

MS-A0402 Diskreetin matematiikan perusteet

Yhteenveto, osa II

G. Gripenberg

Aalto-yliopisto

2. huhtikuuta 2015

- 1 Modulaariaritmetiikka
 - Eukleideen algoritmi
 - RSA-algoritmi
- 2 Ryhmät ja permutaatiot
 - Ryhmät
 - Permutaatiot
 - Ryhmän toiminta
- 3 Verkot
 - Algoritmeja

💡 Jaollisuus

Luku b on jaollinen luvulla a eli b on a :n monikerta eli a jakaa luvun b jos on olemassa kokonaisluku k siten, että $b = ak$, eli $b \in a\mathbb{Z}$. Tämä merkitään usein $a \mid b$.

💡💡 Modulofunktio mod

Jos $n > 0$ niin $\text{mod}(m, n) = j$ jos $0 \leq j < n$ ja $m = j + kn$ missä $k \in \mathbb{Z}$. (mutta $\text{mod}(m, 0) = m$ ja $\text{mod}(m, n) = -\text{mod}(m, -n)$ jos $n < 0$). Jos m ja n ovat positiivisia lukuja niin $\text{mod}(m, n)$ on jakojäännös joka saadaan kun m jaetaan n :llä mutta jos $m < 0$ niin tämä jakojäännös ei ole positiivinen.

💡💡 Kongruenssi modulo

Luku a on kongruentti luvun b kanssa modulo n jos $a - b$ on jaollinen n :llä ja tämä merkitään $a \equiv_n b$ tai $a \equiv b \pmod{n}$:

$$a \equiv_n b \iff a \equiv b \pmod{n} \iff n \mid (a - b) \\ \iff a = b + kn, \quad k \in \mathbb{Z} \iff \text{mod}(a, n) = \text{mod}(b, n)$$

💡 $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$, kongruenssi- eli jäännösluokat

Relaatio \equiv_n on ekvivalenssirelaatio joukossa \mathbb{Z} ($x \equiv_n x$, $x \equiv_n y \rightarrow y \equiv_n x$, $x \equiv_n y$ AND $y \equiv_n z \rightarrow x \equiv_n z$) ja jakaa \mathbb{Z} ekvivalenssiluokkiin joita kutsutaan kongruenssi- tai jäännösluokiksi, ja nämä ovat joukot $\{\dots, -2n, -n, 0, n, 2n, \dots\}$, $\{\dots, -2n+1, -n+1, 1, n+1, 2n+1, \dots\}$, \dots , $\{\dots, -n-1, -1, n-1, 2n-1, \dots\}$ joissa kaikki alkiot ovat kongruenteja toistensa kanssa modulo n . Seuraavia merkintöjä käytetään:

$$[k]_n \stackrel{\text{def}}{=} \{m \in \mathbb{Z} : m \equiv_n k\} = \{m \in \mathbb{Z} : \text{mod}(m, n) = \text{mod}(k, n)\}, \\ \mathbb{Z}/n\mathbb{Z} \stackrel{\text{def}}{=} \{[k]_n : k = 0, 1, 2, \dots, n-1\}, \quad \text{jos } n > 0.$$

💡 Huom!

Koska $\text{mod}(m_1, n) = \text{mod}(m_2, n) \iff [m_1]_n = [m_2]_n$ niin usein valitaan alkio $\text{mod}(m, n)$ edustamaan jäännösluokkaa $[m]_n$ niin että voidaan esim. puhua luvuista $0, 1, 2, \dots, 5$ joukon $\mathbb{Z}/6\mathbb{Z}$ alkiaina joukkojen $[0]_6, [1]_6, \dots, [5]_6$ sijasta. Joskus kirjoitetaan $[k]_n$:n sijasta \bar{k}_n ja $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$:n sijasta \mathbb{Z}_n .

💡 Yhteen-, vähennys- ja kertolasku $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$:ssa

Voidaan osoittaa, että jos

$$a_1 \equiv_n a_2 \quad \text{ja} \quad b_1 \equiv_n b_2$$

niin

$$(a_1 + b_1) \equiv_n (a_2 + b_2)$$

$$(a_1 - b_1) \equiv_n (a_2 - b_2)$$

$$(a_1 \cdot b_1) \equiv_n (a_2 \cdot b_2)$$

Näin ollen voidaan määritellä laskuoperaatioita joukossa $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ seuraavasti:

$$[a]_n + [b]_n = [a + b]_n,$$

$$[a]_n - [b]_n = [a - b]_n,$$

$$[a]_n \cdot [b]_n = [a \cdot b]_n,$$

ja kaikki "normaalit" laskusäännöt (paitsi epäyhtälöihin liittyvät) pätevät edelleen.

