

Algebra - matematiikan osa-alue, joka tutkii *algebrallisia struktoureja* eli **laskutoimituksilla** *varustettuja* joukkoja.

Tällä kurssilla tutkitaan **lineaarialgebraa**. Lineaarialgebra on algebran osa-alue, joka tutkii *moduleita* ja erityisesti *vektoriavaruuksia* (jotka ovat modulien erikoistapaus).

Lineaarialgebrassa käytetään *työkaluna* myös yleisimpiä algebrallisia olentoja (ryhmiä, renkaita, kuntia), jotka sinänsä eivät ole moduleita, mutta silti niiden ymmärtäminen algebran näkökulmasta on hyödyllinen lineaarialgebran ymmärtämisen kannalta. Esimerkiksi kääntyvät $(n \times n)$ -matriisit muodostavat luonnollisella tavalla *ryhmän*, $(n \times n)$ -kokoiset neliömatriisit yleisemmin muodostavat *renkaan*. Luvussa 3 tutkimme lineaarisia operaattoreita polynomien muodostaman renkaan avulla jne. Lisäksi koko vektoriavaruuden käsitteen määritelmässä esiintyvät *kunnat*.

Laskutoimituksista

Yleisesti ottaen *laskutoimitus* on (mikä tahansa) tapa liittää olioihin x, y tämän laskutoimituksen tuloksen z .

Havainnollisesti - x ja y *lasketaan yhteen* (*kerrotaan* jne.) jolloin saadaan z .

Esimerkkejä laskutoimituksista:

- Reaalilukujen laskutoimitukset - yhteenlasku, kertolasku, vähennyslasku, jakolasku.
- Kuvausten yhdistäminen $(f, g) \mapsto g \circ f$.
- Matriisien kertolasku.
- Skalaarikertolasku vektoriavaruudessa - vektori kerrotaan reaaliluvulla.
- Sisätulo \mathbb{R}^n :ssä.
- Ristitulo \mathbb{R}^3 :ssä.

Emme anna mitään mahdollisimman yleistä formaalia määritelmä laskutoimitukselle, olemme kiinnostuneita vain kahdesta erikoistapauksesta:

- Joukossa X määritelty laskutoimitus. Tästä puhutaan tässä osiossa.
- Skalaarikertolaskun tyyppinen laskutoimitus. Tästä puhutaan vektoriavaruuksien yhteydessä.

Laskutoimitus joukossa X :

Algebraalinen operaatio tai **laskutoimitus** joukossa X on (mikä tahansa) kuvaus $f: X \times X \rightarrow X$.

Tärkeitä algebraalisten operaatioiden ominaisuuksia ovat - *liitännäisyys*, *vaihdannaisuus*, *neutraalialkion olemassaolo*, *käänteisalkioiden olemassaolo*. Kahden laskutoimituksen tapauksessa esille nousevat myös *osittelulait*.

Liitännäisyys.

Laskutoimitusta \cdot joukossa X sanotaan *liitännäiseksi* jos kaikilla $a, b, c \in X$ pätee

$$(ab)c = a(bc)$$

Additiivisella merkinnällä $(x + y) + z = x + (y + z)$.

Kommutatiivisuus/Vaihdannaisuus.

Joukon X laskutoimitus \cdot on *kommutatiivinen* eli *vaihdannainen* jos kaikilla $a, b \in X$ pätee

$$ab = ba.$$

Additiivisella merkintätavalla $a + b = b + a$.

Neutraalialkio.

Olkoon \cdot joukon X laskutoimitus. Alkiota $e \in X$ sanotaan tämän laskutoimituksen *neutraalialkioksi* jos kaikilla $x \in X$ pätee

$$ex = x = xe.$$

Neutraalialkion on yksikäsitteinen (jos olemassa).

Kun laskutoimitusta \cdot merkitään *multiplikaatiivisesti*, neutraalialkiolle usein käytetään merkintää 1. Tällöin tätä alkiota sanotaan myös laskutoimituksen *ykkösalkioksi*.

Kun laskutoimitusta merkitään additiivisesti symbolilla $+$, neutraalialkiota merkitään tavallisesti symbolilla 0 ja sitä sanotaan *nollaksi* tai nolla-alkioksi.

Käänteisalkio/Vasta-alkio.

Olkoon \cdot laskutoimitus joukossa X , *jolla on neutraalialkio e* . Alkiota $y \in X$ sanotaan alkion $x \in X$ *käänteisalkioksi* jos pätee

$$xy = e = yx.$$

Jos laskutoimitus on liitännäinen käänteisalkio on yksikäsitteinen (jos olemassa).

Kun laskutoimitus \cdot on liitännäinen, alkion x käänteisalkiota merkitään, jos se on olemassa, symbolilla x^{-1} . Sanomme tällöin, että x on *kääntyvä* laskutoimituksen \cdot suhteen.

Jos laskutoimituksen symbolina käytetään $+$ merkkiä, käänteisalkion sijaan puhutaan x :n *vasta-alkiosta*. Vasta-alkio merkitään symbolilla $-x$. Tällöin

$$x + (-x) = (-x) + x = 0.$$

Käänteisalkioiden olemassaolo liittyy *lineaaristen yhtälöiden* ratkaisemiseen (Lemma 1.8).

