

## 7. ŽIEDO $\mathbb{Z}_n$ VIENETU GRUPĖ

**6.7 pastabos.** Žinome (žr. 6.5 pavyzdį, 1), kad  $U(\mathbb{Z}) = (\{-1, 1\}, \cdot)$  yra 2-osios eilės ciklinė grupė.

Jeigu  $K$  – kūnas, tai grupė  $U(K) = K - \{0\} = K^*$  yra vadina multiplikacine kūno  $K$  grupe.

Atskirai panagrinėkime likinių klasių žiedą  $\mathbb{Z}_n$  ir šio žiedo elementų, turinčių atvirkštinius elementus, grupę  $U(\mathbb{Z}_n) = U_n$ .

Iš 6.3 pavyzdžių žinome, kad ne visiems  $n$  nenuliniai žiedo  $\mathbb{Z}_n$  elementai turi atvirkštinius. Pavyzdžiui, žiede  $\mathbb{Z}_8$  elementai  $\bar{2}, \bar{4}, \bar{6}$  neturi atvirkštinių, o elementai  $\bar{1}, \bar{3}, \bar{5}, \bar{7}$  turi atvirkštinius. Priežastis ta, kad skaičiai 1, 3, 5, 7 yra tarpusavyje pirminiai skaičiui 8, o skaičiai 2, 4, 6 – ne.

**6.8 teiginys.** 1.  $U_n = \{\bar{a} \mid \text{DBD}(a, n) = 1\}$ .

2.  $|U_n| = \varphi(n)$ , kai  $\varphi$  – Oilerio funkcija.

*Irodymas.* 1. Jeigu  $\bar{a} \in U_n$ , tai egzistuoja tokis  $\bar{b} \in U_n$ , kad  $\bar{a}\bar{b} = \bar{1}$ , t.y.  $a \cdot b \equiv 1 \pmod{n} \iff a \cdot b = 1 + n \cdot k, k \in \mathbb{Z}, a \cdot b + n(-k) = 1$ .

Jeigu būtų  $\text{DBD}(a, n) = d > 1$ , tai egzistuotų tokie  $c$  ir  $m$ , kad  $a = dc$ ,  $n = dm$  ir  $d(cb + m(-k)) = 1$ , t.y. 1 turėtų dalytis iš  $d > 1$ . Ši prieštara ir rodo, kad  $\text{DBD}(a, n) = 1$ .

Priešingai, jeigu  $\text{DBD}(a, n) = 1$ , tai atvirkštiniu Euklido<sup>1</sup> algoritmu galima rasti tokius skaičius  $b$  ir  $k$ , kad

$$\begin{aligned} a \cdot b + n \cdot k &= 1, \\ a \cdot b &= 1 - n \cdot k, \\ a \cdot b &\equiv 1 \pmod{n}, \\ \bar{a} \cdot \bar{b} &= \bar{1} \quad \text{ir } \bar{a} \in U_n. \end{aligned}$$

2. Irodymas išplaukia iš Oilerio funkcijos apibrėžimo (žr. 2.17 pavyzdį).

---

<sup>1</sup> Ευκλείδης, III a. pr. Kr., – senovės graikų matematikas.

△

Remiantis paskutiniu teiginiu įrodomi žymiuju teoremu analogai grupėi  $U_n$ .

**6.9 Oilerio–Ferma teorema.** Jeigu  $\bar{a} \in U_n$ , tai  $\bar{a}^{\varphi(n)} = \bar{1}$ .

**Išvada.** Jeigu  $\bar{a} \in U_n$ , tai  $\bar{a}^{-1} = (\bar{a})^{\varphi(n)-1}$ .

**6.10 Mažoji Ferma teorema.** Jeigu  $p$  yra pirmenis skaičius, tai visiems  $\bar{a} \in U_p$ ,  $\bar{a}^{p-1} = \bar{1}$ .

**Išvada.** Jeigu  $p$  yra pirmenis skaičius, tai visiems  $\bar{a} \in \mathbb{Z}_p$ ,  $a \neq 0$ ,  $\bar{a}^{-1} = \bar{a}^{p-2}$ .

**6.11 išvada.** Tegu  $n = p_1 p_2 \dots p_r$  yra natūralusis skaičius, čia  $p_1, p_2, \dots, p_r$  – skirtinti pirmniai skaičiai. Tada visiems  $\bar{a} \in \mathbb{Z}_n$  teisinga lygybė  $\bar{a}^{\varphi(n)+1} = \bar{a}$ ,  $\varphi$  – Oilerio funkcija.

*Įrodymas.* Mūsų nagrinėjamu atveju  $\varphi(n) = (p_1-1)(p_2-1)\dots(p_r-1)$ .

Tegu  $\bar{a} \in \mathbb{Z}_n$ . Pirminiams skaičiui  $p_i$ ,  $1 \leq i \leq r$ , galimi du variantai:

a) DBD ( $a, p_i$ ) = 1, tai  $a^{p_i-1} \equiv 1 \pmod{p_i}$ ,

$$\begin{aligned} a^{\varphi(n)} &= (a^{p_i-1})^{\frac{\varphi(n)}{p_i-1}} \equiv 1 \pmod{p_i}, \\ a^{\varphi(n)+1} &\equiv a \pmod{p_i}. \end{aligned}$$

b) DBD ( $a, p_i$ ) > 1, t.y.  $a$  dalijasi iš  $p_i$  ir todėl  $a \equiv 0 \pmod{p_i}$ ,

$$a^{\varphi(n)+1} \equiv 0 \equiv a \pmod{p_i}.$$

Taigi visiems  $p_i$ ,  $1 \leq i \leq r$ ,  $a^{\varphi(n)+1} \equiv a \pmod{p_i}$ , t.y.  $a^{\varphi(n)+1} - a$  dalijasi iš visų pirminių  $p_i$ ,  $1 \leq i \leq r$ , kartu iš šių pirminių skaičių sandaugos  $p_1 p_2 \dots p_r = n$ :

$$\begin{aligned} a^{\varphi(n)+1} &\equiv a \pmod{n}, \\ \bar{a}^{\varphi(n)+1} &= \bar{a}. \end{aligned}$$

△

Remdamiesi bendrais teiginiais apie komutatyviasias grupes, ištirsime, kokios gali būti grupės  $U_n$  elementų eilių reikšmės.

