

MS-A0402 Diskreetin matematiikan perusteet

Yhteenveto ja esimerkkejä ym., osa I

G. Gripenberg

Aalto-yliopisto

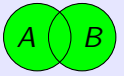
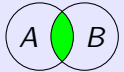
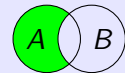


12. maaliskuuta 2015

- 1 Joukko-oppi ja logiikka
 - Todistukset logiikassa
 - Induktioperiaate
- 2 Relaatiot ja funktiot
 - Funktiot
 - Iso-O
- 3 Kombinatoriikka ym.
 - Summa-, tulo ja lokeroperiaate

💡 Joukot

- Joukko-opissa peruskäsite on \in eli $x \in A$ kun "alkio x kuuluu joukkoon A " ja $x \notin A$ kun "alkio x ei kuulu joukkoon A ".
- Merkintätapoja: $A = \{2, 4, 5, 8\}$ on joukko jonka alkioit ovat 2, 4, 5 ja 8 ja $B = \{4, 5, \dots, 2014\}$ on joukko, jonka alkioit ovat kaikki kokonaisluvut j joille pätee $4 \leq j \leq 2014$. Usein merkitään $A = \{x \in B : P(x)\}$ tai $A = \{x : x \in B, P(x)\}$ jolloin A :n alkioit ovat ne joukon B alkioit joille väite $P(x)$ on tosi.
- Tyhjä joukko: $\emptyset = \{\}$ on tyhjä joukko johon ei kuulu yhtään alkioita, eli $x \in \emptyset$ on aina epätosi.
- $A = B$ jos pätee, että $x \in A$ jos ja vain jos $x \in B$, eli esimerkiksi $\{1, 2, 2, 3\} = \{3, 2, 1\}$.
- Ei-negatiiviset kokonaisluvut joukkoina: Jos \emptyset "on" luku 0 niin $\{\emptyset\}$ "on" luku 1, $\{\emptyset, \{\emptyset\}\}$ "on" luku 2, $\{\emptyset, \{\emptyset, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}$ "on" luku 3 jne.

💡 Joukko-opin perusmerkintöjä

- Yhdiste tai unioni: $x \in A \cup B$ jos ja vain jos $x \in A$ tai $x \in B$. 
- Leikkaus: $x \in A \cap B$ jos ja vain jos $x \in A$ ja $x \in B$. 
- Joukkoerotus: $x \in A \setminus B$ jos ja vain jos $x \in A$ mutta $x \notin B$. 
- Osajoukko: $A \subseteq B$ jos jokainen A :n alkio on myös B :n alkio. 
- Potenssijoukko: $\mathcal{P}(A)$ on joukon kaikkien osajoukkojen muodostama joukko.
- Yhtäläisyys: $A = B$ jos $A \subseteq B$ ja $B \subseteq A$.
- Komplementti: $A^c = \Omega \setminus A$ jos $A \subseteq \Omega$ ja on selvää mikä Ω on. 
- Yhdiste tai unioni: $x \in \bigcup_{j \in J} A_j$ jos ja vain jos $x \in A_j$ jollakin $j \in J$.
- Leikkaus: $x \in \bigcap_{j \in J} A_j$ jos ja vain jos $x \in A_j$ kaikilla $j \in J$.

💡 Huom!

Usein kirjoitetaan $A \subseteq B$:n sijasta $A \subset B$ ja silloin kirjoitetaan $A \subsetneq B$ kun A on B :n aito osajoukko, eli $A \subseteq B$ mutta $A \neq B$.

💡 Standardimerkintöjä

- $\mathbb{N}_0 = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$ on luonnollisten lukujen (missä 0 on mukana) joukko.
- Merkinnällä \mathbb{N} tarkoitetaan joskus \mathbb{N}_0 ja joskus $\{1, 2, 3, \dots\} = \mathbb{N}_0 \setminus \{0\}$.
- $\mathbb{Z} = \{\dots, -2, -1, 0, 1, 2, 3, \dots\}$ on kokonaislukujen joukko.
- $\mathbb{Q} = \{\frac{p}{q} : p, q \in \mathbb{Z}, q \neq 0\}$ on rationaalilukujen joukko.
- \mathbb{R} on reaalilukujen joukko.

😊 Miksi joukko-oppi ei ole niin yksinkertaista kuin miltä näyttää?

Niin kauan kun tarkasteltavissa joukoissa on vain äärellisen monta alkioita, kuten joukossa $\{1, 3, 4, 7\}$, ongelmia ei juuri esiinny mutta klassinen vastaesimerkki on ns. Russellin paradoksi: Määritellään

$$A = \{x : x \notin x\}.$$

Jos $A \in A$ niin $x \notin x$ ei päde kun x on A ja A :n määritelmän mukaan $A \notin A$ ja olemme saaneet aikaan ristiriidan. Jos sen sijaan $A \notin A$ niin ehto $x \notin x$ on voimassa kun x on A joten $A \in A$ ja taas tuloksena on ristiriita. Vastaavanlaisia ongelmia syntyy jos sanomme "Tämä on valhe" tai jos puhumme "parturista, joka leikkaa hiukset kaikilta niiltä, jotka eivät itse leikkaa hiuksiaan".

💡 Propositiologiikka eli lausekalkyyli

Jos a ovat b lauseita tai väitteitä, jotka voivat olla tosia tai epätosia mutta ei mitään siltä väliltä niin

- Lause a AND b on tosi kun a on tosi ja b on tosi
- Lause a OR b on tosi kun a on tosi tai b on tosi (ja myös kun molemmat ovat tosia).
- Lause NOT a on tosi kun a ei ole tosi eli a on epätosi.
- Lause $a \rightarrow b$ on tosi kun (NOT a) OR b on tosi, eli kun b on tosi tai a on epätosi.
- Lause $a \leftrightarrow b$ kun $(a \rightarrow b)$ AND $(b \rightarrow a)$ on tosi.

Matemaattisessa logiikassa käytetään yleisesti AND:n sijasta \wedge , OR:n sijasta \vee ja NOT:n sijasta \neg .

💡 Implikaatio \rightarrow

Logiikan lause $a \rightarrow b$ ei täysin vastaa jokapäiväisen kielenkäytön "jos a niin b " koska se on tosi kun a on epätosi eikä sillä välttämättä ole mitään tekemistä syy-seuraus suhteen kanssa.

💡 Joukot ja implikaatiot

Olkoon $A = \{1, 2, 3, 4\}$, $B = \{0, 3, 4\}$ ja $C = \{x : x \text{ on kokonaisluku } \geq 2\}$. Mitkä seuraavista väitteistä ovat tosia?

- (a) $x \in A \cap C \rightarrow x \in B$ kaikilla x ?
- (b) $A \subseteq B \rightarrow C \subseteq A$?
- (c) On olemassa $y \in C$ siten, ettei päde $y \in B \rightarrow y \in A$?
- (d) $y \notin B \rightarrow y \notin A$ kaikilla $y \in C$?

Vastaus: (a) Koska $A \cap C = \{2, 3, 4\}$ niin pätee $2 \in A \cap C$ mutta koska $2 \notin B$ niin tämä väite ei päde (ja väite sanoo, että $A \cap C \subseteq B$).
(b) Koska $2 \in A$ mutta $2 \notin B$ niin ei päde $A \subseteq B$ ja näin ollen implikaatio $A \subseteq B \rightarrow C \subseteq A$ on tosi.
(c) Väite $y \in B \rightarrow y \in A$ ei päde jos ja vain jos $y \in B$ ja $y \notin A$ eli $y \in B \setminus A = \{0\}$ ja $0 \notin C$ joten väite on epätosi.
(d) Tämä väite on epätosi koska esim. $2 \in C$ ja $2 \notin B$ mutta $2 \in A$ joten $2 \notin A$ on epätosi. Toisella

😊 Päätelysäännöt ja todistukset logiikassa

Todistus on lista lauseista joissa jokainen lause on joko aksiomi (eli oletetaan olevan tosi) tai johdettu aikaisemmista lauseista päätelysääntöjen avulla. Esimerkiksi ns. modus ponens eli

$$\frac{x \quad x \rightarrow y}{y}$$

on tärkeä päätelysääntö ja perustuu siihen, että $(x \text{ AND } (x \rightarrow y)) \rightarrow y$ on tautologia, eli aina tosi riippumatta x :n ja y :n totuusarvoista. Tämä (kuten muutkin päätelysäännöt) käytetään siten, että jos todistuslistassa on jo lauseet a ja $a \rightarrow b$ niin listaan lisätään lause b .

