

ALGEBRA KEVÄT 2011

JOUNI PARKKONEN

1. LASKUTOIMITUKSET

Algebra käsittelee laskemista. Osin tämä tarkoittaa “numeroilla laskemista” lukualueissa $\mathbb{N}, \mathbb{Z}, \mathbb{Q}, \mathbb{R}, \mathbb{C}$ laskutoimituksilla $+$ ja \cdot ja niiden käänteisoperaatioilla $-$ ja $/$ siinä määrin kuin käänteisoperaatiot ovat hyvin määriteltyjä. Tällä kurssilla yleistämme laskutoimituksen käsitteen ja tarkastelemme erilaisia laskutoimitusten määrittämiä niinsanottuja algebrallisia rakenteita. Keskeisessä osassa on “abstrakti laskeminen”, jossa ei tiedetä tai välitetä siitä, millä lasketaan, vaan tehdään päätelmiä, kun laskutoimitusten jotkin ominaisuudet tunnetaan. Lisäksi tarkastelemme kuvauksia, “jotka säilyttävät algebralliset rakenteet”.

Yksi algebran keskeinen ajatus on se, että erilaisissa matemaattisissa yhteyksissä tunnistetaan samankaltaisia rakenteita, esimerkiksi havaitaan, että laskutoimituksilla on sopivia lisäominaisuuksia. Jos osoittautuu, että nämä lisäominaisuudet määrittelevät jonkin algebrallisen rakenteen (ryhmä, rengas, . . .), voidaan tarkasteltavaa tilannetta usein ymmärtää paremmin näille algebrallisille rakenteille todistettujen yleisten tulosten avulla. Näin voidaan nähdä yleisiä rakenteita teknisten ominaisuuksien takana.

Tässä luvussa määrittelemme useita kurssin keskeisiä käsitteitä ja tutustumme niiden perusominaisuuksiin.

Määritelmä 1.1. Epätyhjän joukon A laskutoimitus on kuvaus $*$: $A \times A \rightarrow A$. Laskutoimituksella varustettu joukko on pari $(A, *)$, missä $*$ on joukon A laskutoimitus.

Laskutoimituksen tulosta merkitään yleensä $a * a' = *(a, a')$. Laskutoimitus on siis sääntö, joka liittää kahteen joukon A alkioon a, a' joukon A alkion $a * a'$.

Luonnollisten lukujen joukko on tällä kurssilla

$$\mathbb{N} = \{0, 1, 2, 3, \dots\}.$$

Joskus nolaa ei haluta lukea luonnolliseksi luvuksi eikä tästä valinnasta tule suurempia ongelmia.

Esimerkki 1.2. Luonnollisten lukujen \mathbb{N} ja kokonaislukujen \mathbb{Z} , rationaalilukujen \mathbb{Q} ja reaalilukujen \mathbb{R} yhteen- ja kertolasku ovat laskutoimituksia: $(m, n) \mapsto m + n$, $(m, n) \mapsto m \cdot n = mn$. Tässä, kuten lähes aina, kertolaskun merkki \cdot jätetään kirjoittamatta ja kertolaskun tulosta merkitään mn .

Samassa joukossa E voidaan määritellä erilaisia laskutoimituksia kuten Esimerkissä 1.2 havaittiin. Tarkastelemme tällä kurssilla myös *renkaiden* teoriaa, renkaat ovat

kahdella laskutoimituksella varustettuja joukkoja, joiden laskutoimituksilta vaaditaan muutamia lisäominaisuuksia, jotka esimerkiksi kokonais-, rationaali- ja reaalilukujen yhteen- ja kertolaskulla on.

Jos $*_A$ on laskutoimitus joukossa A ja $*_B$ on laskutoimitus joukossa B , niiden avulla voidaan määritellä laskutoimitus joukossa $A \times B$:

$$((a, b), (a', b')) \mapsto (a *_A a', a *_B b').$$

Tätä laskutoimitusta kutsutaan *laskutoimitusten $*_A$ ja $*_B$ tuloksi*. Vastaavalla tavalla voidaan määritellä laskutoimituksia useamman joukon karteesiseen tuloon.

