

# Renkaat ja kunnat 2021

## Harjoitus 2: ratkaisuja

1. Olkoon  $*$  kahden alkion joukon  $X = \{a, b\}$  laskutoimitus, jonka laskutaulu on

$$\begin{array}{c|cc} * & a & b \\ \hline a & b & b \\ b & a & a \end{array} .$$

Onko laskutoimitus  $*$  skommutatiivinen? Onko se assosiatiivinen?

**Ratkaisu.** Laskutaulusta näemme, että  $a * b = b \neq a = b * a$ , joten laskutoimitus ei ole kommutatiivinen. Lisäksi  $a * (a * a) = a * b = b \neq a = b * a = (a * a) * a$ , joten laskutoimitus ei ole myöskään assosiatiivinen.

2. Olkoon  $X$  joukko. Onko potenssijoukon  $\mathcal{P}(X)$  laskutoimituksilla  $\cap$  ja  $\cup$  neutraali-alkiot? Onko jokaisella  $A \in \mathcal{P}(X)$  käänteisalkiot laskutoimitusten  $\cap$  ja  $\cup$  suhteen?

**Ratkaisu.** Molemmilla laskutoimituksilla on neutraali-alkio: Alkio  $X \in \mathcal{P}(X)$  on laskutoimituksen  $\cap$  neutraali-alkio, sillä  $X \cap A = A = A \cap X$  kaikille  $A \in \mathcal{P}(X)$  ja  $\emptyset \in \mathcal{P}(X)$  on laskutoimituksen  $\cup$  neutraali-alkio, sillä  $\emptyset \cup A = A = A \cup \emptyset$  kaikille  $A \in \mathcal{P}(X)$ .

Ainoastaan alkiolla  $X \in (\mathcal{P}(X), \cap)$  on käänteisalkio: Jos  $A \cap B = X$ , niin  $X \subset A$  ja  $X \subset B$ . Tämä pätee vain, kun  $A = B = X$ . Ainoastaan alkiolla  $\emptyset \in (\mathcal{P}(X), \cup)$  on käänteisalkio: Jos  $A \cup B = \emptyset$ , niin  $A \subset \emptyset$  ja  $B \subset \emptyset$ . Tämä pätee vain, kun  $A = B = \emptyset$ .

3. Todista Lemma 1.22(2).

**Ratkaisu.** Olkoot  $z = a + ib, w = c + id \in \mathbb{C}$ . Tällöin  $zw = (ac - bd) + i(ad + bc) = 0$ , jos ja vain jos

$$\begin{cases} ac - bd = 0 \\ ad + bc = 0 \end{cases} . \quad (1)$$

Kerrotaan ensimmäinen yhtälö luvulla  $c$  ja toinen luvulla  $d$ . Laskemalla näin saatavat yhtälöt yhteen saadaan  $a(c^2 + d^2) = 0$ . Jos  $c^2 + d^2 = 0$ , niin  $w = c + id = 0$ . Muutoin täytyy olla  $a = 0$ . Tällöin yhtälöpari (1) on

$$\begin{cases} bd = 0 \\ bc = 0 \end{cases} . \quad (2)$$

Siis  $b = 0$  tai  $c = d = 0$ . Jos  $b = 0$ , niin  $z = a + ib = 0$ . Muuten yhtälöparin (2) molemmat yhtälöt voidaan jakaa luvulla  $b$  ja saadaan  $c = 0 = d$ . Tällöin  $w = c + id = 0$ .

4. Osoita, että kaikilla  $z, w \in \mathbb{C}$  pätee  $\bar{\bar{z}} = z, \overline{z + w} = \bar{z} + \bar{w}, \overline{zw} = \bar{z}\bar{w}$  ja  $\mathbf{n}(\bar{z}) = \mathbf{n}(z)$ .

**Ratkaisu.** Olkoot  $z = a + ib, w = c + id \in \mathbb{C}$ . Tällöin

$$\begin{aligned}\bar{\bar{z}} &= \overline{(\bar{z})} = \overline{a - ib} = a + ib = z, \\ z + \bar{w} &= \overline{a + c + i(b + d)} = a + c - i(b + d) = (a - ib) + (b - id) = \bar{z} + \bar{w}, \\ \overline{zw} &= (a - ib)(a - id) = (ad - bc) - i(ad + bc) = \overline{zw} \text{ ja} \\ \mathbf{n}(\bar{z}) &= \mathbf{n}(a + (-b)i) = a^2 + b^2 = \mathbf{n}(z).\end{aligned}$$

5. Olkoon  $R$  rengas. Osoita, että

- (1)  $x(-y) = (-x)y = -(xy)$  kaikilla  $x, y \in R$ ,
- (2)  $x(y - z) = xy - xz$  ja  $(y - z)x = yx - zx$  kaikilla  $x, y, z \in R$ .