😊 Päätelysäännöt ja todistukset logiikassa

Olkoot p ja q kaksi lausetta. Nyt todistamme, että q on tosi jos $p \text{ AND } (\text{NOT } p)$ on tosi, eli jos oletetaan ristiriitainen väite voidaan todistaa mitä vaan. Päätelysääntöinä käytämme tässä

- (a) $\frac{x \text{ OR } y \quad \text{NOT } x}{y}$
- (b) $\frac{x \text{ AND } y}{x}$
- (c) $\frac{x \quad x \text{ OR } y}{x \text{ OR } y}$
- (d) $\frac{x \text{ AND } y \quad y \text{ AND } x}{x \text{ AND } y}$

😊 Päätelysäännöt ja todistukset logiikassa, jatk.

Todistus näyttää nyt seuraavanlaiselta:

- (1) $p \text{ AND } (\text{NOT } p)$: Oletus
- (2) p : (1) ja (b) missä $x = p$ ja $y = \text{NOT } p$
- (3) $p \text{ OR } q$: (2) ja (c) missä $x = p$ ja $y = q$
- (4) $(\text{NOT } p) \text{ AND } p$: (1) ja (d) missä $x = p$ ja $y = \text{NOT } p$
- (5) $\text{NOT } p$: (1) ja (b) missä $x = \text{NOT } p$ ja $y = p$
- (6) q : (3), (5) ja (a) missä $x = p$ ja $y = q$.

Näin lause q on tullut todistetuksi.

💡 Predikaattilogiikka

- Lause $\forall x P(x)$ on tosi kun $P(x)$ on tosi kaikilla x .
- Lause $\exists x P(x)$ on tosi kun on olemassa x siten, että $P(x)$ on tosi.

Predikaattilogiikka on lausekalkyylin laajennus, jossa operaatioiden eli konnektiivien (NOT , AND , OR , \rightarrow ja \leftrightarrow) lisäksi käytetään universaali- ja eksistenssi kvantorit \forall ("kaikilla") ja \exists ("on olemassa"), ja lauseiden lisäksi käytetään muuttujia x, y, \dots ja predikaatteja P, Q, \dots .

Predikaateilla on äärellinen määrä argumentteja, esim. $P(x)$, $Q(x, y)$, jne., ja predikaatti joiden argumenttien lukumäärä on 0 on lause.

Predikaattien lisäksi voidaan käyttää funktioita joiden arvot kuuluvat samaan käsiteltävään aihepiiriin ("domain of discourse") kuin muuttujat. Funktio, jolla ei ole muuttujia on vakio. Funktiot ja vakiot voidaan esittää predikaattien avulla, mutta se on usein kömpelö vaihtoehto.

💡 Prioriteettijärjestys

Jos ei käytetä sulkua, joilla tietenkin on korkein prioriteetti, niin loogiset konnektiivit evaluoidaan tavallisesti seuraavassa järjestyksessä: Ensinnä NOT, sitten \forall ja \exists , sitten AND ja OR ja lopuksi \rightarrow ja \leftrightarrow .

💡 $\forall x \in A$ ja $\exists x \in A$

Lauseet $\forall x \in A (P(x))$ ja $\exists x \in A (P(x))$ ovat lyhenteitä lauseista

$$\forall x (x \in A \rightarrow P(x)),$$

$$\exists x (x \in A \text{ AND } P(x)),$$

ja tarkoittavat (tietenkin) että "kaikilla A:n alkiolla x pätee P(x)" ja "on olemassa A:n alkiolla x jolla P(x) pätee".

💡 Negaatio NOT, konnektiivit AND ja OR sekä kvanttorit \forall ja \exists

Kaikilla lauseilla a ja b pätee

$$\text{NOT}(a \text{ AND } b) \leftrightarrow (\text{NOT } a) \text{ OR } (\text{NOT } b),$$

$$\text{NOT}(a \text{ OR } b) \leftrightarrow (\text{NOT } a) \text{ AND } (\text{NOT } b),$$

eli esimerkiksi $\text{NOT}(a \text{ AND } b)$ on tosi täsmälleen silloin kun $\text{NOT } a$ OR $\text{NOT } b$ on tosi ja lause $\text{NOT}(a \text{ AND } b) \leftrightarrow \text{NOT } a \text{ OR } \text{NOT } b$ on tautologia koska se on tosi riippumatta a:n ja b:n totuusarvoista.

Samoin kaikilla predikaateilla P pätee

$$\text{NOT}(\forall x(P(x))) \leftrightarrow \exists x(\text{NOT } P(x)),$$

$$\text{NOT}(\exists x(P(x))) \leftrightarrow \forall x(\text{NOT } P(x)).$$

💡 Epäsuora todistus

Lause $a \rightarrow b$ on tosi jos ja vain jos lause $\text{NOT } b \rightarrow \text{NOT } a$ on tosi ja epäsuorassa todistuksessa tehdään vasta oletus, että $\text{NOT } b$ on tosi eli että b ei ole tosi ja todistetaan, että $\text{NOT } a$ on tosi ja tämä formuloidaan tavallisesti siten, että johdetaan tulos joka on ristiriidassa a:n kanssa.

😊 Esimerkki: Potenssijoukko

Olkoon $\mathcal{P}(X)$ joukon X osajoukkojen joukko, eli $A \in \mathcal{P}(X)$ jos ja vain jos $A \subseteq X$. Jos nyt X ja Y ovat kaksi joukkoa niin onko toinen joukoista $\mathcal{P}(X) \setminus \mathcal{P}(Y)$ ja $\mathcal{P}(X \setminus Y)$ toisen osajoukko?

- Koska tyhjä joukko on jokaisen joukon osajoukko niin $\emptyset \in \mathcal{P}(X \setminus Y)$. Samoin $\emptyset \in \mathcal{P}(Y)$ joten $\emptyset \notin \mathcal{P}(X) \setminus \mathcal{P}(Y)$. Tästä seuraa, että aina pätee $\mathcal{P}(X \setminus Y) \not\subseteq \mathcal{P}(X) \setminus \mathcal{P}(Y)$.
- Jos $X = Y$ niin $\mathcal{P}(X) = \mathcal{P}(Y)$ joten $\mathcal{P}(X) \setminus \mathcal{P}(Y) = \emptyset \subseteq \mathcal{P}(X \setminus Y) = \{\emptyset\}$ koska tyhjä joukko on jokaisen joukon osajoukko.
- Mutta jos esimerkiksi $X = \{0, 1\}$ ja $Y = \{0\}$ niin $\mathcal{P}(X) \setminus \mathcal{P}(Y) = \{\{0, 1\}, \{1\}\}$ mutta $X \notin \mathcal{P}(X \setminus Y) = \{\{1\}, \emptyset\}$ joten tässä tapauksessa $\mathcal{P}(X) \setminus \mathcal{P}(Y) \not\subseteq \mathcal{P}(X \setminus Y)$
- Lopputulos on siis että aina pätee $\mathcal{P}(X \setminus Y) \not\subseteq \mathcal{P}(X) \setminus \mathcal{P}(Y)$ mutta riippuu joukoista X ja Y päteekö $\mathcal{P}(X) \setminus \mathcal{P}(Y) \subseteq \mathcal{P}(X \setminus Y)$ vai ei.