Esimerkki 1.3. (a) Luonnollisten lukujen yhteenlaskun avulla saadaan *komponentteittainen yhteenlasku* joukkoon $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ määrittelemällä se komponenttien yhteenlaskun tulolaskutoimituksena $(m, n) + (p, q) = (m + p, n + q)$.

(b) Avaruudessa \mathbb{R}^n määritellään *komponentteittainen yhteenlasku* vastaavalla tavalla

$$x + y = (x_1, \dots, x_n) + (y_1, \dots, y_n) = (x_1 + y_1, \dots, x_n + y_n).$$

Edellä tarkastellut esimerkit liittyvät kaikki tavanomaiseen "luvuilla laskemiseen". Laskutoimituksen käsite on kuitenkin paljon laajempi, kuten seuraavasta esimerkistä alkaa ilmetä:

Esimerkki 1.4. (a) Joukon X osajoukot muodostavat *potenssijoukon* $\mathcal{P}(X) = \{A \subset X\}$. Esimerkiksi, kun $X = \{0, 1\}$, niin

$$\mathcal{P}(X) = \{\emptyset, \{0\}, \{1\}, \{0, 1\}\}.$$

Joukkojen leikkaus $(A, B) \mapsto A \cap B$ ja yhdiste $(A, B) \mapsto A \cup B$ ovat laskutoimituksia potenssijoukossa $\mathcal{P}(X)$.

(b) Olkoon $X \neq \emptyset$, ja olkoon $\mathcal{F}(X) = \{f: X \rightarrow X\}$. Kuvausten yhdistäminen on laskutoimitus joukossa $\mathcal{F}(X)$: $(f, g) \mapsto f \circ g$.

(c) Olkoon $M_n(\mathbb{R})$ reaalisten $n \times n$ -matriisien joukko. Kurssilla Lineaarialgebra 1 määriteltiin kaksi laskutoimitusta joukossa $M_n(\mathbb{R})$. Seuraavassa, jos C on matriisi, merkintä C_{lm} tarkoittaa sen lm -kerrointa. Matriisien yhteenlasku määritellään komponentteittain asettamalla

$$(A + B)_{ij} = (A_{ij} + B_{ij})$$

kaikilla $1 \leq i, j \leq n$. Matriisien kertolasku määritellään asettamalla

$$(AB)_{ij} = \sum_{k=1}^n A_{ik} B_{kj}$$

kaikilla $1 \leq i, j \leq n$.

Eryteisesti dimensiossa 2 saadaan laskutoimitukset

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} b_{11} & b_{12} \\ b_{21} & b_{22} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_{11} + b_{11} & a_{12} + b_{12} \\ a_{21} + b_{21} & a_{22} + b_{22} \end{pmatrix}$$

ja

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} b_{11} & b_{12} \\ b_{21} & b_{22} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_{11}b_{11} + a_{12}b_{21} & a_{11}b_{12} + a_{12}b_{22} \\ a_{21}b_{11} + a_{22}b_{21} & a_{21}b_{12} + a_{22}b_{22} \end{pmatrix}$$

(d) Kahden alkion muodostamassa joukossa $X = \{0, 1\}$ on 16 eri laskutoimitusta: Joukossa

$$X \times X = \{(0, 0), (0, 1), (1, 0), (1, 1)\}$$

on neljä alkioita ja jokaisella alkiolla on kaksi mahdollista arvoa 0 tai 1.

