

Merkitäjä

$\mathbb{N} = \{1, 2, 3, \dots\}$ (luonnolliset luvut)

$\mathbb{Z} = \{0, \pm 1, \pm 2, \dots\}$ (kokonaisluvut)

1. JAOILLISUUS, ALKUTEKIJÖIHIN JAKO JA S.Y.T.

Määr. Olk. $a, b \in \mathbb{Z}$. Luku a jakaa luvun b (eli a on b :n tekijä) jos $b = ka$, missä $k \in \mathbb{Z}$.

Tällöin merkitään $a | b$. 'ei jaa'

Esim. $3 | 6$, $0 | 0$, $2 \nmid 5$, $8 | 124$, $7 \nmid 47$.

||| Huom. jatkossa a, b, \dots, x, y, \dots ovat aina kokonaislukuja ellei toisin mainita!

Laure 1.1 (i) jos $a | b$ ja $b | a$, niin $a = \pm b$.

(ii) jos $a | b \Rightarrow a | bc$ kaikilla c .

(iii) jos $a | b_1, \dots, a | b_n \Rightarrow a | (b_1 + \dots + b_n)$

Tod. HTD

Määr. Jos $p \in \mathbb{N}$, $p \geq 2$ ja ehdosta $k | p$, $k \in \mathbb{N}$ seuraa $k \in \{1, p\}$, sanomme että p on alkuluku. Merkitään $P \in \mathbb{P}$. Siis

$\mathbb{P} = \{2, 3, 5, 7, \dots\}$

Määr. Luvut $m \geq 2$, $m \notin P$, ovat yhdistettyjä lukuja.

[Lause 1.2. Jokainen luonnollinen luku (≥ 2) on esitettävänä alkulukujen tulona.

Tod. Vastadetaan: olkoon n pienin kokonaisluku, $n > 1$, jota ei voi esittää alkulukujen tulona. Erityisesti $n \notin P$, joten $n = n_1 n_2$, missä $n_1, n_2 > 1$. Nyt n_1 ja n_2 ovat alkulukujen tuloja, joten n on myös. \square ← tutkitaan mentkö!

[Lause 1.3 (Eukleides, n. 300 e.a.) On olemassa ∞ monta alkulukua.

Tod. Vastadetaan: $P = \{p_1, p_2, \dots, p_k\}$.

Merk. $m = p_1 p_2 \dots p_k + 1$.

Silloin $p_j \nmid m$, $1 \leq j \leq k$. Lauseen 1.2 nojalla on olemassa $p \in P$ jolle $p \mid m$, mikä on mahdotonta. \square

[Lause 1.4. (jakojäännöslause) Olkoon $b \geq 1$ ja $a \in \mathbb{Z}$. Silloin on olemassa yksikäsitteiset luvut $q, r \in \mathbb{Z}$ jolle $a = qb + r$, $0 \leq r < b$.

Tod. Merkitään

$$U = \{a - ub \mid a - ub \geq 0, u \in \mathbb{Z}\}$$

Selvästi U on epätyhjä (mitä?) Olkoon r joukon U pienin alkio, ja kirjoitetaan $r = a - u_1 b$. Siis $r \geq 0$. Jos $r \geq b$, niin

$$a - (u_1 + 1)b = r - b \geq 0,$$

mikä on vastoin r :n määritelmää. Siis $0 \leq r < b$ ja voimme valita $q = u_1$.

Yhikärittäisyys: jos $0 \leq r_1, r_2 < b$, ja
 $r_1 = a - u_1 b$, $r_2 = a - u_2 b$, niin

$b \mid (r_1 - r_2)$. Jos $r_1 \neq r_2$, tästä seuraa $|r_1 - r_2| \geq b$,
mikä ei ole mahdollista koska $-b < r_1 - r_2 < b$. \square

Seuraava tulos voi tuntua ilmeiseltä, mutta
kun asiaa mietti tarkasti (tee se!), se esottau-
teenkin voin myönteisesti havainnoksi.

Lause 1.5. Olkoon $a \neq 0$ tai $b \neq 0$. On
olemassa 1-kärittäinen kokonaisluku d
(lukujen a ja b suurin yhteinen tekijä),
jolle pätee:
(i) $d \mid a$ ja $d \mid b$
(ii) jos $d' \mid a$ ja $d' \mid b \Rightarrow d' \mid d$
(iii) $d \geq 1$

Tod. Määritellään määrään

$$(1) \quad d = \min \{ ax + by \mid ax + by \geq 1, x, y \in \mathbb{Z} \},$$

eli d on lukujoukon $\{ ax + by \mid x, y \in \mathbb{Z} \}$ (selvästi
epätyhjä) pienin positiivinen alkio.

Olkoon $d = ax_0 + by_0$ joillakin $x_0, y_0 \in \mathbb{Z}$.

Selvästi d toteuttaa ehdot (iii) ja (i)

(miksi jälkimmäisen?). Ehdon (i) todistamiseksi
oletetaan, että $d \nmid a$. Silloin jakojäännöslan-
seen nojalla $a = dq + r$, $0 < r < d$. Saadaan

$$1 \leq r = a - dq = a(1 - qx_0) + b(-qy_0) < d,$$

mikä on vastoin d :n määritelmää. Siis $d \mid a$
ja vastaavasti näytetään, että $d \mid b$.

Yhikärittäisyys seuraa ehdosta (i) ja (ii):
jos d_1 ja d_2 toteuttavat (i) - (iii), niin
 $d_1, d_2 \geq 1$, $d_1 \mid d_2$ ja $d_2 \mid d_1 \Rightarrow d_1 = d_2$. \square

Määr. • a :n ja b :n suurinta yhteistä tekijää merkitään s.y.t.(a, b), tai yksinkertaisemmin (a, b) .

• jos $(a, b) = 1$ ovat a ja b suhteellisia alkulukuja (eli keskenään jaottomia).

Seuraus 1.6. Olkoon $a \neq 0$ tai $b \neq 0$ ja $d = (a, b)$. Silloin

(i) $d = x_0 a + y_0 b$ joillakin $x_0, y_0 \in \mathbb{Z}$.

(ii) $\{x a + y b \mid x, y \in \mathbb{Z}\} = \{k d \mid k \in \mathbb{Z}\}$

Tod. (i) seuraa suoraan määritelmästä (1) s. 5.

(ii) Edellisen kohdan nojalla "vasen puoli" \supset "oikea puoli". Toinen suunta seuraa lauseen 1.5 kohdasta (i). \square

Esim. $(8, 22) = 2$, $2 = -8 \times 8 + 3 \times 22$.

! Seuraus 1.7. Jos $a \mid bc$ ja $(a, b) = 1$, niin $a \mid c$

Tod. Seur. 1.6 $\Rightarrow \exists x_0, y_0$ joille $1 = x_0 a + y_0 b$.
Nyt $c = a c x_0 + b c y_0$, ja tässä $a \mid a c x_0$ ja $a \mid b c y_0$. \square

Seuraus 1.8. Jos $p \in \mathbb{P}$ ja $p \mid ab$, niin $p \mid a$ tai $p \mid b$.

Tod. Ilmeinen. \square

Induktiolla seuraava edellisestä (HT):

jos $p \mid a_1 \dots a_k \Rightarrow p \mid a_j$ jollakin j .

Seuraus 1.9. Jos $p \mid a_1 \dots a_k$, $p, a_1, \dots, a_k \in P$,
min $p = a_j$ jollakin $1 \leq j \leq k$.

• Tod. Nyt $p \mid a_j \Leftrightarrow p = a_j$ koska $p, a_j \in P$. \square

• Olemme nyt valmiit todistamaan aritme-
tiikan peruslauseen:

Lause 1.10. (Alkutekijöihin jaon 1-käsitteisyys)
Jokainen positiivinen kokonaisluku $n \geq 2$
voidaan kirjoittaa muodossa

$$n = p_1 p_2 \dots p_r, \quad r \geq 1,$$

missä $p_1, \dots, p_r \in P$ ja esitys on 1-käsitteinen tekijöiden järjestyntä lukuunottamatta.

• Tod. Lauseen 1.2 nojalla jokainen $n \geq 2$ voidaan esittää alkulukujen tulona. Olkoon $n \geq 2$ pienin luku jolla on eri esitykset

$$n = \prod_{j=1}^m p_j^{\alpha_j} = \prod_{j=1}^m p_j^{\beta_j}, \quad \alpha_j, \beta_j \geq 0$$

• (Tässä p_1, \dots, p_m ovat eri alkulukuja - ne jotka esiintyvät jommassakin luvussa esityksessä. Huomaa, että α_j 't ja β_j 't voivat saada arvon nolla). Olkoon esim $\alpha_1 > \beta_1$. Tällöin $\beta_1 = 0$, koska muuten $n/p_1^{\beta_1}$ olisi pienempi luku jolla on kaksi eri esitystä. Tällöin

$$p_1 \mid \prod_{j=2}^m p_j^{\beta_j},$$

mitä on mahdotonta seuraus 9.7 nojalla, koska $p_j \neq p_1$ kun $j \geq 2$.

Määr. Olkoot a_1, \dots, a_n kokonaislukuja (eivät kaikki nolliä). Silloin $d = \text{s.y.t.}(a_1, \dots, a_n) = (a_1, \dots, a_n)$ on se 1-käsitteinen kokonaisluku, jolle

- (i) $d \mid a_k$ kun $k = 1, \dots, n$
- (ii) jos $d' \mid a_k$ kun $k = 1, \dots, n$, niin $d' \mid d$
- (iii) $d > 0$.

$\text{s.y.t.}(a_1, \dots, a_n)$:n demansio on HT.

Aritmetiikan perustuksen avulla jokainen $n \in \mathbb{N}$ voidaan kirjoittaa yksikäsitteisesti muotoon

$$n = \prod_{k=1}^{\infty} p_k^{\alpha_k}, \quad \alpha_k \geq 0,$$

missä $p_1 = 2, p_2 = 3, p_3 = 5, \dots$ ovat alkeelliset kasvavana järjestyksessä ja $\alpha_k = \alpha_k(n) = 0$ suurilla k . Jos $m = \prod_{k=1}^{\infty} p_k^{\beta_k}$, niin (HT)

$$(n, m) = \prod_{k=1}^{\infty} p_k^{\gamma_k}, \quad \text{missä } \gamma_k = \min(\alpha_k, \beta_k).$$

Lause 1.11 Olk. $a, b \geq 1$. On demansio luku $h = \text{p.y.j.}(a, b)$ ('rienen yhteisen jaettava')

jolle

- (i) $a \mid h, b \mid h$
- (ii) $a \mid h', b \mid h' \Rightarrow h \mid h'$
- (iii) $h \geq 1$

Tod. HT.

Huom. Pätee kaava $\text{p.y.j.}(a, b) = \frac{ab}{(a, b)}$ (HT).

Sovelmus: 2. muuttujan lineaarinen
Diofantteen yhtälö

Lause 1.12. Olkoon $a \neq 0$ tai $b \neq 0$. Yhtälöitä

$$ax + by = c$$

on kokonaisratkaisu jos ja vain jos $d \mid c$,
missä $d = (a, b)$. Jos (x_0, y_0) on jokin ratkaisu,
kaikki ratkaisut saadaan kaavasta

$$\begin{cases} x = x_0 + \frac{b}{d}t \\ y = y_0 - \frac{a}{d}t \end{cases}, t \in \mathbb{Z}.$$

Tod. Jos ratkaisu on olemassa, seuraa suoraan
yhtälöstä, että $d \mid c$. Kääntäen, jos $d \mid c$,
voimme jakaa yhtälön kertoimet d :llä, eli
yhtäpitävästi $a'x + b'y = c'$,

missä $a' = a/d$, $b' = b/d$ ja $c' = c/d$. Tällöin
 $(a', b') = 1$ (HT), Riittää siis tarkastella
tapaus $d = 1$.

Oleetaan, että $d = 1$. Seurausten 1.6 nojalla
on olemassa x_1, y_1 jolle $ax_1 + by_1 = 1$.

Silloin $ax_1 + by_1 = c$, eli pari x_0, y_0
on ratkaisu kun valitaan $x_0 = cx_1$, $y_0 = cy_1$.

Olkoon x, y toinen ratkaisu. Silloin

$$ax + by = ax_0 + by_0,$$

eli $a(x - x_0) = -b(y - y_0)$. Koska $(a, b) = 1$ seuraa
tästä (seur 1.7) $b \mid (x - x_0)$, eli $x = x_0 + tb$
jollakin $t \in \mathbb{Z}$. Tällöin $y = y_0 - ta$. Kääntäen,
tällaiset parit toteuttavat aina yhtälön. \square

Edellisen lause antaa ratkaisun teoriana.
Miten käytännössä ratkaissimme vaihdapa yhtä-
lön

$$127x - 87y = 1.$$

Yksi mahdollisuus on kokeilla x :n paikalle
luvut $1, 2, \dots, 87$ ja katsoa milloin yhtä-
lusee toteutuu (mieti mikä riittää ko-
perilla nämä?). Nopeammia ratkaisun päi-
see soveltamalla (myös teoreettisesti tähtä-
vä) Eukleideen algoritmia:

EUKLEIDEEN ALGORITMI (a, b) :s etsimä-

seksi: Kirjoitetaan jakojarjestyslauseen
nojalta perätysten (oletamme $a > b \geq 1$)

$$a = bq_1 + r_1, \quad 0 < r_1 < b$$

$$b = r_1q_2 + r_2, \quad 0 < r_2 < r_1$$

$$r_1 = r_2q_3 + r_3, \quad 0 < r_3 < r_2$$

$$\vdots$$

$$r_{k-2} = r_{k-1}q_k + r_k, \quad 0 < r_k < r_{k-1}$$

$$r_{k-1} = q_{k+1}r_k$$

(jako meni taras
ensimmäisen kerran)

[Lause 1.13. $r_k = (a, b)$.

Tod. Viim. yht. $\Rightarrow r_k | r_{k-1}$, joten

2. viim. yht. $\Rightarrow r_k | r_{k-2}$,

3. viim. yht. $\Rightarrow r_k | r_{k-3}$,

$$\vdots$$

2. yhtälö $\Rightarrow r_k | b$

1. yhtälö $\Rightarrow r_k | a$.

Kääntäen, jos $d = (a, b)$, niin

1. yht. $\Rightarrow d | r_1$, 2. yht. $\Rightarrow d | r_2$,
 ..., 2. viime. yhtälö $\Rightarrow d | r_k$.

Siis $r_k | a$, $r_k | b$ ja $d | r_k$, $r_k \geq 1$, eli $r_k = d$.

Eukleideen algoritmaa ~~vo~~ myös soveltaa yhtälön $ax + by = d = (a, b)$ ratkaisemiseen:

1. yht. $\Rightarrow r_1 = a - bq_1 \stackrel{\text{merk.}}{=} u_1 a + v_1 b$

2. yht. $\Rightarrow r_2 = b - q_2(u_1 a + v_1 b) = u_2 a + v_2 b$

\vdots

\vdots

\vdots

2. viime. yht. $\Rightarrow d = r_k = r_{k-2} - r_{k-1} q_k$
 $= (u_{k-2} a + v_{k-2} b) - q_k (u_{k-1} a + v_{k-1} b)$
 $= x_0 a + y_0 b.$

Tietenkaan käytännössä ei tarvitse harjoitella y.o. hönköä ratkaistusta.

Esim. $(127, 87) = 1$. Tarkitetaan tämä Eukleideen algoritmin avulla:

$$\underline{127} = \underline{87} \cdot \underline{1} + \underline{40}, \quad \underline{87} = \underline{40} \cdot \underline{2} + \underline{7}$$

$$\underline{40} = \underline{7} \cdot \underline{5} + \underline{5}, \quad \underline{7} = \underline{5} \cdot \underline{1} + \underline{2}$$

$$\underline{5} = \underline{2} \cdot \underline{2} + \underline{1}; \quad (127, 87) = 1.$$

Ratkaistaan sitten yhtälö $127x - 87y = 1$ (vrt. s. 10.). Merkitään $127 = a$ ja $87 = b$ ja ratkaistaan perätyksen:

$$40 = a - b, \quad 7 = b - 2(a - b) = 3b - 2a,$$

$$5 = (a - b) - 5(3b - 2a) = 11a - 16b$$

$$2 = (3b - 2a) - (11a - 16b) = 18b - 13a$$

$$1 = (11a - 16b) - 2(18b - 13a) = \underline{\underline{37a - 54b}}$$

Löysimme ratkaisun $(x_0, y_0) = (37, 54)$,
jolloin yhtälön $127x - 87y = 1$ yleinen ratkaisu
on

$$\begin{cases} x = 37 + k87 \\ y = 54 + k127 \end{cases}, \quad k \in \mathbb{Z}.$$

Eukleideen algoritmi on vaikeutta kumpu-
koltta, mutta itseensä se on varsin tehokas
niillä leveysillä:

[Lause 1.14 Eukleideen algoritmin tarvitsemien
askeleiden määrä $\leq 3 \log a + 2$ (kun $a \geq b$)

Tod. HT \square

② KONGRUENSSIT JA RENGAS \mathbb{Z}_m .

Gaun otti käyttöön kongruenssin käsitteen. Se helpottaa huomattavasti jaollisuusteoriateluuja.

Mää. Olkoon $m \neq 0$. Jos $m \mid (a-b)$, sanomme että a on kongruentti b :n kanssa modulo m .
Merkitsemme tällöin $a \equiv b \pmod{m}$.
↑
'modulo'

Huom. Lyhyesti sanoen siis
 $a \equiv b \pmod{m} \Leftrightarrow m \mid (a-b)$.

Seuraava havainto osoittaa, että \equiv on ekvivalenssirelaatio!

Lause 2.1. Kongruenssi \pmod{m} toteuttaa:

- (i) $a \equiv a \pmod{m}$
- (ii) $a \equiv b \Leftrightarrow b \equiv a \pmod{m}$
- (iii) $a \equiv b$ ja $b \equiv c \Rightarrow a \equiv c \pmod{m}$.

Tod. Seuraa suoraan määritelmästä.

Seuraavat kolme lausetta sisältävät kongruenssien peruslaskusäännöt:

Lause 2.2. (i) Jos $a \equiv b \pmod{m}$, niin kaikella k pätee $a+k \equiv b+k$ ja $ka \equiv kb \pmod{m}$

(ii) Jos $a \equiv b$ ja $c \equiv d \pmod{m}$, niin
 $a+c \equiv b+d \pmod{m}$ ja $ac \equiv bd \pmod{m}$

Tod. Seuraavat helposti määritelmistä (tee!), viimeistä väitettä vasten on hyödyllistä havaita $ac - bd = a(a-d) + d(a-b)$. \square

Lause 2.3. Jos $P(x)$ on kokonaiskerroininen polynomi, niin $a \equiv b \pmod{m} \Rightarrow P(a) \equiv P(b) \pmod{m}$.

Tod. Olkoon $P(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$. Iteroimalla edellistä lausetta saamme $a^k \equiv b^k \pmod{m}$ kaikilla $k \geq 0$.

Erittäin: $a_j a^k \equiv a_j b^k \pmod{m}$, $k = 0, 1, \dots, n$. Väite seuraa summaamalla yli k :n, $k = 0, 1, \dots, n$. \square

Vastaavasti todistetaan:

Lause 2.4. Jos P on k :n muuttujan kokonaiskerroininen polynomi, niin $P(x_1, \dots, x_k) \equiv P(y_1, \dots, y_k) \pmod{m}$ mikäli $x_j \equiv y_j \pmod{m}$ kun $j = 1, \dots, k$.

Esim. $7 \equiv -13 \pmod{20}$
 $200 \equiv -10 \pmod{3}$

Esim. Osoita, että luku $n = 52(169^9 + 87^7) + 6$ on jaollinen luvulla 11.

Ratk. $169 \equiv 4 \pmod{11}$, $52 \equiv 8 \pmod{11}$,
 $87 \equiv -1 \pmod{11}$.

Lisäksi

$$4^2 = 16 \equiv 5, \quad 4^4 = 5^2 \equiv 3, \quad 4^8 = 3^2 = 9 \pmod{11},$$

siten $4^9 = 36 \equiv 3 \pmod{11}$. -Jaamme

$$n \equiv 8 - (3 + (-1)^7) + 6 = 8 - 2 + 6 = 22 \equiv 0 \pmod{11} \quad \square$$

Huom. Laskettaessa $a^k \equiv ? \pmod{m}$,
on edullista laskea ensin potenssien
suureet a^1, a^2, a^4, a^8 jne ja lausua
annettu potenssi näiden avulla. Esim.
 $a^{23} = a^{16} \cdot a^4 \cdot a^2 \cdot a^1$.

Esim. Pätee $10 \equiv 1 \pmod{9}$, joten jos

$S(n) :=$ luvun n numeroiden summa, niin

saamme $9 | n \Leftrightarrow 9 | S(n) \Leftrightarrow 9 | S(S(n))$ jne.

Esim. Olkoon $n = 5476289$ silloin

$S(n) = 5+4+7+6+2+8+9 = 41$, $S(S(n)) = 5 \not\equiv 0 \pmod{9}$
joten $9 \nmid n$.

Määr. Jos $a \equiv b$ ei ole voimassa, merkitsemme
 $a \not\equiv b \pmod{m}$.

Lyhyt kertaus: Ryhmät, renkaat, kunnat

'nollaelementti'

Määr. $(S, 0)$ on ryhmä jos laskutoimitus 0
toteuttaa $(0: S \times S \rightarrow S, \text{merkitään } 0(a,b) = a \circ b)$:

(1) $a \circ (b \circ c) = (a \circ b) \circ c \quad \forall a, b, c \in S$. (assosiativisuus)

(2) $\exists e \in S$ jolle $a \circ e = e \circ a = a \quad \forall a \in S$.

(3) Jokaisella $a \in S$ on 'käänteisalkio' $a^{-1} \in S$,
jolle $a^{-1} \circ a = a \circ a^{-1} = e$.

Huom. Jos (1) ja (2) voimassa, kysymä monoidi

Esim (i) \mathbb{Z} (tai \mathbb{Q} tai \mathbb{R}) ovat ryhmä luomol. liian yhteenlaskun suhteen.

(ii) $\mathbb{Q} \setminus \{0\}$ on ryhmä liian laskutoimituksena on tavallinen kertolasku.

(iii) $(\{0,1\}, \oplus)$ on kahden alkion ryhmä liian määrittäjä

\oplus	0	1
0	0	1
1	1	0

Määrit. (S, \circ) on vaihdannainen (= kommutatiivinen, Abel) ryhmä jos $a \circ b = b \circ a \quad \forall a, b \in S$.

Määrit. $(S, +, \cdot)$ on kommutatiivinen rengas, jos

(1) $(S, +)$ on kommutatiivinen ryhmä (merkitään sen neutraalialkioa 0:lla)

(2) (S, \cdot) on kommutatiivinen monoidi (merkitään neutraalialkioa 1:llä)

(3) $1 \neq 0$

(4) $a(bc) = ab+ac \quad \forall a, b, c \in S$ (liitännäisyys)

Määrit. $(S, +, \cdot)$ on puhta jos se on kommutatiivinen rengas ja $(S \setminus \{0\}, \cdot)$ on ryhmä (eli jollain alkioilla $a \neq 0$ on kääntäenalkio laskutoimituksen suhteen)

Maär. Kommutatiivinen rengas on kokonaisalve

Huom. jos $ab=0 \Rightarrow a=0$ tai $b=0$.

(Huom. jokainen kunta on kokonaisalve (miksi?))

Esim. \mathbb{Z} on rengas, \mathbb{Q} ja \mathbb{R} (luonnollisilla laskutoimituksilla) ovat kuntia.

Esim. $(\{a,b\}, \oplus, \odot)$ on kunta jos (HTT)

\oplus	a	b
a	a	b
b	b	a

\odot	a	b
a	a	a
b	b	b

(\oplus -n neutraalialkio on a
 \odot -n - " - " on b)

Meille riittää hyvä intuitiivinen ym. käsittely ymmärrys. Myöhemmin pohdimmme laskuteoriassa kerkeisiä esimerkkejä.

Jäännösluokkien rengas \mathbb{Z}_m

Lauseen 14 mukaan \equiv on ekvivalenssirelaatio. Vastaisia ekvivalenssiluokkia kutsutaan jäännösluokiksi $(\text{mod } m)$.

[Lemma 2.5. Jäännösluokkia $(\text{mod } m)$ on m kappaletta.

Tot. Jakojäännönlause \Rightarrow jokainen $n \in \mathbb{Z}$ voidaan kirjoittaa muotoon $n = km + r, r \in \{0, 1, \dots, m-1\}$. Luokat $0, 1, \dots, m-1$ ovat selvästi epäkongruentteja. Toisaalta jos $n = km + r$, niin $n \equiv r \pmod{m}$. \square

[Maär. Luonon $a \in \mathbb{Z}$ määräämä jäännösluokka $(\text{mod } m)$ on
 $[a] = \{a + km \mid k \in \mathbb{Z}\}$.

Määr. $Z_m = \{[a] \mid a \in \mathbb{Z}\} = \{[0], [1], \dots, [m-1]\}$. *

Lause 2.6. $(Z_m, +, \cdot)$ on kommutatiivinen m -n alkion rengas, kun yhteenlasku ja tulo määritellään kaavalla $[a]+[b] = [a+b]$, $[a][b] = [ab]$.

• Tod. Selvästi Z_m :ssä 0-alkio on $[0]$, 1-alkio $[1]$ (esim. $[0]+[a] \stackrel{\text{määr.}}{=} [0+a] = [a]$). Rengas määritelmän muut ehdot todetaan vastaavasti. Esim.

$$([a]+[b])[c] \stackrel{\text{määr.}}{=} [a+b][c] \stackrel{\text{määr.}}{=} [(a+b)c] = [ac+bc] \\ \stackrel{\text{määr.}}{=} [ac]+[bc] \stackrel{\text{määr.}}{=} [a][c]+[b][c].$$

Muut vastaavasti. Mutta, olennaista on tarkistaa, että tulo- ja summamääritelmät ovat hyvin arkoittuja, eli että ne eivät riipu käytetyistä jäsennösklassien edustajista. Olkoon siis

$$[a] = [a'] \quad \text{ja} \quad [b] = [b'], \\ \text{eli} \quad a \equiv a' \quad \text{ja} \quad b \equiv b' \pmod{m}. \quad \text{Lauseen 2.2 nojalla, silloin} \\ a+b \equiv a'+b' \quad \text{ja} \quad ab \equiv a'b' \pmod{m},$$

joten $[a+b] = [a'+b']$ ja $[ab] = [a'b']$. \square

• Määr. Jakojäännösl. $\Rightarrow n \in \mathbb{Z}$ void. kirj. $n = qm + r$, $0 \leq r < m-1$. Sanomme, että r on luvun n pienin positiivinen jäännös $(\text{mod } m)$.

Esim. • Z_5 :ssä $[3][6] = [18] = [3]$, $[-5] = [0]$.

- luvun -23 pienin positiivinen jäännös $(\text{mod } 17)$ on 11 ($-23 = -2 \cdot 17 + 11$)

* Oikeellinen merkintä jäännösluokkien renkaalle olisi $\mathbb{Z}/m\mathbb{Z}$ \triangleright

- $\mathbb{Z}_6: ma$ $[2] \neq [0]$, $[3] \neq [0]$, mutta $[2][3] = [6] = [0]$.

Siis \mathbb{Z}_6 ei ole kokonaisalue, erityisesti se ei ole kunta. Milloin \mathbb{Z}_m on kunta?

Lause 2.7. Olk. $m \geq 2$. \mathbb{Z}_m on kunta jos ja vain jos m on alkuluku.

Tod. Jos $m = m_1 m_2$, $2 \leq m_1, m_2 \leq m-1$ (eli $m \notin P$), niin $[m_1] \neq [0] \neq [m_2]$, mutta $[m_1][m_2] = [m] = [0]$, eli tällöin \mathbb{Z}_m ei ole edes kokonaisalue.

Olhoon sitten $m \in P$. Jos $[a] \neq [0]$, niin $[a, m] = 1$. Seuraavien 1.6 nojalla on olemassa x, y joille $xa + ym = 1$, joten $xa \equiv 1 \pmod{m}$, eli $[x][a] = [1]$. Siis $[x]$ on $[a]$ -n käänteisalkio tulon suhteen. Jokaisella $[a]$ sta eroavalla alkioilla on käänteisalkio tulon suhteen, joten \mathbb{Z}_m on kunta. \square

Määr. Olk. $m \geq 1$. Joukko $\{a_1, \dots, a_m\}$ on täydellisen jäännösjärjestelmän $(\text{mod } m)$, mikäli $\{[a_1], [a_2], \dots, [a_m]\} = \mathbb{Z}_m$.

Lause 2.8. Olhoon $m \geq 2$ ja $U \subset \mathbb{Z}$. Silloin U on täydellisen jäännösjärjestelmän $(\text{mod } m)$ jos ja vain jos ainakin kaksi seuraavista ehdoista on voimassa:

- (i) $U:ma$ on m lukua
- (ii) U :n alkioita ovat keskenään epäyhteensopivia $(\text{mod } m)$
- (iii) Jokaisella $a \in \mathbb{Z}$ on olemassa $u \in U$ jolle $a \equiv u \pmod{m}$

Tod. HT. \square

Seuraus 2.9. Olkoon $\{a_1, \dots, a_m\}$ täyd. jäännösjärjestelmä $(\text{mod } m)$, ja $(k, m) = 1$, $b \in \mathbb{Z}$. Silloin myös $\{ka_1 + b, \dots, ka_m + b\}$ on täyd. jäännösjärjestelmä.

