

## Matematiikan ja tilastotieteen laitos

### Reaaliluvut

### Harjoitus 2

### Ratkaisuehdotus

### Aleksandr Pasharin

1. Osoita, että reaalilukujen ”pienempi kuin” relaatio  $<$  toteuttaa seuraavia ehtoja.

D'(i)  $x < x$  ei päde millään  $x \in \mathbb{R}$ .

D'(ii) Olkoot  $x, y$  reaalilukuja. Tällöin täsmälleen yksi seuraavista väitteistä pätee:

$$x < y \text{ tai } x = y \text{ tai } y < x.$$

D'(iii) Olkoot  $x, y, z$  reaalilukuja. Jos  $x < y$  ja  $y < z$ , niin  $x < z$ .

E'(i) Olkoot  $x, y, z \in \mathbb{R}$ . Tällöin jos  $x < y$ , niin  $x + z < y + z$ .

E'(ii) Olkoot  $x, y, z \in \mathbb{R}$ . Tällöin jos  $x < y$  ja  $0 < z$ , niin  $x \cdot z < y \cdot z$ .

### Ratkaisu:

Palautetaan ensin mieleen, että  $x < y$  pätee jos ja vain jos  $x \leq y$  ja  $x \neq y$ .

Aloitetaan osoittamalla D'(ii) todeksi. Olkoot  $x, y \in \mathbb{R}$ . Tällöin aksiooman D(iv) nojalla joko  $x \leq y$  tai  $y \leq x$ . Oletetaan, että  $x \leq y$ . Tällöin relaation  $<$  määritelmästä seuraa, että  $x < y$  tai  $x = y$ . Jos taas  $y \leq x$  samalla tavalla pätee  $y < x$  tai  $x = y$ . Joka tapauksessa ehdoista  $x < y, x = y, y < x$  ainakin yksi toteutuu.

Osoitetaan, että näistä ehdoista kaksi eivät voi olla voimassa samaan aikaan. Ehdot  $x < y$  ja  $x = y$  eivät voi olla voimassa relaation  $<$  määritelmän nojalla. Samasta syystä  $y < x$  ja  $x = y$  ovat toistensa poisulkevia. Viimein, oletetaan, että  $x < y$  ja  $y < x$ . Tästä seuraa, että  $x \neq y$ , mutta erityisesti myös  $x \leq y$  ja  $y \leq x$ . Aksioomasta D(ii) seuraa tällöin, että  $x = y$ . Koska  $x = y$  ja  $x \neq y$  eivät voi olla samaan aikaan voimassa, saadaan mahdottomuus.

D'(ii) on osoitettu. Ominaisuus D'(i) seuraa D'(ii) triviaalisti - koska  $x = x$  pätee jo,  $x < x$  ei voi päteä. Toisaalta se, että  $x < x$  ei päde seuraa myös suoraan relaation  $<$  määritelmästä.

Seuraavaksi osoitetaan D'(iii). Oletetaan, että  $x < y$  ja  $y < z$ . Tällöin erityisesti  $x \leq y$  ja  $y \leq z$ , joten aksiooman D(iii) nojalla  $x \leq z$ . Osoitetaan vielä, että  $x \neq z$ . Mutta jos olisi  $x = z$ , tällöin olisi  $x < y$  ja  $y < x$  samaan aikaan voimassa, mikä todistettiin jo D'(ii):n kohdalla.

mahdottomaksi. Näin ollen  $x \leq z$  ja  $x \neq z$ , eli  $x < z$ .

Osoitetaan E'(i). Oletetaan, että  $x < y$  ja  $z \in \mathbb{R}$ . Tällöin erityisesti  $x \leq y$ , joten aksiooman E(i) nojalla  $x+z \leq y+z$ . Jos olisi  $x+z = y+z$ , tästä seuraisi (lisäämällä yhtälön molempiin puoliin vasta-alkio  $-z$ ), että  $x = y$ , mikä on vastoin oletusta. Näin ollen  $x+z < y+z$ .