💡 Suurin yhteinen tekijä

Jos m ja n ovat kokonaislukuja jotka eivät molemmat ole 0 niin niiden suurin yhteinen tekijä on

$$\text{syt}(m, n) = \max\{d \in \mathbb{Z} : d|m \text{ ja } d|n\}.$$

(syt=suurin yhteinen tekijä, gcd= greatest common divisor, ja tavallisesti määritellään $\text{syt}(0, 0) = 0$)

Jos $\text{syt}(m, n) = 1$ niin luvut m ja n ovat keskenään jaottomia.

Huomaa, että määritelmästä seuraa, että

$$\text{syt}(m, n) = \text{syt}(n, m) = \text{syt}(|m|, |n|).$$

💡 Käänteisalkiot $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$:ssa

Jos $[m]_n \in \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ ja on olemassa jäännösluokka $[j]_n \in \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ siten, että $[m]_n \cdot [j]_n = [1]_n$, eli $m \cdot j \equiv_n 1$ niin sanotaan, että $[m]_n$:llä on käänteisalkio tai että $[m]_n$ on kääntyvä $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$:ssa ja käänteisalkio on $[j]_n = [m]_n^{-1}$.

Tässä tapauksessa voidaan jakaa $[m]_n$:llä koska se on yhtäpitävää sen kanssa, että kerrotaan $[j]_n$:llä.

Koska $m \cdot j \equiv_n 1$ niin on olemassa kokonaisluku k siten, että $m \cdot j = 1 + k \cdot n$. Jos nyt $d|m$ ja $d|n$ niin pätee $d|(m \cdot j - k \cdot n)$ eli $d|1$ joten $d = 1$. Näin ollen $\text{syt}(m, n) = 1$. Voidaan osoittaa, että myös käänteinen tulos pätee joten

$$[m]_n \text{:llä on käänteisalkio } \mathbb{Z}/n\mathbb{Z} \text{:ssa} \quad \Leftrightarrow \quad \text{syt}(m, n) = 1.$$

💡 Huom

Jos p on alkuluku niin kaikilla $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$:n alkiolla paitsi $[0]_p$:llä on käänteisalkio.

💡 Eukleideen algoritmi ja $\text{syt}(m, n)$

- Oleta, että $m \geq n > 0$.
- Valitse $r_0 = m$ ja $r_1 = n$.
- Laske q_j ja r_j siten, että $0 \leq r_j < r_{j-1}$ ja

$$r_{j-2} = q_j r_{j-1} + r_j$$

kun $j \geq 2$ ja $r_{j-1} > 0$.

- $\text{syt}(m, n) = r_{k-1}$ jos $r_k = 0$.

😊 Miksi Eukleideen algoritmi toimii?

Koska $r_{j-2} = q_j r_{j-1} + r_j$ niin $\text{syt}(r_{j-2}, r_{j-1}) = \text{syt}(r_{j-1}, r_j)$ kun oletetaan, että $r_{j-1} > 0$. Koska $d|0$ kaikilla d niin $\text{syt}(r_{k-1}, 0) = r_{k-1}$ joten $\text{syt}(m, n) = \text{syt}(r_0, r_1) = \dots = \text{syt}(r_{k-1}, r_k) = \text{syt}(r_{k-1}, 0) = r_{k-1}$ jos $r_k = 0$.

💡 Eukleideen algoritmi ja $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$:n käänteisalkiot

Jos Eukleideen algoritmossa on valittu $r_0 = m$, $r_1 = n$ ja sitten laskettu q_j ja r_j kun $j = 2, \dots, k$ kaavalla $r_{j-2} = q_j r_{j-1} + r_j$ kunnes $r_k = 0$, jolloin $r_{k-1} = \text{syt}(m, n)$ niin voidaan laskea takaperin lähtien yhtälöstä $r_{k-3} = q_{k-1} r_{k-2} + r_{k-1}$ joka voidaan kirjoittaa muotoon

$$\text{syt}(m, n) = r_{k-1} = r_{k-3} - q_{k-1} r_{k-2} = a_j r_j + b_j r_{j+1},$$

missä $j = k - 3$. Tähän sijoitetaan $r_{j+1} = r_{j-1} - q_{j+1} r_j$ yhtälöstä $r_{j-1} = q_{j+1} r_j + r_{j+1}$ jolloin nähdään, että $\text{syt}(m, n) = a_j r_j + b_j r_{j+1}$ kaikilla $j = k - 2, k - 1, \dots, 0$, eli lopuksi

$$\text{syt}(m, n) = am + bn.$$

missä $a = a_0$ ja b_0 .