Tod. Riittää näyttää, että Lauseen 2.8 ehdot (i) ja (ii) ovat voimassa. Ehto (i) on ilmeinen. Oletetaan, että $ka_j + b \equiv ka_\ell + b \pmod{m}$. Silloin $m \mid k(a_j - a_\ell)$, joten (Seur. 1.7) $m \mid (a_j - a_\ell)$, eli $a_j \equiv a_\ell \pmod{m}$. Täyd. jäännösjärjest. maät. nojalla $a_j = a_\ell$. \square

Seuraava lause on lukuteorian perustuloksia:

Lause 2.10 (Fermat'n pieni lause)

Jos p on alkuluku ja $p \nmid a$, niin $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$.

Tod. $\{0, 1, \dots, p-1\}$ on täyd. jäännösjärjestelmä $(\text{mod } p)$. Koska $(a, p) = 1$, samoin on $\{0, a, 2a, \dots, (p-1)a\}$ edellisen Seurauksen nojalla. Siispa luvut

$\{a, 2a, \dots, (p-1)a\}$ ovat jossain järjestyksessä kongruentit lukujen $\{1, \dots, p-1\}$ kanssa. Erityisesti

$$1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot (p-1) \equiv a \cdot 2a \cdot \dots \cdot (p-1)a \pmod{p}$$

$$\Leftrightarrow (p-1)! \equiv a^{p-1} (p-1)! \pmod{p}$$

Koska $((p-1)!, p) = 1$, seuraa tästä $1 \equiv a^{p-1} \pmod{p}$. \square

Huom. Soveltamme edellä helppoa havaintoa:

Lemma 2.11 Jos $ka \equiv kb \pmod{m}$ ja $(k, m) = 1$, niin $\begin{matrix} a \equiv b \\ (\text{mod } m) \end{matrix}$.

Tod. HT. \square

Seuraus 2.12. Jos $p \geq 2$ on alkuluku, niin
 $a^p \equiv a \pmod{p}$ kaikilla $a \in \mathbb{Z}$.

Esim. $p \mid (2^p - 2)$ kaikilla $p \in \mathbb{P}$.

Tehs. Olkoon p alkuluku, $p \neq 2, 5$. Osoita, että p jakaa ∞ monta lukujonon
 $1, 11, 111, 1111, \dots$ jäsenistä.

Ratk. $\overbrace{111\dots 1}^{k \text{ kpl}} = 10^{k-1} + 10^{k-2} + \dots + 1 = (10^k - 1)/9$.

Tapaus 1. $p \neq 3$. Nyt $p \geq 7$. Riittää osoittaa, että $10^k \equiv 1 \pmod{p}$ äärettömän monella k .
Fermat'n pieni lause $\Rightarrow 10^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$, koska $(10, p) = 1$. Korottamalla potenssiin saamme
 $10^{l(p-1)} \equiv 1 \pmod{p}$ kaikilla $l \geq 1$.

Tapaus 2. $p = 3$. Nyt $10^j \equiv 1^j \equiv 1 \pmod{3}$, eli
 $10^{k-1} + \dots + 1 \equiv k \cdot 1 \equiv k \pmod{3}$.

Siis kyseisen luvun on jaollinen kolmella aina kun $3 \mid k$. \square

Eulerin φ -funktio ja määritetyt jäännöskäsit

Mää. (Eulerin φ -funktio) Asetetaan $\varphi(1) = 1$ ja kun $m \geq 2$, suure $\varphi(m)$ on niiden lukujen $a \in \{1, 2, \dots, m\}$ lukumäärä, joille $(a, m) = 1$.

Esim $\varphi(2) = 1$, $\varphi(6) = 2$, $\varphi(7) = 6$, yleisesti
 $\varphi(p) = p-1$ jos $p \in \mathbb{P}$.

[Määr.] Lukuteorian funktio on kuvaus
 $F: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{R} (\mathbb{C})$ tai $F: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R} (\mathbb{C})$

[Määr.] Lukuteorian funktio $F: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{C}$ on multi-
plikaatiivinen jos $F(mn) = F(m)F(n)$ aina
 kun $(m,n) = 1$.

● [Lause 2.13] φ on multiplikaatiivinen

● Tod. Oletetaan, että $m, n \geq 2$ ja $(m,n) = 1$.
 Tarkastellaan taulukkoa

0	1	2	...	m-1
m	m+1	m+2	...	2m-1
⋮	⋮	⋮	⋮	⋮
(n-1)m	(n-1)m+1	(n-1)m+2	...	nm-1

• Jokainen pystyväi koostuu luvuista jotka ovat kongruenteja (mod m). Katsoamalla ensimmäistä vaakariiviä näemme: on olemassa tasan $\varphi(m)$ pystyviä joiden kaikki alkiot ovat suhteellisia alkulukuja m:n suhteen. Muiden pystyviiden yhdelläkään luvulla ei ole tätä ominaisuutta.

• Jokainen pystyväi muodostaa täydellisen jäännössihteemien mod n seuraavien 2.9 ja tiedon $(m,n) = 1$ nojalla. Siis jokaisella pystyviellä on täsmälleen $\varphi(n)$ suhteellista alkulukua n:n suhteen.

• Yhdistetään ed. havainnot $\Rightarrow \varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n)$ □

Lause 2.14. $\varphi(n) = n \prod_{p|n} \left(1 - \frac{1}{p}\right)$ Aulo yli n :n alkutekijöiden

Tod. Jos $n = p_1^{\alpha_1} \dots p_r^{\alpha_r}$ on n :n alkutekijöiden hajotelma, saamme iteratiivisesti lausesta 2.13:

$$\varphi(n) = \prod_{j=1}^r \varphi(p_j^{\alpha_j})$$

Luovista $1, 2, \dots, p^{\alpha}$ (jos $p \in P$) p -llä jaollisia ovat luvut $p, 2p, \dots, p^{\alpha}$, josta on $p^{\alpha-1}$ kpl.

Sis $\varphi(p^{\alpha}) = p^{\alpha} - p^{\alpha-1} = p^{\alpha} \left(1 - \frac{1}{p}\right)$. Siten

$$\varphi(n) = \prod_{j=1}^r p_j^{\alpha_j} \left(1 - \frac{1}{p_j}\right) = n \prod_{j=1}^r \left(1 - \frac{1}{p_j}\right). \quad \square$$

Esim. $\varphi(60) = 60 \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{2}{3} \cdot \frac{4}{5} = 16$

$$\varphi(pq) = (p-1)(q-1) \text{ jos } p, q \in P \text{ ja } p \neq q.$$

INTERMEZZO: Toinen todistus lauseelle 2.13.

Oletamme tunnetuksi 'inklusionen ja eksklusionen periaatteen':

$$\begin{aligned} \#(A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_\ell) &= \sum_j \#(A_j) - \sum_{j < k} \#(A_j \cap A_k) \\ &+ \sum_{j < k < m} \#(A_j \cap A_k \cap A_m) - \dots + (-1)^{\ell-1} \#(A_1 \cap \dots \cap A_\ell) \end{aligned}$$

Jos $n = p_1^{\alpha_1} \dots p_\ell^{\alpha_\ell}$ ($\alpha_1, \dots, \alpha_\ell \geq 1$) on n :n alkutekijöiden A_j , sovelletaan edellistä asettamalla

$$A_j = \{k \in \{1, \dots, n\} : p_j | k\}$$

Silloin $\varphi(n) = n - \#(A_1 \cup \dots \cup A_\ell)$

Selvästi

$$\#(A_{j_1} \cap A_{j_2} \cap \dots \cap A_{j_k}) = \frac{n}{p_{j_1} \dots p_{j_k}}$$

Saamme:

$$\begin{aligned} \varphi(n) &= n - \sum_{j=1}^{\ell} \frac{n}{p_j} + \sum_{1 \leq j < k \leq \ell} \frac{n}{p_j p_k} - \dots \\ &+ (-1)^{\ell} \frac{n}{p_1 \dots p_\ell} = n \left(1 - \frac{1}{p_1}\right) \dots \left(1 - \frac{1}{p_\ell}\right). \quad \square \end{aligned}$$

Lause 2.15. Sanomme, että $[U] \in \mathbb{Z}_m$ on yhritköt jos se on kääntyvä, eli on olemassa $[U]^{-1} \in \mathbb{Z}_m$. Merkitään $\mathbb{Z}_m^* = \{[U] \in \mathbb{Z}_m : [U] \text{ on yhritköt}\}$.
 Pätee: $[U]$ on yhritköt $\Leftrightarrow (U, m) = 1$. Lisäksi $H(\mathbb{Z}_m^*) = \varphi(m)$.

• Tod. $[X] = [U]^{-1} \Leftrightarrow XU \equiv 1 \pmod{m}$
 $\Leftrightarrow XU + ym = 1$ jollakin y .

• Kyseisellä yhtälöllä on ratkaisu jos ja vain jos $(U, m) = 1$. Viimeinen väite seuraa suoraan φ -funktion määritelmästä. \square

Mää. Olk. $m \geq 2$, $U \in \mathbb{Z}$. Sanomme, että U on supistettu jännösystemi $(\text{mod } m)$ jos U sisältää täsmälleen yhden edustajan jokaisesta \mathbb{Z}_m^* :n jännöluokasta.

Lause 2.16. Joukko U on supistettu jännösystemi $(\text{mod } m)$ jos ja vain jos

- (i) U :n on $\varphi(m)$ alkioita, ja kaikki suhteellisia alkulukuja m :n suhteen
- (ii) U :n alkioit ovat keskenään epäkongruenteja $(\text{mod } m)$.

Tod. Ehdot selvästi välttämättömiä, riittävyys:
 (ii) \Rightarrow U :n alkioit edustavat eri jännöluokkia
 (i) \Rightarrow — — — \mathbb{Z}_m^* alkioita, ja niiden lukumäärä on $\varphi(m)$. Väite seuraa lauseesta 2.15. \square

Esim. • $m = 12$: voimme valita $U = \{1, 5, 7, 11\}$.
 • $m = 7$: — — — — — $U = \{1, 2, \dots, 6\}$

Lause 2.17 Olkoon $\{a_1, \dots, a_{\varphi(m)}\}$ supistettu järjestyssysteemi $(\text{mod } m)$ ja $(k, m) = 1$. Silloin myös $\{ka_1, \dots, ka_{\varphi(m)}\}$ on supistettu järjestyssysteemi $(\text{mod } m)$.

Tod. Tarkhitetaan lauseen 2.16 ehdot: (i) seuraava havaitsemalla, että $(ka_j, m) = 1$ kaikilla j koska $(k, m) = (a_j, m) = 1$. (ii): jos $ka_j \equiv ka_{j'} \pmod{m}$ niin (Lemmma 2.11) $a_j \equiv a_{j'}$, eli $a_j = a_{j'}$ dekrementojalla. \square

Eteläisen lause voidaan formuloida Z_m :ssä, erittämme sille samalla uuden todistuksen.

Lause 2.18. Jos $[k] \in Z_m^*$, niin kuvaus $[u] \mapsto [k][u]$ on bijektio $Z_m^* \rightarrow Z_m^*$.

Tod. (1) Kyseessä on lauseen 2.17 uudelleenformulointi. \square

(2) Koska $[k] \in Z_m^*$, sillä on käänteisalkio $[k]^{-1}$. Jos $[u] \in Z_m^*$, niin $[k][u] \in Z_m^*$ koska $([k][u])^{-1} = [k]^{-1}[u]^{-1}$. Kuvaus on selvästi bijektio, koska sillä on käänteiskuvaus $[u] \rightarrow [k]^{-1}[u]$. \square

Voimme nyt erittää Eulerin yleistyksen Fermat'n pienelle lauseelle.

Lause 2.19 (Euler) Olkoon $(a, m) = 1$. Silloin $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$

Tod. Siis $[a] \in Z_m^*$. Luetaan:

$Z_m^* = \{[u_1], \dots, [u_{\varphi(m)}]\}$. Lauseen 2.18 mukaan
 silloin myös $Z_m^* = \{[a][u_1], \dots, [a][u_{\varphi(m)}]\}$.
 Eristyksi: $\prod_{j=1}^{\varphi(m)} [a][u_j] = \prod_{j=1}^{\varphi(m)} [u_j]$.

Jakamalla puolittain luvulla $\prod_{j=1}^{\varphi(m)} [u_j]$ saamme
 $[a]^{\varphi(m)} = [1]$, eli $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$. \square

Huom. Todistuksen sa: myös perustaa lauseeseen
 2.17 ilman Z_m in käyttöä (H7).

Esim. $p^2 \mid (a^{p^2} - 1)$ jos $(a, p) = 1$, $p \in \mathbb{P}$.

Tarvoitsimme jatkossa funktiota φ koskevaa
 identiteettiä (Lause 2.20 alla). Oletaan käyttöön
 lukuteoriaa hyödyllinen merkintä:

Määr. Jos $n \geq 1$ ja $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$ (tai \mathbb{C}), niin
 merkintä $\sum_{d|n} f(d)$ tarkoittaa luvun

$\sum_{\substack{d \in \{1, \dots, n\} \\ d|n}} f(d)$. Siis kyseessä on summa yli n :n
positiivisten tekijöiden.

Esim. $\sum_{d|6} f(d) = f(1) + f(2) + f(3) + f(6)$.

Lause 2.20 Jos $n \geq 2$ niin $\sum_{d|n} \varphi(d) = n$.

Tod. Jos $d \geq 1$ ja $d|n$, merkitään

$$A_d = \{k \in \{1, \dots, n\} : (k, n) = d\}.$$

Selvästi $\#A_d = \varphi\left(\frac{n}{d}\right)$ (perustele itsellesi!).

Toisaalta, $\{1, \dots, n\} = \bigcup_{d|n} A_d$, ja kyseessä on
 erituis. Täten

$$\sum_{d|n} \varphi\left(\frac{n}{d}\right) = n.$$

Väite seuraa kun huomamme, että d :n jaksot
yli n :n eri positiivisten tekijöiden, samoin tekee
 n/d , eli

$$\sum_{d|n} \varphi\left(\frac{n}{d}\right) = \sum_{d|n} \varphi(d) \cdot D$$

SOVELLUS: RSA-salausmenetelmä

- Valitaan kaksi suurta (n . 1000-numerosta,
alkulukua p ja q . Merkitään

$$n = pq$$

- Valitaan luku e ($1 < e < n$) jolle
 $(e, (p-1)(q-1)) = 1$. Tämän jälkeen
voimme ratkaista (mietä: miksi, miten)
luvun d , $1 < d < n$, jolle

$$de \equiv 1 \pmod{(p-1)(q-1)}$$

- Pari (n, d) on henkilön A yksityinen
avain, (n, e) on A:n julkisen
avain.

Oletetaan nyt, että henkilö B haluaa lähettää
viestin m (teksti koodattu luvuiksi $m \in \{1, \dots, n-1\}$)
henkilölle A. Silloin B toimii seuraavasti:
hän soveltaa julkista avainta (n, e) (joka
on kaikkien saatavilla!) ja laskee luvun

$$m' \equiv m^e \pmod{n}$$

Luku m' on nyt salakirjoitettu viesti, jonka B
lähettää A:lle.

Varmuuden vuoksi viestin m' A dekodaa ses
seuraavasti: hän laskee luvun

m'' , jolle $m'' \equiv m'^d \pmod{n}$, $m'' \in \{1, \dots, n-1\}$

Tämä on aivan västärin, sillä

Lause 2.21 $m'' = m$

Tood. Havaitsemme alkuperä $\varphi(n) = (p-1)(q-1)$.
Nyt pätee $de = l(p-1)(q-1) + 1$. Siis
Eulerin lauseen nojalla jos $(m, n) = 1$

$$\begin{aligned} m'' &\equiv m'^d \equiv (m^e)^d = m^{de} = (m^{\varphi(n)})^l \cdot m \\ &\equiv 1 \cdot m = m \pmod{n}. \end{aligned}$$

Jos taas vaihtaa $p|m$, niin (huomaa: $\varphi(q) = q-1$)

$$m'' \equiv m'^d \equiv m^{de} \pmod{n}$$

$$\Rightarrow m'' \equiv m^{de} \pmod{q}, \text{ joten}$$

$$m'' \equiv (m^{q-1})^{l(p-1)} m \equiv m \pmod{q}$$

Siis $q|(m-m'')$. Lisäksi $p|m \Rightarrow p|m' \Rightarrow p|m''$, eli
 $p|(m''-m)$. Yhteensä $n|(m''-m)$, eli
tämäkin tapauksena $m'' \equiv m \pmod{n}$.
Koska $m'' \in \{1, \dots, n\}$, saadaan $m'' = m$. \square

- Voi soveltaa myös digitaaliseen alkeiden johtukseen
- Oikeat käytännössä olevat systeemit pieninä modifikaatioita ylläesitetystä.
- Mieti: miksi RSA 'sortuu' jos kehittää efektiivisempi tapo faktoroida suuria lukuja alkutekijöikseen.

Kiinalainen jäännöslaus

Kootaan lommatri usein sovellettuja lemmiä ja havaintoja:

Lemma 2.22 (i) Jos $(a_i, m) = 1$ kaikilla $i = 1, \dots, l$,
silloin $(a_1 a_2 \dots a_l, m) = 1$.

(ii) Jos $(a_i, a_j) = 1$ kun $i \neq j$ ja $a_i | m$ kun
 $i = 1, \dots, l$, silloin $a_1 \dots a_l | m$.

Tod. \square

Lause 2.23 ('Kiinalainen jäännöslaus')

Oletetaan, että $(m_i, m_j) = 1$, $1 \leq i < j \leq l$.

Kongruensijärjestelmällä $(b_1, \dots, b_l$ mielivaltaisia)

$$(1) \quad \begin{cases} x \equiv b_1 \pmod{m_1} \\ x \equiv b_2 \pmod{m_2} \\ \vdots \\ x \equiv b_l \pmod{m_l} \end{cases}$$

on aina ratkaisu. Jos x_0 on (1):n eräs ratkaisu, niin kaikki ratkaisut saadaan kaavasta

$$x = x_0 + k m_1 m_2 \dots m_l \quad (k \in \mathbb{Z})$$

Tod. Oletetaan ensin, että $b_1 = 1$ ja $b_2 = b_3 = \dots = b_l = 0$.
Merkitään $m' = m_2 m_3 \dots m_l$.

Jos x on muotoa km' , se toteuttaa nyt automaattisesti 2., 3., ... ja l:nneen kongruensijärjestelmän (1). Lisäksi 1. kongruensii toteutuu jos

$$km' \equiv 1 \pmod{m_1}.$$

Tällaisen k voidaan aina valita, koska

oletuksen (ja Lemman 2.22) mukaan $(m_i, m_j) = 1$.
 Siis tässä tapauksessa kongruensilla (1) on ratkaisu.
 Tilanteen symmetrisyyden ansiosta samoin
 nähdään, että vastaavassa tilanteessa, jossa
 $b_j = 1$ ja $b_i = 0$ kun $j \neq i$ on systeemillä (1)
 aina ratkaisu, johon x_j sellainen.

Siis $x_j \equiv 1 \pmod{m_j}$ ja $x_j \equiv 0 \pmod{m_i}$ jos $i \neq j$.

Suora tarkituksen perusteella, että systeemin (1)
 ratkaisee yleensä tapauksessa luku

$$x_0 = \sum_{j=1}^l b_j x_j.$$

Lisäksi selvästi $x_0 + km_1 m_2 \dots m_l$ on aina rat-
 kaisu. Kääntäen, jos x_1 on toinen ratkaisu,
 niin $m_j | (x_1 - x_0) \quad \forall j = 1, \dots, l$. Lemman 2.22(ii)
 nojalla siis $m_1 m_2 \dots m_l | (x_1 - x_0) = 0$

Esim. Etsi kaikki luvut $x \geq 1$ joille pätee:

jakoäännös jaettavana $\begin{cases} \text{luvulla 5 on 3} \\ \text{luvulla 7 on 2} \\ \text{luvulla 11 on 1} \end{cases}$

Ratk. Yhtäpitävästi $\begin{cases} x \equiv 3 \pmod{5} \\ x \equiv 2 \pmod{7} \\ x \equiv 1 \pmod{11} \end{cases}$

Sovelletaan lauseen 2.23 todistuksen antamaa
 ratkaisutapaa: Jos oikea puoli on $\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$, saamme
 kongruenssin $77k \equiv 1 \pmod{5}$, jolle $k=3$
 on ratkaisu. Siis $x_1 = 3 \cdot 77 = 231$.

Jos oikea puoli on $\begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}$, saamme kongruenssin
 $55k \equiv 1 \pmod{7}$, jonka eräs ratkaisu on $k=-1$.
 Voimme valita $x_2 = -55$.

Vihdoin, jos oikea puoli on $\begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}$, saamme
 $35k \equiv 1 \pmod{11}$, jolla ratkaisu $k=6$, eli
 $x_3 = 210$.

Lopulta $x_0 = 3 \cdot 231 - 2 \cdot 55 + 210 = 793$
 on eräs ratkaisu. Yleinen ratkaisu on

$x = 793 + k \cdot 385$, $k \in \mathbb{Z}$,
josta partitiiviset voi kirjoittaa muotoon

$$x = 23 + k \cdot 385, \quad k \geq 0. \quad \square$$

Huom 1. Aiempi lauseemme (lause 1.12) voidaan kirjoittaa muotoon:

kongruenssilla $ax \equiv b \pmod{m}$ on ratkaisu jos ja vain jos $(a, m) \mid b$. Tällöin yhtälöllä on (a, m) epäkongruenttia ratkaisua \pmod{m} , ja x on ratkaisu vain jos

$$x \equiv x_0 \pmod{\tilde{m}}, \quad \tilde{m} = \frac{m}{(a, m)}$$

Edellisen nojalla systeemillä

$$(2) \quad \begin{cases} a_1 x \equiv b_1 \pmod{m_1} \\ \vdots \\ a_l x \equiv b_l \pmod{m_l} \end{cases}$$

on ratkaisu vain jos $(a_l, m_l) \mid b_l \quad \forall l$ ja systeemillä

$$(1') \quad \begin{cases} x \equiv x_{0,1} \pmod{\tilde{m}_1} \\ \vdots \\ x \equiv x_{0,l} \pmod{\tilde{m}_l} \end{cases}$$

on ratkaisu. Tämä on muotoa (1), joten ainakin jos $(\tilde{m}_i, \tilde{m}_j) = 1$, $i \neq j$, systeemillä (1') on ratkaisu.

Huom 2. Voidaan väittää, että yleisesti (ei ilman ehtoa $(m_i, m_j) = 1$, $i \neq j$, systeemillä (1) on ratkaisu jos ja vain jos $(m_i, m_j) \mid (b_i - b_j)$ kaikilla i, j .

Huom. 3. Laureen 35:ssä voidaan osoittaa, että luonnollisella tavalla Z_m on isomorfinen 'suoran summan' $Z_{m_1} \oplus Z_{m_2} \oplus \dots \oplus Z_{m_e}$ kanssa, mikäli $m = m_1 \dots m_e$ ja $(m_i, m_j) = 1, i \neq j$. (Ohjattu HT).

3. YLEISET POLYNOMIKONGRUENSSIT, PRIMITIIVISET JUURET

Lagrange'n lause

Palautetaan mieleen algebran perusteet, josta mukaan n :n asteen polynomilla on enintään n juurta (itseasiassa täsmälleen n kun otetaan kompleksijuuret ja useampi-kertaiset lasketaan kertaluvun mukaan).

Tutkimme kysymystä: kuinka monta juurta voi olla kongruensilla $(a_0, \dots, a_n \in \mathbb{Z}, x \in \mathbb{Z})$

$$a_n x^n + \dots + a_0 \equiv 0 \pmod{m} ?$$

! [Saamme, että kaikki ratkaisut ovat eri juuria mikäli ne ovat epäkongruentteja \pmod{m} .

Esim. $x^2 + 1 \equiv 0 \pmod{5} ?$

Kokeilemalla löydämme juuret $\{2, 3\}$.

Muita eri juuria ei ole $\pmod{5}$.

Toisin sanoen: ylläellä $x^2 + [1] = [0]$ on juuret $x \in \{[2], [3]\}$ \mathbb{Z}_5 :ssä!

Havaitsemme myös, että

$$x^2 + [1] = (x - [2])(x - [3]) \quad \mathbb{Z}_5\text{:ssä.}$$

Lause 3.1. (Lagrange) Olkoon $p \in \mathbb{P}$ alkuluku ja $f(x) = a_n x^n + \dots + a_0$, $a_i \in \mathbb{Z} \forall i$.
Jos $p \nmid a_n$, on kongruensilla $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ enintään n ratkaisua.

Tod. Voimme olettaa, että $n \leq p$. Todistamme väitteen induktiolla n :n suhteen. Selvästi väite on tosi kun $n=0$ (miksi?). Oletetaan, että väite on osoitettu todeksi polynomien asteilla $0, 1, \dots, n-1$. Tarkastellaan n . asteen polynomikongruenssia

$$(1) \quad f(x) = a_n x^n + \dots + a_0 \equiv 0 \pmod{p},$$

missä $p \nmid a_n$.

Vaioletus: kongruenssilla (1) eri juuret x_1, \dots, x_n . Kirjoitetaan

$$g(x) = f(x) - a_n(x-x_1)\dots(x-x_n).$$

Kongruenssilla $g(x) \equiv 0 \pmod{p}$ on n . ratkaisua x_1, \dots, x_n ? Sen aste $< n$, joten induktio-oletuksen nojalla jokaisen g :n kertoimen on oltava jaollinen p :llä, muuten voisimme kirjoittaa $g(x) \equiv b_n x^n + \dots + b_0$, missä $p \nmid b_n$, $l < n$, ja n :n eri ratkaisun olemassaolo olisi vastoin induktio-oletusta. Siis g :n kertoimet kaikki jaollisia p :llä, erityisesti identtisesti pätee

$$(2) \quad f(x) \equiv a_n(x-x_1)\dots(x-x_n) \pmod{p}$$

∇ [Huomaa, että johdimme (2):n vain tiedosta että (1):llä eri juuret x_1, \dots, x_n !]

Otamme nyt käyttöön $(n+1)$. juuren x_{n+1} olemassaolon- ja oletuksen että $p \nmid a_n$. Sijoitetaan (2):een $x = x_{n+1}$, jolloin saamme

$$0 \equiv a_n(x_{n+1}-x_1)(x_{n+1}-x_2)\dots(x_{n+1}-x_n) \pmod{p}$$

Oikean puolen mikäään termi ei ole jaollinen p :llä, mikä on ristiriita. □

Edellinellä lauseella (ja sen todistuksella) on midentehinomainen seurauslause:

Salaus 3.2. Olkoon $F(x) = a_n x^n + \dots + a_0$ ja olkoon kongruenssilla $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ missä $p \in P$, eri juuret x_1, \dots, x_n . Tällöin identtisesti $\forall x \in \mathbb{Z}$

$$f(x) \equiv a_n (x-x_1) \dots (x-x_n) \pmod{p}.$$

Tod. Katso lauseen 3.1 tod., erityisesti huomautus osaan (2) jälkeen. \square

Salaus 3.3. Jos $p \in P$, $n < p$, niin kongruenssilla $a_n x^n + \dots + a_0 \equiv 0 \pmod{p}$ on joko enintään n juurta tai sitten se on vain sama identtisesti ja pa_j kaikilla $j=0, 1, \dots, n$.

Tod. Merkitään $g(x) = \sum_{j=0}^n a_j x^j$.

Jos g ei ole nollopolyynomi, seuraus lauseesta 3.1, että kongruenssilla $g(x) \equiv 0 \pmod{p}$ on enintään n juurta, eli sama pätee kongruenssille $a_n x^n + \dots + a_0 \equiv 0$. Jos g on nollopolyynomi, silloin $pa_j \forall j=0, \dots, n$ ja $a_n x^n + \dots + a_0 \equiv 0$ identtisesti. \square

Esim. Kongruenssilla $x^{p-1} - 1 \equiv 0 \pmod{p}$ on maksimimäärä juuria, eli $p-1$ kpl (juuret $x=1, 2, \dots, p-1$: Fermatin pienen lauseen nojalla).

Esim. Juuria voi olla vähemmän kuin maksimimäärä:

• Kongruenssilla $x^2 + 1 \equiv 0 \pmod{3}$ ei ole juuria.

- kongruenssilla $x^5 \equiv 1 \pmod{13}$ on vain yksi juuri. Tämän näkee harkitsemalla, tai FPL:een avulla: jos $13 \nmid x$,
 $x^5 \equiv 1 \Rightarrow (x^5)^5 \equiv 1 \Leftrightarrow (x^{12}) \cdot x \equiv 1$
 $\Rightarrow x \equiv 1 \pmod{13}$

Lagrange'n lause \mathbb{Z}_p :n kaudella

Hahmottelemme kuinka Lagrange'n lauseeseen todistetaan \mathbb{Z}_p :n tarkasteluilla.

$$F(x) \equiv 0 \pmod{p}, \quad p \in \mathbb{P}, \quad p \nmid a_n$$

$$\Leftrightarrow [F](x) = [0] \quad \mathbb{Z}_p\text{-ssä},$$

missä $[F](y) = [a_n]y^n + \dots + [a_0]$, $y \in \mathbb{Z}_p$.
 Merkitään \mathbb{Z}_p -kerroinista polynomia yksinkertaisuuden vuoksi $[F] = F$ ja $[a_j] = b_j \in \mathbb{Z}_p$, $0 \leq j \leq n$, eli

$$F(x) = b_n x^n + b_{n-1} x^{n-1} + \dots + b_0, \quad b_n \neq [0].$$

missä $b_0, b_1, \dots, b_n \in \mathbb{Z}_p$ ja $x \in \mathbb{Z}_p$.