Osoitetaan E'(ii). Oletetaan, että  $x < y$  ja  $0 < z$ . Tällöin erityisesti  $x \leq y$  ja  $0 \leq z$ , joten  $xz \leq yz$ . Osoitetaan, että  $xz \neq yz$ . Oletetaan, että  $xz = yz$ . Tällöin, kertomalla yhtälön molemmat puolet käänteisalkiolla  $z^{-1}$ , joka on olemassa, koska  $0 < z$ , joten erityisesti  $z \neq 0$ , saadaan  $x = y$ , mikä on vastoin oletusta  $x < y$ . Näin ollen  $xz < yz$ .

**Huomautus:** Pannaan erityisesti merkille, että tehtävässä käyttimme hyväksi vain reaalilukujen aksioomia emmekä käyttäneet kertaakaan täydellisyysaksioomaa F. Näin ollen, vaikka tehtävässä pyydettiin osoittamaan väitteet  $\mathbb{R}$ :ssä, näemme heti, että ne pätevät (samoilla todistuksilla) myös missä tahansa järjestelmässä  $(K, +, \cdot, \leq)$  joka toteuttaa kaikki reaalilukujen aksioomat paitsi ehkä täydellisyysaksioomaa F, toisin sanoen missä tahansa järjestetyssä kunnassa. Tästä huomiosista on meille hyötyä seuraavissa tehtävissä.

2. Olkoon  $(K, +, \cdot, \leq)$  järjestetty kunta, eli systeemi, joka toteuttaa kaikki reaalilukujen aksioomat paitsi ehkä täydellisyysaksioomaa F.

Olkoon  $P$  kunnan  $K$  positiivisten alkoiden osajoukko,

$$P = \{x \in K \mid x > 0\}.$$

Tässä relaatio  $>$  määritellään luonnollisesti samalla tavalla kuin reaalilukujen tapauksessa eli  $x > y$  tarkoittaa, että  $y \leq x$  ja  $y \neq x$ .

Osoita, että

- (i)  $P$  on suljettu yhteen- ja kertolaskun suhteen, eli kaikilla  $x, y \in P$  pätee  $x + y, xy \in P$ ,
- (ii) kaikilla  $x \in K$  tasan yksi seuraavista ehdoista toteutuu

$$x \in P \text{ tai } x = 0 \text{ tai } -x \in P.$$

### Ratkaisu:

Niin kuin edellisen tehtävän ratkaisun yhteydessä huomattiin, tehtävän 1 tulokset pätevät missä tahansa järjestetyssä kunnassa, joten voimme käyttää niitä tämän tehtävän ratkaisussa.

Olkoon  $(K, +, \cdot, \leq)$  järjestetty kunta. Olkoot  $x, y \in P$  eli  $x, y > 0$ . Tällöin aksiooman E'(i) nojalla

$$x + y > 0 + 0 = 0$$

ja aksiooman E'(ii) nojalla voimme kertoa epäyhtälö  $x > 0$  ei-negatiivisella luvulla  $y$ , jolloin saadaan

$$xy > 0 \cdot y = 0.$$

Huomaa, että  $0 + 0 = 0$  pätee jokaisessa kunnassa nolla-alkion määritelmän perusteella. Yhtälö  $0 \cdot y$  on taas osittelulain seuraus (todistus sama kuin reaalityyppisille).

Ominaisuus (i) on todistettu.

Ominaisuus (ii) seuraa edellisen tehtävän aksioomasta D'(ii). Nimittäin ominaisuudesta D'(ii) seuraa, että jokaisella  $x \in K$  pätee täsmälleen yksi seuraavista ehdoista  $-x > 0$ ,  $x = 0$  tai  $x < 0$ . Olemme valmiit, kun osoitamme vielä, että ominaisuus  $x < 0$  on yhtäpitävä ominaisuuden  $-x > 0$  kanssa.