**6.12 teiginys.** Tegu  $(A, \cdot)$  yra komutatyvioji grupė, kurios eilė  $|A| = n$ , o laisvai pasirinktų grupės  $A$  elementų  $a$  ir  $b$  eilės yra  $\text{ord}_A(a) = l$  ir  $\text{ord}_A(b) = m$ . Tada:

- 1)  $a^k = e_A$  tada ir tik tada, kai  $k$  dalijasi iš  $l$ ;
- 2) jeigu DBD  $(l, m) = 1$ , tai  $\text{ord}_A(a \cdot b) = l \cdot m$ ;
- 3) grupėje  $A$  visada galima rasti tokį elementą  $c$ , kurio eilė yra lygi bendrajam mažiausiam skaičių  $l$  ir  $m$  kartotiniui:  $\text{ord}_A(c) = \text{BMK}(l, m)$ .

*Įrodymas.* 1) Padaliję skaičių  $k$  iš  $l$  su liekana, gausime  $k = l \cdot q + r$ ,  $0 \leq r < l$ . Tada

$$e_A = a^k \iff e_A = (a^l)^q \cdot a^r \iff e_A = (e_A)^q a^r \iff e_A = a^r,$$

$$0 \leq r < l \iff r = 0.$$

- 2) Kai DBD  $(l, m) = 1$ , tai  $(a \cdot b)^{l \cdot m} = (a^l)^m \cdot (b^m)^l = e_A^m \cdot e_A^l = e_A$ , ir todėl remiantis 1) sandauga  $l \cdot m$  dalijasi iš  $\text{ord}_A(a \cdot b) = s$ .

Priešingai,

$$e_A = (a \cdot b)^s = a^s \cdot b^s,$$

$$a^s = (b^s)^{-1} = (b^{-1})^s,$$

$$e_A = (a^l)^s = a^{l \cdot s} = (b^{-1})^{l \cdot s} = (b^{l \cdot s})^{-1} \iff e_A = b^{l \cdot s}$$

ir pagal 1)  $l \cdot s$  dalijasi iš  $m$ . Bet DBD  $(l, m) = 1$  ir todėl  $s$  turi dalytis iš  $m$ .

Panašiai galime įsitikinti ir tuo, kad skaičius  $s$  dalijasi iš  $l$ . Taigi  $s = \text{ord}_A(a \cdot b)$  dalijasi iš  $m \cdot l$  (nes DBD  $(l, m) = 1$ ). Apibendrinę gausime, kad  $\text{ord}_A(a \cdot b) = m \cdot l$ .

- 3) Užrašykime skaičius  $l$  ir  $m$  skirtingu pirminių skaičių sandaugą:

$$l = p_1^{\alpha_1} \cdots p_t^{\alpha_t},$$

$$m = p_1^{\beta_1} \cdots p_t^{\beta_t}.$$

Taip skaidant, gali atsitikti, kad kai kuriems  $i$ ,  $1 \leq i \leq t$ ,  $\alpha_i = 0$ , o kai kuriems  $j$ ,  $1 \leq j \leq t$ ,  $\beta_j = 0$ .

Gerai žinome, kad:

- a)  $\text{BMK}(l, m) = p_1^{\max(\alpha_1, \beta_1)} \cdots p_t^{\max(\alpha_t, \beta_t)}$ ,
- b)  $\text{DBD}(l, m) = p_1^{\min(\alpha_1, \beta_1)} \cdots p_t^{\min(\alpha_t, \beta_t)}$ ,
- c)  $\text{BMK}(l, m) \cdot \text{DBD}(l, m) = l \cdot m$ .

Nagrinėjamus skaičių  $l$  ir  $m$  skaidinius sutvarkykime taip:

$$l = p_1^{\alpha_1} \cdots p_r^{\alpha_r} p_{r+1}^{\alpha_{r+1}} \cdots p_t^{\alpha_t},$$

$$m = p_1^{\beta_1} \cdots p_r^{\beta_r} p_{r+1}^{\beta_{r+1}} \cdots p_t^{\beta_t};$$

čia

$$\begin{aligned}\alpha_i &\leq \beta_i, & \text{kai } 1 \leq i \leq r, \\ \alpha_i &> \beta_i, & \text{kai } r+1 \leq i \leq t.\end{aligned}$$

Pažymėję  $k_1 = p_1^{\alpha_1} \cdots p_r^{\alpha_r}$ ,  $k_2 = p_{r+1}^{\beta_{r+1}} \cdots p_t^{\beta_t}$ , gausime

$$k_1 \cdot k_2 = p_1^{\alpha_1} \cdots p_r^{\alpha_r} p_{r+1}^{\beta_{r+1}} \cdots p_t^{\beta_t} = p_1^{\min(\alpha_1, \beta_1)} \cdots p_t^{\min(\alpha_t, \beta_t)} = \text{DBD}(l, m),$$

$$\text{ord}(a^{k_1}) = \frac{l}{\text{DBD}(l, k_1)} = \frac{l}{k_1},$$

$$\text{ord}(a^{k_2}) = \frac{m}{\text{DBD}(m, k_2)} = \frac{m}{k_2},$$

$$\text{ord}(a^{k_1} \cdot a^{k_2}) = \frac{l}{k_1} \cdot \frac{m}{k_2} = \frac{l \cdot m}{\text{DBD}(l, m)} = \text{BMK}(l, m), \quad \text{nes}$$

$$\text{DBD}\left(\frac{l}{k_1}, \frac{m}{k_2}\right) = \text{DBD}(p_{r+1}^{\alpha_{r+1}} \cdots p_t^{\alpha_t}, p_1^{\beta_1} \cdots p_r^{\beta_r}) = 1.$$

