

Smagā tehnika matemātikā.

Raivis Bēts, LU FMF lektors

01.04.2017, Rīga

- Skaitļu kopīgie dalītāji un dalāmie.
- Eiklīda algoritms.
- Smagā tehnika - ķēžu daļas.

Skaitļu kopīgie dalītāji un dalāmie.

Teorēma

$$\forall a \in \mathbb{Z} \forall b \exists! q \in \mathbb{Z} \exists! r \in \mathbb{N} (a = bq + r \wedge r < b).$$

Piemērs

$$-7 = 3(-3) + 2.$$

Šai piemērā $a = -7$, $b = 3$, $q = -3$ un $r = 2$.

Definīcija

Pieņemsim, ka $a \in \mathbb{Z}$, $b \in \mathbb{Z}_+$ un $a = bq + r$, kur $r \in [0; b)$, tad skaitli q sauc par nepilno dalījumu, bet skaitli r — par atlikumu.

Sekas

Ja $a = bq + r$, $a, q \in \mathbb{Z}$, un $r = 0$, tad nepilnais dalījums ir vienāds ar dalījumu.

Skaitļu kopīgie dalītāji un dalāmie.

Definīcija

Skaitli q sauc par skaitļu a_1, a_2, \dots, a_n kopīgo dalītāju, ja $\forall i \in \overline{1, n} : q \mid a_i$.

Definīcija

Lielāko no skaitļu a_1, a_2, \dots, a_n kopīgajiem dalītājiem sauc par skaitļu a_1, a_2, \dots, a_n lielāko kopīgo dalītāju.

Skaitļu a_1, a_2, \dots, a_n lielākā kopīgā dalītāja apzīmēšanai lietosim pierakstu $\text{ld}(a_1, a_2, \dots, a_n)$.

Definīcija

Ja

$$D(a_1, a_2, \dots, a_n) = \{q \mid \forall i \in \overline{1, n} : q \mid a_i\},$$

tad

$$ld(a_1, a_2, \dots, a_n) = \max D(a_1, a_2, \dots, a_n).$$

Piemērs

$$D(12, 8, 20) = \{1; 2; 4\}, \text{ bet}$$

$$ld(12, 8, 20) = \max D(12, 8, 20) = \max \{1; 2; 4\} = 4.$$

Skaitļu kopīgie dalītāji un dalāmie.

Definīcija

Skaitļus a_1, a_2, \dots, a_n sauc par relatīviem pirmskaitļiem, ja $\text{ld}(a_1, a_2, \dots, a_n) = 1$.

Definīcija

Ja

$$\forall i \forall j (i \neq j \Rightarrow \text{ld}(a_i, a_j) = 1),$$

tad skaitļus a_1, a_2, \dots, a_n sauc par savstarpējiem pirmskaitļiem.

Piemērs

Ja $a_1=8$, $a_2=6$ un $a_3=3$, tad tie ir relatīvi pirmskaitļi (jo izpildās $\text{ld}(8, 6, 3) = 1$), bet tie nav savstarpēji pirmskaitļi (jo $\text{ld}(8, 6) = 2$.)

Skaitļu kopīgie dalītāji un dalāmie.

Teorēma

Ja a ir b daudzkārtnis, tad $D(a, b) = D(b)$.

Piemērs

Ja $a = 6$ un $b = 2$, tad $D(6, 2) = \{1; 2\} = D(2)$.

Sekas

Ja a ir b daudzkārtnis, tad $\text{ld}(a, b) = b$.

Piemērs

Ja $a = 6$ un $b = 2$, tad $\text{ld}(6, 2) = 2$.

Skaitļu kopīgie dalītāji un dalāmie.

Teorēma

Ja $a = bq + c$, tad $D(a, b) = D(b, c)$.

Piemērs

$22 = 4 \cdot 5 + 2$, tad $D(22, 4) = \{1; 2\} = D(4, 2)$.

Sekas

Ja $a = bq + c$, tad $\text{ld}(a, b) = \text{ld}(b, c)$.

Piemērs

$52 = 6 \cdot 8 + 4$, tad $\text{ld}(52, 6) = 2 = \text{ld}(6, 4)$.

Eiklīda algoritms.

Eiklīda algoritms. Pieņemsim, ka $r_0 \in \mathbb{Z}$, bet $r_1 \in \mathbb{Z}_+$.

Eiklīda algoritmu definē induktīvi:

(i) Skaitli r_0 izsaka formā

$$r_0 = r_1 q_1 + r_2, \quad \text{kur} \quad 0 \leq r_2 < r_1.$$

Ja $r_2 = 0$, tad Eiklīda algoritms beidz darbu. Ja $r_2 \neq 0$, tad Eiklīda algoritms atkārtoti soli (i) par r_0 ņemot r_1 , bet par r_1 ņemot r_2 .