Jos samassa lausekkeessa esiintyy useita laskutoimituksia, niiden suorittamisjärjestystä ohjataan suluilla: Sulkujen sisällä olevat laskutoimitukset tehdään aina ensin ja sisäkkäisiä sulkuja sisältävät lausekkeet käsitellään “sisältä lähtien” vastaavaan tapaan kuin esimerkiksi lausekkeessa $a(b + ((cd)(e + f)))$ lasketaan ensin summa $(e + f)$ ja tulo (cd) , näiden laskujen tulokset kerrotaan keskenään, saatu tulos lisätään lukuun b ja lopulta tämän laskun tuloksella kerrotaan a . Seuraava määritelmä antaa muutamia keskeisiä laskutoimitusten lisäominaisuuksia.

Määritelmä 1.5. Joukon A laskutoimitus $*$ on

- (1) *assosiatiivinen* eli *liitännäinen*, jos $a * (b * c) = (a * b) * c$ kaikilla $a, b, c \in A$.
- (2) *kommutatiivinen* eli *vaihdannainen*, jos $a * b = b * a$ kaikilla $a, b \in A$.

Jos joukossa A on määritelty kaksi laskutoimitusta $*$ ja \oplus , niin laskutoimitus $*$ on

- *vasemmalta distributiivinen laskutoimituksen \oplus suhteen*, jos

$$a * (b \oplus c) = (a * b) \oplus (a * c)$$

kaikilla $a, b, c \in A$.

- *oikealta distributiivinen laskutoimituksen \oplus suhteen*, jos

$$(b \oplus c) * a = (b * a) \oplus (c * a)$$

kaikilla $a, b, c \in A$.

Jos $*$ on oikealta ja vasemmalta distributiivinen laskutoimituksen \oplus suhteen, se on *distributiivinen laskutoimituksen \oplus suhteen*. Distributiivisuutta sanotaan myös *osittelulaiksi*.

Merkintöjä $+$ ja \cdot käytetään yleisesti eri laskutoimituksille. Merkintää $+$ käytetään kuitenkin ainoastaan kommutatiiviselle laskutoimitukselle. Usein laskutoimitukselle ei käytetä mitään erityistä merkkiä vaan laskutoimitusta merkitään kirjoittamalla laskutoimituksella varustetun joukon alkioista muodostettuja “sanoja” kuten tavanomaisessa kertolaskussa on tapana: $a \cdot b = ab$.

Sulkujen määrää lausekkeissa voi vähentää, jos laskutoimitus $*$ on assosiatiivinen: Koska sulkujen paikalla ei ole merkitystä lausekkeessa $a * (b * c) = (a * b) * c$, voimme käyttää merkintää

$$a * b * c = (a * b) * c = a * (b * c)$$

ilman vaaraa. Huomaa kuitenkin, että kaikki laskutoimitukset eivät ole assosiatiivisia, esimerkiksi Harjoitustehtävässä 6 käsiteltävä ristitulo ei ole assosiatiivinen.

Esimerkki 1.6. (a) Luonnollisten lukujen, kokonais-, rationaali- ja reaalilukujen yhteen- ja kertolaskulle pätee

- (1) $m + n = n + m$ ja $mn = nm$ kaikilla m, n (kommutatiivisuus).
- (2) $m + (n + l) = (m + n) + l$ ja $m(nl) = (mn)l$ kaikilla m, n, l (assosiatiivisuus).
- (3) $m(n + l) = mn + ml$ kaikilla m, n, l , eli kertolasku on distributiivinen yhteenlaskun suhteen.

(b) Joukon $\mathcal{P}(X)$ laskutoimitukset \cap ja \cup ovat

- assosiatiivisia: $A \cap (B \cap C) = (A \cap B) \cap C$ ja $A \cup (B \cup C) = (A \cup B) \cup C$ kaikilla $A, B, C \in \mathcal{P}(X)$ ja
- kommutatiivisia: $A \cap B = B \cap A$ ja $A \cup B = B \cup A$ kaikilla $A, B \in \mathcal{P}(X)$.

