

1. Etsi Eratostheneen seulalla lukua 200 pienemmät alkuluvut. (Tai ohjelmoi tietokoneesi etsimään paljon lisää.)

2. Olkoon $p \neq 3$ alkuluku. Näytä, että p on muotoa

$$p = 3k + 1 \quad \text{tai} \quad p = 3k - 1 \quad \text{jollain } k \in \mathbb{N}.$$

3. Todista: jos p on alkuluku ja $a \in \mathbb{Z}$, niin joko $p \mid a$ tai $(a, p) = 1$.

4. Näytä, että jos n ja a ovat luonnollisia lukuja ja $\sqrt[n]{a} \in \mathbb{Q}$, niin $\sqrt[n]{a} \in \mathbb{N}$ ja siis esimerkiksi $\sqrt[3]{10}$ ei ole rationaaliluku.

5. Eukleideen klassisessa todistuksessa löydetään alkulukujoukon $\{p_1, p_2, \dots, p_n\}$ ulkopuolella oleva alkuluku p_{n+1} tutkimalla luvun

$$N_n = p_1 p_2 \cdots p_n + 1$$

alkutekijöitä.

Etsi tällä menetelmällä alkulukuja aloittaen joukoista $\{2\}$, sitten joukosta $\{2, p_2\}$, missä p_2 on ensimmäisestä vaiheesta saatu alkuluku, itse asiassa $N_2 = 2 + 1 = 3$, joten p_2 on 3, koska N_2 sattuu itse olemaan alkuluku. Jatka, kunnes tapahtuu jompikumpi seuraavista:

- (1) olet löytänyt 5 paritonta alkulukua. (Saat kyllä jatkaakin, jos haluat.)
- (2) N_p ei ole alkuluku, vaan $p_n \neq N_n$.

Mitä ajatuksia tai kysymyksiä herää?

6. a) Luvut 3, 5 ja 7 ovat muotoa $p, p + 2, p + 4$ oleva alkulukukolmikko. Miksi ei voi olla luonnollista lukua $p > 3$, jolle luvut $p, p + 2$ ja $p + 4$ ovat alkulukuja?

b) Olkoot $a, b \in \mathbb{N}$ ja $(a, b) \geq 2$. Osoita, että joukossa $A = \{an + b \mid n = 0, 1, 2, \dots\}$ on korkeintaan yksi alkuluku.

7. Osoita, että on olemassa sellainen vakio $C \in \mathbb{R}$, että kaikilla $k \geq 2$ pätee epäyhtälö

$$(1) \quad \sum_{p \leq k, p \in \mathbb{P}} \frac{1}{p} \geq \log \log k + C,$$

joten sarja $\sum_{p \in \mathbb{P}} \frac{1}{p}$ hajaantuu. Voit lähteä siitä luennolla jo todistetusta tiedosta, että

$$(2) \quad \prod_{p \leq k, p \in \mathbb{P}} \frac{1}{1 - p^{-1}} \geq \sum_n \frac{1}{n} \geq \log k.$$

Ota puolittain logaritmit. Vasemman puolen logaritmin laskemiseksi muista hiukan logaritmin laskusääntöjä ja ota huomioon, että

- (1) $-\log\left(1 - \frac{1}{p}\right) \leq \frac{1}{p} + \frac{1}{p^2}$, mitä ei tarvitse todistaa lukuteorian kurssilla, mutta kyllä nähdään helposti sarjakehitelmästä tai toteamalla, että funktio $f(x) = \log(1+x) - x + x^2$ on vähenevä välillä $[-\frac{1}{2}, 0]$
- (2) sarja $\sum_p p^{-2}$ suppenee.

KÄÄNNÄ

8. Laske konvoluutiot (jos osaat - en ole itse ehtinyt kokeilla kaikkia. Jos ei onnistu yleisesti, laske ainakin arvo kohdassa 1. :-)

- (1) $E_0 * E_0$
- (2) $E * E_0$
- (3) $E_0 * \Omega$
- (4) $E * N_\alpha$
- (5) $E * \sigma_{\frac{1}{2}}$
- (6) $\mu * E * E_0$.

9. Laske alla oleva esimerkki uudelleen laajennetulla Eukleideen algoritmilla. (Ratkaisu on jo mukana! Ei käydä tarkasti läpi demoissa. Ohjelmointitaitoisille tiedoksi!)