(ii) *Induktīvais solis.* Pieņemsim, ka iegūta vienādība

$$r_{n-1} = r_n q_n + r_{n+1}, \quad \text{kur} \quad 0 \leq r_{n+1} < r_n.$$

Ja $r_{n+1} = 0$, tad Eiklīda algoritms beidz darbu. Pretējā gadījumā, t.i., $r_{n+1} \neq 0$, Eiklīda algoritms atkārtoti soli (i) par r_0 ņemot r_n , bet par r_1 ņemot r_{n+1} .

Apgalvojums

Katram skaitļu pārim $r_0 \in \mathbb{Z}$, $r_1 \in \mathbb{Z}_+$ eksistē tāds $n \in \mathbb{Z}_+$, ka izpildās vienādības

$$\begin{aligned} r_0 &= r_1 q_1 + r_2, & 0 < r_2 < r_1; \\ r_1 &= r_2 q_2 + r_3, & 0 < r_3 < r_2; \\ & \cdot \cdot \cdot \cdot \cdot \cdot \cdot & \cdot \cdot \cdot \cdot \cdot \cdot \cdot \\ r_{i-1} &= r_i q_i + r_{i+1}, & 0 < r_{i+1} < r_i; \\ & \cdot \cdot \cdot \cdot \cdot \cdot \cdot & \cdot \cdot \cdot \cdot \cdot \cdot \cdot \\ r_{n-2} &= r_{n-1} q_{n-1} + r_n, & 0 < r_n < r_{n-1}; \\ r_{n-1} &= r_n q_n + r_{n+1}, & 0 = r_{n+1} < r_n. \end{aligned} \tag{1}$$

Tātad

$$r_{n-1} = r_n q_n. \tag{2}$$

Eiklīda algoritms.

Piemērs

Izvēlamies $r_0 = 525$ un $r_1 = 231$. Pielietosim Eiklīda algoritmu šiem diviem skaitļiem:

$$525 = 231 \cdot 2 + 63, \quad 0 < 63 < 231;$$

$$231 = 63 \cdot 3 + 42, \quad 0 < 42 < 63;$$

$$63 = 42 \cdot 1 + 21, \quad 0 < 21 < 42;$$

$$42 = 21 \cdot 2 + 0, \quad 0 < 21.$$

Apgalvojums

Skaitļu a un b lielākais kopīgais dalītājs $\text{ld}(a, b)$ ir vienāds ar pēdējo nenulles atlikumu Eiklīda algoritmā.

Piemērs

Atrast $\text{ld}(525, 231)$!

Risinājums. Izmantojam Eiklīda algoritmu:

$$\begin{array}{r} 525 : 231 = 2 \\ - 462 \\ \hline 231 : 63 = 3 \\ - 189 \\ \hline 63 : 42 = 1 \\ - 42 \\ \hline 42 : 21 = 2 \end{array}$$

Tā kā pēdējais nenulles atlikums ir 21, tad $\text{ld}(525, 231) = 21$.

Uzdevums

Atrast $\text{ld}(1064, 462)!$

Uzdevums

Atrast $\text{ld}(1064, 462)$!

Risinājums. Izmantojam Eiklīda algoritmu:

$$\begin{array}{r} 1064 : 462 = 2 \\ - 924 \end{array}$$

Uzdevums

Atrast $\text{ld}(1064, 462)$!

Risinājums. Izmantojam Eiklīda algoritmu:

$$\begin{array}{r} 1064 : 462 = 2 \\ - 924 \\ \hline 462 : 140 = 3 \\ - 420 \end{array}$$

Uzdevums

Atrast $\text{ld}(1064, 462)$!

Risinājums. Izmantojam Eiklīda algoritmu:

$$\begin{array}{r} 1064 : 462 = 2 \\ - \quad 924 \\ \hline 462 : 140 = 3 \\ - \quad 420 \\ \hline 138 : 42 = 3 \\ - \quad 126 \end{array}$$

Uzdevums

Atrast $\text{ld}(1064, 462)$!

Risinājums. Izmantojam Eiklīda algoritmu:

$$\begin{array}{r} 1064 : 462 = 2 \\ - \quad 924 \\ \hline 462 : 140 = 3 \\ - \quad 420 \\ \hline 138 : 42 = 3 \\ - \quad 126 \\ \hline 42 : 14 = 3 \end{array}$$

Tā kā pēdējais nenulles atlikums ir 14, tad $\text{ld}(1064, 462) = 14$.