😊 Järjestetyn parin koordinaatit

Parin $[x, y]$ (tai (x, y)) ensimmäinen koordinaatti on (tietenkin) x ja toinen on y. Jos parin määritelmäksi otetaan $\{\{a\}, \{a, b\}\}$ niin voidaan määritellä predikaatit $E(p, x)$ ja $T(p, y)$ jotka sanovat, että x on p:n ensimmäinen koordinaatti ja y on p:n toinen koordinaatti seuraavalla tavalla:

$$E(p, x) = \forall z((z \in p) \rightarrow (x \in z))$$

(tai lyhyemmin $\forall z \in p(x \in z)$) ja

$$T(p, y) = \exists z((z \in p) \text{ AND } (y \in z)) \text{ AND}$$

$$\forall u \forall v((u \in p) \text{ AND } (v \in p) \text{ AND } \text{NOT}(u == v) \rightarrow \text{NOT}(y \in u) \text{ OR } \text{NOT}(y \in v)),$$

missä $u == v$ on predikaatti, joka sanoo, että u on sama joukko kuin v. Lyhyemmin tämän voi esittää muodossa

$$T(p, y) = \exists z \in p(y \in z)$$

$$\text{AND } \forall u \in p \forall v \in p(\text{NOT}(u == v) \rightarrow (y \notin u) \text{ OR } (y \notin v)).$$

💡 Induktioperiaate

Jos $P(n)$ on väite (joka kaikilla $n \geq n_0$ on joko tosi tai epätosi) ja

- $P(n_0)$ on tosi
- $P(k+1)$ on tosi jos $P(k)$ on tosi (eli $P(k) \rightarrow P(k+1)$ on tosi) kun $k \geq n_0$

niin $P(n)$ on tosi kaikilla $n \geq n_0$.

Joskus on tarpeen ottaa induktio-oletukseksi väite, että $P(j)$ on tosi kun $n_0 \leq j \leq k$ sen sijaan että pelkästään oletetaan, että $P(k)$ on tosi.

💡 Induktio

Osoitamme induktion avulla, että

$$\sum_{i=1}^n i = 1 + 2 + 3 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2}, \quad n \geq 1.$$

Väite $P(n)$ on siis $\sum_{i=1}^n i = \frac{n(n+1)}{2}$ ja $n_0 = 1$. Näin ollen väite $P(n_0)$ on sama kuin $1 = \frac{1(1+1)}{2}$ mikä pitää paikkansa. Oletamme seuraavaksi, että $P(k)$ on tosi ja $k \geq 1$. Koska $P(k)$ pätee, niin $\sum_{i=1}^k i = \frac{k(k+1)}{2}$ mistä seuraa, että

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^{k+1} i &= \sum_{i=1}^k i + (k+1) = \frac{k(k+1)}{2} + (k+1) \\ &= (k+1) \left(\frac{k}{2} + 1 \right) = \frac{(k+1)(k+2)}{2} = \frac{(k+1)((k+1)+1)}{2}, \end{aligned}$$

joka taas merkitsee sitä, että $P(k+1)$ on tosi. Induktioperiaatteen nojalla toteamme, että $P(n)$ pätee kaikilla $n \geq 1$.

💡 Karteesinen tulo

Kahden joukon X ja Y karteesinen tulo $X \times Y$ on joukko johon kuuluvat kaikki järjestetyt parit (a, b) tai $[a, b]$ missä $a \in X$ ja $b \in Y$, eli

$$X \times Y = \{ [a, b] : a \in X \text{ ja } b \in Y \}.$$

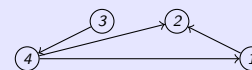
On monta tapaa määritellä järjestettyä paria $[a, b]$ ja usein käytetty tapa on sanoa, että $[a, b]$ on joukko $\{\{a\}, \{a, b\}\}$.

💡 Relaatit

Relaatio joukosta X joukkoon Y (tai relaatio joukossa X jos $Y = X$) on karteesisen tulon $X \times Y$ osajoukko.

💡 Verkko?

Verkko, eli graafi muodostuu joukosta solmuja ja joukosta niiden välisiä kaaria (tai linkkejä), esim näin:



Suunnatussa verkossa jokaisella kaarella on lähtösolmu ja kohdesolmu kun suuntaamattomassa verkossa ei tehdä eroa lähtö- ja kohdesolmun välillä.

- Suunnattu verkko on järjestetty pari $[V, E]$ (V = "vertex", E = "edge") missä V on joukko (tavallisesti äärellinen ja ei-tyhjä) ja $E \subset V \times V$, eli E on relaatio joukossa V .
- Suuntaamaton verkko on järjestetty pari $[V, E]$ missä V on joukko (tavallisesti äärellinen ja ei-tyhjä) ja $E \subset \{ \{a, b\} : a \in V, b \in V \}$.

Suuntaamaton verkko voidaan myös ajatella olevan suunnattu verkko missä relaatio E on symmetrinen, eli $[a, b] \in E \rightarrow [b, a] \in E$.

💡 Erilaisia relaatioita joukossa X

Relaatio W joukossa X on

- **refleksiivinen** jos $[x, x] \in W$ kaikilla $x \in X$.
- **symmetrinen** jos $[x, y] \in W \rightarrow [y, x] \in W$ kaikilla x ja $y \in X$.
- **transitiivinen** jos $[x, y] \in W$ AND $[y, z] \in W \rightarrow [x, z] \in W$ kaikilla x, y ja $z \in X$.
- **antisymmetrinen** jos $[x, y] \in W$ AND $x \neq y \rightarrow [y, x] \notin W$ eli $[x, y] \in W$ AND $[y, x] \in W \rightarrow x = y$ kaikilla x ja $y \in X$.
- **asymmetrinen** jos $[x, y] \in W \rightarrow [y, x] \notin W$ kaikilla x ja $y \in X$.
- **totaalinen tai täydellinen** jos $[x, y] \in W$ OR $[y, x] \in W$ kaikilla x ja $y \in X$.
- **ekvivalenssirelaatio** jos W on refleksiivinen, symmetrinen ja transitiivinen.
- **osittaisjärjestys** jos W refleksiivinen, antisymmetrinen ja transitiivinen.

Usein kirjoitetaan $[x, y] \in W$:n sijasta xWy esim. $x < y$ eikä $[x, y] \in <$.

😊 Esimerkki: Osittaisjärjestys

Olkoon X jokin (ei-tyhjä) joukko ja $\mathcal{P}(X)$ sen kaikkien osajoukkojen muodostama joukko (eli ns. potenssijoukko). Joukossa $\mathcal{P}(X)$ meillä on relaatio $\subseteq: A \subseteq B$ jos ja vain jos A on B :n osajoukko. Tämä relaatio on osittaisjärjestys koska se on

- **refleksiivinen:** $A \subseteq A$,
- **antisymmetrinen:** Jos $A \subseteq B$ ja $A \neq B$ niin on olemassa $x \in B$ siten että $x \notin A$ jolloin $B \not\subseteq A$,
- **transitiivinen:** Jos $A \subseteq B$ ja $B \subseteq C$ niin jokainen A :n alkio on B :n alkio ja koska jokainen B :n alkio on C :n alkio niin jokainen A :n alkio on C :n alkio, eli $A \subseteq C$.

Lisäksi tällä relaatiolla on muitakin ominaisuuksia kuten, että jos $A, B \in \mathcal{P}(X)$ niin joukoille A ja B löytyy pienin yläraja, eli joukko C siten, että $A \subseteq C, B \subseteq C$ (eli C on yläraja) ja jos $A \subseteq D$ ja $B \subseteq D$ niin $C \subseteq D$ (eli C on pienin yläraja). Selvästikin $C = A \cup B$. Vastaavasti löytyy myös suurin ala-raja, joka (tietenkin) on $A \cap B$.

💡 Ekvivalenssiluokat

Jos X on ei-tyhjä joukko ja \sim on ekvivalenssirelaatio joukossa X , eli \sim on refleksiivinen, symmetrinen ja transitiivinen, niin se jakaa joukon X osajoukkoihin $Y_j \neq \emptyset, j \in J$ joita kutsutaan ekvivalenssiluokiksi siten, että

- $\cup_{j \in J} Y_j = X$,
- $Y_j \cap Y_k = \emptyset$ jos $j \neq k$,
- $a \sim b \leftrightarrow a$ ja b kuuluvat samaan joukkoon Y_j .

Usein ajatellaan, että kaksi alkioita jotka ovat ekvivalenttia, eli niiden muodostama pari kuuluu relaatioon \sim , ovatkin "samat" jolloin joukon X sijasta tarkastellaan joukkoa $\{Y_j : j \in J\}$, jonka alkioit ovat ekvivalenssiluokat.