Jos  $x < 0$ , lisäämällä yhtälön molemmille puolille saadaan  $0 = x + (-x) < 0 + (-x) = -x$ . Näin ollen, jos  $x < 0$ , niin  $-x > 0$ . Toinen suunta osoitetaan samalla tavalla.

3. Oletetaan, että  $(K, +, \cdot)$  on kunta. Oletetaan, että on olemassa  $K$ :n osajoukko  $P$  joka toteuttaa seuraavia ehtoja.

- (i)  $P$  on suljettu yhteen- ja kertolaskun suhteen, eli kaikilla  $x, y \in P$  pätee  $x + y, xy \in P$ .
- (ii) Kaikilla  $x \in K$  tasan yksi seuraavista ehdoista toteutuu

$$x \in P \text{ tai } x = 0 \text{ tai } -x \in P.$$

Määritellään  $K$ :ssä relaatio  $\leq$  ehdolla

$$x \leq y \text{ jos ja vain jos } y - x \in P \text{ tai } x = y.$$

Osoita, että  $(K, +, \cdot, \leq)$  on järjestetty kunta ja  $P$  on tällöin sen positiivisten alkoiden osajoukko.

### Ratkaisu:

On tarkistettavaa, että relaatio  $\leq$  toteuttaa aksioomia D(i)-D(iv), E(i)-E(ii) reaalityyppisten määritelmästä.

D(i). Jokaisella  $x \in K$  pätee  $x = x$ , joten  $x \leq x$ .

D(ii). Oletetaan, että  $x, y \in K$  ja  $x \leq y$  ja  $y \leq x$ . On osoitettavaa, että  $x = y$ . Tehdään vasta-oletus  $x \neq y$ . Tällöin relaation  $\leq$  määritelmästä seuraa, että  $y - x \in P$  ja  $x - y \in P$ . Mutta  $x - y = -(y - x)$  ja ominaisuuden (ii) nojalla  $y - x \in P$  ja  $-(y - x) \in P$  eivät voi päteä

samaan aikaan. Saatu ristiriita osoittaa sen, että on oltava  $x = y$ .

D(iii). Oletetaan, että  $x, y, z \in K$  ja  $x \leq y, y \leq z$ . Jos  $x = y$  tai  $y = z$ , tästä seuraa suoraan, että  $x \leq z$ . Muuten  $y - x \in P$  ja  $z - y \in P$ . Ehdon (i) nojalla tällöin myös

$$z - x = (z - y) + (y - x) \in P.$$

Erityisesti  $x \leq z$ .

D(iv). Olkoot  $x, y \in K$  ja tarkastellaan alkioita  $z = y - x$ . Ominaisuuden (ii) nojalla pätee  $z \in P, z = 0$  tai  $-z = x - y \in P$ . Jos  $z \in P$ , tästä seuraa suoraan että  $y \leq x$ . Jos  $z = 0, x = y$ , joten taas  $x \leq y$ . Jos taas  $-z \in P$ , niin  $x - y \in P$ , joten suoraan relaation  $\leq$  määritelmästä seuraa, että  $y \leq x$ . Joka tapauksessa siis pätee joko  $x \leq y$  tai  $y \leq x$ .

E(i). Olkoot  $x, y, z \in K$  ja  $x \leq y$ . Tällöin  $y - x \in P$  tai  $x = y$ . Jälkimmäisessä tapauksessa  $x + z = y + z$ , joten erityisesti  $x + z \leq y + z$ . Muuten  $y - x \in P$ , joten

$$(y + z) - (x + z) = y - x \in P,$$

mistä seuraa suoraan, että  $x + z \leq y + z$ .

E(ii) Olkoot  $x, y, z \in K$  ja oletetaan, että  $x \leq y, 0 \leq z$ . Jos  $x = y$ , erityisesti  $xz = yz$ , joten  $xz \leq yz$ . Jos  $z = 0$ , niin  $xz = 0 = yz$ , kuten kunnassa aina, joten erityisesti  $xz \leq yz$ . Muuten  $z \in P$  ja  $y - x \in P$ . Ehdosta (ii) ja osittelulaista, tällöin seuraa, että

$$yz - xz = (y - x)z \in P,$$

joten  $xz \leq yz$ , mitä pitikin todistaa.