Jos nyt $\text{syt}(m, n) = 1$ niin

$$\begin{aligned} [a]_n \cdot [m]_n &= [1]_n \quad \text{eli} \quad [a]_n = [m]_n^{-1}, \\ [b]_m \cdot [n]_m &= [1]_m \quad \text{eli} \quad [b]_m = [n]_m^{-1}. \end{aligned}$$

💡 Eulerin φ -funktio

$\varphi(n) =$ alkioiden lukumäärä joukossa

$$\{ m \in \mathbb{Z} : 0 \leq m \leq n - 1, \text{syt}(m, n) = 1 \},$$

= niiden joukon $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ alkioiden lukumäärä, joilla on käänteisalkio.

Huomaa että $[0]_1$:llä on käänteisalkio joukossa $\mathbb{Z}/1\mathbb{Z}$ joten $\varphi(1) = 1$ mutta $[0]_n$:llä ei tietenkään (?) ole käänteisalkiota joukossa $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ kun $n > 1$.

Matlab/octave:ssä tämän funktion laskemiseksi voidaan käyttää funktiota `@(n)sum(gcd(0:n-1,n)==1)`.

💡 Eulerin lause

Jos $\text{syt}(a, n) = 1$ ja $n > 1$ niin

$$a^{\varphi(n)} \equiv_n 1 \quad \text{eli} \quad \text{mod}(a^{\varphi(n)}, n) = 1 \quad \text{eli} \quad [a^{\varphi(n)}]_n = [1]_n.$$

💡 RSA-algoritmi

RSA-algoritmossa käytetään julkista avainta (n, k) viestin saalaamiseen ja yksityistä avainta (n, d) salatun viestin purkamiseen:

- Salaaminen: Viesti a , joka on luku $0:n$ ja $n - 1:n$ väliltä salataan lähetettäväksi viestiksi $b = \text{mod}(a^k, n)$.
- Vastaanotettu viesti b puretaan alkuperäiseksi viestiksi $a = \text{mod}(b^d, n)$.

Menetelmä perustuu siihen, että julkisen avaimen avulla on (pitää olla) ylivoimaisen vaikeata määrittää yksityistä avainta julkisesta avaimesta jolloin kuka tahansa voi lähettää viestin, joka on salattu vastaanottajan julkisella avaimella mutta ainoastaan vastaanottaja, joka tuntee oman yksityisen avaimensa pystyy purkamaan salatun viestin.

💡 Miten RSA-algoritmin avaimet on valittava?

- Valitaan $n = pq$ missä p ja q ovat kaksi "erittäin isoja" alkulukua siten, että luvun n jakaminen alkulukutekijöiksi on ylivoimaisen vaikeata (eli esim. myös $|p - q|:n$ on oltava "iso").
- k on "riittävän iso" luku siten että $\text{syt}(k, m) = 1$ missä $m = (p - 1) \cdot (q - 1)$
- Eukleideen algoritmin avulla voidaan laskea d siten, että $[d]_m = [k]_m^{-1}$ ja tähän tarvitaan tieto siitä mitä p ja q ovat.

😊 Miksi RSA-algoritmi toimii?

- Oleta yksinkertaisuuden vuoksi, että $\text{syt}(a, n) = 1$.
- $\varphi(n) = \varphi(p \cdot q) = (p - 1) \cdot (q - 1) = m$.
- Eulerin lauseen mukaan $[a^m]_n = [1]_n$.
- Koska $[d]_m = [k]_m^{-1}$ niin $k \cdot d = 1 + r \cdot m$ ja

$$[b^d]_n = [a^{k \cdot d}]_n = [a^{1+r \cdot m}]_n = [a]_n \cdot [a^m]_n^r = [a]_n \cdot [1]_n^r = [a]_n,$$

josta seuraa, että $\text{mod}(b^d, n) = \text{mod}(a, n) = a$.