Potenssit

Määritellään induktiivisesti jos laskutoimitus \cdot joukossa X on liitännäinen, tässä $n = 1, 2, 3, \dots$ pos. kokonaisluku,

$$x^1 = x,$$
$$x^{n+1} = x^n \cdot x = \underbrace{x \cdot x \cdot \dots \cdot x}_{n \text{ kertaa}}.$$

Jos laskutoimituksella \cdot on neutraalialkio e , voidaan määritellä nollaspotenssi $x^0 = e$. Jos lisäksi alkiolla x on käänteisalkio x^{-1} , voidaan määritellä negatiiviset potenssit kaavalla

$$x^{-n} = (x^{-1})^n.$$

Potenssilait (voimassa aina kun kaikki kaavoissa esiintyvät potenssit ovat määriteltyjä):

$$x^n \cdot x^m = x^{n+m},$$

$$(x^n)^m = x^{nm}.$$

Additiivisessa tapauksessa puhutaan *monikerrasta*

$$nx = \underbrace{x + x + \dots + x}_{n \text{ kertaa}}.$$

Puhtaasti algebralliset (ei lineaarialgebralliset) struktuurit, joiden tuntemisesta on meille hyötyä:

- Ryhmät
- Renkaat
- Kunnat

Ryhmät

Olkoon \cdot joukossa G määritelty laskutoimitus. Paria (G, \cdot) sanotaan *ryhmäksi* jos laskutoimitus \cdot on liitännäinen, sillä on neutraalialkio e ja jokaisella joukon G alkion $g \in G$ on käänteisalkio g^{-1} laskutoimituksen \cdot suhteen.

Jos ryhmän G laskutoimitus on vaihdannainen, ryhmää sanotaan **Abelin ryhmäksi**. Abelin ryhmän laskutoimitusta on tapana merkitä yleisesti additiivisesti eli symbolilla $+$, paitsi tietysti silloin kun laskutoimitukselle on jostakin syystä sovittu toinen merkin-tätapa.

Addiivisen merkintätavan tapauksessa Abelin ryhmässä voidaan määritellä *vähennys-laskutoimitus*. Olkoon $(G, +)$ Abelin ryhmä ja olkoot $x, y \in G$. Tällöin asetetaan

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

missä $-y$ on alkion y vasta-alkio Abelin ryhmässä G .

Ryhmässä (G, \cdot) jokaisella *lineaarisella yhtälöllä* $ax = b$ ($xa = b$) on *yksikäsitteinen ratkaisu* $x = a^{-1}b$ ($x = ba^{-1}$). Tämä on olellisesti (yksi) syy siihen, miksi ryhmät ovat matematiikassa niin tärkeitä.

Renkaat.

Olkoon R joukko, jossa on määritelty kaksi laskutoimitusta, yhteenlasku $+$ ja kertolasku \cdot . Kolmikko $(R, +, \cdot)$ on *renkas*, jos

- $(R, +)$ on Abelin ryhmä.
- Kertolasku \cdot on liitännäinen ja sillä on neutraalialkio $1 = 1_R$.
- Kaikilla $x, y, z \in R$ pätee (vasemmanpuoleinen osittelulaki)

$$x \cdot (y + z) = x \cdot y + x \cdot z.$$

- Kaikilla $x, y, z \in R$ pätee (oikeanpuoleinen osittelulaki)

$$(x + y) \cdot z = x \cdot z + y \cdot z.$$

Abelin ryhmän $(R, +)$ neutraalkiota merkitään $0 = 0_R$ ja sanotaan renkaan nolla-alkioksi.

Kertolaskun \cdot neutraalkiota merkitään $1 = 1_R$ ja sanotaan renkaan ykkösalkioksi.

Jos renkaan kertolasku on vaihdannainen, rengasta sanotaan *vaihdannaiseksi*.

Kunnat

Kunta K on epätriviaali vaihdannainen rengas, jossa jokaisella nollasta eroavalla alkioilla $x \in K$, $x \neq 0_K$, on olemassa *käänteisalkio* (kertolaskun suhteen) x^{-1} .

Kunta on tällä kurssilla ehkä *tärkein* algebrallinen struktuuri, koska vektoriavaruuksissa käytetään skalaareina nimenomaan kunnan alkioita.

Kunnassa on luonnollista puhua *jakolaskusta* ja *murtoluvusta*. Nämä määritellään seuraavasti - olkoot $a, b \in K$, missä K on kunta. Oletetaan, että $b \neq 0_K$. Tällöin asetetaan

$$a/b = \frac{a}{b} = ab^{-1}.$$

Mielivaltaisen kunnan murtolausekkeille pätevät samat laskusäännöt kuin tavalliselle murtolausekkeille reaaliluvuilla. Olkoon $(K, +, \cdot)$ kunta ja olkoot $a, b, c, d \in K$, $b, d \neq 0_K$. Tällöin

$$\begin{aligned}\frac{a}{b} + \frac{c}{d} &= \frac{ac + bd}{bd}, \\ \frac{a}{b} \cdot \frac{c}{d} &= \frac{ac}{bd},\end{aligned}$$

Kompleksilukujen kunta

Kompleksiluku on muotoa $a + bi$ oleva luku, missä $a, b \in \mathbb{R}$ ja i on *imaginääriyksikkö*, jolle pätee $i^2 = -1$. Kompleksilukuja voidaan laskea yhteen ja kertoa keskenään käyttämällä ”tavallisia laskusääntöjä” (eli renkaan aksioomeja).