Apgalvojums

$$\text{ld}(am, bm) = m \text{ld}(a, b).$$

Piemērs

Ja $a = 6$, $b = 8$ un $m = 5$, tad

$$\text{ld}(6 \cdot 5, 8 \cdot 5) = \text{ld}(30, 40) = 10 = 5 \cdot 2 = 5 \cdot \text{ld}(6, 8).$$

Teorēma

Ja $\text{ld}(a, b) = d$, tad $\exists x \in \mathbb{Z} \exists y \in \mathbb{Z} : ax + by = d$.

Piemērs

Izvēlēsīmies $a = 14$ un $b = 8$, tad

$$\exists x = 3, \exists y = -5 : 14 \cdot 3 + 8 \cdot (-5) = 2.$$

Uzdevums

Atrast x un y , ja $a = 18$, $b = 30$.

Uzdevums

Atrast x un y , ja $a = 18$, $b = 28$.

Eiklīda algoritms.

Atrisinājums

Izvēlēsimies $a = 18$, $b = 30$, tad $\text{ld}(18, 30) = 6$ un

$$\exists x = 2, \exists y = -1 : 18 \cdot 2 + 30 \cdot (-1) = 6.$$

Atrisinājums

Izvēlēsimies $a = 18$, $b = 28$, tad $\text{ld}(18, 28) = 2$ un

$$\exists x = -3, \exists y = 2 : 18 \cdot (-3) + 28 \cdot 2 = 2.$$

Sekas

$$\text{ld}(a, b) = 1 \Leftrightarrow \exists x \in \mathbb{Z} \exists y \in \mathbb{Z} \quad ax + by = 1.$$

Piemērs

Izvēlēsimies $a = 16$ un $b = 21$, tad $\text{ld}(16, 21) = 1$ un

$$\exists x = 4, \exists y = -3 : 16 \cdot 4 + 21 \cdot (-3) = 1.$$

Definīcija

Katru veselu pozitīvu skaitli, kas ir visu doto skaitļu daudzkārtņis sauc par šo skaitļu kopīgo dalāmo.

Sekas

Skaitļiem a_1, a_2, \dots, a_n eksistē kopīgais dalāmais.

Definīcija

Mazāko no skaitļu a_1, a_2, \dots, a_n kopīgajiem dalāmajiem sauc par skaitļu a_1, a_2, \dots, a_n mazāko kopīgo dalāmo. Skaitļu a_1, a_2, \dots, a_n mazākā kopīgā dalāmā apzīmēšanai lietosim pierakstu $\text{md}(a_1, a_2, \dots, a_n)$.

Apgalvojums

$$\frac{ab}{\text{ld}(a, b)} = \text{md}(a, b) \quad \text{jeb} \quad ab = \text{ld}(a, b) \cdot \text{md}(a, b) \quad .$$

Piemērs

Ja $a = 15$ un $b = 21$, tad $\text{ld}(15, 21) = 3$ un $\text{md}(15, 21) = 105$.

Tiešām izpildās apgalvojumā teiktais: $\frac{15 \cdot 21}{3} = \frac{315}{3} = 105$.

Definīcija

Vektoru pāri (q_1, q_2, \dots, q_n) , $(\delta_1, \delta_2, \dots, \delta_n)$ sauc par galīgu ķēžu daļu, ja:

(i) $\forall i > 1 \ q_i > 0$;

(ii)

$$\delta_i = q_1 + \frac{1}{q_2 + \frac{1}{q_3 + \dots + \frac{1}{q_{i-1} + \frac{1}{q_i}}}}$$

q_i sauc par i -to nepilno dalījumu;

δ_i sauc par i -to tuvinājuma daļu.

Galīgas ķēžu daļas apzīmēšanai lieto pierakstu $[q_1; q_2, \dots, q_n]$.

Definīcija

Galīgu ķēžu daļu $[q_1; q_2, \dots, q_n]$ sauc par skaitļa $\alpha \in \mathbb{R}$ reprezentāciju, ja $\alpha = \delta_n$.

Definīcija

Šai gadījumā mēs arī teiksim, ka ķēžu daļa $[q_1; q_2, \dots, q_n]$ reprezentē skaitli α .

$\lfloor x \rfloor$ - veselā daļa no apakšas, bet $\{x\} = x - \lfloor x \rfloor$

Piemērs

$\lfloor 14, 23 \rfloor = 14$, bet $\{14, 23\} = 14, 23 - 14 = 0, 23$.

Eilera algoritms. Dots reāls skaitlis α .