Aluksi esimerkki muistin virkistämiseksi: Eukleideen algoritmi luvuille 126 ja 35:

$$\begin{aligned} 126 &= 3 \cdot 35 + 21, \\ 35 &= 1 \cdot 21 + 14, \\ 21 &= 1 \cdot 14 + 7, \\ 14 &= 2 \cdot 7. \end{aligned}$$

Kertoimet s ja t löydetään "takaperin laskemalla":

$$\begin{aligned} (126, 35) &= 7 = 21 - 1 \cdot 14, \\ &= 21 - (35 - 1 \cdot 21), \\ &= (126 - 3 \cdot 35) - (35 - (126 - 3 \cdot 35)), \\ &= 2 \cdot 126 - 7 \cdot 35. \end{aligned}$$

Tämä menetelmä kertoimien määräämiseksi ei ole kovin käyttökelpoinen tietokoneella laskettaessa. Eukleideen algoritmista saatavat välivaiheet pitäisi tallettaa muistiin, jotta niitä voitaisiin käyttää kertoimien s ja t määräämiseen edellisen esimerkin mukaisesti. **Kertoimet s ja t voidaan kuitenkin määrätä suoraan käyttämällä ns. laajennettua Eukleideen algoritmia.**

1.1. Laajennettu Eukleideen algoritmi. Olkoot luvut ℓ , q_i ja r_i kuten Eukleideen algoritmista. Pyritään etsimään luvut s_i ja t_i siten, että $s_i r_0 + t_i r_1 = r_i$ kaikille $0 \leq i \leq \ell$. Oletetaan aluksi, että tällaiset luvut ovat olemassa. Kun tätä oletusta sovelletaan indekseihin $i-1$, i ja $i+1$, saadaan Eukleideen algoritmin avulla

$$\begin{aligned} (3) \quad r_{i+1} &= r_{i-1} - q_i r_i = (s_{i-1} r_0 + t_{i-1} r_1) - q_i (s_i r_0 + t_i r_1) \\ &= (s_{i-1} - q_i s_i) r_0 + (t_{i-1} - q_i t_i) r_1. \end{aligned}$$

Toisaalta $r_{i+1} = s_{i+1} r_0 + t_{i+1} r_1$. Valitaan kertoimet seuraavan palautuskaavan mukaisesti

$$(4) \quad \begin{aligned} s_{i+1} &= s_{i-1} - q_i s_i, \\ t_{i+1} &= t_{i-1} - q_i t_i. \end{aligned}$$

Tällöin yhtälöstä (3) seuraa, että jos $s_k r_0 + t_k r_1 = r_k$ arvoilla $k = i-1$ ja $k = i$ ja kertoimet s_k ja t_k on määrätty palautuskaavojen (4) avulla, niin yhtälö $s_k r_0 + t_k r_1 = r_k$ on voimassa myös, kun $k = i+1$. Riittää siis löytää sopivat aloitusarvot. Tällaiset ovat

$$s_0 = 1, \quad t_0 = 0, \quad s_1 = 0, \quad t_1 = 1.$$

Laajennetussa Eukleideen algoritmista määrätään luvut ℓ , q_i , $r_i \in \mathbb{N}$, $s_i, t_i \in \mathbb{Z}$, $1 \leq i \leq \ell$, siten, että $0 \leq r_{i-1} < r_i$, kun $1 \leq i \leq \ell$, ja

$$(5) \quad \begin{cases} s_0 = 1, & t_0 = 0 \\ s_1 = 0, & t_1 = 1 \\ r_{i-1} = q_i r_i + r_{i+1} \\ s_{i-1} = q_i s_i + s_{i+1} \\ t_{i-1} = q_i t_i + t_{i+1} \end{cases}$$

Tällöin $s_i r_0 + t_i r_1 = r_i$ kaikille $0 \leq i \leq \ell$ ja $r_\ell = (r_0, r_1)$.

Lisätietoa laajennetusta Eukleideen algoritmista löytyy kirjoista [?, §3.2], [?, §4.5.2].

ESIMERKKI. Käydään läpi edellisen esimerkin lasku laajennetulla Eukleideen algoritmilla.

i	r_i	s_i	t_i
0	126	1	0
1	35	0	1
2	21	1	-3
3	14	-1	4
4	7	2	-7
5	0	-5	18

Riviltä $i = 4$ saadaan

$$r_\ell = (r_0, r_1) = s_\ell r_0 + t_\ell r_1, \text{ eli} \\ 7 = (126, 35) = 2 \cdot 126 - 7 \cdot 35.$$