Lemma 3.4. Jos $F(a) = [0]$, $a \in \mathbb{Z}_p$, niin on olemassa $(n-1)$ -asteinen polynomi g (kerroimet \mathbb{Z}_p -ssä), jolle

$$F(x) = (x-a)g(x)$$

Huom Kyseinen identiteetti tarkoittaa että kun osalle puolella oleva tulo korjataan auki ja yhdistetään vastaavat termit, niin saadaan vasemman puolen polynomi!

Tod. HT (esim. sovelta identiteettiä $x^n - a^n = (x-a)(x^{n-1} + x^{n-2}a + \dots + a^{n-1})$) - 0

Lagrange'n lauseen uusi tod. Oletetaan, että yhtälöllä $F(x) = \sum_{k=0}^n b_k x^k = [0]$

($b_0, \dots, b_n \in \mathbb{Z}_p$, $p \in \mathbb{P}$, $b_n \neq [0]$) on eri juuret $x_1, x_2, \dots, x_n \in \mathbb{Z}_p$. Lemman 3.4 nojalla

$$F(x) = (x-x_1)g_1(x), \quad g_1(x) = b_n x^{n-1} + \dots$$

Nyt $x_2 - x_1 \neq [0]$, joten $g_1(x_2) = 0$. Voimme soveltaa samaa päätelyä polynomiin g_1 , jollein tulee

$$F(x) = (x-x_1)(x-x_2)g_2(x),$$

ja iteraamalla saamme lopulta

$$F(x) = b_n (x-x_1)(x-x_2) \dots (x-x_n).$$

Nyt $F(x_{n+1}) = b_n (x_{n+1}-x_1) \dots (x_{n+1}-x_n) \neq [0]$, mikä on ristiriita. \downarrow

Johdamme muutaman mielekkään seurauksen Lagrange'n lauseelle.

Seuraus 3.5 Jos $p \in \mathbb{P}$, $d \mid (p-1)$, $d \geq 1$, niin kongruenssilla $x^d \equiv 1 \pmod{p}$ on täsmälleen d juurta.

Tod. Jos $d \mid (p-1)$, niin $p-1 = dd_1$ ja

$$(*) \quad x^{p-1} - 1 = (x^d - 1) (x^{(d_1-1)d} + x^{(d_1-2)d} + \dots + 1) \\ = (x^d - 1) g(x),$$

missä $g(x) = x^{(d_1-1)d} + \dots + 1$ on asteluvultaan $(p-1)-d$. Koska kaikki kerroin-termit eivät ole

jaollista p -llä, on kongruenssilla $g(x) \equiv 0 \pmod{p}$
 $(p-1)-d$ juurta. Toisaalta Fermat'n pieni
 lause \Rightarrow kongruenssilla $x^{p-1} \equiv 0$
 on täsmälleen $p-1$ juurta! Siis
 identiteetin (x) sivulla 37 nojalla kongruenssil-
 la $x^{d-1} \equiv 0$ täytyy olla ainakin p
 $(p-1) - ((p-1)-d) = d$ juurta. Lagrangen lauseen
 nojalla niitä on enintään d , joten niitä
 on täsmälleen d kappaletta \square

Lause 3.6. (Wilson) kokonaisluku $p > 1$
 on alkuluku jos ja vain jos
 $(p-1)! \equiv -1 \pmod{p}$

Tod. Tapaus $p=2$ ok. Jos $p \geq 3$ on alkuluku,
 niin Fermat'n pienen lauseen ja seurausten
 3.2 mukaan $x^{p-1} \equiv (x-1)(x-2)\dots(x-(p-1)) \pmod{p}$

kaikilla $x \in \mathbb{Z}$. Sijoittamalla $x=0$ saamme
 $-1 \equiv (-1)(-2)\dots(-(p-1)) = (-1)^{p-1}(p-1)!$
 $= (p-1)! \pmod{p}$.

Käänteinen suunta on HT. \square

Polynomikongruenssit yhdistetyn modulin suhteen

Kuinka monta juurta voi kongruenssilla

$$f(x) \equiv 0 \pmod{m}$$

olla kun $m \notin \mathbb{P}$.

Esim. $x^2 + x \equiv 0 \pmod{6}$

Tällä kongruensilla on 4 eri ratkaisua:
 $x \in \{0, 2, 3, 5\}$. Siis Lagrange'n lause ei päde
 yhdistetyille moduleille! ▽

On kuitenkin olemana yleinen menetelmä, jolla kongruensin $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$ voi palauttaa kongruenssien joihin ovat vain alkulukumodulin suhteen. Kuvotaan sen seuraavaksi.

Olkaen $m = p_1^{e_1} p_2^{e_2} \dots p_r^{e_r}$ ($e_1, e_2 \geq 1$)
 modulin m alkulukuhajotelma.

ASKEL 1 $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$
 on ekvivalentti systeemin

$$(3) \begin{cases} f(x) \equiv 0 \pmod{p_1^{e_1}} \\ f(x) \equiv 0 \pmod{p_2^{e_2}} \\ \vdots \\ f(x) \equiv 0 \pmod{p_r^{e_r}} \end{cases}$$

kanna. Oletetaan, että jokaisella näistä on ratkaisuja; olkaen j . kongruenssilla systeeminä (3) ratkaisut (yht. $s_j \geq 1$ kappaletta)

$$x \equiv a_{j1}, x \equiv a_{j2}, \dots, x \equiv a_{js_j} \pmod{p_j^{e_j}}$$

Tällöin kongruenssin (3) ratkaisut saadaan ratkaisemalla $S := s_1 \times s_2 \times \dots \times s_r$ kpl

lineaarina systeeminä

$$\begin{cases} x \equiv a_{11} \text{ tai } a_{12} \text{ tai } \dots \text{ tai } a_{1s_1} \pmod{p_1^{e_1}} \\ \vdots \\ x \equiv a_{r1} \text{ tai } a_{r2} \text{ tai } \dots \text{ tai } a_{rs_r} \pmod{p_r^{e_r}} \end{cases}$$

Näistä johdella on 1-kän ratkaisun (mod m) kinnälaisen jäännöslauseen nojalla! Siisnä systeemin (3) ratkaisujen lukumäärä on

$$s_1 \times s_2 \times \dots \times s_r.$$

ASKEL 2. Kongruenssin $\boxed{f(x) \equiv 0 \pmod{p^e}} \quad (4)$

- pystyy ratkaisemaan iteratiivisesti kunhan vain tiedämme kongruenssin $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ ratkaisut!
- Menetelmä toimii induktiolla eksponentin e suhteen:

Oletetaan, että $e \geq 2$ ja että kongruenssilla $f(x) \equiv 0 \pmod{p^{e-1}}$ on ratkaisut $x_1, x_2, \dots, x_r \pmod{p^{e-1}}$.

Jos x ratkaisee kongruenssin (4), on idtava $f(x) \equiv 0 \pmod{p^{e-1}}$, joten

$$(5) \quad \boxed{x \equiv x_j \pmod{p^{e-1}} \quad \text{jollakin } j \in \{1, \dots, r\}}$$

- Jotta löytäisimme kaikki ratkaisut kongruenssille (4) mod p^e , huomautamme, että eri jäännösluokat (mod p^e) joille (5) toteutuu koostuvat luvuista (mieltä!)

$$x = x_0 + k p^{e-1}, \quad k \in \{0, 1, \dots, p-1\}, \quad x_0 \in \{x_1, \dots, x_r\}.$$

Kiinnitetään $x_0 \in \{x_1, \dots, x_r\}$ ja tutkitaan millä $x_0 + k p^{e-1}$ on (4):n ratkaisu. Taylorin kaavan nojalla

$$\begin{aligned} f(x_0 + k p^{e-1}) &= f(x_0) + f'(x_0) k p^{e-1} + \frac{f''(x_0)}{2} k^2 p^{2(e-1)} + \dots + \frac{f^{(n)}(x_0)}{n!} k^n p^{n(e-1)} \\ &\equiv f(x_0) + f'(x_0) k p^{e-1} \pmod{p^e}, \end{aligned}$$

minä oletimme, että f :n aste on n , ja sovel-
 simme tietoa, että $f^{(j)}(x_0)/j! \in \mathbb{Z}$ (HT) aina
 kun f on kokonaiskerroininen.

Koska oletuksen mukaan $p^{e-1} | F(x_0)$, niin

$$F(x_0 + \ell p^{e-1}) \equiv 0 \pmod{p^e}$$

$$\Leftrightarrow \boxed{\frac{F(x_0)}{p^{e-1}} + \ell F'(x_0) \equiv 0 \pmod{p}} \quad (6)$$

On olemassa 3 vaihtoehtoa:

1) $p \nmid F'(x_0)$ (ei-singulaarinen tapaus).
 Silloin (6):lla on tasan 1 ratkaisu
 $(\text{mod } p)$, eli tasan 1 ℓ :n arvosta
 $\ell \in \{0, 1, \dots, p-1\}$ tuottaa ratkaisun $x_0 + \ell p^{e-1}$.

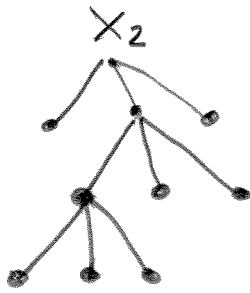
2) $p | F'(x_0)$ ja $p^e | F(x_0)$ (1. singulaarinen tapaus).
 Nyt (4):n ratkaisevat kaikki ℓ :n arvot
 $\ell \in \{0, 1, \dots, p-1\}$, eli luont $x_0 + \ell p^{e-1}$
 antavat p kpl eri ratkaisuja kongruenssi-
 lu (4).

3) $p | F'(x_0)$ ja $p^e \nmid F(x_0)$ (2. singulaarinen tapaus).
 Tällöin (6):lla ei ole ratkaisuja,
 ja luont $x_0 + \ell p^{e-1}$ eivät tuota ratkaisuja.

Huom 1. Siisjä jokainen tason p^{e-1} ratkaisu
 x_0 antaa k ratkaisua tasolla p^e , missä

- vaihtoehtona 1) $k=1$
- — " — 2) $k=p$
- — " — 3) $k=0$

Ratkaisuja eri tasoilla voi havainnollistaa
 avulla:



$$p \\ p^2 \\ \vdots \\ p^e$$

Huom 2. Suurella p :n arvolla voi olla vaikea päätellä millöin kongruenssilla $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ on ratkaisuja, nati löytää ne, vaikka asteaste n olisi pieni. Ratkaisemme myöhemmin tämän ongelman täydellisesti kun $n=2$.

Esim. $f(x) = x^4 + x + 6 \equiv 0 \pmod{45}$

Todetaan ensin: $45 = 3^2 \cdot 5$

1o) $f(x) \equiv 0 \pmod{5}$

$\Leftrightarrow x^4 + x + 1 \equiv 0 \pmod{5}$

Kokeilemalla $x \in \{0, \pm 1, \pm 2\}$ saamme ratkaisun

$$x \equiv -2 \pmod{5}$$

2o a) $f(x) \equiv 0 \pmod{3}$

$\Leftrightarrow x(x^3 + 1) \equiv 0 \pmod{3}$

Kokeilemalla $x \in \{0, \pm 1\}$ saamme ratkaisut

$$\begin{cases} x \equiv 0 \pmod{3} \\ x \equiv -1 \pmod{3} \end{cases}$$

2. b) $f(x) \equiv 0 \pmod{3^2}$

a) $x_0 = 0$ $f'(x_0) = 1 \not\equiv 0 \pmod{3}$.

Kyseenä ei-ringulaarinen tapaus. Ratkaistaan
 $f'(x_0) + \frac{f(x_0)}{3} \equiv 0 \pmod{3}$, $l \in \{0, 1, 2\}$

$\Leftrightarrow l + 2 \equiv 0 \pmod{3}$

Saamme $l = 1$. Löymimme ratkaisun

$x = 0 + 1 \cdot 3 = 3 \pmod{9}$

b) $x_0 = -1$ $f'(x_0) = -3 \equiv 0 \pmod{3}$;

kyseenä ringulaarinen tapaus. Nyt
 $f(x_0)/3 = 2$, joten tarkemmin ottaen
kyseenä on 2. ringulaarisen tapaus ja
kyseinen x_0 ei generoi ratkaisua tavalla 3^2 .

3. Yhteenveto Siis ainoa ratkaisu

toteuttaa kongruenssit $\begin{cases} x \equiv -2 \pmod{5} \\ x \equiv 3 \pmod{9} \end{cases}$

joten alkuperäisen kongruenssin (ainoa)
ratkaisu on

$x \equiv 3 \pmod{45}$.

Huom. • Jopa edellisessä esimerkissä $\pmod{9}$ on edellä
käsytty algoritmi tehokkaampi kuin
etoia jyvät kuin pelkkä sokeilu.

• Algoritmi on läteisenä yhteydessä ns.
praktisen lukujen teoriaan!

Primitiiviset juuret

Esim. Kuinka monta eri jäännösluokkaa
vai jono $\{1, a, a^2, \dots\}$ sisältää $(\text{mod } p)$,
 $p \in \mathbb{P}$? Kokeillaan tapauksena $p=7$:

$2^0 \equiv 1, 2^1 \equiv 2, 2^2 \equiv 4, 2^3 \equiv 1 \pmod{7}$ (jono toistuu $(\text{mod } 7)$
itseään)
3 kpl

$3^0 \equiv 1, 3^1 \equiv 3, 3^2 \equiv 2, 3^3 \equiv 6, 3^4 \equiv 4, 3^5 \equiv 5 \pmod{7}$
6 kpl

Tämä tapauksena 6 kpl on maksimimäärä
kuteleella $(a, 7)=1$. Potensseilla $3^0, 3^1, \dots, 3^5$
on yksikäsitteinen ominaisuus, jonka johdosta
sanomme: 3 on primitiivinen juuri $(\text{mod } 7)$.
Katso tarkemmin määr. sivulla ja lause 3.9
alla.

$m \geq 2$ ja

Määr. Olkoon $(a, m)=1$. Luku $\text{ord}_m(a)$ on
pienin positiivinen eksponentti $k \geq 1$ jolle
 $a^k \equiv 1 \pmod{m}$.

Huom. • Yhtäpitävästi \mathbb{Z}_m :ssä

$\text{ord}_m(a) = \min \{k \geq 1 : [a]^k = [1]\}$

• Jos $\text{ord}_m(a) = k$, sanomme että luku a
kuuluu eksponenttiin $k \pmod{m}$

Lause 3.7. Olkoon $(a, m)=1$ ja $k = \text{ord}_m(a)$.
(i) Olk $n \geq 0$. Tällöin $a^n \equiv 1 \pmod{m} \Leftrightarrow k | n$.
(ii) $k | \varphi(m)$ (iii) Olk. $n_1, n_2 \geq 0$. Silloin
 $a^{n_1} \equiv a^{n_2} \pmod{m} \Leftrightarrow k | (n_1 - n_2)$.
(iv) Jos $n \geq 1$, niin $\text{ord}_m(a^n) = k / (n, k)$.

Tod (i) Kirjoitetaan n muotoon $n = kb + r$,
missä $k \geq 0$ ja $0 \leq r < b$. Saadaan
 $a^n = (a^b)^k a^r \equiv 1^k a^r = a^r \pmod{m}$.

Luvun b määritelmän nojalla ja koska $r < b$,
päte $a^r \equiv 1$ vain jos $r = 0$, eli $b | n$.

(ii) Euleerin kaavan nojalla $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$,
joten väite seuraa (i)-kohdasta.

(iii) Olk. $n_2 \geq n_1 \geq 0$ ja $a^{n_2} \equiv a^{n_1} \pmod{m}$

Koska $(a^{n_1}, m) = 1$, voimme jakaa kongruenssin
luvulla a^{n_1} , joden yhtäpitävästi $a^{n_2 - n_1} \equiv 1 \pmod{m}$,
joka toteutuu (i)-kohdassa nojalla vain kun
 $b | (n_2 - n_1)$.

(iv) Merk. $s = \text{ord}_m(a^n)$. (i)-kohdassa mukaan
 s on pienin luku $s \geq 1$ jolle $b | sn$.
Helpposti (HTT) nähdään, että $s = b / (b, n)$. \square

Määr. a on primitiivinen juuri \pmod{m}
jos $(a, m) = 1$ ja $\text{ord}_m(a) = \varphi(m)$.

Huom. • Jos a on primit. juuri \pmod{m} ,
niin luvut $1, a, a^2, \dots, a^{\varphi(m)-1}$

ovat keskenään epäkongruenteja (Lause 3.7.(iii))
ja toisaalta $(a^j, m) = 1$, $\forall j \geq 0$, ja kys.
lukuja on $\varphi(m)$ kpl. Siisjä täällöin

$$\{1, a, \dots, a^{\varphi(m)-1}\}$$

on supitettu jäännösluokka \pmod{m} .

- Toinen tapa samaa edelliseen on: jos a on primitiivinen juuri (mod m), niin $\mathbb{Z}_m^* = \{[a]^j : 0 \leq j \leq \varphi(m)-1\}$.

- Jos $p \in \mathbb{P}$ on alkuluku (tärkein tapaus), niin a on primit. juuri (mod p) jos ja vain jos (muista: $\varphi(p) = p-1$)

$$\{[1], [2], \dots, [p-1]\} = \{[1], [a], [a^2], \dots, [a^{p-2}]\}$$

eli toisin sanoen: luoket $\{0, 1, a, a^2, \dots, a^{p-2}\}$ muodostavat täydellisen jäännösjärjestelmän (mod p)!

Lemma 3.8. Olkoon $p \in \mathbb{P}$, $k \geq 1$.

- (i) Jos $k \nmid (p-1)$, ei mitään kokonaislukua kuulu eksponenttiin k .
- (ii) Jos $k \mid (p-1)$, on eksponenttiin k kuuluvien lukujen määrä (tarkemmin sanoen: eksponenttiin k kuuluvien jäännösluokien lukumäärä) joko 0 tai $\varphi(k)$.

Tod. (i) Koska $\varphi(p) = p-1$, seuraa lauseesta 3.7(iii), että kaikilla a joille $(a, p) = 1$ pätee $\text{ord}_p(a) \mid (p-1)$

(ii) Oletetaan, että $k \mid (p-1)$ ja a on sellainen ainakin yksi luku a ($(a, p) = 1$), jolla kuuluu eksponenttiin k , eli $\text{ord}_p(a) = k$.

Silloin luoket $1, a, a^2, \dots, a^{k-1}$

voimme olettaa $k \geq 2$, tapaus $k=1$ triviaali.

ovat keskenään epäkongruenteja (mod p) luvun k määrittelmän ja lauseen 3.7 (iii) nojalla.

Lisäksi jokaisella $j \in \{0, 1, \dots, k-1\}$ pätee

$$(\alpha^j)^k = (\alpha^k)^j = 1^j = 1 \pmod{p}.$$

Siis polynomikongruenssilla $x^k \equiv 1 \pmod{p}$ on k kpl eri ratkaisuja (mod p). Lagrangen lauseen nojalla muita ratkaisuja ei ole.

Lauseen 3.7 (iio) mukaan näistä kuuluvat eksponenttiin k tärmeilleen ne luvut a^j ($1 \leq j \leq k-1$ - 1 ei voi kuulua eksponenttiin $k \geq 2$!) joille $(j, k) = 1$, eli yhteensä $\varphi(k)$ lukua. \square

Olemme nyt valmiit todittamaan:

Lause 3.9. Olkoon $k \geq 1$, $k | (p-1)$, missä $p \in \mathbb{P}$. Silloin luvuista $\{1, 2, \dots, p-1\}$ kuuluu eksponenttiin k tärmeilleen $\varphi(k)$ lukua. Erityisesti primitiivisten juurten (mod p) määrä on $\varphi(p-1) \geq 1$.

Tod. Olkoon $\psi(k)$ (kun $k \geq 1$ ja $k | (p-1)$) niiden lukujen $a \in \{1, 2, \dots, p-1\}$ määrä, jotka kuuluvat eksponenttiin k . Saamme

$$\left\{ \begin{array}{l} \sum_{k|(p-1)} \psi(k) = (p-1) \quad (\text{Lause 3.7 (ii)}) \\ \psi(k) \leq \varphi(k) \quad \forall k | (p-1) \quad (\text{Lause 3.8 (iii)}) \\ \sum_{k|(p-1)} \varphi(k) = (p-1) \quad (\text{Lause 2.20}) \end{array} \right.$$

Ainoa vaihtoehto on: $\psi(k) = \varphi(k) \quad \forall k | (p-1)$. \square

Esim. $p=7$

$p-1=6$, $\ell|6$
 $\Leftrightarrow \ell \in \{1, 2, 3, 6\}$

ℓ	$\text{ord}_7(a)$	luvut, jotka kuuluvat ehso- neittisiin ℓ
1	1	{1}
2	1	{6}
3	2	{2, 4}
6	2	{3, 5}

a	a^2	a^3	a^4	a^5	a^6	$\text{ord}_7(a)$
1	1	1	1	1	1	1
2	4	1	2	4	1	3
3	2	6	4	5	1	6
4	2	1	4	2	1	3
5	4	6	2	3	1	6
6	1	6	1	6	1	2

(mod 7)

Siiispä primitiivisiä juuria (mod 7) ovat luvut 3 ja 5.

Seuraus 3.10 Jos $p \in \mathbb{P}$, niin \mathbb{Z}_p^* on syklinen \mathbb{D}

(palautetaan mieleen, että äärellinen ryhmä G on syklinen jos on olemassa $a \in G$ jolle $G = \{a^j : 0 \leq j \leq \ell-1\}$, missä välttämättä $\ell = \#(G)$)

Milloin \mathbb{Z}_m on syklinen?

Lause 3.11 \mathbb{Z}_m^* on syklinen (eli millä on primitiivisiä juuria jos ja vain jos $m=2, m=4, m=p^e$ tai $m=2p^e$, missä $p \in \mathbb{P} \setminus \{2\}$ ja $e \geq 1$.)

Tod Siunnetetaan (emme novella tätä tietoa jatkona) \square

Primitiivisiä juuria voi käyttää muotoa $x^n \equiv b \pmod{p}$ olevien kongruenssien ratkaisemiseen.

Esim. Montako juurta on yhtälöllä

$$x^{28} \equiv 1 \pmod{71} ?$$

Ratk. Olkoon $a \in \{1, \dots, 70\}$ jokin primitiivinen juuri $\pmod{71}$. Jos $x \equiv a^j \pmod{71}$ ($j \in \{0, \dots, 69\}$), niin $x^{28} \equiv 1 \Leftrightarrow a^{28j} \equiv 1 \Leftrightarrow 70 \mid 28j$

$\Leftrightarrow 5 \mid 2j$, eli $j = 5k$, $k \geq 0$. Eri ratkaisuja on 14: $a^0 = 1, a^5, a^{10}, \dots, a^{65}$. D

Huom. Jos edellä tietäisimme prim. juuren, saisimme ratkaisut x:t!

Primitiiviset juuret liittyvät kiehtovalta tavalla luvun n dekaalikehitelmän jakson pituuteen. Katsookaa ensin esimerkkejä: (olettaen että $(n, 10) = 1$)

$$1/3 = 0, \underline{3}33\dots \quad (\text{jakson pituus } 1)$$

$$1/7 = 0, \underline{142857}142857\dots \quad (-''- 6)$$

$$[1/9 = 0, \underline{1}11\dots \quad (-''- 1)] \quad 9 \notin \mathbb{P}$$

$$1/11 = 0, \underline{09}0909\dots \quad (-''- 2)$$

$$1/13 = 0, \underline{076923}076923\dots \quad (-''- 6)$$

$$1/17 = 0, \underline{058823529411764705}\dots \quad (-''- 16)$$

Huomaamme, että on jaksosta on poikkeuksellisen pitkiä, eli joillakin $p \in \mathbb{P}$ pätee: jakson pituus on $p-1$. Selityksen havainnolle tarjota:

Lause 3.12 Olkoon $p \in \mathbb{P}$ ja $p \geq 7$. Luvun $\frac{1}{p}$ desimaalikehityksen jakson pituus on $\text{ord}_p(10)$. Erityisesti pituus on maksimaalinen, eli $p-1$, tämälleen, silloin kun 10 on primitiivinen juuri $(\text{mod } p)$.

Tod. Olk. $\ell = \text{ord}_p(10)$ ja olkoon $j \geq 1$ luvun $\frac{1}{p}$ desimaalikehityksen jakson pituus.

① $j \leq \ell$ Luvun ℓ määrittelyn nojalla

$$a := (10^\ell - 1)/p \in \mathbb{N}$$

ja selvästi $1 \leq a \leq 10^\ell - 1$. Täten

$$\frac{1}{p} = \frac{a}{10^\ell - 1} = \frac{a}{10^\ell(1 - 10^{-\ell})} = \frac{a}{10^\ell} + \frac{a}{10^{2\ell}} + \frac{a}{10^{3\ell}} + \dots$$

mistä näemme, että $\frac{1}{p}$:llä on jaksollinen kehitys, jakson pituus $j \leq \ell$.

② $j \geq \ell$ Kirjoitetaan $\frac{1}{p}$:n jaksollinen kehitys muotoon

$$\frac{1}{p} = \frac{b}{10^k} + \frac{a}{10^{k+j}} + \frac{a}{10^{k+2j}} + \dots,$$

missä $b \in \{0, 1, \dots, 10^k - 1\}$ ($k \geq 0$) on desimaalikehityksen mahdollisen alkusekvenssin, ja jakso on $a \in \{1, 2, \dots, 10^j - 1\}$, missä $j \geq 1$ on jakson pituus ($a \neq 0$, mihri?). Summaamalla geometrisen sarjan saamme

$$b10^{-k} + 10^{-k} \frac{a}{10^j - 1} = \frac{1}{p}, \text{ eli}$$

$$p(b(10^j - 1) + a) = 10^k(10^j - 1)$$

Siis $p \mid 10^k(10^j - 1)$, eli $p \mid (10^j - 1)$ (koska $(p, 10) = 1$).

Täten $\ell \mid j$ (Lause 3.7 (i)), joten $j \geq \ell$. \square

Avoin ongelma (Gauss) Onko olemassa äärettömän monta alkulukua p , joille $1/p$:n desimaalikehitelmän jakso on maksimaalinen, eli sen pituus on $p-1$. Yhtäpitävästi: onko olemassa ∞ monta alkulukua p joille 10 on primitiivinen juuri (mod p)?

- Huom. Vastaus on primitiivinen jos oletetaan ns. yleistetty Riemannin hypoteesi (Hooley 1969). 1980-luvulla on todistettu, että on olemassa enintään 2 alkulukua, jotka eivät ole primitiivisiä juuria (mod q) äärettömän monella q :n arvolla.

4.

NELIÖNJÄÄNNÖKSET JA 2. ASTEEN KONGRUENSSIT

Luvun keuhaisin aihe on 2. asteen kongruenssien ratkaisemisen. Niillä on lukuisia yhteyksiä muihin luhuteorian kysymyksiin.

2. asteen yhtälön ratkaisun epätavallaisin osa on relisjuuren otto. Vastavastanti 2. asteen kongruenssin ydinkysymys on

Q1: Olkoon $(a, m) = 1$. Milloin $x^2 \equiv a \pmod{m}$ ratkeaa?

Yhtäpitävänti

Q1': Olkoon $(a, m) = 1$. Milloin elementillä $[a]$ on relisjuuri \mathbb{Z}_m :ssä?

Osoittamme aluksi, että ongelma voidaan palauttaa tapaukseen $m \in \mathbb{P}$. Lisäksi tapaus $(a, m) > 1$ voidaan helposti palauttaa tilanteeseen $(a, m) = 1$.

Tarkastelemme ensin tapausa $m = 2^e$.

Lemma 4.1. Olkoon a pariton (eli $(2, a) = 1$) ja $e \geq 1$. Silloin kongruenssi

$$(1) \quad x^2 \equiv a \pmod{2^e}$$

ratkeaa jos ja vain jos

(i) $e = 1$ (ratkaisuja 1)

(ii) $e = 2$ ja $a \equiv 1 \pmod{4}$ (ratkaisuja 2)

(iii) $e \geq 3$ ja $a \equiv 1 \pmod{8}$ (ratkaisuja 4)

Tod. (i) Selvästi $x \equiv 1 \pmod{2}$ on (ainoa) ratkaisu.

(ii) Ratkaisuun tulee olla pariton, eli $x \equiv \pm 1 \pmod{4}$.
Nyt $(\pm 1)^2 \equiv 1 \pmod{4}$, joten tulee olla $a \equiv 1 \pmod{4}$ ja tällöin ratkaisuja on kaksi: $x \equiv \pm 1 \pmod{4}$.

(iii) Olkoon ensin $e=3$. Kokeilemalla $x \equiv \pm 1$ tai $x \equiv \pm 3$ näemme, että tulee olla $a \equiv 1 \pmod{8}$ ja tällöin kaikki nämä neljä jäännösluokkaa antavat ratkaisun.

Yleisen tapauksen $e \geq 3$ & $a \equiv 1 \pmod{8}$ seuraava kun todistamme induktiolla väitteen:

VÄITE: Jos $e \geq 3$ ja $a \equiv 1 \pmod{8}$, niin kongruenssilla (1) on 4 ratkaisua joukossa $\{0, 1, \dots, 2^e - 1\}$, joista kaksi ratkaisee (1):n myös modulin 2^{e+1} suhteen.

Väitteen tod. (ei vaadita kokeena!) Kun $e=3$, ratkaisuja olivat ± 1 ja ± 3 . Jos $a \equiv 1 \pmod{16}$, näistä ± 1 ratkaisevat (1):n myös $\pmod{16}$. Jos $a \equiv 9 \pmod{16}$, näistä ± 3 ratkaisevat (1):n myös $\pmod{16}$. Siis väite pätee kun $e=3$.