Algoritma sākums. Definējam $\alpha_1 \Leftarrow \alpha$ Aprēķinam $q_1 \Leftarrow \lfloor \alpha_1 \rfloor$.

(i) Ja $\{\alpha_1\} = 0$, tad algoritms beidz darbu;

(ii) ja $\{\alpha_1\} \neq 0$, tad aprēķinam $\alpha_2 \Leftarrow \frac{1}{\{\alpha_1\}}$, un tālāk algoritms turpina darbu saskaņā ar induktīvo soli.

Induktīvais solis. Dots reāls skaitlis α_n . Aprēķinam $q_n \Leftarrow \lfloor \alpha_n \rfloor$.

(i) Ja $\{\alpha_n\} = 0$, tad algoritms beidz darbu;

(ii) ja $\{\alpha_n\} \neq 0$, tad aprēķinam $\alpha_{n+1} \Leftarrow \frac{1}{\{\alpha_n\}}$, un tālāk algoritms turpina darbu saskaņā ar induktīvo soli.

Tā rezultātā katram reālam skaitlim α Eilera algoritms, ja tas ir beidzis darbu, tad ir uzģenerējis divas galīgas virknes:

$$q_1, q_2, \dots, q_n;$$

$$\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n.$$

Pretējā gadījumā Eilera algoritms ģenerē divas bezgalīgas virknes:

$$q_1, q_2, \dots, q_n, \dots$$

$$\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n, \dots$$

Piemērs

Pielietosim Eilera algoritmu skaitlim $\alpha = \frac{27}{10} = 2,7$. Definē

$\alpha_1 = \frac{27}{10}$. Tātad $q_1 = \lfloor \frac{27}{10} \rfloor = 2$. Iegūstam, ka

$\alpha_2 = \frac{1}{\{\alpha_1\}} = \frac{10}{7}$. Seko, ka $q_2 = \lfloor \frac{10}{7} \rfloor = 1$. Iegūstam, ka

$\alpha_3 = \frac{1}{\{\alpha_2\}} = \frac{7}{3}$. Seko, ka $q_3 = \lfloor \frac{7}{3} \rfloor = 2$. Iegūstam, ka

$\alpha_4 = \frac{1}{\{\alpha_3\}} = \frac{3}{1} = 3$. Seko, ka $q_4 = \lfloor 3 \rfloor = 3$. Iegūstam, ka

$\{\alpha_4\} = 0$ un algoritms beidz darbu.

Apgalvojums

Ja q_i skaitlim α ģenerēti saskaņā ar Eilera algoritmu un $\{\alpha_n\} \neq 0$, tad

$$[q_1; q_2, \dots, q_n, \alpha_{n+1}]$$

ir skaitļa α reprezentācija.

Apgalvojums

Ja q_i skaitlim α ģenerēti saskaņā ar Eilera algoritmu un $\{\alpha_n\} = 0$, tad

$$[q_1; q_2, \dots, q_n]$$

ir skaitļa α reprezentācija.

Piemērs

Pielietosim Eilera algoritmu skaitlim $\alpha = \frac{27}{10} = 2,7$. Definēsim

$\alpha_1 = \frac{27}{10}$. Tātad $q_1 = \lfloor \frac{27}{10} \rfloor = 2$. Iegūstam, ka

$\alpha_2 = \frac{1}{\{\alpha_1\}} = \frac{10}{7}$. Seko, ka $q_2 = \lfloor \frac{10}{7} \rfloor = 1$. Iegūstam, ka

$\alpha_3 = \frac{1}{\{\alpha_2\}} = \frac{7}{3}$. Seko, ka $q_3 = \lfloor \frac{7}{3} \rfloor = 2$. Iegūstam, ka

$\alpha_4 = \frac{1}{\{\alpha_3\}} = \frac{3}{1} = 3$. Seko, ka $q_4 = \lfloor 3 \rfloor = 3$. Iegūstam, ka

$\{\alpha_4\} = 0$ un algoritms beidz darbu.

Tātad skaitļa $\frac{27}{10} = 2,7$ reprezentācija ir ķēžu daļa $[2; 1; 2; 3]$.

Teorēma

Eilera algoritms skaitlim α beidz darbu galīgā soļu skaitā tad un tikai tad, ja $\alpha \in \mathbb{Q}$.