(c) Joukon $\mathcal{F}(X)$ laskutoimitus \circ on assosiatiivinen: Olkoot $f, g, h \in \mathcal{F}(X)$. Yhdistetyn kuvauksen määritelmän mukaan

$$(f \circ (g \circ h))(x) = f((g \circ h)(x)) = f(g(h(x)))$$

kaikilla $x \in X$ ja

$$((f \circ g) \circ h)(x) = (f \circ g)(h(x)) = f(g(h(x)))$$

kaikilla $x \in X$. Siis $f \circ (g \circ h) = (f \circ g) \circ h$ kaikilla $f, g, h \in \mathcal{F}(X)$.

Laskutoimitus \circ ei kuitenkaan ole kommutatiivinen, jos joukossa X on ainakin kaksi alkioita: Olkoon $X = \{0, 1\}$, ja olkoot $\mathbf{0}, \mathbf{1} \in \mathcal{F}(X)$, $\mathbf{0}(x) = 0$ ja $\mathbf{1}(x) = 1$ kaikilla $x \in X$. Tällöin $\mathbf{1} \circ \mathbf{0} = \mathbf{1} \neq \mathbf{0} = \mathbf{0} \circ \mathbf{1}$.

Määritelmä 1.7. Olkoon $A \neq \emptyset$, ja olkoon $*$ joukon A laskutoimitus.

- Alkio $e \in A$ on laskutoimituksen $*$ *neutraalialkio*, jos $e * g = g$ ja $g * e = g$ kaikilla $g \in A$.
- Alkio $\bar{x} \in A$ on alkion $x \in A$ *vasen käänteisalkio*, jos $\bar{x} * x = e$,
- Alkio $\bar{x} \in A$ on alkion $x \in A$ *oikea käänteisalkio*, jos $x * \bar{x} = e$.

Jos \bar{x} on alkion x vasen ja oikea käänteisalkio, niin se on alkion x *käänteisalkio*.

Esimerkki 1.8. Luku 0 on luonnollisten lukujen, kokonais-, rationaali ja reaalilukujen yhteenlaskun neutraalialkio, ja luku 1 on kertolaskun neutraalialkio. Useimmilla luonnollisilla luvuilla ei ole käänteisalkiota kummankaan laskutoimituksen suhteen, sen sijaan jokaisella kokonais-, rationaali- ja reaaliluvulla x on vastaluku $-x$, joka on luvun x käänteisalkio yhteenlaskun suhteen.

Luvulla 0 ei ole käänteisalkiota kertolaskun suhteen: $0x = x0 = 0 \neq 1$ kaikilla luvuilla x . Kaikilla nollasta poikkeavilla rationaali- ja reaaliluvuilla x taas on käänteisluku $x^{-1} = 1/x$, esimerkiksi rationaaliluvulle $a/b \neq 0$ pätee $(a/b)^{-1} = b/a$.

Esimerkki 1.9. (a) Identtinen kuvaus $\text{id} = \text{id}_X$ on joukon $\mathcal{F}(X)$ laskutoimituksen \circ neutraalialkio:

$$\text{id} \circ f = f = f \circ \text{id}$$

kaikilla $f \in \mathcal{F}(X)$. Jos $f \in \mathcal{F}(X)$ on bijektio, sen käänteiskuvaus f^{-1} on kuvauksen f käänteisalkio laskutoimituksen \circ suhteen: $f \circ f^{-1} = \text{id} = f^{-1} \circ f$. Muilla joukon $\mathcal{F}(X)$ alkioilla ei ole käänteisalkiota.

(b) Varustamme nyt joukon $X \neq \emptyset$ potenssijoukon laskutoimituksella \setminus , joka määritellään

$$A \setminus B = \{a \in A : a \notin B\}.$$

Tällöin jokaisella $A \in \mathcal{P}(X)$ pätee $A \setminus \emptyset = A$, joten \emptyset muistuttaa laskutoimituksen \setminus neutraalialkioita. Kuitenkin $\emptyset \setminus A = \emptyset$ kaikilla $A \in \mathcal{P}(X)$, joten \emptyset ei ole laskutoimituksen \setminus neutraalialkio. Neutraalialkioita ei itse asiassa ole, sillä kaikille $A \in \mathcal{P}(X)$ pätee $A \setminus X = \emptyset$.