Oletetaan sitten, että väite on voimassa aiualla $e \geq 3$, eli luvunista $\{0, 1, \dots, 2^e - 1\}$ taran 4 (olkoot ne x_1, x_2, x_3, x_4) ratkaisee (1):n $\pmod{2^e}$ ja näistä kaksi (olkoot ne x_1 ja x_2) ratkaisevat (1):n $\pmod{2^{e+1}}$.

Koska jokainen ratkaisu (1):lle $\pmod{2^{e+1}}$ on myös ratkaisu $\pmod{2^e}$, niin löytyvät kongruenssin (2) $x^2 \equiv a \pmod{2^{e+1}}$

ratkaisut lukujen $x_1, x_2, x_3, x_4, x_1+2^e, x_2+2^e, x_3+2^e$ ja x_4+2^e joukosta. Induktio-oletuksen mukaan x_3 ja x_4 eivät ole ratkaisuja. Silloin myös x_3+2^e ja x_4+2^e eivät ole, koska

$$(3) \quad (x_j+2^e)^2 = x_j^2 + 2^{e+1}x_j + 2^{2e} \\ \equiv x_j^2 \pmod{2^{e+1}} \quad j=1,2,3,4.$$

Lisäksi (3):n mukaan x_1+2^e ja x_2+2^e ovat ratkaisuja. Yhteensä: kongruensilla (3) on ratkaisut $x_1, x_2, x_1+2^e, x_2+2^e$.

Väitteen lopussa seuraa kun huomaamme että taras yksi luvuista x_j ja x_j+2^e (nyt $j=1,2$) toteuttaa kongruenssin

$$(4) \quad x^2 \equiv a \pmod{2^{e+2}}.$$

Tämä seuraa huomautamalla, että (muista, että x_j on pariton!)

$$\begin{aligned} & [(x_j+2^e)^2 - a] - (x_j^2 - a) \\ &= 2^{e+1}x_j + 2^{2e} = 2^{e+2} \left(\frac{x_j-1}{2} + 2^{e-2} \right) + 2^{e-1} \\ &\equiv 2^{e-1} \pmod{2^{e+2}}. \quad \square \end{aligned}$$

Seuraavaksi tarkastelemme tapaus, missä $m = p^e$, $p \in \mathbb{P}$, $p \geq 3$. Tällöin \mathbb{Q}_1 :n ratkaisu palautetaan tapaukseen $e=1$.

Lemma 4.2. Olkoon $p \geq 3$, $p \in \mathbb{P}$, $e \geq 1$ ja $(a, p) = 1$. Kongruensilla $x^2 \equiv a \pmod{p^e}$ on ratkaisu vain jos kongruensilla $x^2 \equiv a \pmod{p}$ on ratkaisu, jolloin ratkaisuja on taras 2 kappaletta.

Tod. Ehdon välttämättömyys on selvä.
 Oletetaan nyt, että kongruenssilla
 $x^2 \equiv a \pmod{p}$ on ainakin yksi ratkaisu:
 $x_1^2 \equiv a \pmod{p}$.

Jos x_2 on toinen ratkaisu, niin $x_1^2 \equiv x_2^2 \pmod{p}$,
 eli $p \mid (x_1 - x_2)(x_1 + x_2)$. Koska $p \nmid (x_1 - x_2)$,
 niin $p \mid (x_1 + x_2)$ eli $x_2 \equiv -x_1 \pmod{p}$.

Lisäksi $-x_1 \not\equiv x_1 \pmod{p}$ (koska $p \geq 3$ ja $p \nmid x_1$),
 joten kongruenssilla $x^2 \equiv a \pmod{p}$ on
 tasan 2 ratkaisua: luvut $\pm x_1$.

Osoitetaan seuraavaksi, että tarkastele-
 mamme tilanteena kongruenssilla
 $x^2 \equiv a \pmod{p^e}$ on tasan kaksi ratkaisua.

Edellisen nojalla tämä on totta kun $e=1$.
 Oletetaan, että se on totta kun $e \geq 1$,
 eli kongruenssilla $x^2 \equiv a \pmod{p^e}$ on kaksi
 ratkaisua. Jos toinen niistä on x_1 , niin
 toinen on $-x_1$, jonka näemme kuten edellä.
 Kongruenssin $x^2 \equiv a \pmod{p^{e+1}}$

ainat mahdolliset ratkaisut löytyvät
 joukosta $x = \pm x_1 + lp^e$, $l \in \{0, 1, \dots, p-1\}$.

Nyt $(\pm x_1 + lp^e)^2 \equiv a \pmod{p^{e+1}}$

$\Leftrightarrow p \mid \left(\frac{x_1^2 - a}{p^e} \pm 2lx_1 \right)$,

ja tällä on 1-käsitteisen $l \in \{0, 1, \dots, p-1\}$
 ratkaisuna kummallakin etumerkillä,
 sillä $(p, 2x_0) = 1$. \square

H7: Yritä todistaa edellisen lomma
 sivujen 40-41 tarkastelujen
 avulla!

Voimme nyt nostaa aiemmat havaintomme yhdeksi lauseeksi:

Lause 4.3. Olkoon $(a, m) = 1$, $m \geq 2$.

(i) Kongruenssilla $x^2 \equiv a \pmod{m}$ (*)

on ratkaisu vain jos sillä on ratkaisu jollaisen parittoman alkulukumodulin $p|m$ suhteen ja lisäksi $a \equiv 1 \pmod{4}$ jos $4|m$ ja $a \equiv 1 \pmod{8}$ jos $8|m$.

(ii) Olkoon $m = 2^{e_1} p_1^{e_2} \dots p_l^{e_l}$, missä

$e_1, e_i \geq 1$ ja $2 < p_1 < p_2 < \dots < p_l$ ovat alkulukuja. Jos kongruenssilla (*) on ratkaisu, on niiden lukumäärä 2^{l+E} , missä

$$E = \begin{cases} 0 & \text{jos } e_1 \leq 1 \\ 1 & \text{jos } e_1 = 2 \\ 2 & \text{jos } e_1 \geq 3 \end{cases}$$

Tod. Väite seuraa suoraan Lemmasta 4.1, 4.2 sekä aiempien 39-41 tarkastelusta ('AJKEL 1'). D

Määr. Olkoon $m \geq 2$ ja $(a, m) = 1$. Luku a on neliönjäännös \pmod{m} jos kongruenssilla $x^2 \equiv a$ on ratkaisu. Muussa tapauksessa a on neliönepäjäännös \pmod{m} .

*) Englanniksi: 'quadratic residue',
quadratic nonresidue.

Esim. $m=7$. Laskemalla lukujen $(\pm 3)^2, (\pm 2)^2, (\pm 1)^2$ jäännösluokat saamme, nelijäännökset; siis x on nelijäännös jos $x \equiv 1$ tai $x \equiv 2$ tai $x \equiv 4 \pmod{7}$. Luku x on nelionepäjäännös $(\text{mod } 7)$ jos $x \equiv 3, x \equiv 5$ tai $x \equiv 6 \pmod{7}$.

Huom. Lauseen 4.3 avulla voimme määrittää nelijäännökset jos saamme sen $(\text{mod } p)$, missä p on pariton alkuluku. Loppuosasta tätä lukuä tutkimmekin tätä tapausa.

Legendren symboli ja Eulerin kriteerit.

Maar. (Legendren symboli) Olkoon $p \in P, p \geq 3$.
 Asetetaan:
$$\left(\frac{a}{p}\right) = \begin{cases} 1 & \text{jos } a \text{ on nelijäännös } (\text{mod } p) \\ -1 & \text{jos } a \text{ on nelion epäjäännös } (\text{mod } p) \\ 0 & \text{jos } p|a. \end{cases}$$

Esim. $1 = \left(\frac{1}{7}\right) = \left(\frac{2}{7}\right) = \left(\frac{4}{7}\right), \quad 0 = \left(\frac{0}{7}\right),$
 $-1 = \left(\frac{3}{7}\right) = \left(\frac{5}{7}\right) = \left(\frac{6}{7}\right) \quad (\text{vt. edell. esim.}) \quad \square$

Lause 4.4. Olkoon $p \geq 3, p \in P$. Nelijäännöksiä ja nelionepäjäännöksiä $(\text{mod } p)$ on yhtä paljon, eli kumpiakin $\frac{p-1}{2}$ kpl.

Tod. Koska $p \geq 3$ on pariton, on $\{0, \pm 1, \pm 2, \dots, \pm \frac{p-1}{2}\}$ täydellinen jäännösjärjestelmä $(\text{mod } p)$!

Siis nelijäännökset ovat luvut, jotka ovat kongruentteja jousin luvusta

$$\{1^2, 2^2, \dots, \left(\frac{p-1}{2}\right)^2\} \text{ luvusta.}$$

Nämä ovat eri lukuja $(\text{mod } p)$, sillä jos $k, j \in \{1, 2, \dots, \frac{p-1}{2}\}$ ja $k^2 \equiv j^2 \pmod{p}$, niin $p \mid (k-j)(k+j)$. Tämä $2 \leq k+j \leq p-1$, joten $p \mid (k-j)$, eli $k=j$. Siis residuojäännöksiä on $\frac{p-1}{2}$ kpl, ja epäjäännöksiä $p-1 - \frac{p-1}{2} = \frac{p-1}{2}$ kpl. \square

Lause 4.5. (Eulerin kriteeri) Jos $p \in \mathbb{P}$, $p \geq 3$, niin kaikilla $a \in \mathbb{Z}$ pätee $\left(\frac{a}{p}\right) \equiv a^{\frac{p-1}{2}} \pmod{p}$.

Tod. Jos $p \mid a$, väite on ilmeinen. Seuraavaksi 3.5 mukaan konstruoinnalla

$$(x) \quad x^{\frac{p-1}{2}} \equiv 1 \pmod{p}$$

on lauseen $\frac{p-1}{2}$ juurta. Jos a on residuojäännös $(\text{mod } p)$, niin $a \equiv k^2 \pmod{p}$ jollakin k (ja $p \nmid k$), joten $a^{\frac{p-1}{2}} \equiv k^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$

Fermat'n pienen lauseen nojalla, eli a toteuttaa (x):n. Epäkonstruutit residuojäännöksiä on $\frac{p-1}{2}$ kpl, joten (x):n ratkaisuja ovat tämmälleen kaikki residuojäännökset.

Jos taas a on residuepäjäännös, niin Fermat'n pieni lause \Rightarrow

$$p \mid (a^{p-1} - 1) \Leftrightarrow p \mid (a^{\frac{p-1}{2}} - 1)(a^{\frac{p-1}{2}} + 1) \\ \Leftrightarrow p \mid (a^{\frac{p-1}{2}} - 1) \text{ tai } p \mid (a^{\frac{p-1}{2}} + 1)$$

Edellisen nojalla ensimmäinen vaihtoehto ei voi toteutua, joten nyt $p \mid (a^{\frac{p-1}{2}} + 1)$. \square

Seuraus 4.6. $\left(\frac{-1}{p}\right) = (-1)^{\frac{p-1}{2}}$.

Tod. Eul krit $\Rightarrow \left(\frac{-1}{p}\right) \equiv (-1)^{\frac{p-1}{2}}$, jollein ainoa vaihtoehto on että $\left(\frac{-1}{p}\right) = (-1)^{\frac{p-1}{2}}$.

Seuraavissa tehtävissä näytetään, että aritmeettiset jonot $4n+1$ kumpikin sisältävät ∞ monta alkulukua. Dirichlet todisti 1837 neuvokkaan analyysia soveltavan Acoliskuksen kautta, että aritmeettinen jono $an+b$ ($n \geq 1$) sisältää ∞ monta alkulukua, jos $(a,b)=1$.

Teht. Osoita, että jono $4n-1$ ($n \geq 1$) sisältää ∞ monta alkulukua.

Ratk. Vastavalehtus: vain alkuluvut p_1, \dots, p_s ovat tätä muotoa. Tarkastellaan lukua $b := 4p_1p_2 \dots p_s - 1$. Nyt b :n jokainen alkutekijä on muotoa $4n+1$, jolloin b niiden tulo on muotoa $4n+1$, mikä on ristiriita.

Teht. Osoita, että jono $4n+1$ ($n \geq 1$) sisältää ∞ monta alkulukua.

Ratk. Vastavalehtus: vain alkuluvut p_1, \dots, p_s ovat tätä muotoa. Tarkastellaan lukua

$$a := (2p_1 \dots p_s)^2 + 1.$$

Olkoon $q \in \mathbb{P}$ luvun a alkutekijä. Silloin $q \geq 3$ ja $q \notin \{p_1, \dots, p_s\}$, eli q on muotoa $4n+1$. Toisaalta $q \mid ((2p_1 \dots p_s)^2 + 1)$ tarkoittaa sitä, että luku -1 on neliöjäännös (mod q). Seuraavien 4.6 avulla saisi $(-1)^{(q-1)/2} = 1$ eli q on muotoa $4n+1$, mikä on ristiriita. \square

Huom Edellisen tulos oli epätavallinen:
 Mieti mitä väite sanoo - on domans
 x jolle $p|(x^2+1)$ vain jos alkuluku
 p on muotoa $4n+1$ (huomaa, että jokainen
 pariton alkuluku on muotoa $4n+1$).
 Sen sijaan havainto $(\frac{1}{p})=1$ on triviaali
 (miksi?)!

Lause 4.7. Olk. $p \geq 3, p \in \mathbb{P}$. Tällöin

(i) $(\frac{ab}{p}) = (\frac{a}{p})(\frac{b}{p}) \quad \forall a, b \in \mathbb{Z}$

(ii) $(\frac{a^2}{p}) = 1$ jos $p \nmid a$.

Tod. (i) Eulerin kriteerin nojalla

$$(\frac{ab}{p}) \equiv (ab)^{\frac{p-1}{2}} = a^{\frac{p-1}{2}} b^{\frac{p-1}{2}} \equiv (\frac{a}{p})(\frac{b}{p}) \pmod{p}$$

Koska $(\frac{a}{p}) \in \{-1, 0, 1\}$, täytyy olla voimassa
 yhtäsuuruus.

(ii) Seuraa suoraan (i):stä (tai Legendren
 symbolin määritelmästä). \square

$$\text{Jos } n = \varepsilon q_1^{e_1} q_2^{e_2} \dots q_l^{e_l},$$

missä $\varepsilon \in \{\pm 1\}$ ja q_i ovat eri alkulukuja,
 niin edellisen lauseen nojalla

$$(\frac{n}{p}) = (\frac{\varepsilon}{p}) (\frac{q_1}{p})^{e_1} \dots (\frac{q_l}{p})^{e_l}$$

Tässä $(\frac{\varepsilon}{p})$ määräytyy helposti seuraavien 4.6
 avulla. On siis riittävää kyetä laskemaan
 $(\frac{2}{p})$ ja $(\frac{q}{p})$, missä $q \in \mathbb{P}$ on pariton.

Gaussin lemma

auttaa meitä määrittämään symbolin $\left(\frac{2}{p}\right)$ ja reciprookkilauseen todistuksena. Todistamme lemmasta kaksi versiota, joista seuraava on ensimmäinen:

Lemma 4.8 (Gauss) Olkoon $p \in \mathbb{P}$, $p \geq 3$ ja $(a, p) = 1$. Olkoon μ niiden joukon $\{a, 2a, \dots, \frac{p-1}{2}a\}$ lukujen lukumäärä, joiden itseisesti pienin jäänne $(\text{mod } p)$ on negatiivinen. Silloin $\left(\frac{a}{p}\right) = (-1)^\mu$.

(Huom. Luvun $a \in \mathbb{Z}$ itseisesti pienin jäänne $(\text{mod } p)$ on luku r , jolle $r \in \{-\frac{p-1}{2}, -\frac{p-1}{2}+1, \dots, \frac{p-1}{2}\}$ ja $a \equiv r \pmod{p}$)

Tod. Olkoot $k_1, k_2, \dots, k_{\frac{p-1}{2}}$ lukujen $a, 2a, \dots, \frac{p-1}{2}a$ itseisesti pienimmät jäänneket. Kertomalla luvut keskenään tulee

$$1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot \left(\frac{p-1}{2}\right)a^{\frac{p-1}{2}} \equiv (-1)^\mu |k_1| |k_2| \dots |k_{\frac{p-1}{2}}| \pmod{p}.$$

Jos näytämme, että luvut $|k_1|, |k_2|, \dots, |k_{\frac{p-1}{2}}|$ ovat luvut $1, \dots, \frac{p-1}{2}$ jossakin järjestyksessä, voimme jakaa kongruenssin puolittain luvulla $\left(\frac{p-1}{2}\right)!$ (vrt. Lemma 2.11) ja väite seuraa Eulerin kierteistä

Kun on joko tapauksessa $1 \leq |k_j| \leq \frac{p-1}{2}$, näyttää selvältä, että $|k_j| \neq |k_k|$ jos $j \neq k$. Jos olisi $|k_j| = |k_k|$, olisi $k_j \equiv \pm k_k \pmod{p}$, eli $p \mid (j \pm k)a$. Nyt $|j \pm k| \leq p-1$, joten tulee olla $j = k$. \square

= "x:n kokonaisosa"

Oletetaan käyttöön merkintä: jos $x \in \mathbb{R}$, niin $\lfloor x \rfloor = n$, missä $n = \max \{j \in \mathbb{Z} \mid j \leq x\}$

(voi mennä sekaisin jännösluokkien merkinnän kanssa, mutta yleensä selvä asiayhteydestä.)

Gaussin lannan avulla voidaan määrittää symbolin $(\frac{2}{p})$.

Lause 4.9. $(\frac{2}{p}) = 1$ jos $p \equiv \pm 1 \pmod{8}$
 $(\frac{2}{p}) = -1$ jos $p \equiv \pm 3 \pmod{8}$.
 Toisin sanoen, $(\frac{2}{p}) = (-1)^{\frac{p-1}{8}}$

Tod. Valitaan Gaussin lannan $a=2$.

Silloin on tarkoitettava lukujen $2, 4, \dots, p-1$ itseisesti pienimpiä jännöksiä. Näistä positiivisia ovat ne joille

$$2j \leq \frac{p-1}{2},$$

ja tällaisia j on $\lfloor \frac{p-1}{4} \rfloor$ kpl, eli negatiivisia itseisesti pienempiä jännöksiä on

$$\mu = \frac{p-1}{2} - \lfloor \frac{p-1}{4} \rfloor \text{ kpl.}$$

Jotain alkuluku $p \geq 3$ on muotoa

$$8k+a, \quad a \in \{1, 3, 5, 7\}.$$

Jos $a=1$, niin $\mu = 4k - 2k = 2k \equiv 0 \pmod{2}$

Jos $a=3$, niin $\mu = 4k+1 - 2k = 2k+1 \equiv 1 \pmod{2}$

Jos $a=5$, niin $\mu = 4k+2 - (2k+1) = 2k+1 \equiv 1 \pmod{2}$

Jos $a=7$, niin $\mu = 4k+3 - (2k+1) = 2k+2 \equiv 0 \pmod{2}$,

mistä näite seuraa Gaussin lannan avulla.

Kaava $(\frac{2}{p}) = (-1)^{(p-1)/8}$ seuraa nyt helpomalla

ei a:n arvot. \square

Esim. $x^2 \equiv 2 \pmod{113}$ ratkaista, sillä
 $113 \equiv 1 \pmod{8}$ - pienin ratkaisu $x \equiv 51$
 (kokeilemalla!).

Residuumkilaudetta varten on hyödyllistä erittää uusin versio Lemmasta 4.8.

Lemma 4.10 (Gaussin lemmän toinen versio)

Olkoon $p \in \mathbb{P}$, $p \geq 3$, a pariton ja $(a, p) = 1$.

Silloin $\left(\frac{a}{p}\right) = (-1)^k$, missä $k = \sum_{j=1}^{(p-1)/2} \left\lfloor \frac{ja}{p} \right\rfloor$.

Tod. Havaitaan ensin, että kun $j \in \{1, \dots, \frac{p-1}{2}\}$,
 $ja = p \left\lfloor \frac{ja}{p} \right\rfloor + r_j$, $r_j \in \{1, 2, \dots, p-1\}$

(huomaa, että $p \nmid ja$). Kirjoitetaan

$$\{r_1, \dots, r_{\frac{p-1}{2}}\} = \{s_1, s_2, \dots, s_p\} \cup \{k_1, \dots, k_v\},$$

missä $\mu + \nu = \frac{p-1}{2}$ ja $s_j > \frac{p-1}{2}$ sekä $k_k \leq \frac{p-1}{2}$ jokaisella k, j . Toisin sanoen, lukuja s_1, \dots, s_p vastaavat ne tapaukset, joissa luvun ja itseisesti pienin jäänne on negatiivinen.

Siis lukujen ja ($1 \leq j \leq \frac{p-1}{2}$) itseisesti pienimmät jännökset ovat luvut

$$s_1 - p, s_2 - p, \dots, s_p - p, k_1, k_2, \dots, k_\nu$$

ja Gaussin lemmän todistuksena (s. 60) osoitetaan, että

$$\{1, 2, \dots, \frac{p-1}{2}\} = \{p - s_1, p - s_2, \dots, p - s_p\} \cup \{k_1, k_2, \dots, k_\nu\}$$

Voimme nyt laskea $\pmod{2}$ pitäen mielessä

havainnot: $\boxed{-1 \equiv 1 \pmod{2}}$, $\boxed{a \equiv 1 \pmod{2}}$ (oletus)

ja $\boxed{p \equiv 1 \pmod{2}}$ ($p \in \mathbb{P}, p \geq 3$):

$$\begin{aligned}
 \sum_{j=1}^{\frac{p-1}{2}} j &= \sum_{i=1}^{\mu} (p-s_i) + \sum_{k=1}^{\nu} f_k \\
 &\equiv \nu p + \sum_{i=1}^{\mu} s_i + \sum_{k=1}^{\nu} f_k \\
 &= \nu p + \sum_{j=1}^{\frac{p-1}{2}} r_j \\
 &= \nu p + \sum_{j=1}^{\frac{p-1}{2}} (ja - p \lfloor \frac{ja}{p} \rfloor) \\
 &\equiv \nu + \sum_{j=1}^{\frac{p-1}{2}} j - \sum_{j=1}^{\frac{p-1}{2}} \lfloor \frac{ja}{p} \rfloor
 \end{aligned}$$

Vertaamalla alkua ja loppua saamme

$$\nu \equiv \sum_{j=1}^{\frac{p-1}{2}} \lfloor \frac{ja}{p} \rfloor$$

ja väite seuraa lemmasta 4.5. D

Kvadrattien reciprokilause

Olemme nyt valmiit esittämään yhden huusimme päätuloksesta. Gauss löysi sille ensimmäisenä riittävän todistuksen - hän keksii tuoreena nimellä 'Theorema Arithmeti'. Kyseisen tulos onna kaikki 'muun' tulos-
 ren Arithmeti-merkitt: se on helppo lause,
 on erittäin yllättävä ja todistus aivan epätavallinen. Lisäksi tulos on sovelluskel-
 painen sekä konkreettisesti että teoreettisella
 tasolla. Artinin yleisen reciprokilauseen
 kautta tulos on yhteydenä no. Langlandsin
 ohjelmassa, joka on eräiden tunnettujen
 matemaatikkojen mielestä 'The Holy Grail
 of Number Theory today'.

Lause 4.11 (Kvadrattinen reciprookkilause)

Olkoot p ja q erisuuria parittomia alkulukuja. Silloin

$$\left(\frac{p}{q}\right) \left(\frac{q}{p}\right) = (-1)^{\frac{p-1}{2} \cdot \frac{q-1}{2}}$$

Huom. Toisen lauseen, $\left(\frac{p}{q}\right) = \left(\frac{q}{p}\right)$ paitsi jos sekä p että q ovat muotoa $4n-1$.

Tod. Tavoitteemme on laskevien lausekkeiden avulla Lemmaa 4.10. Olkoon S niiden kokonaislukuparien $(x, y) \in \mathbb{Z}^2$ joukko, jolle

$$1 \leq x \leq \frac{p-1}{2}, \quad 1 \leq y \leq \frac{q-1}{2}.$$

Silloin $\#(S) = \frac{p-1}{2} \cdot \frac{q-1}{2}$. Olkoon

$$S_1 := \{(x, y) \in S \mid qx > py\} \quad \text{ja}$$

$$S_2 := \{(x, y) \in S \mid qx < py\}.$$

Nyt $S = S_1 \cup S_2$, sillä $qx = py \Rightarrow (x, y) \notin S$.

Jos $x \in \{1, \dots, \frac{p-1}{2}\}$, niin pari $(x, y) \in S_1$

kun $y < \frac{q}{p}x \Leftrightarrow y \leq \frac{q}{p}x$, sillä $\frac{q}{p}x$ ei ole

kokonaisluku kysyvien tuloilla x :n arvolla. *)

Tällaisten parien lukumäärä on siis $\lfloor \frac{xq}{p} \rfloor$,

eli voimme laskea: $\#(S_1) = \sum_{j=1}^{\frac{p-1}{2}} \lfloor \frac{jq}{p} \rfloor$.

Vastaavasti

$$\#(S_2) = \sum_{k=1}^{\frac{q-1}{2}} \lfloor \frac{kp}{q} \rfloor.$$

Gaussin lemmän toinen versio (Lemma 4.10)

nojalta siis

$$\begin{aligned} \left(\frac{q}{p}\right) \left(\frac{p}{q}\right) &= (-1)^{\#(S_1)} \cdot (-1)^{\#(S_2)} = (-1)^{\#(S_1) + \#(S_2)} \\ &= (-1)^{\#(S)} = (-1)^{\frac{p-1}{2} \cdot \frac{q-1}{2}}. \quad \square \end{aligned}$$

*) On myös syytä havaita, että $\lfloor \frac{(p-1)q}{2p} \rfloor \leq \frac{q-1}{2}$ (HT)

Reiprookkilauseen avulla voi mm. laskea konkreettisesti Legendren symbolin arvoa suurillaakin moduleilla.

Esim. $\left(\frac{2819}{4177}\right) ?$ Tässä $4177, 2819 \in \mathbb{P}$,
 $4177 \equiv 1 \pmod{4}$

Käyttämällä toistuvasti lauseita 4.9 ja 4.11 voimme laskea:

$$\begin{aligned} \left(\frac{2819}{4177}\right) &= \left(\frac{4177}{2819}\right) = \left(\frac{1358}{2819}\right) && 2819 \equiv 3 \pmod{8} \\ &= \left(\frac{2}{2819}\right) \left(\frac{7}{2819}\right) \left(\frac{97}{2819}\right) = (-1) \cdot \left(-\left(\frac{2819}{7}\right)\right) \cdot \left(\frac{2819}{97}\right) \\ &= \left(\frac{5}{7}\right) \left(\frac{6}{97}\right) = \left(\frac{7}{5}\right) \left(\frac{2}{97}\right) \left(\frac{3}{97}\right) \\ &= \left(\frac{2}{5}\right) \left(\frac{2}{97}\right) \left(\frac{97}{3}\right) = (-1) \cdot 1 \cdot \underbrace{\left(\frac{1}{3}\right)}_{=1} = -1. \end{aligned}$$

Siisä 2819 ei ole neliönjäännös 4177. \square

Tarkastellaan luvuksi yleistä 2. asteen kongruenssia

$$(1) \quad ax^2 + bx + c \equiv 0 \pmod{p},$$

missä $p \in \mathbb{P} \setminus \{2\}$ ja $p \nmid a$. Nyt \mathbb{Z}_p on kunta ja voimme laskea yhtäpitävästi:

$$[a][x]^2 + [b][x] + [c] = [0]$$

Merkitsemme 1-kertaisuuden sijaan $[0] = 0$, $[2] = 2$, $[4] = 4$ jne. Lisäksi merkitsemme $[x] = x$. Voimme kertoa puolittain $4[a]$ lla, sillä oletuksesta seuraa $4[a] \neq 0$.

$$[a]z^2 + [b]z + [c] = 0$$

$$\Leftrightarrow 4[a]^2 z^2 + 4[a][b]z + 4[a][c] = 0$$

$$\Leftrightarrow (2[a]z + [b])^2 = [b]^2 - 4[a][c]$$

Merkitään $\Delta := b^2 - 4ac$ ('diskriminantti').
 Jos $[\Delta]$ on neliö \mathbb{Z}_p :ssä, eli $[\Delta] = [y]^2$
 jollekin $[y] \in \mathbb{Z}_p$, niin saamme ratkaisut

$$[x] = z = \frac{-[b] \pm [y]}{2[a]} \quad \left(= (2[a])^{-1} (-[b] \pm [y]) \right).$$

Kun huomaamme, että formaalisti $[y] = \sqrt{[\Delta]}$,
 muistuttaa edellisen taylorin lauseen
 2. osan yhtälön ratkaisukaavaa.
 Jos $[\Delta]$ ei ole neliö (eli $\sqrt{[\Delta]}$ ei ole määritelty)
 ei ratkaisuja ole.

Luvonnollisestikin $[\Delta]$ on neliö täsmälleen
 silloin kun $y^2 \equiv \Delta \pmod{p}$ jollekin y ,
 eli joko $p | \Delta$ tai Δ on neliönjäännös \pmod{p} .
 Olemme todistaneet:

Lause 4.12 Jos $p \geq 3$, $p \in \mathbb{P}$, $p \nmid a$, niin
 kongruenssilla $ax^2 + bx + c \equiv 0 \pmod{p}$
 on ratkaisuja
 ei yhtään jos $\left(\frac{\Delta}{p}\right) = -1$
 yksi jos $\left(\frac{\Delta}{p}\right) = 0$
 kaksi jos $\left(\frac{\Delta}{p}\right) = 1$

Esim. Tutki onko kongruenssilla
 $x^2 + 12x - 43 \equiv 0 \pmod{151}$

ratkaisua.