Rekurences virknes. Katrai reālo skaitļu virknei $(q_n)_{n \in \mathbb{Z}_+}$ definēsim virkņu pāri $(P_n)_{n \in \mathbb{N}}$, $(Q_n)_{n \in \mathbb{N}}$:

$$\begin{aligned} P_0 &\Leftarrow 1, & P_1 &\Leftarrow q_1, & P_n &\Leftarrow q_n P_{n-1} + P_{n-2}; \\ Q_0 &\Leftarrow 0, & Q_1 &\Leftarrow 1, & Q_n &\Leftarrow q_n Q_{n-1} + Q_{n-2}. \end{aligned}$$

Definīcija

Virtnes (P_n) , (Q_n) sauc par virtnes (q_n) rekurences virtnēm.

Teorēma

Katrai ķēžu daļai $[q_1; q_2, \dots, q_n]$ tuvinājuma daļa

$$\delta_n = \frac{P_n}{Q_n}.$$

Piemērs

Skaitļa $\alpha = \frac{105}{38}$ izvirzījums ķēžu daļā.

Risinājums. Izmantojam Eiklīda algoritmu:

$$\begin{array}{r} 105 : 38 = 2 \\ - 76 \end{array}$$

Vienlaicīgi sastādīsim tabulu izmantojot

$$\begin{aligned} P_0 &\Leftarrow 1, & P_1 &\Leftarrow q_1, & P_n &\Leftarrow q_n P_{n-1} + P_{n-2}; \\ Q_0 &\Leftarrow 0, & Q_1 &\Leftarrow 1, & Q_n &\Leftarrow q_n Q_{n-1} + Q_{n-2}. \end{aligned}$$

q_i		2				
P_i	1	2				
Q_i	0	1				

$$\begin{array}{r}
 105 : 38 = 2 \\
 - \quad 76 \\
 \hline
 38 : 29 = 1 \\
 - \quad 29
 \end{array}$$

Vienlaicīgi sastādīsim tabulu izmantojot

$$\begin{aligned}
 P_0 &\Leftarrow 1, & P_1 &\Leftarrow q_1, & P_n &\Leftarrow q_n P_{n-1} + P_{n-2}; \\
 Q_0 &\Leftarrow 0, & Q_1 &\Leftarrow 1, & Q_n &\Leftarrow q_n Q_{n-1} + Q_{n-2}.
 \end{aligned}$$

q_i		2	1			
P_i	1	2	3			
Q_i	0	1	1			

$$\begin{array}{r}
 105 : 38 = 2 \\
 - \quad 76 \\
 \hline
 38 : 29 = 1 \\
 - \quad 29 \\
 \hline
 29 : 9 = 3 \\
 - \quad 27
 \end{array}$$

Vienlaicīgi sastādīsim tabulu izmantojot

$$\begin{aligned}
 P_0 &\Leftarrow 1, & P_1 &\Leftarrow q_1, & P_n &\Leftarrow q_n P_{n-1} + P_{n-2}; \\
 Q_0 &\Leftarrow 0, & Q_1 &\Leftarrow 1, & Q_n &\Leftarrow q_n Q_{n-1} + Q_{n-2}.
 \end{aligned}$$

q_i		2	1	3		
P_i	1	2	3	11		
Q_i	0	1	1	4		

$$\begin{array}{r}
 105 : 38 = 2 \\
 - \quad 76 \\
 \hline
 38 : 29 = 1 \\
 - \quad 29 \\
 \hline
 29 : 9 = 3 \\
 - \quad 27 \\
 \hline
 9 : 2 = 4 \\
 - \quad 8
 \end{array}$$

Vienlaicīgi sastādīsim tabulu izmantojot

$$\begin{aligned}
 P_0 &\Leftarrow 1, & P_1 &\Leftarrow q_1, & P_n &\Leftarrow q_n P_{n-1} + P_{n-2}; \\
 Q_0 &\Leftarrow 0, & Q_1 &\Leftarrow 1, & Q_n &\Leftarrow q_n Q_{n-1} + Q_{n-2}.
 \end{aligned}$$

q_i		2	1	3	4	
P_i	1	2	3	11	47	
Q_i	0	1	1	4	17	

$$\begin{array}{r}
 105 : 38 = 2 \\
 - \quad 76 \\
 \hline
 38 : 29 = 1 \\
 - \quad 29 \\
 \hline
 29 : 9 = 3 \\
 - \quad 27 \\
 \hline
 9 : 2 = 4 \\
 - \quad 8 \\
 \hline
 2 : 1 = 2
 \end{array}$$

Vienlaicīgi sastādīsim tabulu izmantojot

$$\begin{aligned}
 P_0 &\Leftarrow 1, & P_1 &\Leftarrow q_1, & P_n &\Leftarrow q_n P_{n-1} + P_{n-2}; \\
 Q_0 &\Leftarrow 0, & Q_1 &\Leftarrow 1, & Q_n &\Leftarrow q_n Q_{n-1} + Q_{n-2}.
 \end{aligned}$$

q_i		2	1	3	4	2
P_i	1	2	3	11	47	105
Q_i	0	1	1	4	17	38

Ķēžu daļas.