△

**6.13 pastaba.** Irodyto teiginio 3) dalį indukcija pagal  $n$  galima apibendrinti:

3') jeigu  $a_1, a_2, \dots, a_r \in A$ , tai grupėje  $A$  visada galima rasti tokį elementą  $c$ , kurio eilė

$$\text{ord}_A(c) = \text{BMK}(\text{ord}_A(a_1), \text{ord}_A(a_2), \dots, \text{ord}_A(a_r)).$$

Pirmiesiems natūraliesiems  $n$  grupės  $U_n$  yra ciklinės:

$$\begin{aligned}n = 1, \quad \varphi(1) &= 1, \quad U_1 = \{1\} = \langle 1 \rangle, \\ n = 2, \quad \varphi(2) &= 1, \quad U_2 = \{1\} = \langle 1 \rangle, \\ n = 3, \quad \varphi(3) &= 2, \quad U_3 = \{1, 2\} = \langle 2 \rangle.\end{aligned}$$

Generuojančio grupė  $U_3$  elemento laipsniai mod 3:

$$\begin{array}{rcc} n & = & 1 & 2 \\ \hline 2^n & = & 2 & 1 \end{array}$$

$$n = 4, \varphi(4) = 2, U_4 = \{1, 3\} = \langle 3 \rangle.$$

Generuojančio grupė  $U_4$  elemento laipsniai mod 4:

$$\begin{array}{rcc} n & = & 1 & 2 \\ \hline 3^n & = & 3 & 1 \end{array}$$

$n = 5$ ,  $\varphi(5) = 4$ ,  $U_5 = \{1, 2, 3, 4\} = \langle 2 \rangle$ .

Generuojančio grupė  $U_5$  elemento laipsniai mod 5:

$$\begin{array}{rccccc} n & = & 1 & 2 & 3 & 4 \\ \hline 2^n & = & 2 & 4 & 3 & 1 \end{array}$$

$n = 6$ ,  $\varphi(6) = 2$ ,  $U_6 = \{1, 5\} = \langle 5 \rangle$ .

Generuojančio grupė  $U_6$  elemento laipsniai mod 6:

$$\begin{array}{rcc} n & = & 1 & 2 \\ \hline 5^n & = & 5 & 1 \end{array}$$

$n = 7$ ,  $\varphi(7) = 6$ ,  $U_7 = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\} = \langle 3 \rangle$ .

Generuojančio grupė  $U_7$  elemento laipsniai mod 7:

$$\begin{array}{rccccc} n & = & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ \hline 3^n & = & 3 & 2 & 6 & 4 & 5 & 1 \end{array}$$

$n = 8$ ,  $\varphi(8) = 4$ ,  $U_8 = \{1, 3, 5, 7\}$ .

Grupės  $U_8$  elementų laipsniai mod 8:

$$\begin{array}{rccccc} n & = & 1 & 2 & 3 & 4 \\ \hline 3^n & = & 3 & 1 & 3 & 1 \\ 5^n & = & 5 & 1 & 5 & 1 \\ 7^n & = & 7 & 1 & 7 & 1. \end{array}$$

Taigi  $U_8$  yra pirmoji neciklinė grupė. Žemiau suformuluotas teiginys atsakys mums kodėl.

**6.14 teiginys.** Grupė  $U_n$  yra ciklinė tik tada, kai  $n = 1, 2, 4, p^\alpha, 2p^\alpha$ ; čia  $p$  – nelyginis pirminis skaičius, o  $\alpha$  – bet kuris natūralusis skaičius.

Ciklinę grupę  $U_n$  generuojanties elementas vadinamas primityviaja šaknimi moduliui  $n$ .

Žinome, jeigu  $a$  yra ciklinės grupės  $U_n$  primityvioji šaknis mod  $n$ , tai  $\bar{a}^{\varphi(n)} = \bar{1}$  (Oilerio–Ferma teorema). Priešingai, jeigu  $U_n$  nėra ciklinė, t.y.  $n \neq 1, 2, 4, p^\alpha, 2p^\alpha$ ,  $p > 2$  – pirminis skaičius, o  $\alpha \in \mathbb{N}$ , tai su visais  $a \in U_n$

$$a^{\frac{\varphi(n)}{2}} = 1.$$

**6.15 pavyzdys.**  $U_{18}$  yra ciklinė grupė, nes  $18 = 2 \cdot 3^2$ ,  $|U_{18}| = \varphi(18) = 6$  ir  $U_{18} = \{1, 5, 7, 11, 13, 17\} = \langle 5 \rangle$ .

Generuojančio grupė  $U_{18}$  elemento laipsniai mod 18:

$$\begin{array}{rcccccc} n & = & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ \hline 5^n & = & 5 & 7 & 17 & 13 & 11 & 1. \end{array}$$

Kiek iš viso yra primityvių šaknų moduliui  $n$ ? Iš ši klausimą atsakys tokis teiginys:

**6.16 teiginys.** Grupėje  $U_n$  yra  $\varphi(\varphi(n))$  primityvių šaknų moduliui  $n$ .

*Irodymas.* Jeigu grupėje  $U_n$  yra nors viena primityvioji šaknis, pavyzdžiu  $a$ , tai  $U_n$  – ciklinė grupė:  $U_n = \{a, a^2, \dots, a^{\varphi(n)}\}$ ,  $a^{\varphi(n)} = 1$ . Pagal 5.43 teiginio 4b dalį šioje ciklinėje grupėje yra  $\varphi(\varphi(n))$  generuojančiu šią ciklinę grupę elementu, o tai ir yra primityviosios šaknys mod  $n$ .