Formaalisti kompleksiluku on järjestetty pari $(a, b) \in \mathbb{R}^2$. Kompleksilukujen yhteen- ja kertolasku määritellään kaavoilla

$$(a, b) + (c, d) = (a + c, b + d),$$

$$(a, b) \cdot (c, d) = (ac - bd, ad + bc).$$

Näillä laskutoimituksilla varustettuna kompleksilukujen joukko \mathbb{C} on tärkeä esimerkki *kunnasta*

Kuvaukset algebrassa

Olkoon \cdot joukon X laskutoimitus ja \cdot' joukon Y laskutoimitus. Olkoon $f: X \rightarrow Y$ kuvaus. Tällöin f on *yhteensopiva* laskutoimitusten \cdot ja \cdot' kanssa, jos kaikilla $x, x' \in X$ pätee

$$f(x \cdot x') = f(x) \cdot' f(x').$$

Myös sanontaa ”*laskutoimitukset säilyttävä kuvaus*” käytetään.

Homomorfismit

Yleisesti ottaen homomorfismi algebrallisesta struktuurista toiseen samantyyppiseen alg. struktuuriin on kuvaus, joka säilyttää kaikki laskutoimitukset sekä struktuurin algebrallisia ominaisuuksia.

Ryhmien tapaus.

Määritelmä 1. *Olkoot (G, \cdot) ja (G', \cdot') molemmat ryhmiä. Sanomme, että kuvaus $f: G \rightarrow G'$ on ryhmien välinen homomorfismi, jos se on yhteensopiva ryhmien G ja G' laskutoimitusten kanssa, eli jos ja vain jos kaikilla $g, h \in G$ pätee*

$$(2) \quad f(gh) = f(g)f(h).$$

Renkaiden tapaus.

Määritelmä 3. *Olkoot $(R, +, \cdot)$ ja $(R', +, \cdot)$ renkaita. Kuvausta $f: R \rightarrow R'$ sanotaan rengashomomorfismiksi, jos f on yhteensopiva sekä yhteenlaskun, että kertolaskun suhteen, eli jos kaikilla $x, y \in R$ pätee*

$$(4) \quad f(x + y) = f(x) + f(y) \text{ ja } f(xy) = f(x)f(y),$$

ja lisäksi f säilyttää kertolaskun neutraalialkiot, eli pätee yhtälö

$$(5) \quad f(1_R) = 1_{R'}.$$

Kuntien tapaus

Olkoot $(K, +, \cdot)$ ja $(K', +, \cdot)$ kuntia. Koska kunta on erikoistapaus renkaasta, määritellämme yksinkertaisesti, että kuvaus $f: K \rightarrow K'$ on *kuntahomomorfismi*, jos ja vain jos se on rengashomomorfismi renkaiden $(K, +, \cdot)$ ja $(K', +, \cdot)$ välillä.

Isomorfismit

Isomorfismi on **bijektiivinen** homomorfismi $f: X \rightarrow Y$. Jos kahden algebrallisilla struktuureilla varustetun joukon X ja Y välillä on olemassa jokin isomorfismi $f: X \rightarrow Y$, sanomme, että X ja Y ovat *isomorfisia*. Tällöin merkitään $X \cong Y$. Jos halutaan korostaa, että kuvaus f on isomorfismi, käytetään sille merkintää $f: X \xrightarrow{\cong} Y$.

Alistruktuureista

Olkoon \cdot laskutoimitus joukossa X ja olkoon $Y \subset X$. Sanomme, että Y on *vakaa* (*suljettu*) laskutoimituksen \cdot suhteen jos kaikilla $x, y \in Y$ pätee $xy \in Y$.

On selvää, että jos Y on vakaa, niin X :n laskutoimituksen \cdot rajoittuma karteesisen tuloon $Y \times Y$ määrittelee luonnollisella tavalla kuvauksen $\cdot : Y \times Y \rightarrow Y$, joka on laskutoimitus joukossa Y . Tällöin voimme puhua algebrallisesta struktuurista (Y, \cdot) .

Olkoon X jollakin algebrallisella struktuurilla varustettu joukko ja olkoon $Y \subset X$. Tällöin Y sanotaan struktuurin X *alistruktuuriksi* jos se on vakaa jokaisen X :n laskutoimituksen suhteen ja lisäksi” toteuttaa samat mahdolliset lisäehdot, jotka X toteuttaa”. Tällöin merkitään myös $Y \leq X$.

Aliryhmät.

Olkoon (G, \cdot) ryhmä ja $H \subset G$. Tällöin osajoukkoa H sanotaan ryhmän G *aliryhmäksi* jos seuraavat ehdot toteutuvat.