😊 Esimerkki: Ekvivalenssiluokat

Joukossa $X = \{[m, n] : m, n \in \mathbb{Z}, n \neq 0\}$ voimme määritellä ekvivalenssirelaation \sim siten, että $[m_1, n_1] \sim [m_2, n_2]$ jos ja vain jos $m_1 \cdot n_2 = m_2 \cdot n_1$. Nämä ekvivalenssiluokat "ovat" rationaaliluvut koska $\frac{m_1}{n_1} = \frac{m_2}{n_2}$ täsmälleen silloin kun $m_1 \cdot n_2 = m_2 \cdot n_1$.

💡 Funktiot

Jos X ja Y ovat joukkoja niin funktio $f : X \rightarrow Y$ on relaatio joukosta X joukkoon Y eli $X \times Y$:n osajoukko siten, että

- jokaisella $x \in X$ on olemassa $y \in Y$ siten, että $[x, y] \in f$.
- jos $[x, y_1] \in f$ ja $[x, y_2] \in f$ niin $y_1 = y_2$.

Tavallisesti funktio esitetään siten, että $[x, y] \in f$ jos ja vain jos $y = f(x)$

(vaikka xf tms. voisi olla parempi merkintätapa jos luetaan vasemmalta oikealle).

Toisin sanoen, funktio f joukosta X joukkoon Y on "säätö", joka jokaisella $x \in X$ antaa vastaukseksi yksikäsitteisen alkion $y = f(x)$ joukosta Y .

- Jos $f : X \rightarrow Y$ on funktio niin X on sen määrittely- eli lähtöjoukko ja Y on sen maalijoukko.
- $Y^X = \{f : f \text{ on funktio joukosta } X \text{ joukkoon } Y\}$.
- Jos $f : X \rightarrow Y$ on funktio ja $A \subset X$ niin $f|_A : A \rightarrow Y$ on funktio f rajoitettuna joukkoon A eli relaationa $f|_A = \{[x, y] : [x, y] \in f, x \in A\}$.

💡 Anonyymit funktiot

Voidaan puhua esim. luvusta 2 ilman sekaantumisen vaaraa, mutta jos puhutaan lausekkeesta $x + 3$ ei ole välttämättä selvää tarkoitetaanko funktiota, joka antaa tulokseksi argumenttinsa johon on lisätty 3 vai tämän funktion arvo kun argumentti on x . Jos tarkoitetaan funktiota eikä sen arvoa niin voidaan kirjoittaa $x \mapsto x + 3$ tai $@(x)x+2$ tai `function(x){return x+3;}` tai jotain muuta vastaavaa.

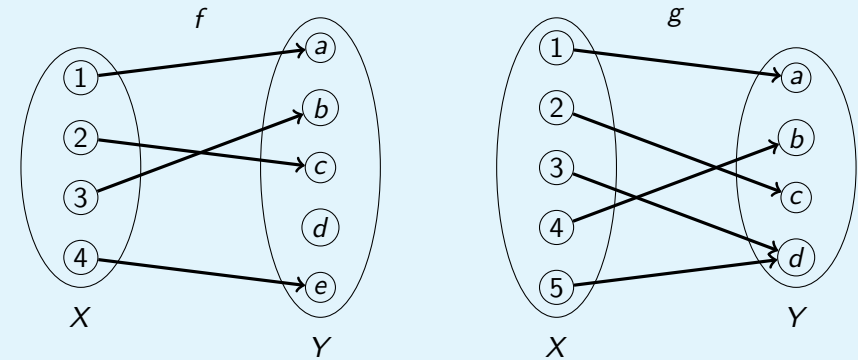
💡 Injektiot, surjektiot ja bijektiot

Funktio $f : X \rightarrow Y$ on

- injektio jos $f(x_1) = f(x_2) \rightarrow x_1 = x_2$ kaikilla $x_1, x_2 \in X$.
- surjektio jos kaikilla $y \in Y$ on olemassa $x \in X$ siten, että $f(x) = y$.
- bijektio jos se on sekä injektio että surjektio.

Ekvivalentti määritelmä on, että $f : X \rightarrow Y$ on injektio jos $x_1 \neq x_2 \rightarrow f(x_1) \neq f(x_2)$ kaikilla $x_1, x_2 \in X$ ja f on surjektio jos arvojoukko $f(X) = \{f(x) : x \in X\}$ on sama kuin maalijoukko Y eli $f(X) = Y$.

Injektiot ja surjektiot



Funktio $f : X \rightarrow Y$ on injektio ("jokaiseen Y :n alkioon tulee korkeintaan yksi suunnattu kaari") mutta se ei ole surjektio koska X :stä ei löydy yhtään alkioita x , siten, että $f(x) = d$.

Funktio $g : X \rightarrow Y$ on surjektio ("jokaiseen Y :n alkioon tulee vähintään yksi suunnattu kaari") mutta se ei ole injektio koska $g(3) = g(5)$ ja $3 \neq 5$.

😊 Listat, lukujonot ja karteesiset tulot funktioina

- Lista $[a, b, c, d]$ on funktio f , jonka määrittelyjoukko on $\{1, 2, 3, 4\}$ (tai $\{0, 1, 2, 3\}$) siten, että $f(1) = a$, $f(2) = b$, $f(3) = c$ ja $f(4) = d$.
- Lukujono $(a_n)_{n=0}^{\infty} = (a_0, a_1, a_2, \dots)$ on funktio f , jonka määrittelyjoukko on \mathbb{N}_0 siten, että $f(n) = a_n$ kaikilla $n \in \mathbb{N}_0$.
- Jos X_j on joukko jokaisella $j \in J$ missä J on (toinen) joukko niin karteesinen tulo $\prod_{j \in J} X_j$ on joukko, johon kuuluu täsmälleen kaikki funktiot $f : J \rightarrow \bigcup_{j \in J} X_j$ siten, että $f(j) \in X_j$.

😊 Esimerkki: Funktio, alkukuva, ym.

- Olkoon f funktio: $\{1, 2, 3, 4, 5\} \rightarrow \{1, 2, 3, 4, 5\}$ siten, että $f(1) = 2$, $f(2) = 4$, $f(3) = 2$, $f(4) = 4$ ja $f(5) = 4$. Matlab/Octavessa voimme esittää tämän funktion vektorina $f = [2, 4, 2, 4, 4]$.
- Jos $A = \{1, 2, 5\}$ niin voimme laskea $f(A) = f^{\rightarrow}(A) = \{y : y = f(x), x \in A\}$ komennolla `f([1,2,5])` joka antaa tulokseksi $[2, 4, 4]$ joka on tulkittava joukkona $\{2, 4\}$.
- Jos $B = \{1, 2, 3\}$ niin B :n alkukuva $f^{\leftarrow}(B) = \{x : f(x) \in B\} = \{1, 3\}$ ja voimme laskea tämän komennolla `find(f==1 | f==2 | f==3)` tai komennolla `find(sum(ff==[1,2,3]',1))`.
- Huomaa, että riippumatta siitä miten valitsemme joukon B niin aina pätee esimerkiksi $f^{\leftarrow}(B) \neq \{1\}$ (eli tässä tapauksessa f^{\leftarrow} ei ole surjektio) koska jos $2 \notin B$ niin $1 \notin f^{\leftarrow}(B)$ ja jos $2 \in B$ niin $\{1, 3\} \subseteq f^{\leftarrow}(B)$.

😊 Esimerkki: Alkukuva ja injektiivisyys

Jos $f : X \rightarrow Y$ on surjektio niin $f^{-1} : \mathcal{P}(Y) \rightarrow \mathcal{P}(X)$ on injektio missä $f^{-1}(B) = \{x \in X : f(x) \in B\}$.

Miksi?

- Jos $B_1 \neq B_2$ niin on olemassa $y \in B_1$ siten, että $y \notin B_2$ tai on olemassa $y \in B_2$ siten, että $y \notin B_1$. Oletamme nyt, että $y \in B_1$ mutta $y \notin B_2$.
- Koska f on surjektio niin on olemassa $x \in X$ siten, että $f(x) = y$.
- Tästä seuraa, että $x \in f^{-1}(B_1)$ mutta $x \notin f^{-1}(B_2)$ joten olemme osoittaneet, että jos $B_1 \neq B_2$ niin $f^{-1}(B_1) \neq f^{-1}(B_2)$ eli f^{-1} on injektio.