Ratk. $151 \in \mathbb{P}$. Diskriminantille pätee
 $\Delta = 12^2 - 4 \cdot (-43) = 316 \equiv 14 \pmod{151}$. Siten
 $\left(\frac{\Delta}{151}\right) = \left(\frac{2}{151}\right) \left(\frac{7}{151}\right) = 1 \cdot \left(-\left(\frac{151}{7}\right)\right) = -\left(\frac{4}{7}\right) = -\left(\frac{2}{7}\right)^2 = -1$.
Ei ratkaisuja!

Esim. Kleinkin muonta ratkaisu on
kongruenssilla $x^2 \equiv 113 \pmod{196}$?

Ratk. Nyt $196 = 2^2 \cdot 7^2$.

- Kongruenssilla $x^2 \equiv 113 \pmod{7}$ on ratkaisu, sillä $\left(\frac{113}{7}\right) = \left(\frac{1}{7}\right) = 1$
- Kongruenssilla $x^2 \equiv 113 \pmod{4}$ on ratkaisu, sillä $113 \equiv 1 \pmod{4}$
(kts. Lemma 4.1)
- \Rightarrow (Lause 4.3) ratkaisuja on $2 \times 2 = 4$ kpl. \square

5. DIOFANTEEN APPROKSIMAATIOTEORIA

Kuinka hyvin annettua reaalilukua voi approksimoida rationaaliluvuilla? Kysymys kuulostaa epämieluiseltä, koska \mathbb{Q} on tiheässä \mathbb{R} :ssä. Kuitenkin voimme sanoa, että p/q on hyvä approksimaatio x :lle jos virhe $|p/q - x|$ on pieni suhteena nimittäjän q kokoon (voimme toki olettaa, että $(p, q) = 1$).

Esim. Jos $x \in (0, 1)$ ja $q \geq 1, q \in \mathbb{N}$, voimme jakaa välin $(0, 1)$ osiin

$$(0, \frac{1}{q}), [\frac{1}{q}, \frac{2}{q}), \dots, [\frac{q-1}{q}, 1).$$

Jos $x \in [\frac{k}{q}, \frac{k+1}{q})$,

niin $|x - \frac{k}{q}| < \frac{1}{q}$. Siispa valitulla nimittäjällä q saadaan virhe aina pienemmäksi kuin $1/q$.

Edellisen esimerkin tulosta ei voi oleellisesti parantaa kiinteällä q (valitse esim. $x = \frac{1}{2q}$). Sen sijaan, jos katsomme kaikki nimittäjät $q \leq t$, missä t on kiinnitetty, on voimassa huomattavasti parempi tulos:

Lause 5.1. (Dirichlet) Jos $x \in \mathbb{R}$ ja $t \in \mathbb{N}$, niin on demona kokonaisluvut n, m joille

$$|mx - n| \leq \frac{1}{t+1}, \quad 1 \leq m \leq t.$$

Tod. Voimme olettaa, että $x > 0$. Tarkastellaan derivaalioita

$$(1) \quad x - [x], 2x - [2x], \dots, tx - [tx].$$

Jaetaan väli $[0, 1)$ $(t+1)$:een yhtäsuuren osaan $I_1 = [0, \frac{1}{t+1}), \dots, I_{t+1} = [\frac{t}{t+1}, 1)$.

Jos jokin desimaaliosista on välillä I_1 , esim. $kx - \lfloor kx \rfloor \in I_1$, voimme valita $m=k$, $n = \lfloor kx \rfloor$.
 Jos taas jokin kuuluu väliin I_{k+1} , esim. $kx - \lfloor kx \rfloor \in I_{k+1}$, voimme valita $m=k$, $n = \lfloor kx \rfloor + 1$.
 Muussa tapauksessa desimaaliosat ovat väleillä I_2, \dots, I_ℓ . Koska näitä välejä on $\ell-1$ kpl, desimaaliosia ℓ kpl, tulee kahden niistä kuulua samalle välille (kyyhkylähdäpericite!) On olemassa luvut j_1, j_2 joille $1 \leq j_1 < j_2 \leq \ell$ ja

$$| (j_2 x - \lfloor j_2 x \rfloor) - (j_1 x - \lfloor j_1 x \rfloor) | \leq \frac{1}{\ell+1}.$$

Nyt voimme valita $m = j_2 - j_1$ ja $n = \lfloor j_2 x \rfloor - \lfloor j_1 x \rfloor$.

Seuraus 5.2. (i) Olkoon $x \in \mathbb{R}$. Jokaisella $\ell \in \mathbb{N}$ on olemassa $p, q \in \mathbb{Z}$, joille $1 \leq q \leq \ell$ ja

$$\left| x - \frac{p}{q} \right| \leq \frac{1}{(\ell+1)q} < \frac{1}{q^2}.$$

(ii) Olkoon x irrationaalinen: $x \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$. On olemassa lukupareja $p, q \in \mathbb{Z}$, $q \geq 1$, joille q on mielivaltaisen suuri ja

$$\left| x - \frac{p}{q} \right| < \frac{1}{q^2}.$$

Tod. (i) Lause 5.1 antaa luvut p, q ($1 \leq q \leq \ell$) joille $|qx - p| \leq 1/(\ell+1)$. Silloin

$$\left| x - \frac{p}{q} \right| \leq \frac{1}{(\ell+1)q} < \frac{1}{q^2}.$$

(ii) Valitaan (i)-kohdassa jokaisella $k \in \mathbb{N}$ vastaavat luvut $p_k, q_k \in \mathbb{Z}$, joille

$$\left| x - \frac{p_k}{q_k} \right| \leq \frac{1}{(k+1)q_k} < \frac{1}{q_k^2}$$

Tämä $\frac{1}{(k+1)q_k} \leq \frac{1}{(k+1)} \xrightarrow{k \rightarrow \infty} 0$, joten voimme $k \rightarrow \infty$ $\rightarrow 0$. Siis $q_k \rightarrow \infty$ kun $k \rightarrow \infty$, koska $x \notin \mathbb{Q}$. \square

Huom. Lauseen 5.2 (ii)-kohdan eksoponenttia ei voi parantaa! Esim, jos $x = \sqrt{2}$, niin on demona vain äärellisen monta paria (p, q) , joille $|\sqrt{2} - \frac{p}{q}| \leq \frac{c}{q^{2+\epsilon}}$ $|c, \epsilon > 0$.

Tämä seuraa havaitsemalla, että itse asiassa aina pätee $|\sqrt{2} - \frac{p}{q}| > \frac{1}{4q^2}$ (Tod HT).

Pellin yhtälö

Pellin yhtälöksi kutsutaan Diofantoksen yhtälöä

$$\boxed{x^2 - Dy^2 = 1} \quad (D \in \mathbb{N}, \sqrt{D} \notin \mathbb{Q})$$

Yhtälön tutkimuksella on yllättävän pitkä historia: babylonialaiset, Arkhimedes (?), Kiina, Intia, Arabia, Wallis, Bruncher, Fermat, Lagrange... Sillä on monella tapaa tärkeä merkitys, mm. keuhnan $\mathbb{Q}[\sqrt{D}]$ teoriassa.

Sovellamme lausetta 5.1 seuraavana apuliskokrosena:

Lemma 5.3 Olkoon $D \geq 2, \sqrt{D} \notin \mathbb{Q}$. Silloin on demona $k \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}$, jolle $|k| \leq 2\sqrt{D} + 1$ ja jolle yhtälöllä $x^2 - Dy^2 = k$ on äärettömän monta (kokonaisluvun) ratkaisua.

Tod. Valitaan lauseen 5.1 avulla jokaisella $k \geq 1$ kokonaisluvut x_k, y_k joille $1 \leq y_k \leq k$ ja

$$|y_k \sqrt{D} - x_k| \leq \frac{1}{k+1}.$$

Silloin $x_k \geq 1$ ja $x_k \leq y_k \sqrt{D} + 1 \leq k\sqrt{D} + 1$.
Siis

$$\begin{aligned}
 |x_k^2 - y_k^2 D| &= |x_k + \sqrt{D}y_k| |x_k - \sqrt{D}y_k| \\
 &\leq (k\sqrt{D} + 1 + k\sqrt{D}) \frac{1}{k+1} \leq \frac{(2\sqrt{D} + 1)k}{k+1} \\
 &\leq 2\sqrt{D} + 1.
 \end{aligned}$$

Siis jokin luku $x_k^2 - y_k^2 D$ voi saada vain äärellisen monta arvoa^{x)}, joten jokin näistä tottum ∞ monta kertaa, jolloin se k . Vastavaa rathausparia (x_k, y_k) on myös ∞ monta, sillä kun k kasvaa, saa $|y_k \sqrt{D} - x_k|$ mielivaltaisen pienin arvoja. \square

Seuraavan lauseen todisti ensimmäisenä Lagrange:

Lause 5.4. Olkoon $D \in \mathbb{N}$, $\sqrt{D} \notin \mathbb{Q}$.

(i) Pellin yhtälöllä $x^2 - Dy^2 = 1$ (1) on aina epätriviaali kokonaislukuratkaisu (jolle $y \neq 0$).

(ii) Olkoon (x_1, y_1) yhtälön (1) pienin positiivisen rathauspari (silloin $x_1, y_1 \geq 1$ ja y_1 pienin mahdollinen). Tällöin kaikki positiiviset ratkaisut (1):lle saadaan kaavasta

$$x_n + y_n \sqrt{D} = (x_1 + y_1 \sqrt{D})^n, \quad n \geq 1.$$

Erityisesti Pellin yhtälöllä on aina ∞ monta rathausparia.

Huom. (ii)-kohdan nojalla yhtälön (1) kaikki rathausparit saadaan kaavasta

$$\pm x \pm y \sqrt{D} = (x_1 + y_1 \sqrt{D})^n, \quad n \geq 0.$$

Tod. (i) Lemman 5.3 nojalla on olemassa

x) Se ei saa arvona 0 (HT), joten $k \neq 0$.

$k \neq 0$, $k \in \mathbb{Z}$, niin että yhtälöllä $x^2 - Dy^2 = k$ on ∞ monta ratkaisua. Siis voimme valita luvut $x_1, x_2, y_1, y_2 \geq 1$, $x_1 \neq x_2$, $y_1 \neq y_2$ joille

$$\begin{cases} x_1^2 - Dy_1^2 = k = x_2^2 - Dy_2^2 \\ x_1 \equiv x_2 \pmod{k} \\ y_1 \equiv y_2 \pmod{k} \end{cases}$$

Pätee $(x_1 - y_1\sqrt{D})(x_1 + y_1\sqrt{D}) = k = (x_2 + y_2\sqrt{D})(x_2 - y_2\sqrt{D})$.
Merkitään

$$(x_1 - \sqrt{D}y_1)(x_2 + \sqrt{D}y_2) = (x_1x_2 - Dy_1y_2) + (x_1y_2 - x_2y_1)\sqrt{D} \\ =: z + w\sqrt{D}$$

Selvästi pätee (laske!)

$$(2) \quad k^2 = (z + w\sqrt{D})(z - w\sqrt{D}) = z^2 - w^2D$$

Nyt $w = x_1y_2 - x_2y_1 \equiv x_1y_1 - x_2y_1 = 0 \pmod{k}$,
eli $k|w$. Yhtälön (2) nojalla tällöin $k^2|z^2$,
joten $k|z$ (HT). Kun merkitsemme

$$x = z/k \quad \text{ja} \quad y = w/k,$$

niin $x, y \in \mathbb{Z}$ ja $x^2 - Dy^2 = 1$.

On vielä osoitettava, että $y \neq 0$.

Jos $y = 0$, niin $w = 0$ eli $x_1/y_1 = x_2/y_2$.

Silloin
$$\frac{k}{y_1^2} = \frac{x_1^2}{y_1^2} - D = \frac{x_2^2}{y_2^2} - D = \frac{k}{y_2^2},$$

joten $y_1 = y_2$, mikä on mahdotonta.

(ii) Olkoon nyt (x_1, y_1) pieniin positiivisiin ratkaisuihin $(x_n, y_n \geq 1, y_n$ pieniä mahdollinen). Määritellään luvut (x_n, y_n) asettamalla

$$x_n + y_n\sqrt{D} = (x_1 + y_1\sqrt{D})^n, \quad n \geq 1.$$

Silloin selvästi $(x_n - y_n\sqrt{D}) = (x_1 - y_1\sqrt{D})^n$
(ajattele binomikaavaa!) ja voimme laskea

$$\begin{aligned} x_n^2 - y_n^2 D &= (x_n + y_n \sqrt{D})(x_n - y_n \sqrt{D}) \\ &= ((x_1 + y_1 \sqrt{D})(x_1 - y_1 \sqrt{D}))^n = (x_1^2 - D y_1^2)^n = 1^n = 1. \end{aligned}$$

Sis (x_n, y_n) on ratkaisu ja selvästi
 $y_1 < y_2 < y_3 < \dots$

On vielä osoitettava, ettei muita positiivisia ratkaisuja ole. Vastaoletetaan tarkoitettavaksi sitä, että olisi denomiini $x, y \in \mathbb{Z}$, $x, y \geq 1$ ja $y > y_1$ joille $x^2 - y^2 D = 1$ ja

$$x + y\sqrt{D} \neq x_n + y_n\sqrt{D} \quad \forall n \geq 1.$$

Silloin $x + y\sqrt{D} > x_1 + y_1\sqrt{D}$, sillä $x = \sqrt{1 + y^2 D} > \sqrt{1 + y_1^2 D} = x_1$. Voimme valita luvun $n \geq 1$ jolle

$$(x_1 + y_1\sqrt{D})^n < x + y\sqrt{D} < (x_1 + y_1\sqrt{D})^{n+1}$$

Koska $(x_1 + y_1\sqrt{D})^n = (x_1 - y_1\sqrt{D})^n$, saamme

$$(3) \quad 1 < \underbrace{(x + y\sqrt{D})(x_1 - y_1\sqrt{D})^n}_{=: a + b\sqrt{D}} < x_1 + y_1\sqrt{D}$$

$$\begin{aligned} \text{Tämä } a^2 - Db^2 &= (a + b\sqrt{D})(a - b\sqrt{D}) \\ &= (x + y\sqrt{D})(x_1 - y_1\sqrt{D})^n (x - y\sqrt{D})(x_1 + y_1\sqrt{D})^n \\ &= (x^2 - Dy^2)(x_1^2 - Dy_1^2)^n = 1 \cdot 1 = 1, \end{aligned}$$

joten (a, b) on Pellin yhtälön ratkaisu. Jos näytämme, että $a, b \geq 1$, seuraa (3):stä ristiriitaa, sillä sen nojalla

$$b + \sqrt{1 + b^2 D} < y_1 + \sqrt{1 + y_1^2 D},$$

eli $b < y_1$ ja (x_1, y_1) ei olisiakaan pienin ratkaisu.

Nyt (3) $\Rightarrow a + b\sqrt{D} > 1$, $a - b\sqrt{D} = \frac{1}{a + b\sqrt{D}} \in (0, 1)$,
 joten $a = \frac{a - b\sqrt{D} + a + b\sqrt{D}}{2} > 0$, eli $a \geq 1$ ja lisäksi
 $b = \frac{1}{2\sqrt{D}} (\underbrace{a + b\sqrt{D}}_{\geq 1} - \underbrace{(a - b\sqrt{D})}_{\in (0, 1)}) > 0$, eli $b \geq 1$ \square

Esim. Pellin yhtälöiden pienimpiä ratkaisuja:

$$x^2 - 2y^2 = 1 : x_1 = 3$$

$$x^2 - 3y^2 = 1 : x_1 = 2$$

$$x^2 - 5y^2 = 1 : x_1 = 9$$

⋮

$$x^2 - 61y^2 = 1 : x_1 = 1766319049 \quad ?$$

Huom. Arkhimedeen kuuluisa saadma aurinkon joulun kerran lukumäärästä johtaa Pellin yhtälön ratkaisemiseen tilanteeseen, jossa perusratkaisu on tavattoman suuri.

Algebraalisista ja transsendenttisistä luvuista

Mää. Reaaliluku $x \in \mathbb{R}$ on algebraallinen jos se toteuttaa yhtälön

$$a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_0 = 0,$$

missä $a_0, \dots, a_n \in \mathbb{Z}$ ja $a_n \neq 0$. Pienin mahdollinen n on x :n aste. Muussa tapauksessa x on transsendenttinen.

Huom. • $\mathbb{Q} = \{x \mid x \text{ algebraallinen, astetta } 1\}$

- Astetta $n \geq 2$ olevat algebraalliset luvut ovat irrationaalina.
- Astetta 2 olevat algebraalliset luvut voidaan kirjoittaa muotoon $x = \frac{a+b\sqrt{D}}{c}$, missä $a, b, c, D \in \mathbb{Z}$, $D \geq 2$ ei ole neliö, $b \neq 0$, $c \neq 0$. (HT)

- Algebraallisia lukuja on vain numeroinen määrä (HT).
- Algebraalliset luvut muodostavat \mathbb{R} :n alikunnan, jonka kaikki alkioista ei voi esittää juurilausekkeilla (lähtien \mathbb{Z} :n alkuista) (Abel).

Sen lisäksi, hieman yllättävä tulos osoittaa, että algebraallisia lukuja ei voi approksimoida tiettyä rajaa paremmin.

Lause 5.5. (Liouville) Jos $x \notin \mathbb{Q}$ on algebraal-
lisen luvun arvoa $n > 1$, niin on olemassa
vakio $\varepsilon = \varepsilon(x) > 0$ niin että

$$\left| x - \frac{p}{q} \right| > \frac{\varepsilon}{q^n} \quad \text{kaikilla } p, q \in \mathbb{Z}, q \geq 1.$$

Tod. Olkoon $a_n x^n + \dots + a_0 = 0$, $n \geq 2$, $a_n \neq 0$,
 $a_0, a_n \in \mathbb{Z}$. Merkitään $f(y) = a_n y^n + \dots + a_0$.
On olemassa vakio M jolle pätee

$$|f'(y)| \leq M \quad \text{kun } |y-x| \leq 1.$$

Riittää tarkastella lukuja $\frac{p}{q}$, joille $q \geq 1$ ja

$$\left| \frac{p}{q} - x \right| \leq \min\left(1, \frac{h}{2}\right),$$

missä h on etäisyys x :stä lähimpään toiseen
 f :n nolliin. Silloin

$$f\left(\frac{p}{q}\right) \neq 0 \quad \left(\frac{p}{q} \neq x \text{ koska } x \notin \mathbb{Q}\right)$$

ja voimme arvioida

$$\left| f\left(\frac{p}{q}\right) \right| = \frac{|a_n p^n + a_{n-1} p^{n-1} q + \dots + a_0 q^n|}{q^n} \geq \frac{1}{q^n}.$$

Vähimmäisarvon nojalla

$$F(P/q) = F(\frac{P}{q}) - f(x) = (\frac{P}{q} - x) F'(\xi),$$

missä ξ on lukujen P/q ja x välinä. Sits

$$|\frac{P}{q} - x| = \frac{|F(P/q)|}{|F'(\xi)|} \geq \frac{1}{q^n M} \quad \square$$

Seuraus 5.6 (Liouville) Kaikilla etumerkkien
vaihdoilla luvut

$$\xi = 1 \pm \frac{1}{2^1!} \pm \frac{1}{2^2!} \pm \frac{1}{2^3!} \pm \dots$$

ovat transkendenttisiä.

Tod. Kiinnitetään etumerkit. Määritellään

$$q_n = 2^{(n)!} \quad \text{ja} \quad p_n = q_n (1 \pm 2^{-1!} \pm 2^{-2!} \pm \dots \pm 2^{-(n-1)!})$$

Silloin p_n/q_n on kyp. sarjan osasumma ja

$$\begin{aligned} | \xi - \frac{p_n}{q_n} | &\leq 2^{-n!} + 2^{-(n+1)!} + \dots \leq 2^{-n!} (1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{4} + \frac{1}{8} + \dots) \\ &\leq 2 \cdot 2^{-n!} = 2q_n^{-n} \end{aligned}$$

Koska $\xi \notin \mathbb{Q}$ (HTI), on ξ transkendenttinen
lauseen 5.5 nojalla. \square

Huom. • y.o. todistus on peräisin vuodelta 1844
ja osoitti ensi kertaa historiansa transkendenttilukujen olemassaolon. Cantorin diagonaalargu-
mentti (mahdolluuskien vertailu) on vuodelta
1874.

- Luvut π ja e ovat transkendenttisiä, mutta tämän todistus on varsin tekninen.
- kuuluisa Thue-Siegel-Rothin lause sanoo, että jos x on m.v. algebrallisen luvun, niin lause 5.5 vahvistaa muotoon

$$|x - \frac{p}{q}| \geq \frac{C(\epsilon, x)}{q^{2+\epsilon}} \quad \forall \epsilon > 0.$$

Tällä on sovelluksia Diophanteen yhtä-
löihin.

Ketjumurtoluvut

Sovellaan Eukleideen algoritmia luvuihin 67 ja 24. Saadaan

$$\begin{cases} 67 = 2 \cdot 24 + 19 \\ 24 = 1 \cdot 19 + 5 \\ 19 = 3 \cdot 5 + 4 \\ 5 = 1 \cdot 4 + 1 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} 67/24 = 2 + \frac{19}{24} \\ 24/19 = 1 + \frac{5}{19} \\ 19/5 = 3 + \frac{4}{5} \\ 5/4 = 1 + \frac{1}{4} \end{cases}$$

Saamme peräkkäisten (alorittain loppuja)

$$\frac{5}{4} = 1 + \frac{1}{4} \Rightarrow 19/5 = 3 + \frac{1}{1 + \frac{1}{4}}$$

$$\Rightarrow 24/19 = 1 + \frac{1}{3 + \frac{1}{1 + \frac{1}{4}}}$$

$$\Rightarrow \boxed{\frac{67}{24} = 2 + \frac{1}{1 + \frac{1}{3 + \frac{1}{1 + \frac{1}{4}}}}}$$

(Luvun 67/24 ketjumurtoesitys)

Tälle käytetään erilaisia merkintätapoja.

Esim. $\frac{67}{24} = 2 + \frac{1}{1 + \frac{1}{3 + \frac{1}{1 + \frac{1}{4}}}}$

tai $\boxed{\frac{67}{24} = \{2; 1, 3, 1, 4\}}$ (suorimme taiti)

Myös äärettömiin (loppumattomiin) ketjumurtokäsitelmien päädystään luonnollisella tavalla:

Esim. $x^2 - 3x - 1 = 0$. Ratkaisulle $x > 1$ löydetään approksimaatioita havaitsemalla

$$\begin{aligned} x &= 3 + \frac{1}{x} = 3 + \frac{1}{3 + \frac{1}{x}} = 3 + \frac{1}{3 + \frac{1}{3 + \frac{1}{x}}} \\ &= \dots \{3; 3, 3, 3, \dots\} \end{aligned}$$

Menettely, herättää monia kysymyksiä:

- Suppeneeko jokin äärellisen ketjumurtokehitelmiä?
- Onko katkaistu kehitelmä $3 + \frac{1}{3 + \frac{1}{3 + \frac{1}{\ddots}}}$ hyvä approksimaatio x :lle?
 n 3:sta
- voidaanko kaikki reaali-luvut kehittää tällä tavoin?

Pian osimme, että jokaisen em. kysymyksen vastaus on positiivinen! Mainittakoon, että esim. yllä

$$\left| x - 3 + \frac{1}{3 + \frac{1}{3 + \frac{1}{\ddots}}} \right| < 10^{-4}$$

Oletetaan, että $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n > 0$ ja otetaan käyttöön merkintä

Määr. $x_0 + \frac{1}{x_1 + \frac{1}{\dots + \frac{1}{x_n}}} = \{x_0; x_1, x_2, \dots, x_n\}$.

Sivulla 77 lasketaan esimerkin tavoin näemme nopeasti, että Eukleideen algoritmi antaa suoraa:

Lause 5.6. Jokaisen rationaaliluku $d \in \mathbb{R}$ voidaan kirjoittaa äärellisenä ketjumurtolomuna $d = \{x_0; x_1, \dots, x_n\}$, missä $x_0 \in \mathbb{Z}$; $x_1, \dots, x_n \in \mathbb{N}$.

Huom. Edellisen lauseen erityis on 1-pärittäinen jos oletamme, että $\lambda_n > 1$ kun $n \geq 1$.

Määr. $\{x_0; x_1, \dots, x_n\}$ on yksinkertainen jos $x_0 \in \mathbb{Z}$ ja $x_i \in \mathbb{N}$ kun $i \geq 1$.

Huom. Käsittelemme ainoastaan yksinkertaisia ketjumurto-olukkuja.

Tästä lähtien tarkastelemme vain äärettömiä ketjuja, eli pyrimme esittämään annetun irrationaaliluvun $\alpha \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$ ketjumurto-olukkuina.

Seuraava lemma antaa keinoon seloittaa superevan ketjumurto-olukkuun kehitelmän

Lemma 5.7. Oletetaan, että on olemassa raja-arvo $\alpha = \lim_{n \rightarrow \infty} \{\lambda_0; \lambda_1, \dots, \lambda_n\}$.

Silloin $\lambda_0 = \lfloor \alpha \rfloor$ ja jos määrittelemme induktiivisesti $\alpha_0 = \alpha$
 $\alpha_{k+1} = \frac{1}{\alpha_k - \lfloor \alpha_k \rfloor}$, $k \geq 0$,

niin pätee $\lambda_k = \lfloor \alpha_k \rfloor$, $k \geq 0$.

Tod. Aina pätee $\frac{1}{\lambda_1 + \frac{1}{\dots + \frac{1}{\lambda_n}}} \leq \frac{1}{\lambda_1} \leq 1$

ja siksi (sovelta tätä nimittäjän osaan $\frac{1}{\lambda_2 + \frac{1}{\dots + \frac{1}{\lambda_n}}}$)

$$(1) \quad \frac{1}{\lambda_1 + \frac{1}{\dots + \frac{1}{\lambda_n}}} \geq \frac{1}{\lambda_1 + 1} \geq 0.$$

Soveltamalla tätä nimittäjän osaan $\frac{1}{\lambda_2 + \frac{1}{\dots + \frac{1}{\lambda_n}}}$ saamme

$$(2) \quad \frac{1}{\lambda_1 + \frac{1}{\dots + \frac{1}{\lambda_n}}} \leq \frac{1}{\lambda_1 + \lambda_2 + 1} = \frac{\lambda_2 + 1}{\lambda_1 \lambda_2 + \lambda_1 + 1} < 1$$

kun $n \geq 2$. Ottamalla raja-arvo $n \rightarrow \infty$ epäyhtälöistä (1)-(2) saamme

$$0 < \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{\lambda_1 + \frac{1}{\dots + \frac{1}{\lambda_n}}} < 1$$

Tällöin on myös olemassa raja-arvo kaikilla $m \geq 1$ ja analogisesti riille pätee

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{\lambda_m + \frac{1}{\lambda_{m+1} + \frac{1}{\dots + \frac{1}{\lambda_n}}}}$$

$$(3) \quad 0 < \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{\lambda_m + \frac{1}{\lambda_{m+1} + \frac{1}{\dots + \frac{1}{\lambda_n}}}} < 1$$

Eriytisesti arvolla $m=1$ saamme

$$\lambda_0 < \alpha = \lim_{n \rightarrow \infty} \lambda_0 + \frac{1}{\lambda_1 + \frac{1}{\dots + \frac{1}{\lambda_n}}} < \lambda_0 + 1.$$

Siis $\lambda_0 = \lfloor \alpha \rfloor$ ja

$$\alpha_1 = \frac{1}{\alpha - \lfloor \alpha \rfloor} = \frac{1}{\alpha - \lambda_0} = \lambda_1 + \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{\lambda_2 + \frac{1}{\lambda_3 + \frac{1}{\dots + \frac{1}{\lambda_n}}}}$$

josta vastaavasti (3):n nojalla päätellään

$$\lambda_1 = \lfloor \alpha_1 \rfloor$$

$$\text{jolloin} \quad \alpha_2 = \frac{1}{\alpha_1 - \lfloor \alpha_1 \rfloor} = \frac{1}{\alpha_1 - \lambda_1} = \lambda_2 + \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{\lambda_3 + \frac{1}{\lambda_4 + \frac{1}{\dots + \frac{1}{\lambda_n}}}}$$

Näemme, että induktiolla saamme yleisen tuloksen

$$\alpha_{k+1} = \frac{1}{\alpha_k - \lfloor \alpha_k \rfloor} \quad , \quad \lambda_{k+1} = \lfloor \alpha_{k+1} \rfloor \quad \square$$

Huom. Edellisen nojalla $\alpha_k > 1$ kun $k \geq 1$ ja pätee

$$\alpha_k = \lambda_k + \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{\lambda_{k+1} + \frac{1}{\lambda_{k+2} + \frac{1}{\dots + \frac{1}{\lambda_n}}}}$$

Lemman 5.7. tuloksesta seuraa, että suppenevan ketjumittoluvun osanimitäjät λ_k ($k \geq 0$) määräytyvät yhäkämmitteisesti raja-arvon α avulla. Tämä antaa aiteen määrittellä

Maar. Olkoon $\alpha \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$. Silloin α on
ketjumurrokehitelmä

$$\{x_0, x_1, x_2, \dots\}$$

määritellään rekursion
kaavalla asettamalla

$$d_0 = \alpha$$

$$d_{k+1} = \frac{1}{d_k - \lfloor d_k \rfloor}, \quad k \geq 0$$

$$x_k := \lfloor d_k \rfloor.$$

Huom. Emme vielä tiedä suppenevatko ketju-
murtokehitelmit. Todistamme sen pian.