- $xy \in H$ kaikilla $x, y \in H$, eli H on vakaa laskutoimituksen \cdot suhteen.
- $e \in H$, missä e on ryhmän G neutraalialkio.
- H on suljettu käänteisalkioiden suhteen, eli $x^{-1} \in H$ kaikilla $x \in H$. Tässä x^{-1} on alkion x käänteisalkio ryhmässä G .

Kun H on ryhmän (G, \cdot) ryhmä, pari (H, \cdot) muodostaa itse ryhmän. Jos ryhmä G on vaihdannainen eli Abelin ryhmä, myös H on vaihdannainen.

Renkaiden tapaus

Olkoon $(R, +, \cdot)$ rengas ja olkoon $R' \subset R$. Tällöin R' on renkaan R *alirengas* jos seuraavat ehdot toteutuvat

- $(R', +)$ on Abelin ryhmän $(R, +)$ aliryhmä.
- R' on vakaa kertolaskun suhteen.
- $1_R \in R'$. Tässä 1_R on renkaan R neutraalialkio kertolaskun suhteen.

Jos R' on renkaan R alirengas, kolmikko $(R', +, \cdot)$ on rengas.

Kuntien tapaus

Olkoon $(K, +, \cdot)$ kunta ja olkoon $K' \subset K$. Tällöin K' on kunnan K *alikunta* jos seuraavat ehdot toteutuvat

- $(K', +, \cdot)$ on renkaan $(K, +, \cdot)$ alirengas.
- K' on suljettu kertolaskun käänteisalkioiden suhteen eli kaikilla $k \in K', k \neq 0$ pätee $k^{-1} \in K'$. Tässä k^{-1} on alkion k käänteisalkio kunnassa K .

Jos K' on kunnan K alikunta, kolmikko $(K', +, \cdot)$ on kunta.

Alistruktuurien ja homomorfismien yhteys

Olkoon \cdot joukon X laskutoimitus ja \cdot' joukon Y laskutoimitus. Olkoon $f: X \rightarrow Y$ kuvaus, joka on yhteensopiva näiden laskutoimitusten kanssa. Oletetaan, että $A \subset X$ on vakaa laskutoimituksen \cdot suhteen ja $B \subset Y$ on vakaa laskutoimituksen \cdot' suhteen. Tällöin *kuvajoukko* $f(A) \subset Y$ on vakaa laskutoimituksen \cdot' suhteen ja *alkukuva* $f^{-1}(B) \subset X$ on vakaa laskutoimituksen \cdot suhteen.

Jos joukolla Y on laskutoimituksen \cdot' suhteen olemassa neutraalialkio $e' \in Y$, voidaan puhua kuvauksen f *ytimeistä*

$$\text{Ker } f = \{x \in X \mid f(x) = e'\},$$

joka on tällöin on joukon X vakaa osajoukko.

Ryhmien tapaus.

Olkoot (G, \cdot) ja (G', \cdot') ryhmiä ja olkoon $f: G \rightarrow G'$ ryhmähomomorfismi. Olkoon $H \subset G$ ryhmän G aliryhmä ja $H' \subset G'$ vastaavasti ryhmän G' aliryhmä. Tällöin *kuvajoukko* $f(H) \subset G'$ on ryhmän G' aliryhmä ja *alkukuva* $f^{-1}(H') \subset G$ on ryhmän G aliryhmä.

Olkoot $f: G \rightarrow G'$ ryhmien välinen homomorfismi. Tällöin

- f on injektio jos ja vain jos $\text{Ker } f = \{e\}$ on triviaali (eli sisältää vain neutraalialkion).
- f on surjektio jos ja vain jos $\text{Im } f = G'$.
- f on isomorfismi jos ja vai jos $\text{Im } f = G'$ ja $\text{Ker } f = \{e\}$.

Olkoon G ryhmä ja olkoon $N < G$ sen aliryhmä. Sanomme, että N on **normaali** aliryhmä jos kaikilla $x \in G$ ja $n \in N$ pätee $xnx^{-1} \in N$. Jos $N < G$ on normaali aliryhmä, merkitään $N \triangleleft G$.

Normaalien aliryhmien yhteys homomorfismeihin on seuraava. Olkoon $f: (G, \cdot) \rightarrow (G', \cdot')$ ryhmähomomorfismi. Tällöin sen ydin $N = \text{Ker } f$ on ryhmän G normaali aliryhmä.

Kääntäen mikä tahansa ryhmän normaali aliryhmä on jonkun ryhmähomomorfismin ydin. Normaaleilla aliryhmillä on tärkeä rooli *tekijäryhmien teoriassa*.

Renkaiden/Kuntien tapaus.

Olkoot $(R, +, \cdot)$ ja $(R', +', \cdot')$ renkaita ja olkoon $f: R \rightarrow R'$ rengashomomorfismi. Olkoon $P \subset R$ renkaan R alirengas ja $P' \subset R'$ vastaavasti renkaan R' alirengas. Tällöin *kuvajoukko* $f(P) \subset R'$ on renkaan R' alirengas ja *alkukuva* $f^{-1}(P') \subset R$ on renkaan R alirengas.