△

**6.17 pastaba.** Jeigu  $a$  yra primityvioji šaknis mod  $n$  ir  $\text{DBD}(k, \varphi(n)) = 1$ , tai ir  $a^k$ , yra primityvioji šaknis mod  $n$  (žr. 5.42 teiginio 4b) dalij.

**6.18 pavyzdys.** Iš 6.15 pavyzdžio matėme, kad 5 yra primityvioji šaknis mod 18. Elemento  $\bar{5}^k$  eilė grupėje  $U_{18}$  lygi

$$\frac{\varphi(18)}{\text{DBD}(k, \varphi(18))} = \frac{6}{\text{DBD}(k, 6)}.$$

Šis elementas bus primityvioji šaknis mod 18 tik tada, kai  $\text{DBD}(k, 6) = 1$ ,  $1 \leq k \leq 5$ .

Vienas iš tokiu skaičių  $k$  yra 5, todėl  $5^5 \equiv 11 \pmod{18}$  – kita primityvioji šaknis (mod 18).

Dabar pateiksime algoritma, pagal kuri galima rasti primityviaja šaknį mod  $p$ , kai  $p > 2$  yra pirminis skaičius.

**6.19 algoritmas.** Žinoma:  $p$  – nelyginis pirminis skaičius.

Rezultatas:  $a$  – primityvioji šaknis mod  $p$ .

1. Randame skaičiaus  $p - 1$  kanoninį skaidinį:

$$p - 1 = p_1^{m_1} p_2^{m_2} \cdots p_k^{m_k}; \quad \text{priskiriame } a := 1, i := 1.$$

2. Priskiriame  $a := a + 1$ .

3. Skaičiuojame  $b := a^{\frac{p-1}{p^i}}$  (žr. 5.11 algoritma).

Jeigu  $b = 1$ , pereiname prie 2.

Jeigu  $b \neq 1$ , tai  $i := i + 1$ .

4. Jeigu  $i > k$ , išvedame  $a$ .

Jeigu  $i \leq k$ , pereiname prie 2.

△

**6.20 pavyzdys.**  $U_{11}$  yra ciklinė grupė,  $U_{11} = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10\}$ .  $11 - 1 = 10 = 2 \cdot 5$ .

Jeigu  $a = 2$ , tai

$$\begin{aligned} 2^{\frac{10}{2}} &= 2^5 = 32 \equiv 10 \pmod{11} \not\equiv 1 \pmod{11}, \\ 2^{\frac{10}{5}} &= 2^2 = 4 \not\equiv 1 \pmod{11}. \end{aligned}$$

Taigi 2 yra primityvioji šaknis mod 11. Jeigu  $a = 3$ , tai  $3^{\frac{10}{2}} = 3^5 = 243 \equiv 1 \pmod{11}$  ir todėl 3 nėra primityvioji šaknis mod 11.

Apibendrinkime mūsų samprotavimus apie primityviųjų šaknų mod  $n$  paiešką:

Kai  $n = 2$  arba  $n = 4$ , tai  $a = n - 1$  yra primityvioji šaknis mod  $n$ .

Kai  $n = p$ ,  $p$  – pirminis skaičius, tai primityviasias šaknis galima rasti pagal 6.19 algoritma.

Kai  $n = p^\alpha$  arba  $n = 2p^\alpha$ ,  $p$  – pirminis nelyginis skaičius, o  $\alpha \in \mathbb{N}$ ,  $\alpha \geq 2$ , primityviasias šaknis mod  $n$  galima rasti remiantis tokiu teiginiu:

**6.21 teiginys.** 1. Tegu  $a$  yra primityvioji šaknis mod  $p$ ,  $p$  – pirminis nelyginis skaičius. Tada:

a) jeigu  $a^{p-1} \not\equiv 1 \pmod{p^2}$ , tai  $a$  – primityvioji šaknis mod  $p^\alpha$ ,  $\alpha \geq 2$ ;

b) jeigu  $(a + p)^{p-1} \not\equiv 1 \pmod{p^2}$ , tai  $a + p$  – primityvioji šaknis mod  $p^\alpha$ ,  $\alpha \geq 2$ .

2. Tegu  $b$  yra primityvioji šaknis mod  $p^\alpha$ ,  $p$  – pirminis skaičius,  $\alpha \geq 2$ .  
Tada:

- a) jeigu  $b$  nelyginis, tai  $b$  – primityvioji šaknis mod  $2p^\alpha$ ;
- b) jeigu  $b + p$  nelyginis, tai  $b + p^\alpha$  – primityvioji šaknis mod  $2p^\alpha$ .

**6.22 pastabos.** 1. Pastebékime, kad tik vienas iš skaičių  $b$  arba  $b + p$  yra nelyginis. Paaiškinsime 6.21 teiginio 1 dalies sąlyga:

$$\begin{aligned} (a+p)^{p-1} &= a^{p-1} + (p-1)pa^{p-2} + C_{p-1}^2 p^2 a^{p-3} + \dots \\ &\equiv a^{p-1} + (p-1)pa^{p-2} \pmod{p^2} \equiv a^{p-1} + p^2 a^{p-2} - pa^{p-2} \\ &\equiv a^{p-1} - pa^{p-2} \pmod{p^2}. \end{aligned}$$

Jeigu  $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p^2}$ , tai  $(a+p)^{p-1} \equiv 1 - pa^{p-2} \pmod{p^2} \not\equiv 1 \pmod{p^2}$ , nes DBD  $(a, p) = 1$  ir  $pa^{p-2} \not\equiv 0 \pmod{p^2}$ .

Jeigu  $(a+p)^{p-1} \equiv 1 \pmod{p^2}$ , tai  $1 \equiv a^{p-1} - pa^{p-2} \pmod{p^2}$  ir  $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p^2}$  (priešingu atveju būtų  $pa^{p-2} \equiv 0 \pmod{p^2}$  ir DBD  $(a, p) \neq 1$ ).