Esim. Jos $x = \sqrt{2}$, saamme $d_0 = \sqrt{2}$,
 $x_0 = \lfloor \sqrt{2} \rfloor = 1$, $d_1 = \frac{1}{d_0 - \lfloor d_0 \rfloor} = \frac{1}{\sqrt{2} - 1} = 1 + \sqrt{2}$,
 $x_1 = \lfloor 1 + \sqrt{2} \rfloor = 2$, $d_2 = \frac{1}{d_1 - \lfloor d_1 \rfloor} = \frac{1}{\sqrt{2} - 1} = 1 + \sqrt{2}$,

joten induktiolla $d_2 = d_3 = \dots = d_n = \dots = 1 + \sqrt{2}$,
 ja $x_k = \lfloor d_k \rfloor = 2$ kun $k \geq 2$. Simpää (tässä
 vaiheena varta muodollisesti) pätee:

$$\sqrt{2} = 1 + \frac{1}{2 + \frac{1}{2 + \frac{1}{2 + \dots}}}$$

Ryhdyimme nyt kehittämään yleistä lauseketta
konvergentteille $x_0, x_0 + \frac{1}{x_1}, \dots, x_0 + \frac{1}{x_1 + \frac{1}{x_2 + \dots}}$

Oletamme annetuksi mielivaltaisen ketju-
 murtoketjun $\{d_0, d_1, d_2, \dots\}$.

Lause 5.8. Olkoon $\lambda_i \in \mathbb{Z} \quad \forall i \geq 0$ ja $\lambda_i \geq 1$ kun
 $i \geq 1$. Määritellään kokonaislukujonot $(p_k)_{k \geq 0}$
 ja $(q_k)_{k \geq 0}$ asettamalla

$$p_0 = \lambda_0, q_0 = 1$$

$$p_1 = \lambda_1 \lambda_0 + 1, q_1 = \lambda_1 \quad \text{ja}$$

$$(1) \begin{cases} p_n = \lambda_n p_{n-1} + p_{n-2} \\ q_n = \lambda_n q_{n-1} + q_{n-2} \end{cases}, \quad n \geq 2.$$

Silloin pätee:

(i) $\forall n \geq 0: \quad \{ \lambda_0; \lambda_1, \dots, \lambda_n \} = \frac{p_n}{q_n},$

(ii) $q_n p_{n-1} - q_{n-1} p_n = (-1)^n \quad \text{kun } n \geq 1,$

(iii) Jos merkitään $p_{-1} = 1$ ja $q_{-1} = 0$, niin jokaisella $x \in \mathbb{R}, x > 0$ ja arvoilla $n \geq 0$ pätee

$$\{ \lambda_0; \lambda_1, \dots, \lambda_n, x \} = \frac{x p_{n+1} + p_n}{x q_{n+1} + q_n}$$

Tod. (iii) Sovelletaan induktiota n :n suhteen:

$$\underline{n=0}: \quad \{ \lambda_0; x \} = \lambda_0 + \frac{1}{x} = \frac{x \lambda_0 + 1}{x} = \frac{x p_0 + p_{-1}}{x q_0 + q_{-1}}$$

$$\underline{n=1}: \quad \{ \lambda_0; \lambda_1, x \} = \lambda_0 + \frac{1}{\lambda_1 + \frac{1}{x}} = \lambda_0 + \frac{x}{\lambda_1 x + 1}$$

$$= \frac{(\lambda_0 \lambda_1 + 1)x + \lambda_0}{\lambda_1 x + 1} = \frac{p_1 x + p_0}{q_1 x + q_0}$$

Induktio: Oletetaan väite oikeaksi arvoilla $n \geq 1$.

Silloin $\{ \lambda_0; \lambda_1, \dots, \lambda_n, \lambda_{n+1}, x \}$

$$= \{ \lambda_0; \lambda_1, \dots, \lambda_n, \lambda_{n+1} + \frac{1}{x} \}$$

(induktio-oletus)

$$= \frac{p_n (\lambda_{n+1} + \frac{1}{x}) + p_{n-1}}{q_n (\lambda_{n+1} + \frac{1}{x}) + q_{n-1}} = \frac{(p_n \lambda_{n+1} + p_{n-1})x + p_n}{(q_n \lambda_{n+1} + q_{n-1})x + q_n}$$

$$= \frac{p_{n+1} x + p_n}{q_{n+1} x + q_n}$$

eli väite arvoilla $n+1$.

$$\begin{aligned}
 \text{(i) Myt } \{\lambda_0; \lambda_1, \dots, \lambda_n\} &= \lim_{x \rightarrow \infty} \{\lambda_0; \lambda_1, \dots, \lambda_n + \frac{1}{x}\} \\
 &= \lim_{x \rightarrow \infty} \{\lambda_0; \lambda_1, \dots, \lambda_n, x\} \stackrel{\text{(iii)}}{=} \lim_{x \rightarrow \infty} \frac{p_n x + p_{n-1}}{q_n x + q_{n-1}} \\
 &= p_n / q_n.
 \end{aligned}$$

(ii) Helppo induktio, joka perustuu seuraavaan kehtoi-
mien p_n ja q_n palautuskaavaan (1) s. 82.
Todistetaan HT. \square

Huom. Yhtä hyvin voisimme määritellä jonot
(p_n/q_n) palautuskaavalla (1) kun $n \geq 1$ ja
alkuarvoilla $p_{-1} = 1, q_{-1} = 0$.

[Seuraus 5.9 n. konvergenttien esitys $\frac{p_n}{q_n}$ on
rytistetyssä muodossa, eli $(p_n, q_n) = 1$.

Tod. Suora seuraus lauseesta 5.8 (ii). \square

Seuraava tulos varmistaa konvergenssin:

[Lause 5.10 Olkoon $\frac{p_n}{q_n}$ (äärettömän) ketjuurakol-
vun n. konvergentti. Silloin

(i) jono q_n on kasvava, $q_{n+1} > q_n$ kun $n \geq 1$.
Lisäksi $q_n \geq 2^{n/2-1}$.

(ii) $\frac{p_n}{q_n} - \frac{p_{n-1}}{q_{n-1}} = \frac{(-1)^{n-1}}{q_n q_{n-1}}$

(iii) $\frac{p_0}{q_0} < \frac{p_2}{q_2} < \dots < \frac{p_{2n}}{q_{2n}} < \frac{p_{2n+1}}{q_{2n+1}} < \frac{p_{2n-1}}{q_{2n-1}} < \dots < \frac{p_1}{q_1}$.

(iv) $\exists \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{p_n}{q_n} = \alpha \in \mathbb{R}$ ja $|\alpha - \frac{p_n}{q_n}| \leq 2^{-n}$

Tod. (i) Selvästi (q_n) on kasvava kaavan (1) s. 82
nohjalla. Lisäksi jos $n \geq 1$, niin
 $q_{n+1} = \lambda_n q_n + q_{n-1} > q_n$.

Selvästi $q_n \geq 2^{n/2-1}$ tosi kun $n=0$ tai $n=1$.
 Oletetaan todeksi annulla q_0, \dots, q_n ($n \geq 1$). Silloin

$$\begin{aligned} q_{n+1} &= \lambda_{n+1} q_n + q_{n-1} \geq q_n + q_{n-1} \geq 2^{n/2-1} + 2^{(n-1)/2-3/2} \\ &= \underbrace{(\sqrt{2}+1)}_{\geq 2} 2^{\frac{n-1}{2}-1} \geq 2^{\frac{n+1}{2}-1}. \end{aligned}$$

(ii) Suora seuraavasta lauseesta 5.8 (iii).

(iii) (iv) Sovelletaan analyysin kurssin tulosta alternoivista rajoista:

Leibnizin lause: Olkoon $u_1 > u_2 > \dots > u_n \rightarrow 0$ $n \rightarrow \infty$.
 Merkitään $S_n = u_1 - u_2 + u_3 - \dots + (-1)^{n-1} u_n$, $n \geq 1$.
 Silloin $0 < S_2 < S_4 < \dots < S_{2n} < S_{2n+1} < S_{2n-1} < \dots < S_1$.
 Lisäksi kyselyn sarja suppenee, eli on demona raja-arvo $\beta = \lim_{n \rightarrow \infty} S_n$ ja $|B - S_n| \leq u_{n+1} \forall n \geq 1$.

Tod. Kts. analyysin kurssi (tai MT). \square

Sovelletaan tätä lausetta valitsemalla

$$u_n = \frac{1}{q_n q_{n-1}} = \left| \frac{p_n}{q_n} - \frac{p_{n-1}}{q_{n-1}} \right|, \quad n \geq 1.$$

Silloin $q_{n+1} q_n > q_n q_{n-1} \geq 2^{\frac{n-1}{2}-1} 2^{\frac{n-1}{2}-1} \rightarrow \infty$ $n \rightarrow \infty$ (ii)-kohdan nojalla, eli (u_n) on aidosti vähenävä ja $\lim_{n \rightarrow \infty} u_n = 0$, joten Leibnizin lause soveltuu. Väite seuraa kun huomaamme, että

$$\begin{aligned} S_n &= \frac{1}{q_1 q_0} - \frac{1}{q_2 q_1} + \dots + (-1)^{n-1} \frac{1}{q_n q_{n-1}} \\ &= \left(\frac{p_1}{q_1} - \frac{p_0}{q_0} \right) - \left(- \left(\frac{p_2}{q_2} - \frac{p_1}{q_1} \right) \right) + \dots + (-1)^{n-1} \left(\frac{p_n}{q_n} - \frac{p_{n-1}}{q_{n-1}} \right) \\ &= \frac{p_1}{q_1} - \frac{p_0}{q_0} + \left(\frac{p_2}{q_2} - \frac{p_1}{q_1} \right) + \dots + \left(\frac{p_n}{q_n} - \frac{p_{n-1}}{q_{n-1}} \right) \\ &= \frac{p_n}{q_n} - \frac{p_0}{q_0}. \end{aligned}$$

Siis $\exists B = \lim_{n \rightarrow \infty} \left(\frac{p_n}{q_n} - \frac{p_0}{q_0} \right)$. Jos merkitsemme

$\alpha = B + \frac{p_0}{q_0}$ saamme $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{p_n}{q_n} = \alpha$ ja lisäksi

Dirichletin lauseen nojalla

$$\begin{aligned} \left| \frac{p_n}{q_n} - \alpha \right| &= |s_n - B| \leq u_{n+1} = \frac{1}{q_{n+1}q_n} \\ &\leq 2^{-n/2} \frac{1-n/2}{2} = 2^{3/2-n} \leq 2^{2-n} \quad \square \end{aligned}$$

Varmistetaan vielä, että luvun $\alpha \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$ ketjumurtokäsitelmän rajaarvo on α .

Lause 5.11 Olkoon $\{\lambda_0, \lambda_1, \lambda_2, \dots\}$ luvun $\alpha \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$ ketjumurtokäsitelmä. Silloin

$$\alpha = \lim_{n \rightarrow \infty} \{\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_n\}$$

Lisäksi joksella $n \geq 0$ pätee

$$(2) \quad \alpha = \frac{p_n \alpha_{n+1} + p_{n-1}}{q_n \alpha_{n+1} + q_{n-1}} = \{\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_n, \alpha_{n+1}\},$$

mikä luvut ovat kuten s. 81 määritelmässä, eli $\alpha_0 = \alpha$, $\alpha_{n+1} = \frac{1}{\alpha_n - \lfloor \alpha_n \rfloor}$ (jolloin $\lambda_n = \lfloor \alpha_n \rfloor$).

Tod. Todistetaan ensin induktiolla kaava

$$\alpha = \{\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_n, \alpha_{n+1}\}, \quad n \geq 0,$$

mistä (2) seuraa lauseen 5.8(ii) nojalla.

Kun $n=0$, väite sanoo $\alpha = \{\lambda_0, \alpha_1\}$,

eli $\alpha = \lambda_0 + \frac{1}{\alpha_1}$, mikä on juuri α_1 'n

määritelmä. Oletetaan väite todeksi arvolla

$n-1$ ($n \geq 1$). Määritelmän mukaan $\alpha_n = \lambda_n + \frac{1}{\alpha_{n+1}}$

joten

$$\begin{aligned} \alpha &\stackrel{\text{oletus}}{=} \{\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_{n-1}, \alpha_n\} \\ &= \{\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_{n-1}, \lambda_n + \frac{1}{\alpha_{n+1}}\} \\ &= \{\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_n, \alpha_{n+1}\}. \end{aligned}$$

Induktio on valmis

Arvioidaan lauseksi virhetta:

$$\begin{aligned} \left| \alpha - \frac{p_n}{q_n} \right| &= \left| \frac{p_n \alpha_{n+1} + p_{n-1}}{q_n \alpha_{n+1} + q_{n-1}} - \frac{p_n}{q_n} \right| \\ &= \left| \frac{q_n p_{n-1} - q_{n-1} p_n}{q_n (q_n \alpha_{n+1} + q_{n-1})} \right| = \frac{1}{q_n (q_n \alpha_{n+1} + q_{n-1})} \\ &\leq \frac{1}{q_n} \leq 2^{1-n/2} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0 \quad \square \end{aligned}$$

Seuraus 5.12 Olkoon α päätymättömän ketjumurtoluvun arvo. Silloin

$$\frac{1}{(q_{n+1} + q_n) q_n} < \left| \alpha - \frac{p_n}{q_n} \right| < \frac{1}{q_n q_{n+1}} \leq \frac{1}{q_n^2} \quad \forall$$

Tod. Ed. lauseen todistuksen 2. osan piste \Rightarrow

$$(3) \quad \left| \alpha - \frac{p_n}{q_n} \right| = \frac{1}{(q_n \alpha_{n+1} + q_{n-1}) q_n}$$

Tässä $1 \leq \lambda_{n+1} = \lfloor \alpha_{n+1} \rfloor < \alpha_{n+1} < \lambda_{n+1} + 1$,
joten $q_n \alpha_{n+1} + q_{n-1} > q_n \lambda_{n+1} + q_{n-1} = q_{n+1}$

ja $q_n \alpha_{n+1} + q_{n-1} < q_n (\lambda_{n+1} + 1) + q_{n-1} < q_{n+1} + q_n$.

Sijoittamalla nämä arvot yhtälöön (3) saadaan väite. \square

Seuraus 5.13 Päätymättömän ketjumurtoluvun arvo on irrationaalinen.

Tod. Jos α olisi rationaalinen, ei seurausten 5.12 epäyhtälössä $\left| \alpha - \frac{p_n}{q_n} \right| < \frac{1}{q_n^2}$ voisi q_n olla mielivaltaisen suuri (HT) \square

[Seuraus 5.14. (Yksinkertaisten) päättymättömien ketjumurtokehojen ja irrationaalilukujen $\mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$ välillä on 1-1-vastavuus.]

Tod. Yhdistä tekemämme havainnot! \square

Huom. Seurausten 5.13 ja sen todituksen nojalla vakiota vaille pätee

$$\left| \theta - \frac{p_n}{q_n} \right| \sim \frac{1}{q_n q_{n+1}} \sim \frac{1}{\lambda_{n+1} q_n^2}.$$

Tässä mielessä virheen arviointi on helppoa kun kehitelmä on tiedossa!

\Rightarrow Jos haluamme arvon $\left| \theta - \frac{p_n}{q_n} \right|$ olevan erittäin tarkka (suhteessa nimittäjään q_n) kannattaa valita n niin että

λ_{n+1} on poikkeuksellisen suuri

Esim. $\pi = \{3; 7, 15, 1, 292, \dots\}$.

Siis π :n erittäin hyvä approksimaatio on

$$\pi \approx \{3; 7, 15, 1\} = 3 + \frac{1}{7 + \frac{1}{15+1}} = 3 + \frac{16}{113}$$

$$= \frac{355}{113}$$

('Ludolfin luku'
virhe $\leq 3 \cdot 10^{-7}$,

functio Kirjassa 500-luvulla)

Ketjumenetelmä parhaina approksimaatioina

Määr. Olkoon $\alpha \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$. Rationaaliluku $\frac{p}{q}$ ($q \geq 1$) on paras approksimaatio luvulle α jos

$$|b\alpha - a| > |q\alpha - p|$$

kaikilla $\frac{a}{b} \neq \frac{p}{q}$, missä $1 \leq b \leq q$.

Huom. Jos $\frac{p}{q}$ on paras approksimaatio α :lle ja $1 \leq b \leq q$, niin silloin

$$|\alpha - \frac{p}{q}| = \frac{1}{q} |q\alpha - p| \leq \frac{1}{b} |q\alpha - p|$$

$$< \frac{1}{b} |b\alpha - a| = |\alpha - \frac{a}{b}| \quad \text{!}$$

- parhaat approksimaatiot muodostavat jonon rationaalilukuja josta nimittäjät kasvavat ja ensimmäinen nimittäjä on 1.

On merkittävää, että konvergentit $\frac{p_n}{q_n}$ (olemassa) parhaiden approksimaatioiden kanssa:

Lause 5.15. Olkoot $\frac{p_0}{q_0}, \frac{p_1}{q_1}, \dots$ luvun $\alpha \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$ ketjumenetelmän konvergentit. Näistä $\frac{p_n}{q_n}$ on luvun α paras approksimaatio kun $n \geq 1$. Lisäksi $\frac{p_0}{q_0}$ on paras approksimaatio tapauksessa $q_1 > 1$. Muuta parhaita approksimaatioita luvulle α ei ole.

Huom. Siis luvun α parhaiden approksimaatioiden joukko on

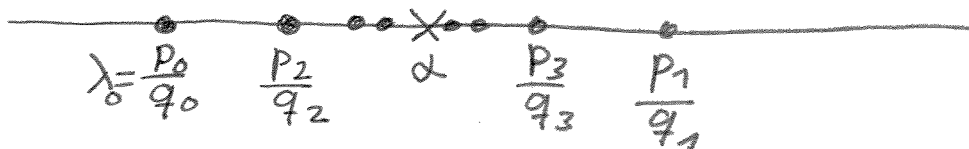
$$\bullet \left\{ \frac{p_1}{q_1}, \frac{p_2}{q_2}, \dots \right\} \quad \text{jos } q_1 = 1$$

$$\bullet \left\{ \frac{p_0}{q_0}, \frac{p_1}{q_1}, \dots \right\} \quad \text{jos } q_1 > 1.$$

Tod. Olkoon aluksi $\frac{p}{q}$ ($q \geq 1$) luvun $\alpha \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$ paras approksimaatio, ja olkoot $\frac{p_k}{q_k}$, $k \geq 0$ luvun α ketjumurtekehittelmän konvergenssit. Määritelmän mukaan pätee (1) $|q\alpha - p| < |b\alpha - a|$ jos $\begin{cases} 1 \leq b \leq q \\ \frac{a}{b} \neq \frac{p}{q} \end{cases}$

Tekdään vastalause: $\frac{p}{q}$ ei ole konvergentti

(1^o) Oletetaan ensin, että $\frac{p}{q} < \frac{p_0}{q_0}$. Silloin (vt. kuva)
 $|q\alpha - p| = q \left| \alpha - \frac{p}{q} \right| \geq \left| \alpha - \frac{p}{q} \right| \geq \left| \alpha - \frac{p_0}{q_0} \right| = \left| \alpha - \frac{\lambda_0}{1} \right|$,
 mikä on vastoin epäyhtäisää (1).



(2^o) Olkoon sitten $\frac{p}{q} > \frac{p_1}{q_1}$. Tällä kertaa

$$|q\alpha - p| = q \left| \alpha - \frac{p}{q} \right| > q \left| \frac{p_1}{q_1} - \frac{p}{q} \right| \geq q \frac{1}{q_1 q} = \frac{1}{q_1}.$$

Samaan 5.12 mukaan $\left| \alpha - \frac{p_0}{q_0} \right| < \frac{1}{q_1}$, ja koska tässä $q_0 = 1$, saadaan taas ristiriitua (1):n kanssa.

[Huom Käytämme jatkuvasti helyysoa havaintoa
 (HT): Jos $\frac{r}{s} \neq \frac{u}{v} \Rightarrow \left| \frac{r}{s} - \frac{u}{v} \right| \geq \frac{1}{sv}$]

(3^o) Olkoon vihdoin $\frac{p_0}{q_0} < \frac{p}{q} < \frac{p_1}{q_1}$

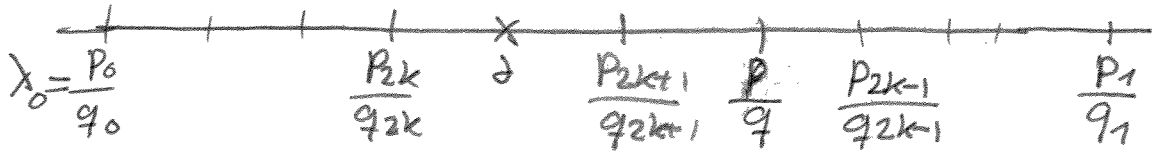
Silloin joko $\frac{p}{q} > \alpha$ tai $\frac{p}{q} < \alpha$. Tapauksen h arittely on samanlainen, joten tarkastellaan vain tapaus $\frac{p}{q} > \alpha$. Silloin $\frac{p}{q}$ on kahden perillisen konvergentin v alinen: oletetaan, ett 

$$\frac{p_{2k+1}}{q_{2k+1}} < \frac{p}{q} < \frac{p_{2k-1}}{q_{2k-1}}, \quad k \geq 1.$$

Nyt tulee olla $q > q_{2k}$, koska

$$\frac{1}{q_{2k+1} q_{2k}} \stackrel{\text{L. 5.10(ii)}}{=} \left| \frac{p_{2k}}{q_{2k}} - \frac{p_{2k-1}}{q_{2k-1}} \right| > \left| \frac{p}{q} - \frac{p_{2k-1}}{q_{2k-1}} \right| \geq \frac{1}{q q_{2k-1}}$$

kts. kuva alla



Toisaalta, (kts kuva)

$$|q\alpha - p| = q \left| \alpha - \frac{p}{q} \right| > q \left| \frac{p_{2k+1}}{q_{2k+1}} - \frac{p}{q} \right| \geq q \frac{1}{q_{2k+1} q} = \frac{1}{q_{2k+1}}$$

Lisäksi seurauksen 5.12 nojalla

$$|q_{2k}\alpha - p_{2k}| = q_{2k} \left| \alpha - \frac{p_{2k}}{q_{2k}} \right| < \frac{q_{2k}}{q_{2k} q_{2k+1}} = \frac{1}{q_{2k+1}}$$

Koska $q_{2k} < q$, ovat juuri johdetut epäyhtälöt ristiriidassa (1) kanssa. Olemme osoittaneet, että parhaat approksimaatiot ovat konvergenttejä.

Toinen muunta: osoitamme, että konvergentit $\frac{p_k}{q_k}$ ($k \geq 1$) ovat parhaita approksimaatioita.

Vastaoletus: $n \geq 1$ ja $\frac{p_n}{q_n}$ ei ole paras approksimaatio. Silloin on olemassa $q \in \{1, \dots, q_n\}$ ja p jolle (2) $|q\alpha - p| \leq |q_n\alpha - p_n|$, $\frac{p}{q} \neq \frac{p_n}{q_n}$.

Erityisesti, voimme olettaa, että $\frac{p}{q}$ on itseriisän paras approksimaatio - minimoidaan tämä väen puoli ehdolla $1 \leq q \leq q_n$. Edellisen osan nojalla $\frac{p}{q}$ on konvergentti, joten $\frac{p}{q} = \frac{p_k}{q_k}$, missä $k \leq n$. Jälkeen seurauksen 5.12 nojalla ensiksi

$$\begin{aligned} |q_k\alpha - p_k| &= q_k \left| \alpha - \frac{p_k}{q_k} \right| > \frac{q_k}{q_k(q_k + q_{k+1})} \\ &= \frac{1}{q_{k+1} + q_k} \geq \frac{1}{q_{k+2}} \geq \frac{1}{q_{n+1}} \end{aligned}$$

ja sitten $|q_{n+1} - p_n| = q_n \left| \alpha - \frac{p_n}{q_n} \right| < \frac{q_n}{q_n q_{n+1}} = \frac{1}{q_{n+1}}$

Johdetut epäyhtälöt ovat riittävänä (2):n kannalta. Siis p_k/q_k on konvergentti.

Edellisessä päätelyssä käytimme hyväksi sitä, että jos $n \geq 1$ ja $\frac{p_k}{q_k} \neq \frac{p_n}{q_n}$, $q_k \leq q_n$

$\Rightarrow k < n$. Tämä ei ole voimassa arvolla $n=0$, koska voi olla $q_1 = q_0 = 1$. Itseasiassa, suorasan määritelmän nojalla $\frac{p_0}{q_0} = \frac{\alpha_0}{1}$ on paron approksimaatio vain jos $|\alpha - \alpha_0| < \frac{1}{2} \Leftrightarrow \alpha_1 > 2 \Leftrightarrow q_1 \geq 2$. \square

[Lause 5.16. Jos $\alpha \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$ ja $|\alpha - \frac{p}{q}| < \frac{1}{2q^2}$, niin $\frac{p}{q}$ on α :n konvergentti

Tod. Tarkastellaan tapaus 1 $0 < \alpha - \frac{p}{q} < \frac{1}{2q^2}$ (tapaus $0 < \frac{p}{q} - \alpha < \frac{1}{2q^2}$ on analoginen).

Edellisen lauseen nojalla riittää osoittaa, että $\frac{p}{q}$ on paron approksimaatio α :lle.

Vastaoletus: oletetaan, että on denoma $\frac{r}{s} \neq \frac{p}{q}$ jolle $1 \leq s \leq q$ ja $|s\alpha - r| \leq |q\alpha - p|$

① Tapaus $\frac{r}{s} < \frac{p}{q} < \alpha$. Silloin

$$0 < \frac{1}{qs} \leq \frac{p}{q} - \frac{r}{s} < \alpha - \frac{r}{s} = \frac{1}{s} |s\alpha - r| \leq \frac{1}{s} |q\alpha - p| = \frac{q}{s} \left| \alpha - \frac{p}{q} \right| \leq \frac{q}{s} \frac{1}{2q^2} = \frac{1}{2qs} \quad \checkmark$$

② Tapaus $\frac{p}{q} < \frac{r}{s} < \alpha$ Vastaoletus

$$0 < \frac{1}{qs} \leq \frac{r}{s} - \frac{p}{q} < \alpha - \frac{p}{q} < \frac{1}{2q^2} \leq \frac{1}{2qs} \quad \checkmark$$

3. Tapaus $\frac{p}{q} < \alpha < \frac{r}{s}$, silloin

$$0 < \frac{r}{s} - \alpha = \frac{r - s\alpha}{s} < \frac{q\alpha - p}{s} = (\alpha - \frac{p}{q}) \frac{q}{s}. \text{ Siis}$$

$$0 < \frac{1}{sq} \leq \frac{r}{s} - \frac{p}{q} = (\frac{r}{s} - \alpha) + (\alpha - \frac{p}{q}) < (\frac{q}{s} + 1) (\alpha - \frac{p}{q}) \\ < (\frac{q}{s} + 1) \frac{1}{2q^2} = \frac{q+s}{s2q^2} \leq \frac{1}{sq} \quad \Downarrow \quad \square$$

Sovellus Pellin yhtälöön

Lause 5.17. Olkoon $D \geq 2$ ja $\sqrt{D} \notin \mathbb{Q}$.

Jokainen positiivinen ratkaisu Pellin yhtälölle vastaa jotakin luvun \sqrt{D} konvergenttia, eli $(x, y) = (p_n, q_n)$ jollakin $n \geq 1$.

Tod. Olkoon $x, y \geq 1$ ja $x^2 - Dy^2 = 1$. Silloin $\frac{x}{y} = \sqrt{D + \frac{1}{y^2}} \geq \sqrt{D}$. Saamme

$$|\frac{x}{y} - \sqrt{D}| = \frac{1}{|\frac{x}{y} + \sqrt{D}| y^2} \leq \frac{1}{2\sqrt{D} y^2} < \frac{1}{2y^2}.$$

Väite seuraa välittömästi lauseesta 5.16. \square

Huom. Juuri todistettu lause antaa konkreettisen ja tehokkaan algoritmin perusratkaisun (x_1, y_1) (vt. Lause 5.4) löytämiseksi: lasketaan \sqrt{D} :n ketjumurtokehittelmän λ_k :t, lasketaan (p_k, q_k) :t vaihtopa rekursiovojen (1) s. 82 avulla ja hakeillaan mikä on ensimmäinen pari (p_k, q_k) , joka toteuttaa $p_k^2 - Dq_k^2 = 1$.

Esim. $x^2 - 21y^2 = 1$:

$$\begin{aligned} \sqrt{21} &= \textcircled{4} + \boxed{\sqrt{21-4}} \\ \frac{1}{\sqrt{21-4}} &= \frac{4+\sqrt{21}}{5} = \textcircled{1} + \frac{\sqrt{21-1}}{5} \\ \frac{5}{\sqrt{21-1}} &= \frac{\sqrt{21+1}}{4} = \textcircled{1} + \frac{\sqrt{21-3}}{4} \\ \frac{4}{\sqrt{21-3}} &= \frac{\sqrt{21+3}}{3} = \textcircled{2} + \frac{\sqrt{21-3}}{3} \\ \frac{3}{\sqrt{21-3}} &= \frac{3+\sqrt{21}}{4} = \textcircled{1} + \frac{\sqrt{21-1}}{4} \\ \frac{4}{\sqrt{21-1}} &= \frac{\sqrt{21+1}}{5} = \textcircled{1} + \frac{\sqrt{21-4}}{5} \\ \frac{5}{\sqrt{21-4}} &= \sqrt{21+4} = \textcircled{8} + \boxed{\sqrt{21-4}} \\ \frac{1}{\sqrt{21-4}} &= \frac{4+\sqrt{21}}{5} = \textcircled{1} + \frac{\sqrt{21-1}}{5} \end{aligned}$$

⇒ jaksollisuus.