Olkoot $(K, +, \cdot)$ ja $(K', +', \cdot')$ kuntia ja olkoon $f: K \rightarrow K'$ kuntahomomorfismi. Olkoon $Q \subset K$ kunnan K alikunta ja $Q' \subset K'$ vastaavasti kunnan K' alikunta. Tällöin *kuvajoukko* $f(K) \subset K'$ on kunnan K' alikunta ja *alkukuva* $f^{-1}(Q') \subset K$ on kunnan K alikunta.

Olkoot $f: R \rightarrow R'$ renkkaiden välinen homomorfismi. Tällöin

- f on injektio jos ja vain jos $\text{Ker } f = \{0_R\}$ on triviaali.
- f on surjektio jos ja vain jos $\text{Im } f = R'$.
- f on isomorfismi jos ja vai jos $\text{Im } f = R'$ ja $\text{Ker } f = \{0_R\}$.

Kuntien välinen homomorfismi on *aina injektiivinen*.

Olkoon $(R, +, \cdot)$ rengas ja olkoon $I \subset R$ sen osajoukko. Sanomme, että I on renkaan R **ideaali** jos seuraavat ehdot toteutuvat.

- (1) $(I, +)$ on Abelin ryhmän $(R, +)$ aliryhmä.
- (2) Kaikilla $x \in I$ ja $a \in R$ pätee $xa \in I$ ja $ax \in I$.

Ideaaleilla on renkkaiden maailmassa sama rooli kuin normaaleilla aliryhmäillä ryhmien maailmassa.

Nolla-alkion muodostama yksiö $\{0_R\}$ on aina renkaan R ideaali, niin sanottu *triviaali ideaali*. Myös koko rengas eli R on itsensä ideaali. Jos $R = K$ on kunta, niin nämä ovat ainoat kunnan ideaalit.

Olkoon $f: (R, +, \cdot) \rightarrow (R', +', \cdot')$ rengashomomorfismi. Tällöin sen ydin

$$I = \text{Ker } f = \{r \in R \mid f(r) = 0_{R'}\}$$

on renkaan R ideaali.

Esimerkki Kokonaislukujen renkaan $(\mathbb{Z}, +, \cdot)$ kaikki ideaalit ovat muotoa $n\mathbb{Z}$ jollakin $n \in \mathbb{Z}$.

Tekijästruktuurit

Eivät ole tällä kurssilla niin tärkeitä, mutta peruseriaatteiden ymmärtäminen on hyödyllistä. Lisäksi tekijärengas \mathbb{Z}_n ja sen ominaisuuksien on oltava tuttuja.

Relaatio joukossa X on mikä tahansa $R \subset X \times X$ eli kokoelma pareja (x, y) , $x, y \in X$. Tällöin $(x, y) \in R$ merkitään myös xRy .

Määritelmä 6. Joukossa X määriteltyä relaatiota $\sim \subset X \times X$ sanotaan ekvivalenssirelaatioksi, jos

- (i) \sim on refleksiivinen, eli $x \sim x$ kaikilla $x \in X$,
- (ii) \sim on symmetrinen, eli jos $x \sim y$ joillakin $x, y \in X$, niin myös $y \sim x$,
- (iii) \sim on transitiiivinen, eli jos $x \sim y$ ja $y \sim z$, niin tällöin aina $x \sim z$.

Intuitiivisesti - jos $x \sim y$, niin x ja y "samastetaan samaksi alkioksi".

Teknisesesti - määritellään jokaisella $x \in X$ sen *ekvivalenssiluokka*

$$\bar{x} = \{y \in X \mid x \sim y\}.$$

Ekvivalenssiluokat muodostavat joukon X osituksen. Tarkemmin sanottuna jokainen $x \in X$ kuuluu *tasan yhteen* ekvivalenssiluokkaan A , jolloin $A = \bar{x}$. Jos $x, y \in X$, niin

$$\bar{x} \cap \bar{y} \neq \emptyset$$

pätee jos ja vain jos $x \sim y$, jolloin $\bar{x} = \bar{y}$.

Ekvivalenssiluokkien muodostamaa joukkoa

$$X/\sim = \{\bar{x} \mid x \in X\}$$

sanotaan *tekijäjoukoksi* (relaation \sim suhteen).

Kanoninen projektio on kuvaus $p: X \rightarrow X/\sim$, $p(x) = \bar{x}$.

Kokonaisluvut modulo n

Olkoon $n \in \mathbb{N}_+ = \{1, 2, 3, \dots\}$. Määritellään kokonaislukujen joukossa \mathbb{Z} relaatio \equiv_n ehdolla $x \equiv_n y$ jos ja vain jos erotus $(x - y)$ on jaollinen luvulla n , toisin sanoen jos ja vain jos on olemassa $k \in \mathbb{N}$ siten, että $x - y = kn$. Tällöin \equiv_n on ekvivalenssirelaatio joukossa \mathbb{Z} .