2. Norint rasti primityviają šaknį mod  $p^\alpha$ ,  $p > 2$  – pirminis skaičius,  $\alpha \geq 2$ , reikia:

- a) pagal 6.19 algoritmą rasti  $a$  – primityviają šaknį mod  $p$ ;
- b) skaičiuoti  $a_1 \equiv a^{p-1} \pmod{p^2}$ ;
- c) jeigu  $a_1 \neq 1$ , tai  $a$  – primityvioji šaknis mod  $p^\alpha$ ,  $\alpha \geq 2$ ;  
jeigu  $a_1 = 1$ , tai  $a + p$  – primityvioji šaknis mod  $p^\alpha$ ,  $\alpha \geq 2$ .

3. Norint rasti primityviają šaknį mod  $2p^\alpha$ ,  $p > 2$  – pirminis skaičius,  $\alpha \geq 2$ , reikia:

- a) pagal 6.19 algoritmą rasti  $b$  – primityviają šaknį mod  $p$ ;
- b) jeigu  $b$  nelyginis, tai  $b$  – primityvioji šaknis mod  $2p^\alpha$ ;  
jeigu  $b$  lyginis, tai  $b + p^\alpha$  – primityvioji šaknis mod  $2p^\alpha$ .

Dabar panagrinėkime neciklines  $U_n$  grupes. Natūralu pradėti nuo atvejo, kai  $n = 2^\alpha$ ,  $\alpha \geq 3$ ,  $\alpha \in \mathbb{N}$ .

**6.23 teiginys.**  $U_{2^\alpha} \approx \mathbb{Z}_2 \times \mathbb{Z}_{2^{\alpha-2}}$ , kur  $\mathbb{Z}_2, \mathbb{Z}_{2^{\alpha-2}}$  yra adicinės ciklinės grupės.

Grupėje  $U_{2^\alpha}$  nesunkiai galime rasti elementą, kurio eilė šioje grupėje yra maksimali. Tai elementas  $5 \in U_{2^\alpha}$ , nes iš  $\text{ord}_{U_{2^\alpha}}(5) = 2^{\alpha-2}$  gauname, kad  $2^\alpha$  dalijasi iš  $\text{ord}_{U_{2^\alpha}}(5)$  ir  $\text{ord}_{U_{2^\alpha}}(5) \leqslant 2^{\alpha-1}$  (irodykite!). Tada

$$\begin{aligned} 5^{2^k} \equiv 1 \pmod{2^\alpha} &\iff (5^{2^k} - 1) \equiv 0 \pmod{2^\alpha} \\ &\iff (5 - 1)(5^{2^0} + 1)(5^{2^1} + 1) \dots (5^{2^{k-1}} + 1) \equiv 0 \pmod{2^\alpha} \\ &\iff (5 + 1)(5^2 + 1)(5^{2^2} + 1) \dots (5^{2^{k-1}} + 1) \equiv 0 \pmod{2^{\alpha-2}} \end{aligned}$$

ir, kai  $k = \alpha - 1$ ,

$$(5 + 1)(5^2 + 1)(5^{2^2} + 1) \dots (5^{2^{\alpha-2}} + 1) \equiv 0 \pmod{2^{\alpha-2}}.$$

**6.24 pastaba.** Remiantis pastaruoju teiginiu, bet kuri grupės  $U_{2^\alpha}$  elementą galima užrašyti taip:

$$(-1)^i 5^j, \quad 0 \leq i \leq 1, \quad 1 \leq j \leq 2^{\alpha-1}.$$

Neciklinėse grupėse  $U_n$  yra svarbūs tie elementai, kurių eilė šioje grupėje yra maksimali. Tai maksimalios eilės grupės elementai.

**6.25 teiginys.** Jeigu  $a$  yra maksimalios eilės grupės  $U_n$  elementas, tai bet kuriam  $b \in U_n$  teisinga

$$\text{ord}_{U_n}(a) \text{ dalijasi iš } \text{ord}_{U_n}(b).$$

*Irodymas.* Iš 6.12 teiginio 3) dalies žinome, kad egzistuoja tokis  $c \in U_n$ , kad  $\text{ord}_{U_n}(c) = \text{BMK}(\text{ord}_{U_n}(a), \text{ord}_{U_n}(b))$ . Bet  $\text{ord}_{U_n} a$  yra maksimalus grupėje, todėl

$$\begin{aligned} \text{ord}_{U_n}(c) &= \text{BMK}(\text{ord}_{U_n}(a), \text{ord}_{U_n}(b)) \leq \text{ord}_{U_n}(a), \\ \text{BMK}(\text{ord}_{U_n}(a), \text{ord}_{U_n}(b)) &= \text{ord}_{U_n}(a) \end{aligned}$$

ir todėl  $\text{ord}_{U_n}(a)$  dalijasi iš  $\text{ord}_{U_n}(b)$ .

△

**6.26 apibrėžimas.** Funkcija  $\lambda : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ,

$$\lambda(n) = \max\{\text{ord}_{U_n}(a) \mid a \in U_n\},$$

vadinama maksimalios eilės funkcija.