Stirlingin kehityelmä on jaksollinen ja

$$\sqrt{21} = \{ 4; \overbrace{1, 1, 2, 1, 1, 8, 1, 1, 2, 1, 1, 8, \dots}^{\text{jaksot}} \}$$

Lasketaan perättäisiä konvergentteja palautuskertoimilla

$$\begin{cases} p_0 = \lambda_0, & p_1 = \lambda_1 \lambda_0 + 1 \\ q_0 = 1, & q_1 = \lambda_1 \end{cases}$$

$$\begin{cases} p_{n+1} = \lambda_{n+1} p_n + p_{n-1} \\ q_{n+1} = \lambda_{n+1} q_n + q_{n-1} \end{cases}$$

missä $\lambda_0 = 4, \lambda_1 = \lambda_2 = 1, \lambda_3 = 2, \lambda_4 = \lambda_5 = 1, \lambda_6 = 8, \dots$

Saamme taulukon:

k	(p_k, q_k)	$p_k^2 - 21q_k^2$
0	(4, 1)	-5
1	(5, 1)	4
2	(9, 2)	-3
3	(23, 5)	4
4	(32, 7)	-5
5	(55, 12)	①
⋮		

Siihän perus-
ratkaisu on
 $(x_1, y_1) = (55, 12)$.

D

Jaksolliset ketjumurtoluvut

Tiedämme, että jokainen rationaaliluku voidaan kirjoittaa jaksoittomana jaksoittomana desimaalikehittelmänä, esim.

$$\frac{1}{2} = 0,49999\dots \quad , \quad \frac{1}{3} = 0,3333\dots$$

ja kääntäen, jokainen jaksollinen desimaalikehittelmä edustaa rationaalilukua. Tämän vastine ketjumurtoluvuille on seuraava syvävälinen lause:

Lause 3.18. (Lagrange) Olkoon α irrationaaliluku. Silloin sen ketjumurtokehittelmä $\alpha = \{ \lambda_0, \lambda_1, \lambda_2, \dots \}$

on jaksoittainen (eli $\lambda_{n+l_0} = \lambda_n$ kun $n \geq n_0$) jos ja vain jos α on 2. asteen algebrallisen luvun (eli $\alpha \notin \mathbb{Q}$, $A\alpha^2 + B\alpha + C = 0$, $A \neq 0$, $A, B, C \in \mathbb{Z}$).

Tod. Oletetaan ensin $\{\lambda_0, \lambda_1, \lambda_2, \dots\}$ jatkolliseksi, eli olkoon $\lambda_{n+l_0} = \lambda_n$ kun $n \geq n_0$. Määritellään luvut α_k kuten määritelmässä s. 81, jolloin

$$\alpha_n = \{\lambda_n, \lambda_{n+1}, \dots\}$$

Erityisesti nyt $\boxed{\alpha_{n_0+l_0} = \alpha_{n_0}}$. Voimme olettaa, että $n_0 \geq 2$. Lauseen 5.11 kaavan (2) nojalla

$$\begin{aligned} \alpha &= \frac{p_{n_0-1} \alpha_{n_0} + p_{n_0-2}}{q_{n_0-1} \alpha_{n_0} + q_{n_0-2}} = \frac{p_{n_0+l_0-1} \alpha_{n_0+l_0} + p_{n_0+l_0-2}}{q_{n_0+l_0-1} \alpha_{n_0+l_0} + p_{n_0+l_0-2}} \\ &= \frac{p_{n_0+l_0-1} \alpha_{n_0} + p_{n_0+l_0-2}}{q_{n_0+l_0-1} \alpha_{n_0} + q_{n_0+l_0-2}}. \end{aligned}$$

Saamme tästä α_{n_0} lle yhtälön

$$\begin{aligned} &(p_{n_0+l_0-1} \alpha_{n_0} + p_{n_0+l_0-2})(q_{n_0-1} \alpha_{n_0} + q_{n_0-2}) \\ &= (p_{n_0-1} \alpha_{n_0} + q_{n_0-2})(q_{n_0+l_0-1} \alpha_{n_0} + q_{n_0+l_0-2}). \end{aligned}$$

Siis α_{n_0} toteuttaa 2.asteen kokonaiskerroimien yhtälön, joka on epätriviaali, sillä 2.asteen kerroin on

$$\begin{aligned} &p_{n_0+l_0-1} q_{n_0-1} - p_{n_0-1} q_{n_0+l_0-1} \\ &= q_{n_0-1} q_{n_0+l_0-1} \left(\frac{p_{n_0+l_0-1}}{q_{n_0+l_0-1}} - \frac{p_{n_0-1}}{q_{n_0-1}} \right) \neq 0. \end{aligned}$$

Toisaalta (lauseen 5.13) $\alpha_{n_0} \notin \mathbb{Q}$, joten α_{n_0} on 2.asteen algebrallisen luvun. Lisäksi

$$\alpha = \frac{p_{n_0-1} \alpha_{n_0} + p_{n_0-2}}{q_{n_0-1} \alpha_{n_0} + q_{n_0-2}} \Rightarrow \alpha_{n_0} = \frac{p_{n_0-2} - q_{n_0-2} \alpha}{q_{n_0-1} \alpha - p_{n_0-1}}$$

Sijoittamalla tämä α_{n_0} :n toteuttamaan yhtälöön näemme, että myös α toteuttaa 2.asteen kokonaiskerroimisen yhtälön: jos $A \alpha_{n_0}^2 + B \alpha_{n_0} + C = 0$, niin helppo laskea antaa $A' \alpha^2 + B' \alpha + C' = 0$,

$$\begin{aligned} \text{missä } A' &= q_{n_0-2}^2 A - B q_{n_0-2} q_{n_0-1} + C q_{n_0-1}^2 \\ &= q_{n_0-1}^2 \left(A \left(\frac{q_{n_0-2}}{q_{n_0-1}} \right)^2 + B \left(-\frac{q_{n_0-2}}{q_{n_0-1}} \right) + C \right) \neq 0, \end{aligned}$$

olla $\alpha \notin \mathbb{Q}$. Siis myös α on 2. asteen algebrallinen luku.

Käänteisen suunta on syväliempi. Oletetaan nyt varten, että $\alpha \notin \mathbb{Q}$ ja

$$A\alpha^2 + B\alpha + C = 0,$$

missä $A \neq 0$ ja $A, B, C \in \mathbb{Z}$. Olkoon $k \geq 2$ ja rajoitetaan edelliseen

$$\alpha = \frac{p_{k-1}\alpha_k + p_{k-2}}{q_{k-1}\alpha_k + q_{k-2}}.$$

Saadon

$$A(p_{k-1}\alpha_k + p_{k-2})^2 + B(p_{k-1}\alpha_k + p_{k-2})(q_{k-1}\alpha_k + q_{k-2}) + C(q_{k-1}\alpha_k + q_{k-2})^2 = 0$$

Toisin sanoen,

$$(1) \quad \boxed{A_k \alpha_k^2 + B_k \alpha_k + C_k = 0,}$$

missä

$$(2) \quad \begin{cases} A_k = A p_{k-1}^2 + B p_{k-1} q_{k-1} + C q_{k-1}^2 \\ C_k = A p_{k-2}^2 + B p_{k-2} q_{k-2} + C q_{k-2}^2 \\ B_k = 2A p_{k-1} p_{k-2} + B(p_{k-1} q_{k-2} + p_{k-2} q_{k-1}) + 2C q_{k-1} q_{k-2} \end{cases}$$

Seuraavaksi arvioimme kertoimien A_k, B_k ja C_k kokoa. Osoitamme, että on olemassa vakio $\epsilon_0 < \infty$ jolle

$$(3) \quad |A_k|, |B_k|, |C_k| \leq \epsilon_0 \quad \forall k \geq 1,$$

eli että kyseiset kerrainjonoet ovat rajoitettuja. Kirjoitetaan tätä varten

$$f(x) = Ax^2 + Bx + C.$$

Silloin $f(\alpha) = 0$. Merkitsemällä $M = \max_{x \in \mathbb{Q}, |x| \leq 1} |f'(x)|$

ja havaitsemalla $A_k = q_{k-1}^2 f\left(\frac{p_{k-1}}{q_{k-1}}\right)$ saamme
 väliarvolauseen nojalla (4)

$$\begin{aligned} |A_k| &\leq q_{k-1}^2 \left| f\left(\frac{p_{k-1}}{q_{k-1}}\right) \right| = q_{k-1}^2 \left| f\left(\frac{p_{k-1}}{q_{k-1}}\right) - f(\alpha) \right| \\ &\leq q_{k-1}^2 \left| \frac{p_{k-1} - \alpha}{q_{k-1}} \right| |f'(\xi)| \\ &\leq q_{k-1}^2 \frac{1}{q_{k-1}} M = M, \end{aligned}$$

| ξ α :n
ja p_{k-1}/q_{k-1} :n
välillä

sillä seurauksena 5.12 mukaan $\left| \frac{p_{k-1}}{q_{k-1}} - \alpha \right| \leq \frac{1}{q_{k-1}^2}$.

Lisäksi, koska $C_k = A_{k-1}$, niin $|C_k| \leq M, k \geq 2$.
 Olemme todittaneet jonojen (A_k) ja (C_k) rajoitettuisuuden.

Jonon (B_k) rajoituneisuus seuraa tämän jälkeen suoraan kaavasta

$$B_k^2 - 4A_k C_k = B^2 - 4AC,$$

mikä seuraa suoraan laskulla (HTT) kaavoista (2) sekä relaatiosta

$$p_{k-1}q_{k-2} - p_{k-2}q_{k-1} = (-1)^k.$$

Olemme todittaneet avun (3).

Lauseen todistuksen voidaan nyt päätellä seuraavasti: tiedon (3) nojalla on vain äärellinen monta erilaista kolmiota (A_k, B_k, C_k) .
 Erityisesti voimme valita kolme indeksiä $n_1 < n_2 < n_3$ joille pätee

$$(A_{n_1}, B_{n_1}, C_{n_1}) = (A_{n_2}, B_{n_2}, C_{n_2}) = (A_{n_3}, B_{n_3}, C_{n_3}).$$

*) Huomaa, että $A_k \neq 0$ (4):n nojalla

Koska 2.asteen yhtälöllä (x) on vain 2 juurta, kahden luvusta d_{n1}, d_{n2} ja d_{n3} tulee olla yhtäsuuria. Joka tapauksessa jollakin n_0 ja $l_0 \geq 1$ pätee $d_{n_0} = d_{n_0+l_0}$ jolloin ketjumurtokäsitelmä on jaksollinen. \square

Huom. Eräille tunnetuille transsendenttiluvuille tunnetaan ketjumurtokäsitelmä, esim.

$$e = \{2; 1, 2, 1, 1, 4, 1, 1, 6, \dots, 1, 1, 2n, 1, 1, 2n+2, \dots\}$$

Lisäksi esimerkiksi luku π voidaan esittää yleisketlynä ketjumurtolukuna

$$\frac{4}{\pi} = 1 + \frac{1}{2 + \frac{9}{2 + \frac{25}{2 + \frac{49}{\dots}}}}$$

(asittajien jako $1^2, 3^2, 5^2, \dots$, nimittäjänä aina 2).

6. DIOFANTEEN YHTÄLÖT. GAUSSIN KOKONAISLUVUT

Diofanteen yhtälöt saivat nimensä Diofanteen teoksesta 'Arithmetics' (200-luku: 13 kirjaa, 6 säilynyt), jossa hän etsi kokonais- tai (lähinnä) rationaali-ratkaisuja erilaisille yhtälöille tai yhtälöryhmille. Fermat'n kirjenvaihto aikanaan kehotti Diofanteen yhtälöiden teorian uudelle tasolle.

Eukleideen 'Elementa' piti jo sisällään epätrinomiaalin Diofanteen yhtälön ratkaisun: 'pythagoraan lukujen' (ks. Lause 6.1 alla) määräämisen. Ennen kuin tutustumme tähän, on syytä huomata, että osa aiemmista työstämme voidaan tulkita seuraavien Diofanteen yhtälöiden ratkaisuna:

- $ax + by = c$ (seuraus 1.6, ks. myös kiinteälinen jännöslause)
- $ax^2 + bx + c = my$ (Lause 4.12 jos $m \in \mathbb{P}$)
- $x^2 - Dy^2 = 1$ (Pellin yhtälö, luku 5.)

Tämän luvun pääteemaite on selvittää Gaussin alkulukujen avulla, millaisilla yhtälöillä $x^2 + y^2 = m$

on ratkaisua.

Pythagoraan luvukolmiot

ovat kolmiokkoja (x, y, z) ($x, y, z \in \mathbb{N}$)
joille $x^2 + y^2 = z^2$.

Toisin sanoen, kokonaisluvut x, y ja z ovat erään suorakulmaisen kolmion sivujen pituudet.

Lause 6.1 Kaikki Pythagoraan luvukolmiot saadaan kaavasta
 $(x, y, z) = k(a^2 - b^2, 2ab, a^2 + b^2)$
(tai $(x, y, z) = k(2ab, a^2 - b^2, a^2 + b^2)$,
missä $k \geq 1, a > b \geq 1$

Tod. Suora lasku näyttää, että kaava tuottaa Pythagoraan lukuja. Kääntäen, olkoon (x, y, z) Pyth. luvukolmio. Voimme olettaa, että $(x, y, z) = 1$, koska yhteisen tekijä voidaan jakaa pois. Silloin (mikri?) pätee

$$(x, y) = (y, z) = (z, x) = 1.$$

Jos sekä x ja y ovat parittomia, niin

$$z^2 \equiv 1 + 1 \equiv 2 \pmod{4},$$

mikä on mahdotonta. Siis z on parillinen, olkoon vaikka $2|y$. Nyt

$$y^2 = (z-x)(z+x).$$

Koska myös z on pariton, pätee $z-x = 2u$,
 $z+x = 2v$, eli $x = v-u$, $z = v+u$. Tästä
 $(v, u) = 1$, koska muuten $(x, z) \neq 1$. Siis

$$(y/2)^2 = uv.$$

Koska uv on neliö ja $(u,v)=1$, niin sekä u ja v ovat neliöitä (HT). Merkitään

$$v = a^2, u = b^2,$$

jolloin $z = a^2 + b^2$, $x = a^2 - b^2$ ja $y = 2ab$
($a > b$). \square

Huom. Jos haluamme joidenkin kaavassa esityksen olevan 1-käsitteinen, on välttämätöntä $(a,b)=1$, $a > b \geq 1$, yksi luvuista a, b pariton.

Esim. Valinnat $t=1$ ja $(a,b) = (2,1)$ tai $(a,b) = (3,2)$ tuottavat kolmikot
 $3^2 + 4^2 = 5^2$ ja $5^2 + 12^2 = 13^2$.

Seuraava esimerkki on peräisin Diofantoksen 'Arithmetikasta':

Esim. Olkoon $p \in \mathbb{Q}$, $p \neq 0$. Määritä kaikki rationaaliluvut x, y joille

$$(x) \quad \frac{x^2 + y^2}{x + y} = p.$$

Ratk. (Diofantos) Asetetaan $\frac{y}{x} = t \in \mathbb{Q}$ (kun $x \neq 0$)
 $\Rightarrow \frac{x^2(1+t^2)}{x(1+t)} = p$, eli $\begin{cases} x = \frac{p(1+t)}{1+t^2} \\ y = \frac{p(t+t^3)}{1+t^2} \end{cases}$

Suora tarkistus osoittaa, että kaikilla $t \in \mathbb{Q}$ saatu ratkaisuuppari toteuttaa yhtälön. Jos $x=0$ saamme ratkaisun $(x,y) = (0,p)$. \square

Paljon vaikeampaa on päätellä milloin yhtälöllä $x^2 + y^2 = m$ on ratkaisua (mellu annetta). Tutkimme tätä yhtälöä ottamalla käyttöön sojivan äärellisen lukuksunnan (tai rengaan). Tälle yhtälölle oikea vastaus on yhtälön $x^2 = -1$ juurten (eli imaginääryksikköjen) liittämisen kunnan \mathbb{Q} . Näin saadaan kunta $\mathbb{Q}[i]$. Sen kokonaislukujen rengasta kutsutaan nimellä

Gaussin kokonaisluvut

Osa tämän jaksan todistuksista Aullaan erittämään varsin tiivistä, luki on tarvittessa täydennettävä itse yksityiskohtia. Oletamme, että kunnan \mathbb{C} perusominaisuudet ovat tuttuja, jos on tarpeen, niitä on syytä harrata nyt. Yleisesti merkittävä, jos

$$z = x + iy \in \mathbb{C} \quad (x, y \in \mathbb{R}, i = \sqrt{-1}), \text{ niin}$$

$$\bar{z} = x - iy \quad (\text{liittoluku})$$

$$|z| = \sqrt{x^2 + y^2} = \sqrt{z\bar{z}}$$

$$\text{Nyt pätee} \quad \frac{1}{z} = \frac{\bar{z}}{z\bar{z}} = \frac{x - iy}{x^2 + y^2} \quad \forall z \neq 0.$$

Määr. Kompleksiluku $a + bi \in \mathbb{C}$ on Gaussin rationaaliluku jos $a, b \in \mathbb{Q}$. Kaikkien Gaussin rationaalilukujen joukkoa merkitsemme $\mathbb{Q}[i]$:llä.

Huom. Selvästi $\mathbb{Q}[i]$ on \mathbb{C} :n alikunta:

$0, 1 \in \mathbb{Q}[i]$. Lisäksi, jos $z_1, z_2 \in \mathbb{Q}[i]$
 $\Rightarrow z_1 + z_2, z_1 z_2 \in \mathbb{Q}[i]$. Edelleen $-z_1 \in \mathbb{Q}[i]$
ja $1/z_1 \in \mathbb{Q}[i]$ jos $z_1 \neq 0$.

Määr. Gaussin kokonaislukujen rengas on $\mathbb{Z}[i] := \{a+bi : a, b \in \mathbb{Z}\}$

Selvästi $\mathbb{Z}[i]$ on \mathbb{Q} :n alirengas. Palautetaan mieleen, että renkaan alkio $u \neq 0$ on yksikkö jos u^{-1} on myös renkaassa.

Lause 6.2 $\lambda \in \mathbb{Z}[i]$ on yksikkö täsmälleen kun $\lambda \in \{\pm 1, \pm i\}$.

Tod. Olkoon $\lambda = a+bi \neq 0$ ($a, b \in \mathbb{Z}$). Silloin

$$\frac{1}{\lambda} = \frac{1}{a+bi} = \frac{a}{a^2+b^2} - \frac{b}{a^2+b^2}i \in \mathbb{Z}[i]$$

vain jos $\frac{a}{a^2+b^2} \in \mathbb{Z}$ ja $\frac{b}{a^2+b^2} \in \mathbb{Z}$.

$\Rightarrow a=0$ tai $|a| \geq |a+bi|^2$, jolloin $b=0$.

Taipanteena $a=0$ on $b=\pm 1$, ja jos $b=0$ niin $a=\pm 1$. \square

Määr. Jos $a+ib \in \mathbb{Z}[i]$ (tai $a+ib \in \mathbb{Q}[i]$), määritellään $N(a+ib) = a^2+b^2$ (luvun $a+ib$ normi)

Huom. $N(\lambda) = \lambda \bar{\lambda} = |\lambda|^2$ (Euklidiseen normiin relio)

Lause 6.3 (i) $N(\lambda) = \lambda \bar{\lambda}$

(ii) $N(\lambda_1 \lambda_2) = N(\lambda_1) N(\lambda_2)$

(iii) $N(\lambda) = 0 \Leftrightarrow \lambda = 0$

(iv) Jos $\lambda \in \mathbb{Z}[i]$, niin $N(\lambda) = 1 \Leftrightarrow \lambda$ on yksikkö

Tod. HT \square

Seuraava määritelmä on aivan sama kuin \mathbb{Z} :ssa.

Määr. Olk. $\lambda, \mu \in \mathbb{Z}[i]$. Luku λ jakaa luvun μ (eli λ on μ :n tekijä) jos $\mu = k\lambda$, missä $k \in \mathbb{Z}[i]$. Merkittään $\lambda | \mu$.

Lauseen 1.1 (s.3) vastine todistetaan kuten aiemmin.

● Määr. Luvun $\lambda \in \mathbb{Z}[i]$ liittännäisluvut ovat $\pm \lambda$ ja $\pm i\lambda$

● (toisin sanoen: λ ja μ ovat liittännäisiä $\Leftrightarrow \lambda | \mu$ on yksittä).

Määr. Gaussin kokonaisluku $\lambda \in \mathbb{Z}[i]$ on $(\mathbb{Z}[i]:n)$ alkuluku jos se ei ole yksittä ja sen ainoat tekijät ovat 1 ja λ ja näiden liittännäisluvut

Huom. Huomaa, että (Gaussin) alkuluvut liittännäisluvut ovat alkulukuja.

● Lause 6.4. (i) Jos $N(\lambda) = p$, $p \in \mathbb{P}$, niin λ on alkuluku $\mathbb{Z}[i]:n$ ä.

● (ii) Jos $\lambda \in \mathbb{Z}[i]$, $\lambda \neq 0$ ja λ ei ole yksittä, niin λ on alkulukujen tulo.

Tod. (i) Olkoon $\lambda = \lambda_1 \lambda_2 \Rightarrow N(\lambda_1)N(\lambda_2) = p$
 $\Rightarrow N(\lambda_1) = 1$ tai $N(\lambda_2) = 1 \Rightarrow$ joko λ_1 tai λ_2 on yksittä.

(ii) Olkoon λ (jokin) normittaa pieniä Gaussin kokonaisluku, joka ei ole alkulukujen tulo, eikä ole yksittä. Silloin $\lambda = \lambda_1 \lambda_2$, missä λ_1 ja λ_2 eivät ole yksittäjä (koska λ ei ole itse alkuluku!). Siis

$N(\lambda_1) > 1$ ja $N(\lambda_2) > 1$, koska $N(\lambda) = N(\lambda_1)N(\lambda_2)$,
 niin $N(\lambda_1), N(\lambda_2) < N(\lambda)$. Luvun λ määrittel-
 män nojalla λ_1 ja λ_2 ovat alkulukujen tuloja.
 Sitten myös λ on alkulukujen tulo, ja tämä
 on ristiriita. \square

Lause 6.5. $\mathbb{Z}[i]$ on Euklidinen kehona-
 alue, eli: jos $\lambda, \mu \in \mathbb{Z}[i]$ ja $\lambda \neq 0$, niin
 on olemassa $k, r \in \mathbb{Z}[i]$ joille
 $\mu = k\lambda + r$ ja $N(r) < N(\lambda)$.

Huom. Siis Euklidisuus \Leftrightarrow jakojäännös-
 lause (Lause 1.4) yleistyy?

Tod. Merkitään $\nu = \frac{\mu}{\lambda} \in \mathbb{Q}[i] \subset \mathbb{C}$ ja olkoon
 $\nu = a + ib$, $a, b \in \mathbb{Q}$.

Jos $\nu \in \mathbb{Z}[i]$ valitaan $k = \nu$, $r = 0$. Muussa ta-
 pauksessa valitaan $k_1, k_2 \in \mathbb{Z}$ joille

$$|k_1 - a| \leq \frac{1}{2} \text{ ja } |k_2 - b| \leq \frac{1}{2} \text{ ja}$$

asetetaan $k = k_1 + ik_2$. Silloin

$$N(k - \nu) \leq \left(\frac{1}{2}\right)^2 + \left(\frac{1}{2}\right)^2 \leq \frac{1}{2}.$$

Jos $r = \mu - k\lambda$ pätee $\mu = k\lambda + r$ ja
 voimme laskea

$$\begin{aligned} N(r) &= N(\mu - k\lambda) = N(\lambda(\nu - k)) \\ &= N(\lambda)N(\nu - k) \leq \frac{1}{2}N(\lambda). \quad \square \end{aligned}$$

Lemma 6.6. Jos $\lambda_1, \lambda_2 \in \mathbb{Z}[i]$ ovat $\neq 0$ ja
 $\lambda_1 | \lambda_2$ sekä $\lambda_2 | \lambda_1$, niin λ_1 ja λ_2
 ovat liittännäiskertoja.

Tod. $\lambda_1 = k_1 \lambda_2$, $\lambda_2 = k_2 \lambda_1$, $k_1, k_2 \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}$.
 Silloin $k_1 k_2 = 1$, eli k_1 ja k_2 ovat
 yksiköitä. \square

Määr. Jos $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_\ell \in \mathbb{Z}[i]$, asetetaan
 $I(\lambda_1, \dots, \lambda_\ell) = \{ \nu_1 \lambda_1 + \nu_2 \lambda_2 + \dots + \nu_\ell \lambda_\ell \mid \nu_1, \dots, \nu_\ell \in \mathbb{Z}[i] \}$

● Lause 6.7. Kaikilla $\lambda_1, \dots, \lambda_\ell \in \mathbb{Z}[i]$ (ja $\ell \geq 1$)
 on olemassa $d \in \mathbb{Z}[i]$ jolle
 ● $I(\lambda_1, \dots, \lambda_\ell) = I(d) = \{ \nu d \mid \nu \in \mathbb{Z}[i] \}$

Tod. Voimme olettaa, että ainakin yksi luvuista
 λ_j on $\neq 0$ (muutoin valitsimme $d=0$).
 Valitaan $d \in I(\lambda_1, \dots, \lambda_\ell)$, jolle $d \neq 0$ ja
 $N(d)$ on pienin mahdollinen, erityisesti $N(d) > 0$.
 Tällainen voidaan valita sillä $N(d)$ saa
 arvoja joukossa \mathbb{N} . Selvästi pätee

(1) $I(d) \subset I(\lambda_1, \dots, \lambda_\ell)$.

● Jos käänteisen inklusion ei pätevöisi, olisi
 olemassa $h \in I(\lambda_1, \dots, \lambda_\ell)$ niin että $h \notin I(d)$.
 Koska $\mathbb{Z}[i]$ on Euklidinen, voimme kirjoittaa

$h = kd + r$ ($kr \in \mathbb{Z}[i]$), $r \neq 0$,

● niin että $N(r) < N(d)$. Silloin
 $r = h - kd \in I(\lambda_1, \dots, \lambda_\ell)$ ja $0 < N(r) < N(d)$,
 mikä on vastoin d :n valintaa. Siis (1):ssä
 pätee yhtäsuuruus. \square

Lauseen 6.7 luku d toteuttaa
 s.y.t.:ltä vaadittavat ominaisuudet
 (kts. seuraava lause ja sen todistus)

Seuraus 6.8. (i) Jos $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_\ell \in \mathbb{Z}[\pi]$ (eivät
kainkikaan nollia), on olemassa $d \in \mathbb{Z}[\pi]$ jolle
päätee: $d \mid \lambda_j \quad \forall j=1, \dots, \ell$ ja jokainen
luku λ_j yhteisen tekijän jakaa d :n.
Tällaista lukua kutsutaan luku $\lambda_1, \dots, \lambda_\ell$
suurimman yhteisen tekijäksi, merk.

$$d \in \text{s.y.t.}(\lambda_1, \dots, \lambda_\ell) \quad (\text{tai } d \in (\lambda_1, \dots, \lambda_\ell)).$$

(ii) Jos $d \in \text{s.y.t.}(\lambda_1, \dots, \lambda_\ell)$, niin s.y.t. $(\lambda_1, \dots, \lambda_\ell)$
koostuu luvusta d ja sen liittämättö-
mista.

Tod. (ii) Jos $d, d' \in \text{s.y.t.}(\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_\ell)$, niin
 $d \mid d'$ ja $d' \mid d \Rightarrow d$ ja d' ovat liittämättö-
isiä (Lemma 6.6). Kääntäen jokainen d :n liittämättö-
luku d'' selvästi toteuttaa $d'' \in \text{s.y.t.}(\lambda_1, \dots, \lambda_\ell)$.

(i) Olk. $d \in \mathbb{Z}[\pi]$ niin että $(d \neq 0)$
$$I(d) = I(\lambda_1, \dots, \lambda_\ell).$$

Selvästi $d \mid \lambda_j \quad \forall j$ (koska $\lambda_j \in I(\lambda_1, \dots, \lambda_\ell)$).

Koska $d = \mu_1 \lambda_1 + \dots + \mu_\ell \lambda_\ell$ joillakin $\mu_1, \dots, \mu_\ell \in \mathbb{Z}[\pi]$,
niin jokainen luku λ_j yhteisen tekijän
jakaa luvun d . \square

Huom. Jos $\text{s.y.t.}(\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_\ell)$ koostuu vain yhdestä,
merkittävimmä $(\lambda_1, \dots, \lambda_\ell) = 1$.

! Lause 6.9 Jos $\lambda_1, \lambda_2, \lambda_3 \in \mathbb{Z}[\pi]$, $(\lambda_1, \lambda_2) = 1$,
ja $\lambda_1 \mid \lambda_2 \lambda_3$, niin $\lambda_1 \mid \lambda_3$.

Tod. $\mu_1 \lambda_1 + \mu_2 \lambda_2 = 1$ joillakin $\mu_1, \mu_2 \in \mathbb{Z}[\pi]$.
Siis $\lambda_3 = \mu_1 \lambda_1 \lambda_3 + \mu_2 (\lambda_2 \lambda_3)$. \square

! Lause 6.10 $\mathbb{Z}[i]$:ssä jokaisella luvulla on 1-käsitteinen alkutekijähajotelma (1-käsitteisen järjestyksessä ja liittämälukuihin siirtymistä lukuunrottaamatta).