Ekvivalenssiluokat: jokaisella $x \in \mathbb{Z}$ pätee

$$\bar{x} = \{x + kn \mid k \in \mathbb{Z}\} = x + n\mathbb{Z} = x_n.$$

Tästä seuraa, että $x_n = r_n$, missä $r = 0, 1, \dots, n-1$ on jakojäännös, joka saadaan kun x jaetaan luvulla n . Johtopäätös: Tekijäjoukko

$$\mathbb{Z}/\sim_n = \mathbb{Z}_n = \{\bar{0}, \bar{1}, \dots, \bar{n-1}\}$$

on *äärellinen* ja siinä on tasan n alkioita.

Tämän joukon alkioita sanotaan *kokonaisluvuiksi modulo n* .

Ekvivalenssirelaatiot algebrassa

Olkoon \cdot laskutoimitus joukossa X . Olkoon \sim joukon X ekvivalenssirelaatio. Sanomme, että \sim on *yhteensopiva* laskutoimituksen \cdot kanssa, jos ehdoista $x \sim x', y \sim y'$ aina seuraa, että $xy \sim x'y'$.

Jos ekvivalenssirelaatio \sim on yhteensopiva laskutoimituksen \cdot kanssa, tekijäjoukossa X/\sim voidaan määritellä *indusoitu* laskutoimitus \cdot' kaavalla

$$\bar{x} \cdot' \bar{y} = \overline{x \cdot y}.$$

Kanoninen projektio $p: (X, \cdot) \rightarrow (X/\sim, \cdot')$ on tällöin *laskutoimitukset säilyttävä surjektio*.

Ryhmien tapaus

Olkoon (G, \cdot) ryhmä ja olkoon \sim joukon G ekvivalenssirelaatio, joka on yhteensopiva laskutoimituksen \cdot kanssa. Tällöin tekijäjoukko G/\sim induoidulla laskutoimituksella \cdot' varustettuna on ryhmä $(G/\sim, \cdot')$. Sanomme tätä ryhmää ryhmän G *tekijäryhmäksi*. Kanoninen kuvaus $p: G \rightarrow G/\sim$ on tällöin ryhmähomomorfismi.

Jos (G, \cdot) on Abelin ryhmä, myös tekijäryhmä $(G/\sim, \cdot')$ on Abelin ryhmä.

Tekijäryhmä voidaan aina esittää kanonisessa muodossa G/N , missä N on jokin *normaali* aliryhmä. Täsmällisemmin - olkoon \sim ryhmän G ekvivalenssirelaatio, joka on yhteensopiva laskutoimituksen \cdot kanssa. Tällöin neutraalialkion e ekvivalenssiluokka \bar{e} on kanonisen projektion $p: G \rightarrow G/\sim$ ydin $N = \text{Ker } p$, joka on, näin ollen ryhmän G eräs *normaali aliryhmä*. Lisäksi relaatio \sim voidaan tällöin lausua aliryhmän N avulla, sillä $x \sim y$ on yhtäpitävä ehdon $xy^{-1} \in N$ kanssa.

Kääntäen, olkoon N ryhmän G *normaali* aliryhmä. Määritellään joukossa G relaatio \sim_N ehdolla $x \sim_N y$ jos ja vain jos $xy^{-1} \in N$. Tällöin

- (i) Relaatio \sim_N on ekvivalenssirelaatio.
- (ii) Relaatio \sim_N on yhteensopiva laskutoimituksen \cdot kanssa.
- (iii) $N = \bar{e}$ on neutraalialkion e ekvivalenssiluokka relaation \sim_N suhteen.
- (iv) Alkion $x \in G$ ekvivalenssiluokka on

$$\bar{x} = xN = Nx,$$

missä

$$xN = \{xn \mid n \in N\}$$

ja vastaavasti

$$Nx = \{nx \mid n \in N\}.$$

Näin ollen kaikki ryhmän G tekijäryhmät ovat täsmälleen muotoa G/\sim_N , missä N on jokin ryhmän G normaali aliryhmä ja \sim_N on ehdolla $xy^{-1} \in N$ määritelty relaatio. Tekijäryhmää G/\sim_N on tapana merkitä yksinkertaisesti G/N . Tekijäryhmän G/N neutraalialkio on ekvivalenssiluokka $\bar{e} = N$. Yleisemmin mielivaltaisen alkion $x \in G$ ekvivalenssiluokka on sivuluokka

$$xN = \{xn \mid n \in N\}.$$

Tällä merkintätavalla tekijäryhmässä G/N lasketaan seuraavaksi:

$$xN \cdot' yN = (xy)N,$$

$$(xN)^{-1} = x^{-1}N.$$

Jos G on vaihdannainen ryhmä, jokainen sen aliryhmä on normaali ja tekijäryhmä G/N voidaan muodostaa minkä tahansa aliryhmän N suhteen.

Renkaiden tapaus

Olkoon $(R, +, \cdot)$ rengas ja olkoon \sim joukon R ekvivalenssirelaatio, joka on yhteensopiva sekä laskutoimituksen $+$, että laskutoimituksen \cdot kanssa. Tällöin tekijäjoukko R/\sim indusoiduilla laskutoimituksilla $+'$ ja \cdot' varustettuna on rengas $(R/\sim, +', \cdot')$. Sanomme tätä rengasta renkaan R tekijärenkaaksi. Kanoninen kuvaus $p: R \rightarrow R/\sim$ on tällöin ryhmähomomorfismi.