**6.27 pavyzdžiai.**

$$\lambda(1) = \varphi(1) = 1,$$

$$\lambda(2) = \varphi(2) = 1,$$

$$\lambda(4) = \varphi(4) = 2,$$

$$\lambda(p^\alpha) = \varphi(p^\alpha) = p^\alpha - p^{\alpha-1} = p^{\alpha-1}(p-1), \quad p > 2 - \text{pirminis skaičius},$$

$$\lambda(2p^\alpha) = \varphi(2p^\alpha) = (p-1)p^{\alpha-1}, \quad p > 2 - \text{pirminis skaičius},$$

$$\lambda(2^\alpha) = 2^{\alpha-2}, \quad \alpha \geq 3.$$

Maksimalios eilės funkcijos  $\lambda$  reikšmėms  $\lambda(n)$  skaičiuoti mes pasitelksime skaičiaus  $n$  kanoninį skaidini  $n = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_r^{\alpha_r}$ ,  $p_1, p_2, \dots, p_r$  – skirtiniai pirminiai skaičiai, ir funkcijos  $\lambda$  reikšmes  $\lambda(p_1^{\alpha_1}), \lambda(p_2^{\alpha_2}), \lambda(p_r^{\alpha_r})$ . Tam talkins

**6.28 kinų teorema liekanoms.** Tegu  $m_1, m_2, \dots, m_k$  yra poromis tarpusavyje pirminiai skaičiai, t.y.  $\text{DBD}(m_i, m_j) = 1$ , kai  $i \neq j$ ,  $M = m_1 m_2 \dots m_k$ ;  $a_1, a_2, \dots, a_k$  – bet kurie sveikieji skaičiai. Lyginių sistema

$$\begin{aligned} x &\equiv a_1 \pmod{m_1}, \\ x &\equiv a_2 \pmod{m_2}, \\ &\dots \\ x &\equiv a_k \pmod{m_k} \end{aligned} \tag{*}$$

turi vienintelį sprendinį  $x$  moduliu  $M$ .

Kitais žodžiais sakant, turime bijekciją  $f : \mathbb{Z}_M \rightarrow \mathbb{Z}_{m_1} \times \mathbb{Z}_{m_2} \times \dots \times \mathbb{Z}_{m_k}$ , kuri bet kuriam  $x$ ,  $0 \leq x < M - 1$ , priskiria  $f(x) = (a_1, a_2, \dots, a_k)$ ; čia  $a_i \equiv x \pmod{m_i}$ ,  $i = 1, 2, \dots, k$ .

Įrodymą pateiksime algoritmais. Iš pradžių nurodysime būdą, kaip išspręsti (\*) sistemą, kai  $k = 2$ .

**6.29 algoritmas.** Žinoma:  $m_1, m_2 > 1$  – tarpusavyje pirminiai skaičiai;  $a_1, a_2$  – sveikieji skaičiai.

Rezultatas: tokis  $x$ , kad  $x \equiv a_1 \pmod{m_1}$ ,  $x \equiv a_2 \pmod{m_2}$ .

1. Jeigu  $a_1 \geq 0$ , tai  $x := \text{LIEKANA}(a_1, m_1)$  [skaičiaus  $a_1$  dalybos su liekana iš  $m_1$  liekanos priskyrimas].
2.  $m_1^{-1} := m_1^{-1} \pmod{m_2}$  [žr. 6.8 ir 6.9 algoritmus].
3.  $q := \text{LIEKANA}(m_1^{-1}(a_2 - a_1), m_2)$ .
4.  $x := x + m_1 q$ .

△

Remdamiesi šiuo algoritmu, įrodysime kinų teoremą, kai  $n = 2$ . Lyginys  $x \equiv a_1 \pmod{m_1}$  yra visada išsprendžiamas, todėl  $x = a_1 + m_1 q$ ; čia  $q$  – sveikasis skaičius. Ši skaičių rasime, naudodamiesi tuo, kad  $x \equiv a_2 \pmod{m_2}$  ir todėl  $a_1 + m_1 q \equiv a_2 \pmod{m_2}$ ,  $q = (a_2 - a_1)m_1^{-1} \pmod{m_2}$ . Taigi  $q = m_1^{-1}(a_2 - a_1) + rm_2$ ,  $r \in \mathbb{Z}$  ir

$$\begin{aligned} x &= a_1 + m_1(m_1^{-1}(a_2 - a_1) + rm_2) \\ &= a_1 + m_1m_1^{-1}(a_2 - a_1) + rm_1m_2 \\ &\equiv a_1 + m_1m_1^{-1}(a_2 - a_1) \pmod{m_1m_2} \end{aligned}$$

(išraiškose  $m_1^{-1}$  yra mod  $m_2$ ).

Sprendinio vienatinumas. Tegu  $x$  ir  $y$  yra du nagrinėjamos lyginių sistemos sprendiniai. Tada

$$\begin{aligned}x - y &\equiv 0 \pmod{m_1}, \\x - y &\equiv 0 \pmod{m_2}\end{aligned}$$

ir  $x - y \equiv 0 \pmod{m_1 m_2}$ , nes  $\text{DBD}(m_1, m_2) = 1$ .

△

### 6.30 pavyzdys.

$$x \equiv 15 \pmod{6},$$

$$x \equiv 4 \pmod{11}.$$

1.  $15 = 6 \cdot 2 + 3$ , todėl pirmasis mūsų sistemos lyginys keičiamas lyginiu  $x \equiv 3 \pmod{6}$ .

$$2. x = 3 + 6q.$$

3.  $\text{DBD}(6, 11) = 1$  – pirminis skaičius, todėl  $6^{-1} = 6^{\varphi(11)-1} = 6^9 \equiv 2 \pmod{11}$ .

$$4. q \equiv 2(4 - 3) \pmod{11} = 2 \pmod{11}$$
 ir

$$x = 3 + 6 \cdot 2 = 15 \pmod{6 \cdot 11} = 15 \pmod{66}.$$

Patikrinimas.

$$15 = 2 \cdot 6 + 3 \equiv 3 \pmod{6},$$

$$15 = 1 \cdot 11 + 4 \equiv 4 \pmod{11}.$$

Apibendrinsime 6.29 algoritma.

**6.31 algoritmas.** Žinoma:  $a_1, a_2, \dots, a_k$  – sveikieji skaičiai;  $m_1, m_2, \dots, m_k$  – poromis tarpusavyje pirminiai skaičiai, t.y.  $\text{DBD}(m_i, m_j) = 1$ ,  $i \neq j$ .