💡 Yhdistetyt funktiot ja käänteisfunktio

- Jos $f : X \rightarrow Y$ ja $g : Y \rightarrow Z$ ovat kaksi funktiota niin $h = g \circ f : X \rightarrow Z$ on funktio $h(x) = g(f(x))$.
- Jos $f : X \rightarrow Y$, $g : Y \rightarrow Z$ ja $h : Z \rightarrow W$ ovat funktioita niin $(h \circ g) \circ f = h \circ (g \circ f)$ joten tämä funktio voidaan myös kirjoittaa muodossa $h \circ g \circ f$.
- Jos $f : X \rightarrow Y$ sellainen funktio, että on olemassa funktio $g : Y \rightarrow X$ siten että $(g \circ f)(x) = x$ ja $(f \circ g)(y) = y$ kaikilla $x \in X$ ja $y \in Y$ niin f on kääntyvä, g on f :n käänteisfunktio ja ja useimmiten kirjoitetaan $g = f^{-1}$.
- Funktio $f : X \rightarrow Y$ on kääntyvä jos ja vain jos se on bijektio.
- Jos $f : X \rightarrow Y$ on kääntyvä niin $(f^{-1})^{-1} = f$ eli käänteisfunktio on myös kääntyvä ja sen käänteisfunktio on f .

Huomaa ,ettei f^{-1} ole sama funktio kuin $h(x) = f(x)^{-1}$ joka edellyttää että $Y:n$ (tai ainakin arvojoukon) elementeillä on käänteisalkioita mikä on esim. tilanne joukossa $\mathbb{R} \setminus \{0\}$ mutta ei joukossa \mathbb{Z} .

💡 Ordo eli Iso-O: $f \in O(g)$

Jos g on funktio, joka on määritelty kaikilla "riittävän isoilla" kokonaisluvuilla niin $f \in O(g)$ kertoo että myös f on määritelty kaikilla "riittävän isoilla" kokonaisluvuilla ja on olemassa vakioita C ja N siten, että

$$|f(n)| \leq C|g(n)|, \quad n \geq N.$$

Tämän merkinnän käyttö tarkoittaa myös sitä, ettei ole erityisen oleellista mitä vakiot C ja N oikeasti ovat tai miten pieniksi niitä voi valita.

Usein kirjoitetaan $f \in O(g):n$ sijasta $f(n) = O(g(n))$.

Jos $O(n) + O(n^2) \in O(n^2):n$ sijasta kirjoitetaan $O(n) + O(n^2) = O(n^2)$ niin pitää muistaa, ettei tästä seuraa $O(n) = 0!$

Tässä käsitellään yksinkertaisuuden vuoksi vain (tiettyillä) kokonaisluvuilla määriteltyjä funktioita ja samoin tarkastellaan

ainoastaan mitä tapahtuu kun $\rightarrow \infty$ mutta se ei ole mitenkään oleellista. Esimerkiksi pätee myös $\frac{x^4 - x^3}{x^3 + x^2} \in O(x)$ kun $x \rightarrow 0$.

Esimerkki: Iso-O

- Jos $f \in O(n^2)$ ja $g \in O(n^3)$ niin $f \cdot g \in O(n^5)$ koska $|f(n)| \leq C_f n^2$ kun $n \geq N_f$ ja $|g(n)| \leq C_g n^3$ kun $n \geq N_g$ joten $|f(n)g(n)| \leq C_f C_g n^{2+3}$ kun $n \geq \max(N_f, N_g)$.
- Jos $f(n) = n^2$ ja $g(n) = n^3$ niin $f \in O(n^2)$, $g \in O(n^3)$ ja 5 on (tietenkin?) pienin luku p siten, että $f \cdot g \in O(n^p)$.
- Mutta jos 2 on pienin luku p_f siten, että $f \in O(n^{p_f})$ ja 3 on pienin luku p_g siten, että $g \in O(n^{p_g})$ niin siitä ei välttämättä seuraa, että 5 olisi pienin luku p siten, että $f \cdot g \in O(n^p)$ koska voimme esimerkiksi valita

$$f(n) = \begin{cases} n^2, & n \text{ on pariton} \\ 0, & n \text{ on parillinen,} \end{cases} \quad \text{ja} \quad g(n) = \begin{cases} 0, & n \text{ on pariton} \\ n^3, & n \text{ on parillinen} \end{cases}$$

jolloin $f(n)g(n) = 0$ kaikilla n ja $f \cdot g \in O(n^p)$ kaikilla $p \in \mathbb{Z}$.

😊 Montako vertailua tarvitaan, jotta löytäisimme luvun, jonka suuruusjärjestysnumero on p jos joukossa on n lukua?

Jos $p = 1$ (pienin luku) tai $p = n$ (suurin luku) niin $n - 1$ vertailua riittää mutta mikä on tilanne yleisessä tapauksessa?

Seuraavaksi osoitamme, että jos $1 \leq p \leq n$ niin tarvittavien vertailujen lukumäärä kuuluu joukkoon $O(n)$, eli on olemassa vakio C siten, että vertailujen lukumäärä on korkeintaan Cn emmekä välitä kovinkaan paljon siitä mikä tämä vakio on:

- Oletamme että tarvitaan korkeintaan C_k vertailua kun joukossa on $k < n$ lukua.
- Jaamme luvut osajoukkoihin joissa on 5 lukua: Ei vertailuja.
- Määritämme näiden osajoukkojen mediaanit: $O(n)$ vertailua.
- Määritämme mediaanien mediaani: $C(\frac{1}{5}n + 1)$ vertailua.
- Jaamme luvut kahteen joukkoon, riippuen siitä ovatko ne suurempia tai pienempiä kuin mediaanien mediaani: $O(n)$ vertailua.
- Kumpikin näistä joukoista sisältää korkeintaan $(1 - \frac{1}{5} \cdot \frac{1}{2} \cdot 3)n + O(1) = \frac{7}{10}n + O(1)$ lukua!

😊 Montako vertailua tarvitaan, jotta löytäisimme luvun, jonka suuruusjärjestysnumero on p jos joukossa on n lukua?, jatk.

- Joukkojen alkioiden lukumäärien perusteella tiedämme missä joukossa hakemamme luku on ellei se ole mediaanien mediaani ja mikä sen järjestysnumero siinä on joten haemme sen osajoukosta: $C\frac{7}{10}n + CO(1)$ vertailua.

- Olemme käyttäneet

$$O(n) + \frac{1}{5}Cn + C + O(n) + \frac{7}{10}Cn + CO(1) = \frac{9}{10}Cn + CO(1) + O(n) = \frac{9}{10}Cn + (C + n)c_0,$$

vertailua missä c_0 on vakio.

- Jos $n \leq 20c_0$ voimme järjestää luvut käyttäen $n \log_2(n) \leq n \log_2(20c_0) \leq (20c_0)n$ vertailua ja siten löytää hakemamme luku joten jos valitsemme $C \geq 20c_0$ jolloin $c_0 \leq \frac{1}{20}C$ niin kun $n > 20c_0$ eli $c_0 < \frac{1}{20}n$ toteamme että

$$\frac{9}{10}Cn + (C + n)c_0 \leq \frac{9}{10}Cn + \frac{1}{20}Cn + \frac{1}{20}Cn = Cn$$

ja induktiopäätely toimii.

💡 Joukon mahtavuus eli alkioiden lukumäärä

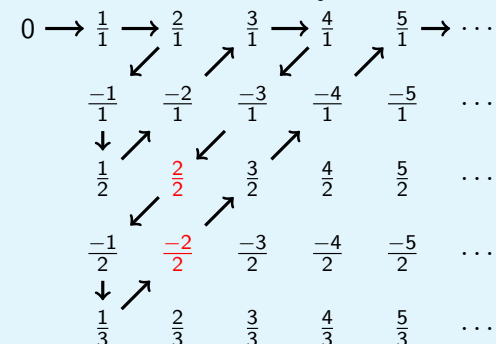
- Kahdella joukolla A ja B on sama lukumäärä alkioita $|A|$ ja $|B|$ eli ne ovat yhtä mahtavia, jos on olemassa bijektio $A \rightarrow B$.
- Joukolla A on vähemmän tai yhtä monta alkioita kuin joukolla B , eli $|A| \leq |B|$, jos on olemassa injektio $A \rightarrow B$.
- Joukolla A on vähemmän alkioita kuin joukolla B , eli $|A| < |B|$, jos on olemassa injektio $A \rightarrow B$ mutta ei bijektioita $A \rightarrow B$.
- Jos $A = \{0, 1, 2, \dots, n - 1\}$ niin $|A| = n$.
- Joukko A on äärellinen jos on olemassa kokonaisluku n siten, että $|A| = n$.
- Joukko A on numeroituva jos $|A| = |\mathbb{N}|$ ja ylinumeroituva jos $|A| > |\mathbb{N}|$.