$$\begin{array}{r} 105 : 38 = 2 \\ - \quad 76 \\ \hline 38 : 29 = 1 \\ - \quad 29 \\ \hline 29 : 9 = 3 \\ - \quad 27 \\ \hline 9 : 2 = 4 \\ - \quad 8 \\ \hline 2 : 1 = 2 \end{array}$$

q_i		2	1	3	4	2
P_i	1	2	3	11	47	105
Q_i	0	1	1	4	17	38

Tā rezultātā ķēžu daļa $[2; 1, 3, 4, 2]$ reprezentē skaitli $\frac{105}{38}$.

q_i		2	1	3	4	2
P_i	1	2	3	11	47	105
Q_i	0	1	1	4	17	38

Pārbaudīsim, vai izpildās teorēma, ka katrai ķēžu daļai $[q_1; q_2, \dots, q_n]$ tuvinājuma daļa

$$\delta_n = \frac{P_n}{Q_n}.$$

$$\delta_1 = q_1 = 2 = \frac{P_1}{Q_1} = \frac{2}{1}.$$

q_i		2	1	3	4	2
P_i	1	2	3	11	47	105
Q_i	0	1	1	4	17	38

Pārbaudīsim, vai izpildās teorēma, ka katrai ķēžu daļai $[q_1; q_2, \dots, q_n]$ tuvinājuma daļa

$$\delta_n = \frac{P_n}{Q_n}.$$

$$\delta_2 = q_1 + \frac{1}{q_2} = 2 + \frac{1}{1} = 2 + 1 = 3 = \frac{P_2}{Q_2} = \frac{3}{1}.$$

q_i		2	1	3	4	2
P_i	1	2	3	11	47	105
Q_i	0	1	1	4	17	38

Pārbaudīsim, vai izpildās teorēma, ka katrai ķēžu daļai $[q_1; q_2, \dots, q_n]$ tuvinājuma daļa

$$\delta_n = \frac{P_n}{Q_n}.$$

$$\delta_3 = q_1 + \frac{1}{q_2 + \frac{1}{q_3}} = 2 + \frac{1}{1 + \frac{1}{3}} = 2 + \frac{3}{4} = \frac{11}{4} = \frac{P_3}{Q_3}.$$

q_i		2	1	3	4	2
P_i	1	2	3	11	47	105
Q_i	0	1	1	4	17	38

Pārbaudīsim, vai izpildās teorēma, ka katrai ķēžu daļai $[q_1; q_2, \dots, q_n]$ tuvinājuma daļa

$$\delta_n = \frac{P_n}{Q_n}.$$

$$\delta_4 = q_1 + \frac{1}{q_2 + \frac{1}{q_3 + \frac{1}{q_4}}} = 2 + \frac{1}{1 + \frac{1}{3 + \frac{1}{4}}} = 2 + \frac{1}{1 + \frac{4}{13}} =$$

$$2 + \frac{13}{17} = \frac{47}{17} = \frac{P_4}{Q_4}.$$

Ķēžu daļas.

q_i		2	1	3	4	2
P_i	1	2	3	11	47	105
Q_i	0	1	1	4	17	38

Pārbaudīsim, vai izpildās teorēma, ka katrai ķēžu daļai $[q_1; q_2, \dots, q_n]$ tuvinājuma daļa

$$\delta_n = \frac{P_n}{Q_n}.$$

$$\begin{aligned}\delta_5 &= q_1 + \frac{1}{q_2 + \frac{1}{q_3 + \frac{1}{q_4 + \frac{1}{q_5}}}} = 2 + \frac{1}{1 + \frac{1}{3 + \frac{1}{4 + \frac{1}{2}}}} \\ &= 2 + \frac{1}{1 + \frac{1}{3 + \frac{2}{9}}} = 2 + \frac{1}{1 + \frac{9}{29}} = 2 + \frac{29}{38} = \frac{105}{38} = \frac{P_4}{Q_4}.\end{aligned}$$

Uzdevums

Atrast skaitļa $\alpha = \frac{257}{74}$ izvirzījumu ķēžu daļā un pārbaudīt, vai ir spēkā, ka katrai ķēžu daļai $[q_1; q_2, \dots, q_n]$ tuvinājuma daļa

$$\delta_n = \frac{P_n}{Q_n}.$$

Izmantojam Eiklīda algoritmu:

$$\begin{array}{r} 257 : 74 = 3 \\ - 222 \end{array}$$

Izmantojam Eiklīda algoritmu:

$$\begin{array}{r} 257 : 74 = 3 \\ - 222 \\ \hline 74 : 35 = 2 \\ - 70 \end{array}$$