Rezultatas: vienintelis  $x \pmod{m_1 m_2 \dots m_k}$ , tenkinantis lyginius  $x \equiv a_1 \pmod{m_1}$ ,  $x \equiv a_2 \pmod{m_2}$ ,  $\dots$ ,  $x \equiv a_k \pmod{m_k}$ .

$$1. m := 1, x := \text{LIEKANA}(a_1, m_1), i := 1.$$

$$2. m := m \cdot m_1; m^{-1} := m^{-1} \pmod{m_{i+1}}.$$

$$3. q_{i+1} := \text{LIEKANA}(m^{-1}(a_{i+1} - x), m_{i+1}).$$

$$4. x := x + mq_{i+1}.$$

$$5. i := i + 1; \text{ jeigu } i \leq k - 1, \text{ tai grįžtame prie 2};$$

jeigu  $i > k - 1$ , tai rezultatas yra  $x$ .

△

**6.32 pastaba.** Pastarasis algoritmas grindžiamas 6.29 algoritmo taikymu lyginių poroms: radę lyginių sistemos  $x \equiv a_1 \pmod{m_1}$ ,  $x \equiv a_2 \pmod{m_2}$  vienintelį sprendinį  $x_1 \pmod{m_1 m_2}$ , sprendžiame sistemą  $x \equiv x_1 \pmod{m_1 m_2}$ ,  $x \equiv a_3 \pmod{m_3}$ . Išsprendę ją ir suradę vienintelį sprendinį  $x_2 \pmod{m_1 m_2 m_3}$ , sprendžiame kitą sistemą  $x \equiv x_2 \pmod{m_1 m_2 m_3}$ ,  $x \equiv a_4 \pmod{m_4}$  ir t.t.

**6.33 pavyzdys.**

$$\begin{aligned}x &\equiv -5 \pmod{7}, \\x &\equiv 6 \pmod{9}, \\x &\equiv 4 \pmod{8}.\end{aligned}$$

Sprendžiame lyginių sistemą

$$\begin{aligned}x &\equiv -5 \pmod{7}, \\x &\equiv 6 \pmod{9}.\end{aligned}$$

1.1.  $-5 = 7 \cdot (-1) + 2$ , todėl pirmajį sistemos lygini keičiame lyginiu  $x \equiv 2 \pmod{7}$ .

$$1.2. x = 2 + 7q_1, q_1 \in \mathbb{Z}.$$

$$1.3. \text{DBD}(7, 9) = 1, \text{ todėl } 7^{-1} \equiv 7^{\varphi(9)-1} \pmod{9} = 7^5 \equiv 4 \pmod{9}.$$

$$1.4. q_1 = 4(6 - 2) = 16 \equiv 7 \pmod{9};$$

$$x = 2 + 7 \cdot 7 = 51 \pmod{7 \cdot 9}.$$

Sprendžiame lyginių sistemą  $x \equiv 51 \pmod{63}$ ,  $x \equiv 4 \pmod{8}$ .

$$2.1. x = 51 + 63q_2, q_2 \in \mathbb{Z}.$$

2.2.  $\text{DBD}(63, 8) = 1$ , todėl  $63^{-1} \equiv 63^{\varphi(8)-1} \pmod{8} = 63^3 \pmod{8} \equiv 7 \pmod{8}$ .

$$2.3. q_2 = 7(4 - 51) = 7 \cdot (-47) = -329 \equiv -9 \pmod{8} \equiv 7 \pmod{8},$$

$$x = 51 + 63 \cdot 7 = 492 \pmod{7 \cdot 9 \cdot 8}.$$

Patikrinimas:

$$\begin{aligned}492 &= 70 \cdot 7 + 2 \equiv 2 \pmod{7}, \\492 &= 54 \cdot 9 + 6 \equiv 6 \pmod{9}, \\492 &= 61 \cdot 8 + 4 \equiv 4 \pmod{8}.\end{aligned}$$

Sistemos sprendinį  $492 \pmod{7 \cdot 9 \cdot 8}$  galima užrašyti ir taip:  $492 = 2 + 7 \cdot 7 + 7 \cdot (7 \cdot 9)$ .

Bendruoju atveju lyginių sistemos (\*) sprendinį galima užrašyti ir taip:

$$x = q_1 + q_2 \cdot m_1 + q_3(m_1 \cdot m_2) + \dots + q_k(m_1 \cdot m_2 \cdot \dots \cdot m_{k-1});$$

čia  $q_1 = \text{LIEKANA } (a_1, m_1)$ , o  $q_i, i > 1$  iš 6.31 algoritmo.

Baigdami mūsų kinų teoremos liekanoms nagrinėjimą, pastebėsime, kad funkcija  $f : \mathbb{Z}_M \rightarrow \mathbb{Z}_{m_1} \times \mathbb{Z}_{m_2} \times \dots \mathbb{Z}_{m_k}$ ,  $M = m_1 m_2 \dots m_k$ ,  $\text{DBD}(m_i, m_j) = 1, i \neq j$ , yra ne tik bijekcija, bet ir žiedu izomorfizmas:  $\mathbb{Z}_M \approx \mathbb{Z}_{m_1} \times \mathbb{Z}_{m_2} \times \dots \times \mathbb{Z}_{m_k}$ :

$$\begin{aligned} &\text{jeigu } x \equiv a_i \pmod{m_i}, \\ &\quad y \equiv b_i \pmod{m_i}, 1 \leq i \leq k, \\ &\quad \text{tai } x + y \equiv a_i + b_i \pmod{m_i}, \\ &\quad x \cdot y \equiv a_i \cdot b_i \pmod{m_i}, 1 \leq i \leq k, \end{aligned}$$

ir todėl

$$\begin{aligned} f(x + y) &= (a_1 + b_1, a_2 + b_2, \dots, a_k + b_k) = (a_1, a_2, \dots, a_k) \\ &\quad + (b_1, b_2, \dots, b_k), \\ f(x \cdot y) &= (a_1 \cdot b_1, a_2 \cdot b_2, \dots, a_k \cdot b_k) = (a_1, a_2, \dots, a_k) \cdot (b_1, b_2, \dots, b_k). \end{aligned}$$

Panašiai galėtume parodytį, kad

$$U_M \approx U_{m_1} \times U_{m_2} \times \dots \times U_{m_k};$$

čia  $U_i$  yra žiedo  $\mathbb{Z}_i$  elementų, turinčių atvirkštinius, grupė.