Jos laskutoimituksesta käytetään tulomerkintää, neutraalialkiolle käytetään usein merkintää 1 ja summamerkintää käytettäessä merkintää 0. Alkion x käänteisalkiota merkitään yleensä x^{-1} , summamerkintää käytettäessä kuitenkin käytetään merkintää $-x$.

Lause 1.10. Olkoon $(X, *)$ laskutoimituksella varustettu joukko.

- (1) Jos on alkio $e \in X$ ja $e' \in X$ siten, että $e * g = g$ ja $g * e' = g$ kaikilla $g \in X$, niin $e = e'$.
- (2) Jos $*$ on assosiatiivinen laskutoimitus, jolla on neutraalialkio e , niin

- (a) alkiolla $g \in X$ on käänteisalkio, jos ja vain jos sillä on vasen ja oikea käänteisalkio.
 (b) jos alkiolla $g \in X$ on käänteisalkio, se on yksikäsitteinen.
 (c) jos alkiolla $g \in X$ on käänteisalkio, se on alkion g ainoa vasen/oikea käänteisalkio

Todistus. (1) Käyttämällä oletettuja ominaisuuksia ylläolevassa järjestyksessä saadaan $e = e * e' = e'$.

(2) Todistamme kohdan (a): Olkoon g' alkion g vasen käänteisalkio, ja olkoon g'' sen oikea käänteisalkio. Tällöin

$$g'' = e * g'' = (g' * g) * g'' = g' * (g * g'') = g' * e = g'.$$

Tällöin siis g' on alkion g käänteisalkio. Toinen suunta seuraa suoraan määritelmästä. Kohdat (b) ja (c) todistetaan harjoituksissa. \square

Olkoon $(A, *)$ laskutoimituksella varustettu joukko. Jos $B \subset A$, $B \neq \emptyset$ ja kaikille $b, b' \in B$ pätee $b * b' \in B$, niin B on laskutoimituksella varustetun joukon $(A, *)$ vakaa osajoukko. Laskutoimitus $*$ määrittelee *indusoidun laskutoimituksen* $*|_B$ joukossa B , kun asetetaan $b *|_B b' = b * b'$. Yleensä indusoidulle laskutoimitukselle käytetään samaa merkintää kuin sen indusoivalle laskutoimitukselle $*$: $*|_B = *$.

Esimerkki 1.11. Olkoon

$$P = \left\{ \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \in M_2(\mathbb{R}) : c = 0 \right\} = \left\{ \begin{pmatrix} a & b \\ 0 & d \end{pmatrix} \in M_2(\mathbb{R}) \right\}.$$

Tällöin kaikille $A, B \in P$ pätee $A + B \in P$ ja $AB \in P$, joten matriisien yhteenlasku ja kertolasku indusoivat kaksi laskutoimitusta joukossa P .

Määritelmä 1.12. Olkoot $(E, *)$ ja (E', \otimes) laskutoimituksella varustettuja joukkoja. Kuvaus $h: (E, *) \rightarrow (E', \otimes)$ on *homomorfismi*, jos $h(a * b) = h(a) \otimes h(b)$ kaikille $a, b \in E$.

- Bijektiivinen homomorfismi on *isomorfismi*.
- Isomorfismi laskutoimituksella varustetulta joukolta E itselleen on *automorfismi*.

Laskutoimituksella varustetut joukot $(E, *)$ ja (E', \otimes) ovat *isomorfisia (keskenään)*, jos on isomorfismi $h: (E, *) \rightarrow (E', \otimes)$.