💡 Huom!

Jotta nämä määritelmät olisivat järkeviä pitää osoittaa, että on olemassa bijektio $\{0, 1, 2, \dots, n - 1\} \rightarrow \{0, 1, 2, \dots, m - 1\}$ jos ja vain jos $m = n$ ja jos on olemassa injektioita $A \rightarrow B$ ja $B \rightarrow A$ niin löytyy myös bijektio $A \rightarrow B$.

😊 $|\mathbb{Z}|$ ja $|\mathbb{Q}|$

- $|\mathbb{N}_0| = |\mathbb{Z}|$ koska $f : \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{Z}$ missä $f(0) = 0$, $f(2k - 1) = k$ ja $f(2k) = -k$ kun $k \geq 1$ on bijektio.
- $|\mathbb{N}_0| = |\mathbb{Q}|$ koska voimme konstruoida bijektion seuraavalla tavalla:



Jos hyppäämme niiden lukujen yli, jotka jo ovat listalla, niin saamme seuraavan bijektion: $f(0) = 0$, $f(1) = 1$, $f(2) = 2$, $f(3) = -1$, $f(4) = \frac{1}{2}$, $f(5) = -2$, $f(6) = 3$, $f(7) = 4$, $f(8) = -3$, $f(9) = -\frac{1}{2}$ (eikä $\frac{2}{2} = 1$), $f(10) = \frac{1}{3}$, $f(11) = \frac{3}{2}$ (eikä $\frac{-2}{2} = -1$), $f(12) = -4$, jne.

💡💡 Summaperiaate, yksinkertaisin muoto

Jos A ja B ovat kaksi (äärellistä) joukkoa siten, että $A \cap B = \emptyset$ niin

$$|A \cup B| = |A| + |B|.$$

Tästä seuraa, että jos $B \subset A$ niin $|A \setminus B| = |A| - |B|$.

💡💡 Tuloperiaate, yksinkertaisin muoto

Jos A ja B ovat kaksi (äärellistä) joukkoa niin

$$|A \times B| = |A| \cdot |B|.$$

💡💡 Lokero- eli kyyhkyslakkperiaate

Jos $m \geq 1$ esinettä laitetaan $n \geq 1$ laatikkoon niin ainakin yhdessä

laatikossa on vähintään $\lceil \frac{m}{n} \rceil$ esinettä!

Miksi? Jos laatikoissa olevien esineiden lukumäärien maksimi on k niin $k \cdot n \geq m$ joten $k \geq \frac{m}{n}$ ja koska määritelmän mukaan $\lceil \frac{m}{n} \rceil$ on pienin kokonaisluku joka on $\geq \frac{m}{n}$ niin $k \geq \lceil \frac{m}{n} \rceil$.

😊 Esimerkki: Laatikkoperiaate

Olkoon S joukon $\{1, 2, \dots, 2 \cdot n - 1, 2 \cdot n\}$ osajoukko siten, että $|S| = n + 1$. Silloin joukkoon S kuuluu kaksi lukua eri a ja b siten, että a jakaa b :n tai päinvastoin, (eli $a | b$ tai $b | a$).

Miksi?

- Voimme esittää S :n luvut muodossa $2^{k_j} \cdot q_j$ missä $k_j \geq 0$, $1 \leq q_j < 2 \cdot n$ ja q_j on pariton, $j = 1, 2, \dots, n + 1$ ja lisäksi $[k_i, q_i] \neq [k_j, q_j]$ kun $i \neq j$.
- Joukossa $\{1, 2, \dots, 2 \cdot n - 1, 2 \cdot n\}$ on ainoastaan n paritonta lukua.
- Laatikkoperiaatteen mukaan on olemassa luvut $i \neq j$ siten, että $q_i = q_j$ jolloin $k_i \neq k_j$.
- Jos nyt $k_i < k_j$ niin luku $2^{k_i} \cdot q_i$ jakaa luvun $2^{k_j} \cdot q_j$.

💡💡 Seulaperiaate eli yleistetty summaperiaate

Jos A_j , $j = 1, 2, \dots$ ovat äärellisiä joukkoja niin

$$|A_1 \cup A_2| = |A_1| + |A_2| - |A_1 \cap A_2|,$$

$$|A_1 \cup A_2 \cup A_3| = |A_1| + |A_2| + |A_3| - |A_1 \cap A_2| - |A_1 \cap A_3| - |A_2 \cap A_3| + |A_1 \cap A_2 \cap A_3|,$$

$$\left| \bigcup_{j=1}^k A_j \right| = \sum_{r=1}^k (-1)^{r+1} \sum_{1 \leq j_1 < j_2 < \dots < j_r \leq k} \left| \bigcap_{i=1}^r A_{j_i} \right|.$$

💡 Pari epäyhtälöä

Olkoot A , B ja C kolme joukkoa.

- Koska $A \cap B \cap C \subseteq A \cap B$ niin $|A \cap B \cap C| \leq |A \cap B|$. Samoin pätee $|A \cap B \cap C| \leq |B \cap C|$ ja $|A \cap B \cap C| \leq |A \cap C|$.
- Koska $(A \cap B) \cup (A \cap C) = A \cap (B \cup C) \subset A$ niin

$$|A| \geq |(A \cap B) \cup (A \cap C)| = |A \cap B| + |A \cap C| - |A \cap B \cap C|,$$

josta seuraa, että

$$|A \cap B \cap C| \geq |A \cap B| + |A \cap C| - |A|.$$

Vaihtamalla A , B ja C keskenään saadaan myös epäyhtälöt

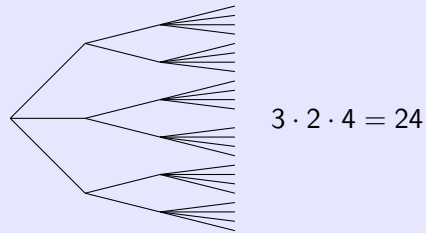
$$|A \cap B \cap C| \geq |A \cap B| + |B \cap C| - |B| \text{ ja}$$

$$|A \cap B \cap C| \geq |A \cap C| + |B \cap C| - |C|.$$

💡💡 Tuloperiaate

Jos valinta- tai päätösprosessissa on k vaihetta ja vaiheessa j on n_j vaihtoehtoa, riippumatta siitä mitä valintoja tai päätöksiä on aikaisemmissa vaiheissa tehty, ja jos kaikki valinnat johtavat erilaisiin lopputuloksiin, niin kaikkien vaihtoehtojen lukumääräksi tulee

$$n_1 \cdot n_2 \cdot \dots \cdot n_k$$



Toisin sanoen, jos

$$C = \{ (x_1, x_2, \dots, x_k) : x_1 \in A_1, x_2 \in A_{2,x_1}, \dots, x_k \in A_{k,x_1, \dots, x_{k-1}} \},$$

missä $|A_1| = n_1$, jokaisella $x_1 \in A_1$ pätee $|A_{2,x_1}| = n_2$ ja yleisesti jos $x_1 \in A_1$, $x_2 \in A_{2,x_1}$, $x_3 \in A_{3,x_1,x_2}$ jne., niin pätee $|A_{j,x_1,x_2,\dots,x_{j-1}}| = n_j$, $1 \leq j \leq k$, niin silloin $|C| = n_1 \cdot n_2 \cdot \dots \cdot n_k$.

💡💡 Kertoma

Jos n on positiivinen kokonaisluku niin

$$n! = 1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot (n-1) \cdot n.$$

Lisäksi $0! = 1$.