**Ratkaisu.** (1) Olkoot  $x, y \in R$ . Distributiivisuuden ja Proposition 3.9(1) nojalla

$$xy + x(-y) = x(y - y) = x0 = 0.$$

Koska yhteenlasku on kommutatiivinen, tästä seuraa  $x(-y) = -(xy)$ . Samalla tavalla nähdään, että

$$xy + (-x)y = (x - x)y = 0y = 0,$$

joten  $(-x)y = -(xy)$ .

(2) Olkoot  $x, y, z \in R$ . Distributiivisuuden ja kohdan (1) nojalla

$$x(y - z) = xy + x(-z) = xy - xz$$

ja

$$(y - z)x = yx + (-z)x = yx - zx.$$

6. Todista Propositio 3.11(2).

**Ratkaisu.** Jos  $r \in R$  on alkio, jolle pätee  $r0 = 1$ , niin Proposition 3.9(1) nojalla

$$0 = r0 = 1.$$

Tämä on mahdotonta Proposition 3.11(1) nojalla.

7. Olkoon  $(R, \oplus, \cdot)$  kahdella laskutoimituksella varustettu joukko siten, että  $\oplus$  ja  $\cdot$  ovat assosiativisia ja

- (1)  $(R, \oplus)$  on ryhmä,
- (2) kertolasku on distributiivinen yhteenlaskun suhteen ja
- (3) kertolaskulla on neutraalialkio  $1 = 1_R \in R$ .

Osoita, että  $(R, \oplus, \cdot)$  on rengas.

**Ratkaisu.** Olkoot  $x, y \in R$ . Tällöin distributiivisuuden ja assosiativisuuden nojalla<sup>1</sup>

$$(1 \oplus 1)(x \oplus y) = (1 \oplus 1)x \oplus (1 \oplus 1)y = (1x \oplus 1x) \oplus (1y \oplus 1y) = x \oplus ((x \oplus y) \oplus y)$$

<sup>1</sup>Assosiativisuuden nojalla  $(a + b) + (c + d) = a + (b + (c + d)) = a + ((b + c) + d)$

ja toisaalta

$$(1 \oplus 1)(x \oplus y) = 1(x \oplus y) \oplus 1(x \oplus y) = x \oplus ((y \oplus x) \oplus y).$$

Yhtälöstä  $x \oplus ((x \oplus y) \oplus y) = x \oplus ((y \oplus x) \oplus y)$  saadaan käyttämällä kahdesti supistussääntöä  $x \oplus y = y \oplus x$ . Siis yhteenlasku on kommutatiivinen, joten  $R$  on rengas.

**8.** Todista Propositio 3.15.

**Ratkaisu.** Olkoon  $R$  rengas ja olkoon  $S \subset R$  alirengas. Tällöin  $S$  on laskutoimituksella varustettujen joukkojen  $(S, +)$  ja  $(S, \cdot)$  vakaa osajoukko. Siis (1) pätee. Koska jokaisella  $s \in (S, +)$  on vasta-alkio, erityisesti tämä pätee alkion  $1_R = 1_S \in S$ . On siis alkio  $x \in S \subset R$ , jolle pätee  $x + 1_R = 0_S = 0_R$ . Vasta-alkion yksikäsitteisyyden nojalla  $x = -1_R$ . Siis ehto (2) pätee.

Oletetaan, että  $S \subset R$  on osajoukko, jolle pätee ehdot (1) ja (2). Ehdon (1) nojalla  $S$  on laskutoimituksella varustettujen joukkojen  $(S, +)$  ja  $(S, \cdot)$  vakaa osajoukko. Siis  $+$  ja  $\cdot$  indusoivat laskutoimitukset joukkoon  $S$ . Molemmat laskutoimitukset ovat assosiatiivisia, koska ne ovat assosiatiivisia renkaassa  $R$ , jonka osajoukko  $S$  on. Samasta syystä  $+$  on kommutatiivinen ja  $\cdot$  on distributiivinen yhteenlaskun suhteen. Oletusten (1) ja (2) ja Proposition 3.9(2) nojalla  $1_R = (-1_R)(-1_R) \in R$ . Siis laskutoimituksella varustetussa joukossa  $(S, \cdot)$  on neutraali-alkio.

Olkoon  $s \in S$ . Oletusten (1) ja (2) nojalla  $(-1_R)s \in S$  ja pätee  $s + (-1_R)s = 0_R = 0_S$ , joten alkion  $s \in (S, +)$  on vasta-alkio  $-s = (-1_R)s \in S$ . Samalla näimme myös, että  $0_R \in S$ , joten  $(S, +)$  on kommutatiivinen ryhmä. Siis  $S$  on rengas, jolle pätee  $1_S = 1_R$ .