Izmantojam Eiklīda algoritmu:

$$\begin{array}{r} 257 : 74 = 3 \\ - 222 \\ \hline 74 : 35 = 2 \\ - 70 \\ \hline 35 : 4 = 8 \\ - 32 \end{array}$$

Izmantojam Eiklīda algoritmu:

$$\begin{array}{r} 257 : 74 = 3 \\ - 222 \\ \hline 74 : 35 = 2 \\ - 70 \\ \hline 35 : 4 = 8 \\ - 32 \\ \hline 4 : 3 = 1 \\ - 3 \end{array}$$

Izmantojam Eiklīda algoritmu:

$$\begin{array}{r}
 257 : 74 = 3 \\
 - 222 \\
 \hline
 74 : 35 = 2 \\
 - 70 \\
 \hline
 35 : 4 = 8 \\
 - 32 \\
 \hline
 4 : 3 = 1 \\
 - 3 \\
 \hline
 3 : 1 = 3
 \end{array}$$

$$\begin{array}{r}
 257 : 74 = 3 \\
 \underline{- 222} \\
 74 : 35 = 2 \\
 \underline{- 70} \\
 35 : 4 = 8 \\
 \underline{- 32} \\
 4 : 3 = 1 \\
 \underline{- 3} \\
 3 : 1 = 3
 \end{array}$$

Tagad varam sastādīt tabulu:

q_i		3				
P_i	1					
Q_i	0	1				

$$\begin{array}{r}
 257 : 74 = 3 \\
 \underline{- 222} \\
 74 : 35 = 2 \\
 \underline{- 70} \\
 35 : 4 = 8 \\
 \underline{- 32} \\
 4 : 3 = 1 \\
 \underline{- 3} \\
 3 : 1 = 3
 \end{array}$$

Tagad varam sastādīt tabulu:

q_i		3				
P_i	1	3				
Q_i	0	1				

$$\begin{array}{r}
 257 : 74 = 3 \\
 \underline{- 222} \\
 74 : 35 = 2 \\
 \underline{- 70} \\
 35 : 4 = 8 \\
 \underline{- 32} \\
 4 : 3 = 1 \\
 \underline{- 3} \\
 3 : 1 = 3
 \end{array}$$

Tagad varam sastādīt tabulu:

q_i		3	2			
P_i	1	3				
Q_i	0	1				

$$\begin{array}{r}
 257 : 74 = 3 \\
 \underline{- 222} \\
 74 : 35 = 2 \\
 \underline{- 70} \\
 35 : 4 = 8 \\
 \underline{- 32} \\
 4 : 3 = 1 \\
 \underline{- 3} \\
 3 : 1 = 3
 \end{array}$$

Tagad varam sastādīt tabulu:

q_i		3	2	8		
P_i	1	3	7			
Q_i	0	1	2			

$$\begin{array}{r}
 257 : 74 = 3 \\
 \underline{- 222} \\
 74 : 35 = 2 \\
 \underline{- 70} \\
 35 : 4 = 8 \\
 \underline{- 32} \\
 4 : 3 = 1 \\
 \underline{- 3} \\
 3 : 1 = 3
 \end{array}$$

Tagad varam sastādīt tabulu:

q_i		3	2	8	1	
P_i	1	3	7	59		
Q_i	0	1	2	17		

$$\begin{array}{r}
 257 : 74 = 3 \\
 \underline{- 222} \\
 74 : 35 = 2 \\
 \underline{- 70} \\
 35 : 4 = 8 \\
 \underline{- 32} \\
 4 : 3 = 1 \\
 \underline{- 3} \\
 3 : 1 = 3
 \end{array}$$

Tagad varam sastādīt tabulu:

q_i		3	2	8	1	3
P_i	1	3	7	59	66	
Q_i	0	1	2	17	19	

$$\begin{array}{r}
 257 : 74 = 3 \\
 \underline{- 222} \\
 74 : 35 = 2 \\
 \underline{- 70} \\
 35 : 4 = 8 \\
 \underline{- 32} \\
 4 : 3 = 1 \\
 \underline{- 3} \\
 3 : 1 = 3
 \end{array}$$

Tagad varam sastādīt tabulu:

q_i		3	2	8	1	3
P_i	1	3	7	59	66	257
Q_i	0	1	2	17	19	74

Ķēžu daļas.

$$\begin{array}{r} 257 : 74 = 3 \\ - 222 \\ \hline 74 : 35 = 2 \\ - 70 \\ \hline 35 : 4 = 8 \\ - 32 \\ \hline 4 : 3 = 1 \\ - 3 \\ \hline 3 : 1 = 3 \end{array}$$

Tagad varam sastādīt tabulu:

q_i		3	2	8	1	3
P_i	1	3	7	59	66	257
Q_i	0	1	2	17	19	74

Tā rezultātā ķēžu daļa $[3; 2, 8, 1, 3]$ reprezentē skaitli $\frac{257}{74}$.