💡💡 Binomikerroin

Jos n ja k ovat kokonaislukuja siten, että $0 \leq k \leq n$ niin

$$\binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!}$$

jolloin $\binom{n}{k} = \binom{n}{n-k}$.

💡💡 Multinomikerroin

Jos $n_j \geq 0$ kun $j = 1, 2, \dots, m$ ja $n = n_1 + n_2 + \dots + n_m$ niin

$$\binom{n}{n_1, n_2, \dots, n_m} = \frac{n!}{n_1! \cdot n_2! \cdot \dots \cdot n_m!}.$$

💡💡 Järjestetty otos

A on joukko jossa on n alkioita (eli $|A| = n$).

- Jos valitaan k alkioita joukosta A ja muodostetaan niistä jono $[x_1, x_2, \dots, x_k]$ ja tehdään tämä **palauttamatta**, eli samaa alkioita ei valita monta kertaa jolloin $x_i \neq x_j$ kun $i \neq j$ niin saadaan n - k -permutaatio. Näiden jonojen eli k -permutaatioiden lukumäärä on tuloperiaatteen nojalla

$$n \cdot (n-1) \cdot \dots \cdot (n-k+1) = \frac{n!}{(n-k)!}$$

- Jos valitaan k alkioita joukosta A ja muodostetaan niistä jono $[x_1, x_2, \dots, x_k]$ ja tehdään tämä **palauttaen**, eli voidaan valita sama alkio monta kertaa jolloin ainoa vaatimus on, että $x_j \in A$ kun $1 \leq j \leq k$ niin tuloperiaatteen nojalla näiden jonojen lukumäärä on

$$|A|^k = n^k.$$

Huomaa, että molemmissa tapauksissa on oleellista että kyseessä on järjestetty otos eli sillä, missä järjestyksessä alkioita valitaan A :sta, on merkitystä.

💡💡 Otos palauttamatta kun järjestystä ei oteta huomioon

Jos joukosta A , jossa on n alkioita, valitaan k alkioita palauttamatta, eli jokaista alkioita voidaan valita korkeintaan kerran, eikä valintajärjestyksellä ole merkitystä niin vaihtoehtojen lukumäärä on

$$\binom{n}{k} = \binom{n}{n-k}.$$

Miksi? Jos kyseinen lukumäärä on $b(n, k)$ niin palauttamatta otettujen järjestettyjen otosten lukumäärä on $b(n, k) \cdot k!$ koska k alkioita voidaan järjestää jonoksi $k!$ eri tavalla. Näin ollen $b(n, k) \cdot k! = \frac{n!}{(n-k)!}$ joten $b(n, k) = \binom{n}{k}$.

💡💡 Otos palauttaen kun järjestystä ei oteta huomioon

Jos joukosta A , jossa on n alkioita, valitaan k alkioita palauttaen, eli voidaan valita sama alkio monta kertaa, eikä valintajärjestyksellä ole merkitystä niin vaihtoehtojen lukumäärä on

$$\binom{k+n-1}{n-1} = \binom{k+n-1}{k}$$

Miksi? Olkoon $A = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$. Kun valitsemme k alkioita, palauttaen, joukosta A eikä järjestyksellä ole merkitystä niin voimme esittää tuloksen esim. näin:

* * | * || * * * | * * | * * *

mikä on tulkittava siten, että olemme kaksi kertaa valinneet $x_1:n$, kerran $x_2:n$, ei kertaakaan $x_3:ta$, kolme kertaa $x_4:n$, kaksi kerta $x_5:n$ ja kolme kertaa $x_6:n$ joten tässä $n = 6$ ja $k = 2 + 1 + 0 + 3 + 2 + 3 = 11$.

Jokainen valinta vastaa listaa missä on k alkioita * ja $n - 1$ erotusmerkkiä |, eli pituus on $k + n - 1$, ja valitsemme jonosta ne $n - 1$ paikkaa, joihin sijoitamme erotusmerkit * jolloin alkioita * sijoitetaan jäljelle jääviin paikkoihin. Tämä on otos palauttamatta missä valintajärjestyksellä ei ole merkitystä

💡💡 Otos palauttamatta, palauttaen, valintajärjestyksellä merkitystä, ei merkitystä: Yhteenveto

Valitaan k alkioita joukosta, jossa on n alkioita:

	palauttamatta	palauttaen
Valintajärjestyksellä on merkitystä	$\frac{n!}{(n-k)!}$	n^k
Valintajärjestyksellä ei ole merkitystä	$\binom{n}{k}$	$\binom{k+n-1}{n-1}$

💡💡 Allokointimallit eli vaihtoehtoinen ajattelutapa

On sijoitettava k palloa n :ään numeroituun laatikkoon.

- Numeroidut pallot \leftrightarrow Valintajärjestyksellä on merkitystä.
- Identtiset pallot \leftrightarrow Valintajärjestyksellä ei ole merkitystä.
- Jokaiseen laatikkoon korkeintaan yksi pallo \leftrightarrow Valinta palauttamatta.
- Jokaiseen laatikkoon mielivaltainen määrä palloja \leftrightarrow Valinta palauttaen.

	Pallojen lukumäärä laatikoissa	
	≤ 1	ei rajoituksia
Numeroidut pallot	$\frac{n!}{(n-k)!}$	n^k
Identtiset pallot	$\binom{n}{k}$	$\binom{k+n-1}{n-1}$

💡 Esimerkki: Otokset

Tentissä valvojat jakavat 150 tehtäväpaperia 160:lle tenttijälle. Monellako tavalla tämä on mahdollista?

Tässä oletetaan, että tehtäväpaperit ovat identtiset mutta tenttijät eivät ole.

Ensimmäinen, järkevä, vaihtoehto on että jokaiselle tenttijälle annetaan korkeintaan yksi paperi. Silloin on kysymys siitä monellako tavalla voimme 160 henkilön joukosta valita ne 150, jotka saavat paperin. Tässä on kyse valinnasta palauttamatta kun järjestyksellä ei ole merkitystä, joten

$$\text{vaihtoehtoja on } \binom{160}{150} = \binom{160}{10}$$

Toinen, vähemmän järkevä, vaihtoehto on, ettei aseteta mitään rajoituksia sille montako paperia sama henkilö voi saada. Silloin valvojat valitsevat 150 kertaa tenttijän, jolle paperi annetaan, joukosta, jossa on 160 alkioita, "palauttaen" eikä valintajärjestyksellä ole merkitystä. Vaihtoehtojen

$$\text{lukumääräksi tulee silloin } \binom{150+160-1}{160-1} = \frac{309!}{159! \cdot 150!}$$

💡 Multinomikertoimet

$$\binom{n}{n_1, n_2, \dots, n_m} = \frac{n!}{n_1! \cdot n_2! \cdot \dots \cdot n_m!} \quad n = n_1 + n_2 + \dots + n_m.$$

- $\binom{n}{n_1, n_2, \dots, n_m}$ on vaihtoehtojen lukumäärä kun joukko A jaetaan osajoukoiksi A_j , $j = 1, \dots, m$ siten, että $\cup_{j=1}^m A_j = A$, $A_i \cap A_j = \emptyset$ kun $i \neq j$, ja $|A_j| = n_j$.
- $\binom{n}{n_1, n_2, \dots, n_m}$ on vaihtoehtojen lukumäärä kun järjestetään n_1 oliota tyyppiä y_1 , n_2 tyyppiä y_2 jne. missä $n = n_1 + n_2 + \dots + n_m$ ja samaa tyyppiä olevat oliot ovat identtiset.
- Jos A on joukko, jossa on n alkioa ja $B = \{y_1, \dots, y_m\}$ on joukko, jossa on m alkioa ja n_1, n_2, \dots, n_m ovat ei-negatiivisia lukuja siten, että $n_1 + n_2 + \dots + n_m = n$ niin $\binom{n}{n_1, n_2, \dots, n_m}$ on niiden funktioiden $f : A \rightarrow B$ lukumäärä joille pätee $|\{x \in A : f(x) = y_j\}| = n_j$.