Ehto  $x > 0$  on yhtäpitävä sen kanssa, että  $(x \in P \text{ tai } x = 0)$  ja  $x \neq 0$ . Tällöin ei voi olla  $x = 0$ , joten  $x > 0$  on sama asia kuin  $x \in P$ . Toisin sanoen  $P$  on tasan positiivisten alkoiden osajoukko.

Tästä ja edellisestä tehtävä seuraa, että ekvivalentti tapa ”koodata” järjestetyn kunnan käsitettä on määritellä se kuntana, jossa on lisäksi kiinnitetty osajoukko  $P$ , joka toteuttaa ehtoja (i) ja (ii). Tällöin formaalisti järjestetty kunta on  $(K, +, \cdot, P)$ .

4. Olkoon  $K$  kunta, jossa luvulla  $-1$  on neliöjuuri, toisin sanoen sellainen alkio  $x \in K$  jolle  $x^2 = -1$ . Osoita, että ei ole olemassa tapa tehdä  $K$ :stä järjestetty kunta.

(Vihje: jos tällainen tapa olisi olemassa, olisiko  $-1$  positiivinen vain negatiivinen? Entäs 1?).

**Ratkaisu:**

Yksi tapa olisi huomata, että järjestetyssä kunnassa jokainen neliö  $x^2$  on ei-negatiivinen. Tämä todistetaan samalla tavalla kuin reaalilukujen tapauksessa. Tästä erityisesti seuraa, että järjestetyssä kunnassa  $1 = 1^2 > 0$  aina. Tällöin ei voi olla myös  $-1 > 0$ .

Erityisesti kompleksilukujen kunta ei voi järjestää niin, että järjestys olisi ”sopuoinnissa” laskutoimitusten  $+$  ja  $\cdot$  kanssa. Tämä on ”hinta”, jonka joudutaan maksamaan siitä ominaisuudesta, että kompleksilukujen kunnassa mielivaltaisella (ei-vakio) polynomilla on ainakin yksi juuri. Kuntia, jotka toteuttavat tällaisen ominaisuuden sanotaan *algebraalisesti suljetuiksi*. Algebran näkökulmasta tämä on erittäin hyödyllinen ominaisuus ja ehkä juuri se tekee kompleksiluvuista niin käyttökelpoisen systeemin. Voidaan osoittaa, että jokainen kunta voidaan ”laajentaa” algebralliseksi suljetuksi. Esimerkiksi  $\mathbb{R}$ :lle tällainen laajennus on juuri kompleksilukujen joukko. Kuten tästä tehtävästä seuraa, tällaisessa laajentamisessa aina joutuu ”hukkamaan” järjestyksen matkan varrella.

5. Olkoon  $A$  reaalilukujen joukon  $\mathbb{R}$  osajoukko. Määritellään osajoukko  $-A$  kaavalla

$$-A = \{-x \mid x \in A\}.$$

Toisin sanoen  $-A$  koostuu  $A$ :n vasta-alkioista.

- a) Oletetaan, että  $A$  on alhaalta rajoitettu ja epätyhjä. Osoita, että tällöin  $-A$  on ylhäältä rajoitettu ja

$$-\sup(-A) = \inf A.$$

- b) Osoita a)-kohda avulla, että jokaisella epätyhjällä alhaalta rajoitetulla osajoukolla on olemassa suurin alaraja eli infimum.

**Ratkaisu:**

Olkoon  $x$  mielivaltainen  $A$ :n alaraja (joka on olemassa oletuksen nojalla). Tällöin  $x \leq a$  jokaisella  $a \in A$ . Tästä epäyhtälöstä seuraa, että  $-x \geq -a$  kaikilla  $a \in A$ , joten  $-x$  on joukon  $-A$  yläraja.