😊 RSA-algoritmi ja allekirjoitukset

Jos A haluaa lähettää viestin a B :lle ja B haluaa tulla vakuuttuneeksi siitä, että viesti todella on peräisin A :lta niin he voivat toimia seuraavalla tavalla:

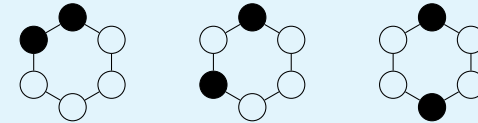
- A laskee tiivisteen eli hajautusarvon $h(a)$ viestistä a .
- A salaa viestin a B :n julkisella avaimella (n_B, k_B) salatuksi viestiksi $b = \text{mod}(a^{k_B}, n_B)$.
- A salaa tiivisteen $h(a)$ omalla yksityisellä avaimellaan (n_A, d_A) allekirjoitukseksi $s = \text{mod}(h(a)^{d_A}, n_A)$.
- A lähettää $b:n$ ja $s:n$ B :lle.
- B purkaa $b:n$ yksityisellä avaimellaan (n_B, d_B) ja saa tulokseksi $a:n$.
- B laskee tiivisteen $h(a):n$ ja purkaa $s:n$ A :n julkisella avaimella (n_A, k_A) ja jos tulos on sama kuin $h(a)$ niin hän tulee vakuuttuneeksi siitä, että viesti a todella on peräisin A :lta koska kukaan muu ei pysty salaamaan $h(a):ta$ A :n yksityisellä avaimella (n_A, d_A) .

Koska $[k]_m = [d]_m^{-1}$ niin viesti joka on salattu yksityisellä avaimella voidaan purkaa julkisella avaimella.

💡 Väritysongelma

Jos meillä on 6 palloa, monellako tavalla voimme värittää 2 niistä mustiksi ja muut valkoisiksi?

- Jos pallot ovat identtiset on vain yksi tapa, 2 väritetään mustiksi ja 4 valkoisiksi.
- Jos pallot on numeroitu niin on $\binom{6}{2} = 15$ tapaa valita ne, jotka väritetään mustiksi ja loput valkoisiksi.
- Jos pallot ovat säännöllisen 6-kulmion kulmissa ja tätä 6-kulmiota voi kääntää niin on 3 vaihtoehtoa:



Mutta miten ratkaistaan monimutkaisemmat tämäntyyppiset ongelmat?

Huomaa, ettei "väritystä" pidä ymmärtää kirjaimellisesti. Yllä olevat kuvat voivat myös esittää ksyleenin (C_8H_{10}) isomeerejä missä kaksi vetyatomia on korvattu metyyliiryhmillä.

💡 Ryhmät

Ryhmä on pari $[G, \bullet]$ missä G on joukko ja \bullet on binäärinen operaatio G :ssä eli funktio $G \times G \rightarrow G$ siten, että

- Sulkeutuneisuus: $a \bullet b \in G$ jos a ja $b \in G$. (Seuraus oletuksesta, että $\bullet : G \times G \rightarrow G$ on funktio.)
- Assosiativisuus: $(a \bullet b) \bullet c = a \bullet (b \bullet c)$ jos a, b ja $c \in G$.
- Neutraalialkio: On olemassa alkio $e \in G$ siten, että $e \bullet a = a \bullet e = a$ jos $a \in G$.
- Käänteisalkio: Jos $a \in G$, niin on olemassa alkio $a^{-1} \in G$ (joka osoittautuu yksikäsitteiseksi) siten, että $a \bullet a^{-1} = a^{-1} \bullet a = e$.

💡 Huom!

- Usein sanotaan " G on ryhmä" jos on selvää, mikä ryhmäoperaatio on tai jos sillä ei ole merkitystä.
- Merkinnän $a \bullet b$ (tai $\bullet(a, b)$) sijasta kirjoitetaan usein ab , $a^0 = e$ ja $a^m = \underbrace{a \bullet a \bullet \dots \bullet a}_m$. Neutraalialkiota merkitään myös 1:llä tai I :llä.

💡 Kommutatiiviset eli Abelin ryhmät

Jos $[G, \bullet]$ on ryhmä siten, että $a \bullet b = b \bullet a$ kaikilla a ja $b \in G$ niin ryhmä on **kommutatiivinen** eli Abelin ryhmä. Tässä tapauksessa ryhmäoperaatiota merkitään usein $+$:lla, neutraalikalkiota 0 :lla ja a :n käänteisalkiota $-a$:llä.

💡 Aliryhmä

Jos G (eli $[G, \bullet]$) on ryhmä niin joukon G ei-tyhjä osajoukko H on G :n aliryhmä jos seuraavat ehdot pätevät ja silloin H (eli $[H, \bullet_{|H \times H}]$) on myös ryhmä:

- Jos a ja $b \in H$ niin $a \bullet b \in H$.
- Jos $a \in H$ niin $a^{-1} \in H$.