Jos rengas R on kommutatiivinen, myös tekijärengas R/\sim on kommutatiivinen rengas.

Esimerkki

Relaatio \equiv_n kokonaislukujen \mathbb{Z} joukossa on yhteensopiva kokonaislukujen sekä yhteen-, että kertolaskun kanssa. Koska $(\mathbb{Z}, +, \cdot)$ on kommutatiivinen rengas, kokonaislukujen modulo n muodostama joukko \mathbb{Z}_n muodostaa tämän nojalla kommutatiivisen renkaan $(\mathbb{Z}_n, +, \cdot)$. Tämä on tärkeä esimerkki äärellisestä renkaasta, jossa on n alkioita.

Rengas \mathbb{Z}_n on kunta jos ja vain jos n on alkuluku.

Tekijärenkas voidaan aina esittää kanonisessa muodossa R/I , missä I on eräs renkaan R *ideaali*. Tarkemmin - olkoon R rengas ja olkoon \sim joukon R ekvivalenssirelaatio, joka on yhteensopiva sekä renkaan yhteenlaskun, että renkaan kertolaskun suhteen. Tällöin nolla-alkion 0_R ekvivalenssiluokka $\overline{0_R}$ on kanoisen projektion *ydin* $\text{Ker } p$, joten se on eräs *ideaali*

$$I = \text{Ker } p = p^{-1}(\overline{0_R}).$$

Relaatio \sim voidaan tällöin lausua joukon I avulla, sillä osoittautuu, että $x \sim y$ jos ja vain jos $x - y \in I$.

Kääntäen, olkoon I renkaan R *ideaali*. Määritellään joukossa R relaatio \sim_I ehdolla $x \sim_I y$ jos ja vain jos $x - y \in I$. Tällöin

- (i) Relaatio \sim_I on ekvivalenssirelaatio.
- (ii) Relaatio \sim_I on yhteensopiva renkaan laskutoimitusten $+$ ja \cdot kanssa.
- (iii) $I = \overline{0_R}$ on nolla-alkion 0_R ekvivalenssiluokka relaation \sim_I suhteen.
- (iv) Alkion $x \in R$ ekvivalenssiluokka on

$$\bar{x} = x + I = I + x.$$

Näin ollen kaikki renkaan R tekijärenkaat ovat täsmälleen muotoa R/\sim_I , missä I on jokin renkaan R *ideaali* ja \sim_I on ehdolla $x - y \in I$ määritelty relaatio. Alkion $x \in R$ ekvivalenssiluokka on

$$x + I = \{x + a \mid a \in I\}.$$

Tekijärenkaassa R/I laskutoimitukset ovat määritelty seuraavasti:

$$(x + I) + (y + I) = (x + y) + I,$$

$$(x + I) \cdot (y + I) = (xy) + I,$$

Kertolaksun ykkösalkio tekijärenkaassa R/I on renkaan R ykkösalkion 1_R ekvivalenssiluokka $1_R + I$.

Tärkeä Esimerkki: Osajoukko $n\mathbb{Z} \subset \mathbb{Z}$ on renkaan $(\mathbb{Z}, +, \cdot)$ ideaali jokaisella $n \in \mathbb{Z}$. Tekijärenkas $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ on kokonaislukujen modulo n rengas \mathbb{Z}_n .

Hajotelma- ja Isomorfialauseet

Tekijästruktuurien tärkeimpiä sovelluksia ovat niin sanotut *isomorfialauseet* ja, yleisemmin, *hajoitelmalauseet*.

Ryhmien tapaus

Olkoot (G, \cdot) ja (G', \cdot') ryhmiä. Olkoon $f: G \rightarrow G'$ ryhmähomomorfismi. Olkoon $N \triangleleft G$ ryhmän G normaali aliryhmä ja olkoon $p: G \rightarrow G/N$ kanoninen projektio tekijäryhmälle. Tällöin kuvaukset f ja p muodostavat diagramin

$$\begin{array}{ccc} G & \xrightarrow{f} & G' \\ & \searrow p & \nearrow \text{---} \\ & G/N & \end{array}$$

Ryhmähomomorfismien hajotelmalause:

Tilanteessa yllä on olemassa indusoidu ryhmähomomorfismi $\bar{f}: G/N \rightarrow G'$ jolle pätee $f = \bar{f} \circ p$,

$$\begin{array}{ccc} G & \xrightarrow{f} & G' \\ & \searrow p & \nearrow \bar{f} \\ & G/N & \end{array}$$

jos ja vain jos $N \subset \text{Ker } f$.

Jos tällainen kuvaus \bar{f} on olemassa, niin se on yksikäsitteinen. Lisäksi pätee $\text{Im } \bar{f} = \text{Im } f$. Erityisesti \bar{f} on surjektio jos ja vain jos f on surjektio. Lisäksi \bar{f} on injektio jos ja vain jos $N = \text{Ker } f$.