Uzdevums

Kādu daļskaitli reprezentē ķēžu daļa $[1; 3, 2, 2, 4]$? Sastādīt tabulu

q_i						
P_i						
Q_i						

Ķēžu daļai $[1; 3, 2, 2, 4]$ atbilst skaitlis

$$\alpha = q_1 + \frac{1}{q_2 + \frac{1}{q_3 + \frac{1}{q_4 + \frac{1}{q_5}}}} =$$

Ķēžu daļai $[1; 3, 2, 2, 4]$ atbilst skaitlis

$$\alpha = q_1 + \frac{1}{q_2 + \frac{1}{q_3 + \frac{1}{q_4 + \frac{1}{q_5}}}} = 1 + \frac{1}{3 + \frac{1}{2 + \frac{1}{2 + \frac{1}{4}}}} =$$

Ķēžu daļai $[1; 3, 2, 2, 4]$ atbilst skaitlis

$$\alpha = q_1 + \frac{1}{q_2 + \frac{1}{q_3 + \frac{1}{q_4 + \frac{1}{q_5}}}} = 1 + \frac{1}{3 + \frac{1}{2 + \frac{1}{2 + \frac{1}{4}}}} =$$

$$1 + \frac{1}{3 + \frac{1}{2 + \frac{4}{9}}} =$$

Ķēžu daļai $[1; 3, 2, 2, 4]$ atbilst skaitlis

$$\alpha = q_1 + \frac{1}{q_2 + \frac{1}{q_3 + \frac{1}{q_4 + \frac{1}{q_5}}}} = 1 + \frac{1}{3 + \frac{1}{2 + \frac{1}{2 + \frac{1}{4}}}} =$$
$$1 + \frac{1}{3 + \frac{1}{2 + \frac{4}{9}}} = 1 + \frac{1}{3 + \frac{9}{22}} =$$

Ķēžu daļai $[1; 3, 2, 2, 4]$ atbilst skaitlis

$$\alpha = q_1 + \frac{1}{q_2 + \frac{1}{q_3 + \frac{1}{q_4 + \frac{1}{q_5}}}} = 1 + \frac{1}{3 + \frac{1}{2 + \frac{1}{2 + \frac{1}{4}}}} =$$
$$1 + \frac{1}{3 + \frac{1}{2 + \frac{4}{9}}} = 1 + \frac{1}{3 + \frac{9}{22}} = 1 + \frac{22}{75} = \frac{97}{75}.$$

Ķēžu daļai $[1; 3, 2, 2, 4]$ varam sastādīt arī tabulu

q_i		1				
P_i	1					
Q_i	0	1				

Ķēžu daļai $[1; 3, 2, 2, 4]$ varam sastādīt arī tabulu

q_i		1	3			
P_i	1	1				
Q_i	0	1				

Ķēžu daļai $[1; 3, 2, 2, 4]$ varam sastādīt arī tabulu

q_i		1	3	2		
P_i	1	1	4			
Q_i	0	1	3			

Ķēžu daļai $[1; 3, 2, 2, 4]$ varam sastādīt arī tabulu

q_i		1	3	2	2	
P_i	1	1	4	9		
Q_i	0	1	3	7		

Ķēžu daļai $[1; 3, 2, 2, 4]$ varam sastādīt arī tabulu

q_i		1	3	2	2	4
P_i	1	1	4	9	22	
Q_i	0	1	3	7	17	

Ķēžu daļai $[1; 3, 2, 2, 4]$ varam sastādīt arī tabulu

q_i		1	3	2	2	4
P_i	1	1	4	9	22	97
Q_i	0	1	3	7	17	75

Pasauleslavena problēma. Pieņemsim, ka ķēžu daļa $[q_1; q_2, \dots, q_n, \dots]$ skaitlim $\sqrt[3]{2}$ iegūta ar Eilera algoritmu. Vai virkne (q_n) ir ierobežota?

Paldies par uzmanību!