Tod. Käyttäen lausetta 6.9 on todistettu täsmälleen sama kuin \mathbb{Z} :n tapauksessa (nyt todetaan ensin, että jos $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_r$ ovat alkutekijä ja $\lambda \mid \lambda_1 \dots \lambda_r$, niin λ on joidenkin luvuista $\lambda_1, \dots, \lambda_r$ liittämäluku). Yksityiskohtat HTT. \square

Huom. Johtimme lauseen 6.10 käyttämällä vain sitä, että rengas $\mathbb{Z}[i]$ on määritelty normi N , joka on \mathbb{N} -arvoinen, multiplikatiivinen, toteuttaa ehdon $N(\lambda) = 1 \Leftrightarrow \lambda = \text{yhtikö}$ ja jakoäännöslauseen 6.5. Siis jokainen ns. Euklidisen luvutannan kokonaislukujen reaktissa on alkutekijöihin jako 1-käsitteisen!

Esim. 1. Etsitään luvun 5 alkutekijäesitys.

Jos $5 = \lambda_1 \lambda_2$ ja $\lambda_1 = a+ib$, $\lambda_2 = c+id$, saamme $N(\lambda_1)N(\lambda_2) = 5 \cdot 5 = 25$. Jos $N(\lambda_1) = 1$, on λ_1 yhtikö, ja λ_2 on 5:n liittämäluku. Vastakärsä tapaus $N(\lambda_2) = 1$. Jos $N(\lambda_1) = 5 = N(\lambda_2)$ niin $a^2 + b^2 = 5$, josta $(a,b) = (\pm 2, \pm 1)$ tai $(b,a) = (\pm 1, \pm 2)$. Kokeilemalla nähdään, että jos $\lambda_1 = 1+2i$, niin $\lambda_2 = 1-2i$. Lauseen 6.4(i) nojalla $1 \pm 2i$ ovat alkutekijä. Siis 5:n alkutekijähajotelma voidaan kirjoittaa

$$5 = (1+2i)(1-2i)$$

(tai $5 = (-1-2i)(-1+2i)$ tai $5 = (-2+i)(-2-i)$ tai $5 = (2-i)(2+i)$)

Huom. Edellä $(1+2i)$ ja $(1-2i)$ ovat eri alkuelukuja siinä mielessä, että ne eivät ole toistensa liittännäiselukuja.

Esim 2. Onko luku $2-3i$ luvun $7+i$ tekijä?

Ratk.
$$\frac{7+i}{2-3i} = \frac{(7+i)(2+3i)}{2^2+3^2} = \frac{11}{13} + \frac{23}{13}i \notin \mathbb{Z}[i].$$

Siis $2-3i$ ei ole tekijä.

Esim 3. Määritä kaikki luvun $\lambda = 7+i$ tekijät $\mathbb{Z}[i]:$ ssä.

Ratk. Etsimme tekijät kieman kom-
pottä tavalla; myötenpien tulosten avulla
se olisi helpompaa. Jos $p \mid \lambda \Rightarrow N(p) \mid N(\lambda)$,
eli $N(p) \in \{1, 2, 5, 10, 25, 50\} = A$.

Jos $n \in A$, voimme etää korkeleualla
ratkaistut yhtälölle $x^2+y^2=n$. Korkeleu-
antaa mahdolliset tekijät

$$p \in \{\pm 1, \pm i, \pm 1 \pm i, \pm 1 \pm 2i, \pm 2 \pm i, \pm 3 \pm i, \\ \pm 1 \pm 3i, \pm 4 \pm 3i, \pm 3 \pm 4i, \pm 5, \pm 5i, \\ \pm 5 \pm 5i, \pm 7 \pm i, \pm 1 \pm 7i\}.$$

Jos $x+iy$ on $7+i$ tekijä $\Leftrightarrow \frac{7+i}{x+iy} \in \mathbb{Z}[i]$

$$\Leftrightarrow \frac{(7+y) + i(x-7y)}{x^2+y^2} \in \mathbb{Z}[i]$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} \frac{7x+y}{x^2+y^2} \in \mathbb{Z} \\ \frac{x-7y}{x^2+y^2} \in \mathbb{Z} \end{cases}$$

Sijoittamalla tähän edellisessä olevat vaihtoehdot, saamme tehjiöiden joukoksi

$$\{\pm 1, \pm i, \pm 1 \pm i, \pm(2+i), \pm(1-2i), \pm(3-i), \pm(1+3i), \pm(4-3i), \pm(3+4i), \pm(7+i), \pm(1+7i)\}.$$

Oltamme taas tekijä määrätä kaikki $\mathbb{Z}[i]$:n alkutekijät. Tarvitsemme muutaman apulauseen.

Lause 6.11 Jos $\pi \in \mathbb{Z}[i]$ on alkutekijä $\mathbb{Z}[i]$:ssä, niin on olemassa yksikäsitteinen \mathbb{Z} :n alkutekijä $p \in \mathbb{P}$, jolle $\pi | p$.

Tod. Nyt $N(\pi) = \pi \bar{\pi} \in \mathbb{Z}^+$, $N(\pi) \geq 2$. Kirjoittamalla $N(\pi)$ tavallisten alkutekijöiden tulona, näemme että $\pi | p$ jollakin $p \in \mathbb{P}$. Jos p ei olisi 1-käsitteinen, olisi olemassa myös $q \in \mathbb{P}$, $q \neq p$, jolle $\pi | q$. Nyt $\exists n_1, n_2 \in \mathbb{Z}$ jolle $n_1 q - n_2 p = 1 \Rightarrow \pi | 1$, mikä on ristiriita. \square

Ainoa teknineni tekijä, jota tarvitsemme on seuraavan lemmän (i)-kohde:

Lemma 6.12 (i) Jos $p \in \mathbb{P}$, $p = 4n+1$ (tai $p=2$), on olemassa $x \in \mathbb{Z}$ jolle $p | (x^2+1)$.

(ii) Jos $p \in \mathbb{P}$, $p = 4n+3$, on olemassa $p \nmid x^2+y^2$ kaikilla $x, y \in \mathbb{Z}$.

Tod. (i) $\left(\frac{-1}{p}\right) = 1$ kun $p = 4n+1$
(Seuraav 4.6).

(ii) Seuraava suoraan tarkastelemalla vasenta
ja oikeata puolta $(\text{mod } 4) \cdot \square$

Lause 6.13 Olkoon $p \in \mathbb{P}$. Silloin

(i) Jos $p = 2$, p :n alkutekijäesitys on
 $2 = (1+i)(1-i)$,

missä $(1-i)$ ja $(1+i)$ ovat toistensa liittämäärä-
lukuja ja $\mathbb{Z}[i]$:n alkutekijä.

(ii) Jos $p = 4n+1$, on olemassa $a, b \in \mathbb{Z}$ joille
 $p = (a+ib)(a-ib)$,

missä $a+ib$ ja $a-ib$ ovat $\mathbb{Z}[i]$:n eri alku-
tekuja.

(iii) Jos $p = 4n-1$, niin p on alkutekijä myös $\mathbb{Z}[i]$:ssä.

Tod. (i) Selvästi $2 = (1+i)(1-i)$, tässä
 $1 \pm i$ ovat alkutekijä sillä $N(1 \pm i) = 2 \in \mathbb{P}$
(Lause 6.4(ii)). Lisäksi $1+i = i(1-i)$, joten
luvut ovat liittämäärätekijä.

(ii) Lemman 6.12 on olemassa $x \in \mathbb{Z}$ jolle
 $p \mid (x^2+1)$ eli $p \mid (x+i)(x-i)$. Jos p olisi $\mathbb{Z}[i]$:n
alkutekijä, tulisi olla

$$p \mid (x+i) \text{ tai } p \mid (x-i).$$

Tämä on mahdotonta, sillä $\frac{x+i}{p} \notin \mathbb{Z}[i]$.

Siis $p = \pi \bar{\pi}$, missä $\pi \in \mathbb{Z}[i]$ on alkuluku ja $\bar{\pi} \in \mathbb{Z}[i]$ ei ole yksikkö. Erityvästi

$$N(p) = p^2 = N(\pi)N(\bar{\pi}), \quad 1 < N(\pi), N(\bar{\pi}).$$

Ainoa mahdollisuus on, että $N(\pi) = p$, eli $\pi \bar{\pi} = p \Rightarrow \bar{\pi} = p/\pi$. Selvästi π ja $\bar{\pi}$ ovat yhtäaikaan alkulukuja, joten kirjoittamalla $\pi = a+ib$ saadaan alkuaan väitteistä. Tulee vielä osoittaa, että π ja $\bar{\pi}$ ole liitännäisiä. Suora tarkistus osoittaa, että jos $\pi = \varepsilon \bar{\pi}$, missä ε yksikkö (eli $\varepsilon \in \{\pm 1, \pm i\}$), niin joko $\pi \in \mathbb{Z}$, $\pi \in i\mathbb{Z}$ tai $\pi = a+ia$, $a \in \mathbb{Z}$, ja mikään näistä vaihtoehdoista ei tule kysymykseen.

(iii) Jos p ei ole $\mathbb{Z}[i]$:n alkuluku, päätellämme, että $p = a^2 + b^2$ kuten (iii)-kohdassa. Tämä on mahdollonta lemmän 6.12(ii) nojalla. \square

Sarjan 6.14. $\mathbb{Z}[i]$:n alkuluvut ovat luvut (1) $1+i$, (2) $p = 4n-1 \in \mathbb{P}$ ja (3) $a+ib$, missä $p = a^2 + b^2 \in 4n+1 \in \mathbb{P}$, sekä kaikki e.m. lukujen liitännäisluvut.

Tod. Jos $\pi \in \mathbb{Z}[i]$ on alkuluku, jakaa se lauseen 6.11 nojalla jonkin tavallisen alkuluvun $p \in \mathbb{P}$. Väite seuraa nyt lauseesta 6.13. \square

Sarjan 6.15 Tavallisen alkuluvun $p \in \mathbb{P}$ voidaan lausua kahden neliön summana $p = a^2 + b^2$ ($a, b \in \mathbb{Z}$) jos ja vain jos $p = 2$ tai p on muotoa $4n+1$. Erityis on τ -käsitteinen lukujen a ja b etumerkkejä ja järjestystä vaille.

Tod. Muotoa $p = 4n-1 \in \mathbb{P}$ olevat luvut eivät ole 2:n neliön summa. Lemman 6.12(ii) nojal.
 la. Luvut $p=2$ tai $p=4n+1 \in \mathbb{P}$ puolestaan ovat, mikä seuraa suorasta lausesta 6.13. Olkoon $p = (a+ib)(a-ib) = \pi\bar{\pi}$ kuten lausesta 6.13.
 Jos $p = (a+ib')(a-ib') = \pi'\bar{\pi}'$ on toinen esitys, ovat π' (ja $\bar{\pi}'$) alkutekijä. Lauseen 6.4(ii) nojalla, sillä taas päätelämme, että $N(\pi') = N(\bar{\pi}') = p$. Sii $\pi\bar{\pi} = \pi'\bar{\pi}'$, ja alkutekijähajotelmas 1-käsitteisyyden nojalla π' on joko π :n tai $\bar{\pi}$:n liittämöislerku, mistä jalkimmöinen väite seuraa. \square

Esim. $5 = 2^2 + 1^2$, 7 ei ole kahden neliön summa, 107 ei ole myöskään, mutta 113 on (esim. $113 = 7^2 + 8^2$).

Selöstämme nyt mitkä kaikki luvut voidaan lausua kahden (tavallisen) kokonaisluvun neliöiden summana. Tätä varten on hyödyllistä ensin huomata, että

Lemma 6.16 $n \in \mathbb{N}$ voidaan lausua kahden neliön summana täsmälleen kun

$$n = \lambda\bar{\lambda} = N(\lambda)$$

jollakin $\lambda \in \mathbb{Z}[i]$.

Tod. Jos $\lambda = x+iy$, niin $n = \lambda\bar{\lambda} \Leftrightarrow n = x^2 + y^2$. \square

Lause 6.17. Olkoon $n \in \mathbb{N}$. Tällöin

$$n = x^2 + y^2$$

joillakin $x, y \in \mathbb{Z}$ jos ja vain jos johonkin muotoon $4k-1$ olevan n :n alkutekijä esintyksen parillisena potenssina n :n alkutekijähajotelmassa.

Tod. Olkoon $n = 2^e p_1^{\alpha_1} \dots p_k^{\alpha_k} q_1^{\beta_1} \dots q_r^{\beta_r}$,
 missä p_j -t ovat muotoa $4k-1$ ja q_j -t muotoa $4k-1$ olevia tavallisia alkulukuja. Valitaan johonkin $j \leq k$ luku $\lambda_j \in \mathbb{Z}[i]$ jolle $N(\lambda_j) = \lambda_j \bar{\lambda}_j = p_j$ (Seuraus 6.15, Lemma 6.16).
 Jos johonkin B_j on parillinen, saamme

$$N(\lambda) = n,$$

missä
$$x = (1+i)^e \left(\prod_{j=1}^k \lambda_j^{\alpha_j} \right) \prod_{s=1}^r q_s^{\beta_s/2},$$

eli n voidaan esittää kahden neliön summana. Oletetaan nyt, että vaihtopää β_1 on pariton (ja tietysti $q_j \neq q_1$ kun $j \geq 2$). Nyt

q_1 on $\mathbb{Z}[i]$:n alkuluku (Lause 6.13). Olkoon $n = x^2 + y^2 = (x+iy)(x-iy)$, ja olkoon q_1^r korkein q_1 :n potenssi, joka jakaa luvun $x+iy$.

Silloin konjugaamalla näemme, että q_1^r on myös korkein q_1 :n potenssi, joka jakaa luvun $x-iy$.

Yhteensä q_1^{2r} on korkein q_1 :n potenssi joka jakaa luvun n , mikä on vastoin n :n alkutekijähajotelmasta.

$$n = (1+i)^e (1-i)^e \lambda_1^{\alpha_1} \bar{\lambda}_1^{\alpha_1} \dots \lambda_k^{\alpha_k} \bar{\lambda}_k^{\alpha_k} q_1^{\beta_1} \dots q_r^{\beta_r}.$$

Sits oletus $n = x^2 + y^2$ oli väärä, ja tämä tapauksessa n ei ole kahden neliön summa. \square

*1) huomaa, että luvut $1 \pm i$, $\lambda_j, \bar{\lambda}_j$, q_2, \dots, q_r eivät ole q_1 :n konjugaatteja.

Viimeisen tuloksemme kahden neliön summana esittämisestä laskee eri esitysten lukumäärän:

Lause 6.18. Olkoon $n \geq 1$,

$$n = 2^{e_0} \prod_{j=1}^k p_j^{d_j} \prod_{s=1}^l q_s^{B_s},$$

missä $p_j \in \mathbb{P}$ ovat eri alkulukuja muotoa $4k+1$ ja $q_s \in \mathbb{P}$ ovat eri alkulukuja muotoa $4k-1$.

Merkitään symbolilla $r_2(n)$ luvun n eri esitysten lukumäärä kahden neliön summana. Silloin $r_2(n) = 0$ jos jokin eksponenteista B_s on pariton. Muussa tapauksessa, jos kaikki B_s :t ovat parillisia, niin

$$r_2(n) = 4 \prod_{j=1}^k (1 + d_j).$$

Tod. Lauseen 6.17 nojalla voimme olettaa että kaikki B_s :t ovat parillisia. Meidän on etsittävä luvun $\lambda \in \mathbb{Z}[i]$ lukumäärä, joille

$$(1) \quad \lambda \bar{\lambda} = n = (1-i)^{e_0} (1+i)^{e_0} \prod_{j=1}^k \lambda_j^{d_j} \prod_{j=1}^k \bar{\lambda}_j^{d_j} \prod_{s=1}^l q_s^{B_s},$$

missä kirjoittimme $p_j = \lambda_j \bar{\lambda}_j$ sopivalla $\mathbb{Z}[i]$:n alkuluvulla λ_j . Luvut q_s ovat $\mathbb{Z}[i]$:n alkulukuja. Luvun λ alkutekijöiden tulee kuulua lukuihin $\lambda_j, \bar{\lambda}_j, (1+i), q_s$ ($1 \leq j \leq k, 1 \leq s \leq l$) - huomaa (lause 6.13), että λ_j ja $\bar{\lambda}_j$ ovat eri alkulukuja, mutta $1+i$ ja $1-i$ ovat toistensa konjugaatteja. Voimme siis kirjoittaa

$$\lambda = i^v (1+i)^u \prod_{j=1}^k \lambda_j^{k_j} \prod_{j=1}^k \bar{\lambda}_j^{k'_j} \prod_{s=1}^l q_s^{x_s},$$

missä $v \in \{0, 1, 2, 3\}$ (i^v on mu. yksikkö),
 $u \geq 0, k_j \geq 0, k'_j \geq 0$ ja $x_s \geq 0$.

Eri eksponenttien avulla saamme eri lukuja λ (mitkä?). Kertomalla $\lambda \bar{\lambda}$ saamme yhtälön

$$n = \lambda \bar{\lambda} = i^{\nu} i^{-\nu} (1+i)^u (1-i)^u \prod_{j=1}^k \lambda_j^{k_j} \prod_{j=1}^k \bar{\lambda}_j^{k_j}$$

$$= 2^u \prod_{j=1}^k p_j^{k_j+k'_j} \prod_{s=1}^l q_s^{2x_s}$$

Saamme yhtälöt

(1) $2x_s = B_s \quad \forall s \in \{1, \dots, l\}$

(2) $k_j + k'_j = d_j \quad \forall j \in \{1, \dots, k\}$

Jäljelle jäävä yhtälö voidaan kirjoittaa $2^u = 2^{e_0}$, josta saamme $u = e_0$. Samoin (1) määrää luvut x_s täysin. Puolestaan j. yhtälöllä (2) on d_j+1 positiivista ratkaisua. Luku ν voidaan valita vapaasti neljästä vaihtoehdosta. Yhteensä ratkaisujen lukumäärä on

$$4 \prod_{j=1}^k (1+d_j) \quad \square$$

Esim. Jos $n = 500$ kirjoittamme

$$500 = 2^2 5^3$$

Ratkaisuja on $4 \cdot (3+1) = 16$ kpl. Löytämme ne toteamalla, että $5 = (2+i)(2-i)$. Siis eri ratkaisut yhtälölle $\lambda \bar{\lambda} = 500$ ovat (vrt. ed. totuus)

$$i^{\nu} (1+i)^2 (2+i)^a (2-i)^{3-a} \quad (0 \leq \nu \leq 3, 0 \leq a \leq 3)$$

eli luvut $2(2+i)^a (2-i)^{3-a}$ sekä niiden liittämäärät. Lasku antaa erityyppiset

$$500 = (\pm 4)^2 + (\pm 22)^2 = (\pm 22)^2 + (\pm 4)^2 = (\pm 10)^2 + (\pm 20)^2$$

$$= (\pm 20)^2 + (\pm 10)^2$$

Kvadraattisista lukukunnista

Edellä $\mathbb{Q}[i]$ saatiin mittamalla i kunnan \mathbb{Q} . Yleisemmin voidaan tarkastella kunnaa $\mathbb{Q}[\sqrt{D}]$, missä $D \in \mathbb{Z}$ ($|D|$:llä ei epätavallisia tekijöitä). Käy ilmi, että kunnan $\mathbb{Q}[\sqrt{D}]$ kokonaisluvut on luonnollista määrätellä lauseet $a + bu$ ($a, b \in \mathbb{Z}$),

missä $u = \begin{cases} \sqrt{D} & \text{jos } D \not\equiv 1 \pmod{4} \\ \frac{1+\sqrt{D}}{2} & \text{jos } D \equiv 1 \pmod{4}. \end{cases}$

Yksi tärkeimmistä kysymyksistä on: onko $\mathbb{Q}[\sqrt{D}]$:n kokonaislukujen alkutekijöihin jako 1-käsitteinen? Tapauksena $\mathbb{Q}[i]$ vartaus oli myönteinen (lause 6.10). Anna tämä ei ole voimassa:

! Esim. $\mathbb{Q}[\sqrt{-5}]$:ssä $6 = 2 \cdot 3 = (1 + \sqrt{-5})(1 - \sqrt{-5})$

(HT: osoita että 2, 3, $1 \pm \sqrt{-5}$ ovat alkulukuja $\mathbb{Q}[\sqrt{D}]$:ssä).

Kunna $\mathbb{Q}[\sqrt{D}]$ voidaan määritellä normi. Jos lauseen 6.5 vartine pätee kunnan $\mathbb{Q}[\sqrt{D}]$ kokonaisluvuille, sanomme että kunta on Euklidinen. Antamme todistus lauseille 6.7-6.10 toimii siltä ilmeä muutoksia ja saamme tuloksen:

- Euklidinen lukukunnassa alkutekijöihin jako on 1-käsitteinen.

Milloin $\mathbb{Q}[\sqrt{D}]$ on Euklidinen?

- jos $D < 0$ on $\mathbb{Q}[\sqrt{D}]$ Euklidinen jos ja vain jos $D \in \{-1, -2, -3, -7, -11\}$ (helppo)
- jos $D > 0$ on $\mathbb{Q}[\sqrt{D}]$ Euklidinen jos ja vain jos $D \in \{2, 3, 5, 6, 7, 11, 13, 17, 19, 21, 29, 33, 37, 41, 57, 73\}$ (vaikea, 1950-luvulta).

Myös eräillä muilla D :n arvoilla on alkuteki-
joihin jako 1-käsitteinen, esim. negatiivisilla D
kun $D \in \{-19, -43, -67, -163\}$.

Avoim kysymys: Onko olemassa ∞ monta
 $D > 0$ joille $\mathbb{Q}[\sqrt{D}]$:n alkutekiäisiin jako
on 1-käsitteinen?

Alkutekiäisiin jaon 1-käsitteisyysongelma
ratkaista osittain idealien teoriassa
(Kummer, Dedekind, ...) Edeltäviä kysymyksiä
voi toki tarkastella yleisemmin luku-
kunnissa $\mathbb{Q}[X_0]$, missä X_0 on mu. algebrallinen
luku. Tällä kunnalla emme kuitenkaan
laajenna tarkastelua $\mathbb{Q}[i]$:n ulkopuolelle.

Lagrange'n lause: lukujen eritys
4:n potenssin summana

Todistamme kurrinme päätteen kuu-
luisen tuloksen, jonka mukaan jokainen
positiivinen kokonaisluku on 4:n potenssin
summa (Fermat?, ensimmäinen julkaistu
todistus Lagrange'lta. Sovellamme todistustensa

läärettömän laskeutumisen menetelmä, jota Fermat sovelsi varhaisissa tilanteissa.

Esim. $11 = 9 + 1 + 1 + 0$, $152 = 100 + 36 + 16 + 0$, $7 = 4 + 1 + 1 + 1$.
Tapaus 7 osoittaa, että 3 neliötä riittää yleisesti.

Lause 6.19 Jokaisella $n \in \mathbb{N}$ on olemassa
 $x, y, z, w \in \mathbb{Z}$ joille
 $n = x^2 + y^2 + z^2 + w^2$

Tod. Sovellamme yllä olevaa identiteettiä

$$\begin{aligned} (1) \quad & (x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 + x_4^2)(y_1^2 + y_2^2 + y_3^2 + y_4^2) \\ &= (x_1y_1 + x_2y_2 + x_3y_3 + x_4y_4)^2 + (x_1y_2 - x_2y_1 + x_3y_4 - x_4y_3)^2 \\ &+ (x_1y_3 - x_3y_1 + x_4y_2 - x_2y_4)^2 + (x_1y_4 - x_4y_1 + x_2y_3 - x_3y_2)^2 \end{aligned}$$

Tämän nojalla, jos luvut n_1 ja n_2 ovat kumpaankin 4:n neliön summia, niin myös $n_1 n_2$ on.

Siispä riittää todistaa, että jokainen alkuluku $p \in \mathbb{P}$, $p \neq 3$ on lausuttavissa 4:n neliön summiana (huomaa, että $2 = 1^2 + 1^2 + 0^2 + 0^2$).

Osoittamme ensin, että jokien p :n monikerta on tärkeitä muotoa.

Lemma 6.20 Jos $p \neq 3$, $p \in \mathbb{P}$, on olemassa $x, y \in \mathbb{Z}$ joille $1 + x^2 + y^2 = mp$, missä $m < p$.

Tod. Tarkastellaan lukuja $0, 1^2, \dots, (\frac{p-1}{2})^2$.
 Ne ovat keskenään epäkongruentteja,
 ja niitä on $\frac{1}{2}(p+1)$ kpl. Sama pätee luvuille
 $-1-0^2, -1-1^2, -1-2^2, \dots, -1-(\frac{p-1}{2})^2$.

Yhteensä lukuja $(p+1)$ kpl. Kyhytyksellä
 periaatteen nojalla (sijoita ensin ensimmäisen
 joukon luvut, sitten toisen) jokin ensimmäisen
 joukon luvuista, olkaen se x^2 , on kongruentti
 jonkin jälkimmäisen joukon luvun kanssa,
 olkaen se $-1-y^2$. Siis

$$x^2 \equiv -1-y^2 \pmod{p} \text{ eli } p \mid (x^2+y^2+1).$$

Lisäksi $m = \frac{x^2+y^2+1}{p} \leq \frac{2(\frac{p-1}{2})^2+1}{p} < p$. □

Olkaen sitten $m \geq 1$ pieni luku,
 jolle pätee

$$(2) \quad mp = x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 + x_4^2$$

joillakin x_1, \dots, x_4 . Edellisen lauseen perusteella
 m on hyvin määritelty ja $m < p$. Haluamme
 osoittaa, että $m=1$. Tehdään vastaoletus ja
 johdetaan ristiriita.

⑩ Jos m on parillinen, silloin joko

- (i) x_1, x_2, x_3, x_4 ovat kaikki parillisia
- (ii) — — — — — parittomia
- (iii) kaksi luvusta, esim. x_1 ja x_2 ovat
 parillisia, x_3 ja x_4 parittomia.

Tapaus (i) on mahdoton, koska silloin

$$\frac{1}{4}mp = \left(\frac{x_1}{2}\right)^2 + \left(\frac{x_2}{2}\right)^2 + \left(\frac{x_3}{2}\right)^2 + \left(\frac{x_4}{2}\right)^2$$

Tapauksina (ii) ja (iii) luvut x_1+x_2 , x_1-x_2 , x_3+x_4 ja x_3-x_4 ovat parittomia, joten

$$\frac{1}{2}mp = \left(\frac{x_1+x_2}{2}\right)^2 + \left(\frac{x_1-x_2}{2}\right)^2 + \left(\frac{x_3+x_4}{2}\right)^2 + \left(\frac{x_3-x_4}{2}\right)^2,$$

mikä on taas vastoin luvun m valintaa. Siis m on pariton!

(2) Jos m on pariton, silloin $m \geq 3$.

Jos kaikki luvut esityksessä (2) olisivat jaollisia m :llä, seuraisi $m|p$, mikä on mahdotonta koska $1 < m < p$. Vainmuuten valitse itseisesti pienimmät jäsenmäärät y_1, y_2, y_3, y_4 ja luvut b_1, \dots, b_4 niin että

$$\begin{cases} y_i = x_i - b_i m & (1 \leq i \leq 4), \\ |y_i| < \frac{1}{2}m & \text{ja jokin } y_i \neq 0. \end{cases}$$

↑ m pariton!

Silloin $0 < y_1^2 + y_2^2 + y_3^2 + y_4^2 < 4\left(\frac{1}{2}m\right)^2 < m^2$.

Lisäksi (huomaa, että $y_i \equiv x_i \pmod{m}$)

$$y_1^2 + y_2^2 + y_3^2 + y_4^2 \equiv x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 + x_4^2 \equiv 0 \pmod{m}$$

Siis (3)

$$\begin{aligned} x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 + x_4^2 &= mp & (1 < m < p) \\ y_1^2 + y_2^2 + y_3^2 + y_4^2 &= mm_1 & (1 < m_1 < m) \end{aligned}$$

Kerromalla yhtälöt puolittain ja nopeatamalla kaava (1) saamme

$$\begin{aligned} mm_1 p &= (x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 + x_4^2)(y_1^2 + y_2^2 + y_3^2 + y_4^2) \\ &= z_1^2 + z_2^2 + z_3^2 + z_4^2, \end{aligned}$$

missä

$$\left\{ \begin{aligned} Z_1 &= x_1 y_1 + x_2 y_2 + x_3 y_3 + x_4 y_4 \\ &\equiv x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 + x_4^2 \equiv 0 \pmod{m} \\ Z_2 &= x_1 y_2 - x_2 y_1 + x_3 y_4 - x_4 y_3 \\ &\equiv x_1 x_2 - x_2 x_1 + x_3 x_4 - x_4 x_3 = 0 \pmod{m} \\ Z_3 &= x_1 y_3 - x_3 y_1 + x_4 y_2 - x_2 y_4 \\ &\equiv x_1 x_3 - x_3 x_1 + x_4 x_2 - x_2 x_4 = 0 \pmod{m} \\ Z_4 &= x_1 y_4 - x_4 y_1 + x_2 y_3 - x_3 y_2 \\ &\equiv x_1 x_4 - x_4 x_1 + x_2 x_3 - x_3 x_2 = 0 \pmod{m} \end{aligned} \right.$$

Singuläärit $t_i = z_i/m$ ovat kokonaislukuja ($i=1, \dots, 4$) ja

$$t_1^2 + t_2^2 + t_3^2 + t_4^2 = m_1 p,$$

missä $1 \leq m_1 < m$, mikä on mielenkiintoinen.

Huom. Hilbert osoitti n. 1910 analyyttisillä menetelmillä: jos $k \geq 1$ on kiinnitetty niin on olemassa luku $r = r(k)$ jolle jokaisen $n \geq 1$ on lausuttavissa muodossa

$$n = x_1^k + \dots + x_r^k \quad (x_1, \dots, x_r \in \mathbb{N} \cup \{0\}).$$

Tämä ratkasi Waringin ongelman.

FIN