Tapauksessa $N = \text{Ker } f$, saadaan hajoitelmalauseen seurauksena niin sanottu (*ensimmäinen*) *isomorfialause*, joka on Algebran tärkeämpiä perustuloksia:

Ryhmien Isomorfialause Olkoot G, G' ryhmiä ja olkoon $f: G \rightarrow G'$ ryhmähomomorfismi. Tällöin indusoitu kuvaus $\bar{f}: G/\text{Ker } f \rightarrow \text{Im } f$, joka on määritelty ehdolla $\bar{f}(\bar{x}) = f(x)$, on **ryhmäisomorfismi**.

Renkkaiden tapaus

Renkaille pätevät täysin analogiset hajotelma- ja isomorfismilauseet, kuten ryhmien teoriassa.

Rengashomomorfismien hajotelmalause

Olkoot $(R, +, \cdot)$ ja $(R', +', \cdot')$ renkaita. Olkoon $f: R \rightarrow R'$ rengashomomorfismi. Olkoon I renkaan R ideaali ja olkoon $p: R \rightarrow R/I$ kanoninen projektio tekijärenkaalle. Tällöin on olemassa indusoidu rengashomomorfismi $\bar{f}: R/I \rightarrow R'$ jolle pätee $f = \bar{f} \circ p$,

$$\begin{array}{ccc} R & \xrightarrow{f} & R' \\ & \searrow p & \nearrow \bar{f} \\ & R/I & \end{array}$$

jos ja vain jos $I \subset \text{Ker } f$.

Jos tällainen kuvaus \bar{f} on olemassa, niin se on yksikäsitteinen. Lisäksi pätee $\text{Im } \bar{f} = \text{Im } f$. Erityisesti \bar{f} on surjektio jos ja vain jos f on surjektio.

Lisäksi \bar{f} on injektio jos ja vain jos $I = \text{Ker } f$.

Renkaiden Isomorfialause Olkoot R, R' renkaita ja olkoon $f: R \rightarrow R'$ rengashomomorfismi. Tällöin indusoitu kuvaus $\bar{f}: R/\text{Ker } f \rightarrow \text{Im } f$, joka on määritelty ehdolla $\bar{f}(\bar{x}) = f(x)$, on **rengasisomorfismi**.

Renkaan kokonaisluvut ja karakteristika

Olkoon $(R, +, \cdot)$ rengas. Tällöin $(R, +)$ on Abelin ryhmä, joten voimme muodostaa renkaan ykkösalkion $1_R \in R$ monikerran $m \cdot 1_R$ jokaisella kokonaisluvulla $m \in \mathbb{Z}$. Määritellään kuvaus $\phi: \mathbb{Z} \rightarrow R$ kaavalla $\phi(m) = m \cdot 1$. Tällöin ϕ on renkaiden välinen homomorfismi. Tämän kuvaksen kuvajoukko

$$\mathbb{Z}1_R = \{m1_R \mid m \in \mathbb{Z}\}$$

on kaikkien ykkösten monikertojen muodostama joukko ja ydin $\text{Ker } \phi$ on jokin renkaan \mathbb{Z} ideaali, eli muotoa $n\mathbb{Z}$ jollakin $n \in \mathbb{Z}$, $n \geq 0$. Renkaiden isomorfialauseesta seuraa, että on olemassa indusoidu **isomorfismi** tekijärenkaasta $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z} = \mathbb{Z}_n$ renkaan R alirenkaalle $\mathbb{Z}1_R$. Tämän renkaan $\mathbb{Z}1_R$ alkiota sanotaan *renkaan kokonaisluvuiksi*. Luonnollista lukua $n \in \mathbb{N}$ sanotaan renkaan R **karakteristikaksi**.

Vaihtoehto 1: Renkaan R karakteristikka on 0. Tällöin $\text{Ker } \phi = 0\mathbb{Z} = 0$, joten ϕ on injektio, joten

$$\mathbb{Z}1_R \cong \mathbb{Z}/n\mathbb{Z} = \mathbb{Z}/\{0\} \cong \mathbb{Z}$$

Renkaan R ykkösalkiolle pätee $n1_R = 0_R$ jos ja vain jos $n = 0$.

Vaihtoehto 2: Yllä $n > 0$ eli renkaan R karakteristikka n on positiivinen kokonaisluku. Tällöin $\text{Ker } \phi = n\mathbb{Z}$, joten

$$\mathbb{Z}1_R \cong \mathbb{Z}/n\mathbb{Z} = \mathbb{Z}_n$$

eli renkaan kokonaislukujen alirengas on isomorfinen äärellisen renkaan \mathbb{Z}_n kanssa. Renkaan ykkösalkiolle pätee

$$n1_R = \underbrace{1 + 1 + \dots + 1}_{n \text{ kertaa}} = 0_R$$

ja renkaan karakteristikka n on itse asiassa *pienin* positiivinen kokonaisluku k jolla on ominaisuus $k1_R = 0_R$.

Voidaan osoittaa, että kunnan karakteristikka on aina joko nolla tai alkuluku.