Edellä määriteltyjen lisäksi käytetään melko usein seuraavia nimityksiä:

- Injektiivinen homomorfismi on *monomorfismi*.
- Surjektiivinen homomorfismi on *epimorfismi*.

Tällä kurssilla käytämme näistä homomorfismityypeistä pääsääntöisesti nimityksiä injektiivinen ja surjektiivinen homomorfismi.

Esimerkki 1.13. (a) Reaalilukujen kertolasku indusoi laskutoimituksen positiivisten reaalilukujen joukossa $\mathbb{R}_+ =]0, \infty[$. Eksponenttikuvaus $\exp: (\mathbb{R}, +) \rightarrow (\mathbb{R}_+, \cdot)$, $\exp(x) = e^x$ on homomorfismi: Kaikille $x, y \in \mathbb{R}$ pätee

$$\exp(x + y) = e^{x+y} = e^x e^y = \exp(x) \exp(y)$$

Eksponenttifunktio on tunnetusti bijektio, siis se on isomorfismi. Eksponenttifunktion käänteisfunktio $\log: (\mathbb{R}_+, \cdot) \rightarrow (\mathbb{R}, +)$ on myös homomorfismi (ja tietysti myös isomorfismi): Kaikille $x, y \in \mathbb{R}_+$ pätee

$$\log(xy) = \log(x) + \log(y).$$

(b) Yhteenlaskulla varustetut joukot $(M_n(\mathbb{R}), +)$ ja $(\mathbb{R}^{n^2}, +)$ ovat selvästi isomorfisia.

(c) Kuvaus $h: \mathbb{Z} \rightarrow M_2(\mathbb{R})$,

$$h(n) = \begin{pmatrix} 1 & n \\ 0 & 1 \end{pmatrix},$$

on homomorfismi, kun kokonaisluvut varustetaan yhteenlaskulla ja $M_2(\mathbb{R})$ varustetaan matriisien kertolaskulla:

$$h(n+m) = \begin{pmatrix} 1 & n+m \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & n \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & m \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = h(n)h(m).$$

Isomorfiset laskutoimituksella varustetut joukot ovat algebrallisilta ominaisuuksiltaan samanlaiset vaikka joukot ja laskutoimitukset voivat "ulkoisesti" olla hyvinkin erilaisia, kuten Esimerkin 1.13 avulla huomaamme.

Propositio 1.14. *Olkoon $h: (E, *) \rightarrow (E', \otimes)$ surjektiivinen homomorfismi.*

- (1) *Jos $*$ on kommutatiivinen, niin \otimes on kommutatiivinen*
- (2) *Jos $*$ on assosiatiivinen, niin \otimes on assosiatiivinen*
- (3) *Jos laskutoimituksella varustetussa joukossa E on neutraalialkio e , niin $h(e)$ on laskutoimituksella varustetun joukon E' neutraalialkio.*

Todistus. (1) Olkoot $a', b' \in E'$. Tällöin on $a, b \in E$, joille $h(a) = a'$ ja $h(b) = b'$. Siis

$$a' \otimes b' = h(a) \otimes h(b) = h(a * b) = h(b * a) = h(b) \otimes h(a) = b' \otimes a',$$

joten \otimes on kommutatiivinen.

(2) Harjoitustehtävä.

(3) Olkoon $g' \in E'$. Tällöin $g' = h(g)$ jollain $g \in E$ ja pätee

$$h(e) \otimes g' = h(e) \otimes h(g) = h(e * g) = h(g) = g'$$

ja

$$g' \otimes h(e) = h(g) \otimes h(e) = h(g * e) = h(g) = g',$$

joten $h(e)$ on neutraalialkio. □

Neutraalialkio ei välttämättä kuvaudu neutraalialkiolle, jos homomorfismi ei ole surjektiivinen. Helppo esimerkki tästä ilmiöstä on homomorfismi $h: (\mathbb{N}, +) \rightarrow (\mathbb{N}, \cdot)$, $h(n) = 0$ kaikilla $n \in \mathbb{N}$. Kuvaus h on todellakin homomorfismi koska kaikille $m, n \in \mathbb{N}$ pätee

$$h(n+m) = 0 = 0 \cdot 0 = h(m)h(n).$$

Kuitenkaan neutraalialkio $0 \in (\mathbb{N}, +)$ ei kuvaudu neutraalialkioksi $1 \in (\mathbb{N}, \cdot)$.

