{\lambda_k}, \text{ kur } \lambda_i = \max(\alpha_i, \beta_i). \end{cases}$$

PIERĀDĪJUMS Pierāda līdzīgi veselo skaitļu gadījumam. ■

**3.4. piemērs.**  $LKD(X^2 - 1, X^3 - 1) \sim X - 1$ ,  
 $MKD(X^2 - 1, X^3 - 1) \sim (X^2 - 1)(X^2 + X + 1)$ .

## 4. 2.mājasdarbs

### 4.1. Obligātie uzdevumi

2.1 Pierādīt, ka gredzenā  $k[X]$ , kur  $k$  ir lauks, polinomi ar pakāpi 0 dala visus polinomus.

2.2 Pierādīt, ka bezgalīgā gredzenā neinvertējamu (nenulles) elementu kopa ir bezgalīga.

2.3 Atrast  $LKD(f, g)$  un izteikt to lineāras kombinācijas veidā, atrast  $MKD(f, g)$ .

(a)  $f = X^3 - X^2 - 3X + 3$ ,  $g = X^2 - 1$ , virs  $\mathbb{Q}[X]$ ,

(b)  $f = X^4 + X^2 + 1$ ,  $g = X^3 + 1$ , virs  $\mathbb{F}_2[X]$ ,

(c)  $f = X^3 + X + 1$ ,  $g = X^3 + 2$ , virs  $\mathbb{F}_3[X]$ .

### 4.2. Paaugstinātas grūtības un pētnieciska rakstura uzdevumi

2.4 Atrast IG, kas nav GFG.

- 2.5 Pierādīt, ka  $\mathbb{Z}[X]$  nav Eiklīda gredzens.
- 2.6 Vai  $k[[X]]$ , kur  $k$  ir lauks, ir Eiklīda gredzens?
- 2.7 Visiem naturāliem  $n$  un  $m$  polinomiem  $f(X) = X^n$  un  $g(X) = (1 - X)^m$  virs  $\mathbb{Q}[X]$  atrast tādus polinomus  $a$  un  $b$ , lai izpildītos vienādība  $a(X)f(X) + b(X)g(X) = 1$ .