Erityisesti  $-A$  on ylhäältä rajoitettu  $\mathbb{R}$ :n osajoukko. Aksioman F nojalla on olemassa  $y = \sup(-A)$ .

Osoitetaan, että  $-y$  toteuttaa  $A$ :n infimumin määritelmän. Tästä erityisesti seuraa, että  $A$ :llä on infimum, eli b)-kohta.

Ensinnäkin  $-a \leq y$  jokaisella  $a \in A$ , sillä  $y$  on  $-A$ :n yläraja. Tästä seuraa, että  $a \geq -y$  jokaisella  $a \in A$ , joten  $-y$  on erityisesti  $A$ :n alaraja.

Osoitetaan, että se on suurin  $A$ :n alaraja. Olkoon  $x$  mielivaltainen  $A$ :n alaraja. Kuten yllä osoitimme jo,  $-x$  on tällöin  $-A$ :n yläraja. Koska  $y$  on pienin  $-A$ :n yläraja, pätee  $-x \geq y$ . Tästä seuraa, että

$$x \leq -y.$$

Näin ollen jokainen  $A$ :n alaraja on pienempi tai yhtä suuri kuin  $-y$ . Näin ollen  $-y$  on suurin  $A$ :n alaraja. Toisin sanoen

$$-\sup(-A) = -y = \inf A,$$

mitä pitikin todistaa. Tästä seuraa b)-kohta, kuten selitimme jo yllä.

6. Olkoon  $A$  ylhäältä rajoitettu ja epätyhjä  $\mathbb{R}$ :n osajoukko ja olkoon  $x$  reaaliluku. Osoita, että  $x = \sup A$  jos ja vain jos seuraavat ehdot ovat voimassa.

- (i)  $a \leq x$  jokaisella  $a \in A$  ja
- (ii) jokaisella positiivisella reaaliluvulla  $\varepsilon > 0$  on olemassa  $b \in A$  siten, että  $b > x - \varepsilon$ .

Formuloi samannäköinen karakterisaatio infimumille.

**Ratkaisu:**

Ehto (i) tarkoittaa täsmälleen sitä, että  $x$  on joukon  $A$  yläraja. Näin ollen riittää osoittaa, että ehto (ii) on yhtäpitävä sen kanssa, että mikään  $A$ :n yläraja ei ole aidosti pienempi kuin  $x$ .

Oletetaan ehto (ii) ja osoitetaan, että mikään  $y < x$  ei ole  $A$ :n yläraja. Olkoon  $\varepsilon = x - y$ . Tällöin  $\varepsilon > 0$  ja  $y = x - \varepsilon$ . Koska ehdon (ii) nojalla on olemassa  $b \in A$  siten, että  $b > x - \varepsilon = y$ ,  $y$  ei voi olla  $A$ :n yläraja.

Oletetaan kääntäen, että mikään  $y < x$  ei ole  $A$ :n yläraja. Osoitetaan, että ehto (ii) pätee tällöin. Olkoon  $\varepsilon > 0$ . Tällöin  $y = x - \varepsilon < x$ , joten oletuksemme mukaan  $y$  ei ole  $A$ :n yläraja. Näin ollen on olemassa ainakin yksi  $b \in A$  jolle  $y = x - \varepsilon < b$ .

Infimum karakterisoidaan samalla tavalla seuraavasti. Olkoon  $x \in \mathbb{R}$  ja  $A \subset \mathbb{R}$  osajoukko. Tällöin  $x = \inf A$  jos ja vai jos se toteuttaa seuraavia ehtoja.

- (i)  $a \geq x$  jokaisella  $a \in A$  ja
- (ii) jokaisella positiivisella reaaliluvulla  $\varepsilon > 0$  on olemassa  $b \in A$  siten, että  $b < x + \varepsilon$ .

Todistus on täysin analoginen vastaavan supremum-karakterisaation kanssa.