Harjoitustehtäviä.

Tehtävä 1. Onko joukon $\mathcal{P}(X)$ laskutoimitus \cap distributiivinen laskutoimituksen \cup suhteen? Onko laskutoimitus \cup distributiivinen laskutoimituksen \cap suhteen?

Tehtävä 2. Onko laskutoimituksilla \cap ja \cup neutraalialkiot? Onko jokaisella $A \in \mathcal{P}(X)$ käänteisalkiot laskutoimitusten \cap ja \cup suhteen?

Tehtävä 3. Onko joukon $\mathcal{P}(X)$ laskutoimitus \setminus assosiatiivinen?

Tehtävä 4. Onko matriisien kertolasku assosiatiivinen joukossa $M_2(\mathbb{R})$? Onko se kommutatiivinen? Onko matriisien kertolaskulla neutraalialkio joukossa $M_2(\mathbb{R})$?

Tehtävä 5. Olkoon

$$\Gamma = \{A \in M_2(\mathbb{R}) : \det A = 1\}.$$

Osoita, että matriisien kertolasku indusoi laskutoimituksen joukossa Γ . Miten matriisien yhteenlasku käyttäytyy?

Tehtävä 6. Avaruuden \mathbb{R}^3 vektoritulo eli ristitulo on laskutoimitus, joka määritellään asettamalla jokaiselle $a, b \in \mathbb{R}^3$

$$a \times b = \left(\det \begin{pmatrix} a_2 & b_2 \\ a_3 & b_3 \end{pmatrix}, -\det \begin{pmatrix} a_1 & b_1 \\ a_3 & b_3 \end{pmatrix}, \det \begin{pmatrix} a_1 & b_1 \\ a_2 & b_2 \end{pmatrix} \right).$$

- (1) Osoita, että \times on antikommutatiivinen: $b \times a = -a \times b$ kaikille $a, b \in \mathbb{R}^3$.
- (2) Osoita, että \times on distributiivinen vektorien komponenteittaisen yhteenlaskun suhteen.
- (3) Osoita, että \times ei ole assosiatiivinen.

Tehtävä 7. Olkoon $X \neq \emptyset$, ja olkoon $*$ joukon X assosiatiivinen laskutoimitus. Osoita:

- (1) Jos alkiolla $g \in X$ on käänteisalkio, se on yksikäsitteinen.
- (2) Jos alkiolla $g \in X$ on käänteisalkio, se on alkion g ainoa vasen käänteisalkio

Tehtävä 8. Olkoot $(A, *)$ ja (C, \otimes) laskutoimituksella varustettuja joukkoja ja olkoon $f: (A, *) \rightarrow (C, \otimes)$ homomorfismi. Osoita:

- (1) Jos $B \subset A$ on vakaa, niin $f(B) \subset C$ on vakaa.
- (2) Jos $B \subset C$ on vakaa, niin $f^{-1}(B) \subset A$ on vakaa.

Tehtävä 9. Olkoon $h: (E, *) \rightarrow (E', \otimes)$ surjektiivinen homomorfismi. Osoita: Jos $*$ on assosiatiivinen, niin \otimes on assosiatiivinen.

⁶Vihje: Kannattaa kerrata lineaarialgebran tietoja. Assosiatiivisuuden puuttumisen voi nähdä esimerkiksi tarkastelemalla standardikantavektorien keskinäisiä tuloja.