Grįžkime prie maksimalios eilės funkcijos  $\lambda$ . Tegu  $n = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_k^{\alpha_k}$  yra kanoninis skaičiaus  $n$  skaidinys, o  $a_i$  – maksimalios eilės  $\lambda(p_i^{\alpha_i}) = \varphi(p_i^{\alpha_i}) = p_i^{\alpha_i} - p_i^{\alpha_i-1}$  elementas grupėje  $U_{p_i^{\alpha_i}}$ ,  $1 \leq i \leq k$  (ši elementą  $a_i$  jau mokame rasti).

Lyginių sistemos

$$\begin{aligned} x &\equiv 1 \pmod{p_1^{\alpha_1}}, \\ &\dots \\ x &\equiv 1 \pmod{p_{i-1}^{\alpha_{i-1}}}, \\ x &\equiv a_i \pmod{p_i^{\alpha_i}}, \\ x &\equiv 1 \pmod{p_{i+1}^{\alpha_{i+1}}}, \\ &\dots \\ x &\equiv 1 \pmod{p_k^{\alpha_k}} \end{aligned}$$

vienintelio sprendinio  $x_i \pmod{n}$  eilė grupėje  $U_n$  yra

$$\text{ord}_{U_n} x_i = \text{ord}_{U_{p_i^{\alpha_i}}} (a_i) = \lambda(p_i^{\alpha_i}).$$

Atsižvelgę į 6.13 pastabą, galime rasti tokį  $b \in U_n$ , kad

$$\text{ord}_{U_n}(b) = \text{BMK}(\lambda(p_1^{\alpha_1}), \lambda(p_2^{\alpha_2}), \dots, \lambda(p_k^{\alpha_k})).$$

Taigi  $\lambda(n) \geq \text{BMK}(\lambda(p_1^{\alpha_1}), \lambda(p_2^{\alpha_2}), \dots, \lambda(p_k^{\alpha_k}))$ .  
Priešingai, jeigu  $a \in U_n$ , tai žinome, kad

$$\text{ord}_{U_{p_i^{\alpha_i}}}(a) \text{ dalo } \lambda(p_i^{\alpha_i}), \quad 1 \leq i \leq k,$$

ir todėl  $\text{ord}_{U_{p_i^{\alpha_i}}}(a)$  dalo  $\text{BMK}(\lambda(p_1^{\alpha_1}), \lambda(p_2^{\alpha_2}), \dots, \lambda(p_k^{\alpha_k})) = s$ .  
Tada

$$a^s \equiv 1 \pmod{p_i^{\alpha_i}}, \quad 1 \leq i \leq k$$

ir

$$\begin{aligned} a^s &\equiv 1 \pmod{n}, \\ \text{ord}_{U_n}(a) &\leq s, \\ \lambda(n) &\leq s = \text{BMK}(\lambda(p_1^{\alpha_1}), \lambda(p_2^{\alpha_2}), \dots, \lambda(p_k^{\alpha_k})). \end{aligned}$$

Taigi  $\lambda(n) = \text{BMK}(\lambda(p_1^{\alpha_1}), \lambda(p_2^{\alpha_2}), \dots, \lambda(p_k^{\alpha_k}))$ .

**6.34 pavyzdys.**  $\lambda(120) = \text{BMK}(\lambda(2^3), \lambda(3), \lambda(5)) = \text{BMK}(2, 2, 4) = 4$ .

Apibendrinsime mūsų žinias apie grupių  $U_n$  maksimalios eilės funkciją  $\lambda$ .

**6.35 teiginyss.** 1. Funkcijos  $\lambda$  reikšmės:

$$\lambda(n) = \begin{cases} 1, & \text{kai } n = 1, 2, \\ 2, & \text{kai } n = 4, \\ p^{\alpha-1}(p-1), & \text{kai } n = p^\alpha, p - \text{nelyginis} \\ & \text{pirminis skaičius,} \\ 2^{\alpha-2}, & \text{kai } n = 2^\alpha, \alpha \geq 3, \\ \text{BMK}(\lambda(p_1^{\alpha_1}), \lambda(p_2^{\alpha_2}), \dots, \lambda(p_k^{\alpha_k})), & \text{kai } n = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_k^{\alpha_k} - \\ & \text{kanoninis skaičiaus } n \\ & \text{skaidinys.} \end{cases}$$

2. Oilerio–Ferma teoremos analogas funkcijai  $\lambda$ :

Kai DBD  $(a, n) = 1$ , tai  $a^{\lambda(n)} \equiv 1 \pmod{n}$ .

3. Kai  $n = p_1 p_2 \cdots p_k$  yra bekvadratis skaičius ( $p_1, p_2, \dots, p_k$  – skirtini pirminiai skaičiai), tai su visais  $a \in \mathbb{Z}_n$  teisinga lygybė  $a^{\lambda(n)+1} \equiv a \pmod{n}$ .

Irodymas. 2. Kai  $a \in U_n$ , tai  $\text{ord}_{U_n}(a)$  dalo  $\lambda(n)$ , t.y.  $\lambda(n) = \text{ord}_{U_n}(a) \cdot l$  ir

$$a^{\lambda(n)} = (a^{\text{ord}_{U_n}(a)})^l \equiv 1 \pmod{n}.$$