💡 Binomi- ja multinomikaavat

$$(x + y)^n = \sum_{j=0}^n \binom{n}{j} x^j y^{n-j},$$

$$(x_1 + \dots + x_m)^n = \sum_{\substack{n_1 + \dots + n_m = n \\ n_j \geq 0}} \binom{n}{n_1, n_2, \dots, n_m} x_1^{n_1} \cdot \dots \cdot x_m^{n_m}.$$

Miksi? Binomikaava on erikoistapaus multinomikaavasta koska $\binom{n}{j} = \binom{n}{j, n-j}$ ja multinomikaava pätee koska $(x_1 + \dots + x_m)^n$ voidaan kirjoittaa summaksi jossa on m^n termiä jotka ovat tyyppiä $y_1 \cdot y_2 \cdot \dots \cdot y_n$ missä jokainen $y_i \in \{x_1, x_2, \dots, x_m\}$. Jokainen muotoa $x_1^{n_1} \cdot \dots \cdot x_m^{n_m}$ termi syntyy siitä, että joukko $\{1, \dots, n\}$ jaetaan osajoukkoihin A_j , $j = 1, \dots, m$ siten että $i \in A_j$ jos ja vain jos $y_i = x_j$ jolloin siis $|A_j| = n_j$. Tällaisia osituksia on täsmälleen $\binom{n}{n_1, n_2, \dots, n_m}$ kappaletta.

💡 Funktioiden lukumäärät

Oletetaan, että $|A| = m$ ja $|B| = n$.

- Funktioiden $A \rightarrow B$ lukumäärä on $|B|^m = n^m$.
Miksi? Funktio $f : A \rightarrow B$ on järjestetty m -kokoinen otos palauttaen joukosta jossa on n alkioa.
- Injektioiden $A \rightarrow B$ lukumäärä on $n \cdot (n-1) \cdot \dots \cdot (n-m+1) = \frac{n!}{(n-m)!}$, $m \leq n$.
Miksi? Injektio $A \rightarrow B$ on järjestetty m -kokoinen otos palauttamatta joukosta jossa on n alkioa.
- Surjektioiden $A \rightarrow B$ lukumäärä on $\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^{n-k} k^m$.

💡 Osajoukkojen lukumäärä: $|\mathcal{P}(A)| = 2^{|A|}$

Jos joukossa A on m alkioa niin joukossa $\mathcal{P}(A)$ on 2^m alkioa, eli A :n osajoukkojen lukumäärä on $2^{|A|}$ koska jokaista osajoukkoa B vastaa funktio $f_B : A \rightarrow \{0, 1\}$ siten, että $f_B(x) = 1$ jos $x \in B$ ja muuten 0.

Surjektioiden $A \rightarrow B$ lukumäärä kun $|A| = m$ ja $|B| = n$

Olkoon $B = \{b_1, b_2, \dots, b_n\}$, $F = B^A$ kaikkien funktioiden $A \rightarrow B$ joukko ja $F_j = (B \setminus \{b_j\})^A \subset F$ kaikkien funktioiden $A \rightarrow B \setminus \{b_j\}$ joukko eli niiden F :n alkioiden f joukko joille pätee, että $f(x) \neq b_j$ kaikilla $x \in A$. Surjektioiden joukko on siten $F \setminus \cup_{j=1}^n F_j$. Nyt $F_{j_1} \cap F_{j_2} \cap \dots \cap F_{j_r}$ on joukko $(B \setminus \{b_{j_1}, b_{j_2}, \dots, b_{j_r}\})^A$ johon kuuluvat kaikki funktiot $A \rightarrow B$ jotka eivät saa arvoja b_{j_1}, \dots, b_{j_r} . Jos $1 \leq j_1 < \dots < j_r \leq n$ niin $|F_{j_1} \cap F_{j_2} \cap \dots \cap F_{j_r}| = (n-r)^m$. Koska on $\binom{n}{r}$ eri tapaa valita indeksit $1 \leq j_1 < \dots < j_r \leq n$ niin seulaperiaatteesta seuraa, että surjektioiden $A \rightarrow B$ lukumäärä on

$$\begin{aligned} n^m - \left(\sum_{r=1}^n (-1)^{r+1} \binom{n}{r} (n-r)^m \right) &= \sum_{r=0}^n (-1)^k \binom{n}{r} (n-r)^m \\ &= \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^{n-k} k^m. \end{aligned}$$

Huomaa, että kun $m < n$ ei ole surjektioita $A \rightarrow B$ joten silloin $\sum_{r=0}^n (-1)^{n-r} \binom{n}{r} r^m = 0$, mikä ehkä ei ole aivan ilmeistä.

😊 Miksi $\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^{n-k} k^m = 0$ kun $m < n$?

Binomikaavan nojalla pätee $(e^t - 1)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} e^{kt} (-1)^{n-k}$, joten jos

$f(t) = (e^t - 1)^n$ niin

$$f^{(m)}(t) = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} e^{kt} (-1)^{n-k} k^m \quad \text{ja} \quad f^{(m)}(0) = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^{n-k} k^m.$$

Seuraavaksi osoitamme, että $f^{(k)}(t) = (e^t - 1)^{n-k} p_k(e^t)$ kun $0 \leq k \leq n$ missä p_k on polynomi. Tämä pätee selvästikin kun $k = 0$ jolloin $p_0(x) = 1$ ja jos $f^{(k)}(t) = (e^t - 1)^{n-k} p_k(e^t)$ ja $k < n$ niin

$$\begin{aligned} f^{(k+1)}(t) &= (n-k)(e^t - 1)^{n-k-1} e^t p_k(e^t) + (e^t - 1)^{n-k} p'_k(e^t) e^t \\ &= (e^t - 1)^{n-k-1} p_{k+1}(e^t), \end{aligned}$$

missä $p_{k+1}(x) = (n-k)x p_k(x) + (x-1)x p'_k(x)$ on myös polynomi. Nyt voimme todeta, että jos $m < n$ niin $f^{(m)}(0) = (e^0 - 1)^{n-m} p_m(0) = 0$ ja väite seuraa.

💡 Esimerkki

Montako erilaista sellaista viiden pelikortin riviä (normaalista 52 kortin pakasta) on olemassa, jossa esiintyy täsmälleen kaksi kuningatarta?

- Valitsemme ensin ne kaksi paikkaa, joihin kuningattaret tulevat. Vaihtoehtoja on $\binom{5}{2} = 10$.
- Sitten valitsemme kuningattaret näihin paikkoihin ja nyt vaihtoehtojen lukumäärä on $4 \cdot 3 = 12$ koska on otettava huomioon missä järjestyksessä ne tulevat.
- Lopuksi valitsemme muut kolme korttia 48:n kortin joukosta jolloin vaihtoehtojen lukumääräksi tulee $48 \cdot 47 \cdot 46 = 103776$
- Tuloperiaatteen nojalla erilaisten rivien lukumääräksi tulee

$$10 \cdot 12 \cdot 103776 = 12453120.$$

😊 Monellako tavalla voidaan sijoittaa k identtistä palloa n :ään identtiseen laatikkoon?

Olkoon $A(k, n)$ tämä lukumäärä. Koska voimme sijoittaa $k \geq 0$ palloa 1:een laatikkoon vain yhdellä tavalla niin $A(k, 1) = 1$ kun $k \geq 0$. Jos $k = 0$ niin kaikki laatikot ovat tyhjiä ja meillä on vain yksi vaihtoehto eli $A(0, n) = 1$ kaikilla $n \geq 1$.

Oleta nyt, että $k \geq 1$ ja $n \geq 2$. Olkoon j ($j \geq 0$) pallojen lukumäärä siinä laatikossa missä on vähiten palloja. Eri j :n arvoilla saadaan varmasti erilaisia vaihtoehtoja. Nyt sijoitamme ensin j palloa jokaiseen laatikkoon ja sen jälkeen jäljellä olevat $k - n \cdot j$ palloa niihin $n - 1$:een laatikkoon joissa voi olla enemmän kun j palloa ja tämä on mahdollista $A(k - n \cdot j, n - 1)$:llä eri tavalla. Jos $j > \frac{k}{n}$ niin $k - n \cdot j < 0$, joten rekursioyhtälöksi tulee

$$A(k, n) = \sum_{j=0}^{\lfloor \frac{k}{n} \rfloor} A(k - n \cdot j, n - 1).$$