Jos H on äärellinen joukko niin jälkimmäinen ehto seuraa edellisestä koska $a^m \in H$ kaikilla $m \geq 1$ ja $|H| < \infty$ niin on olemassa luvut $m > k \geq 1$ siten, että $a^m = a^k$ jolloin $a^{m-k} = e$ ja silloin $a = e = a^{-1} \in H$ jos $m = k + 1$ ja $a^{-1} = a^{m+k-1} \in H$ jos $m > k + 1$.

💡 Homomorfismit ja isomorfismit

Oletetaan, että $[G_1, \bullet_1]$ ja $[G_2, \bullet_2]$ ovat kaksi ryhmää ja ψ on funktio : $G_1 \rightarrow G_2$.

- ψ on **homomorfismi** jos $\psi(a \bullet_1 b) = \psi(a) \bullet_2 \psi(b)$ kaikilla a ja $b \in G_1$.
- ψ on **isomorfismi** jos se on homomorfismi ja bijektio (jolloin myös ψ^{-1} on homomorfismi).

Ryhmät ovat tässä epäoleellisia, oleellista on, että homomorfismi "säilyttää struktuurin"!

💡 Sykliset ryhmät

Ryhmä G on syklinen jos on olemassa $a \in G$ siten, että $G = \{ a^j : j \in \mathbb{Z} \}$. Silloin sanotaan, että G on a :n generoima syklinen ryhmä ja merkitään $G = \langle a \rangle$.

Jos G on ryhmä ja $a \in G$ niin $\langle a \rangle = \{ a^j : j \in \mathbb{Z} \}$ on a :n generoima G :n syklinen aliryhmä.

Koska kaikki sykliset ryhmät, joissa on m alkioita ovat isomorfiset niin tällaista ryhmää merkitään C_m :llä.

😊 Sivuluokat

Olkoon G ryhmä, H sen aliryhmä ja $a \in G$.

- Joukko $aH = \{ ab : b \in H \}$ on H :n **vasen sivuluokka** joka sisältää a :n.
- Joukko $Ha = \{ ba : b \in H \}$ on H :n **oikea sivuluokka** joka sisältää a :n.

Sivuluokilla on seuraavia ominaisuuksia (tässä ainoastaan vasemmat sivuluokat):

- $|aH| = |H|$ kaikilla $a \in G$.
- Jos a ja $b \in G$ niin joko $aH = bH$ tai $aH \cap bH = \emptyset$.
- $\cup_{a \in G} aH = G$.
- Jos a ja $b \in G$ ja $aH = bH$ niin pätee $b^{-1}a \in H$.
- $|G| = |H| \cdot |\{ aH : a \in G \}|$ ja näin ollen luku $|H|$ jakaa luvun $|G|$.

😊 Homomorfismit, normaalit aliryhmät ja tekijäryhmät

Olkoon G ryhmä.

- Jos G' on ryhmä, jonka neutraalialkio on e' ja $\psi : G \rightarrow G'$ on homomorfismi niin $H = \{ a \in G : \psi(a) = e' \}$ (ψ :n ydin) on G :n aliryhmä.
- G :n aliryhmä H on muotoa $\{ a \in G : \psi(a) = e' \}$ jollakin homomorfismilla $G \rightarrow G'$ jos ja vain jos $aH = Ha$ kaikilla $a \in G$ (tai yhtäpitävästi, $aba^{-1} \in H$ kaikilla $a \in G$ ja $b \in H$). Tässä tapauksessa sanotaan, että H on G :n **normaali** aliryhmä.
- Jos H on G :n normaali aliryhmä niin sivuluokat (vasen sama kuin oikea) muodostavat **tekijäryhmän**, jota merkitään G/H :lla ja jonka ryhmäoperaatio on $(aH)(bH) = (ab)H$, neutraalialkio H ja käänteisalkio $(aH)^{-1} = a^{-1}H$. Funktio $\psi : G \rightarrow G/H$ jonka määritelmä on $\psi(a) = aH$ on homomorfismi, jonka ydin on H .

💡 Permutaatiot

Joukon A **permutaatio** on bijektio $A \rightarrow A$.

- Kaikki joukon A permutaatiot muodostavat ryhmän kun ryhmäoperaatio on funktioiden yhdistäminen. Koska kaikki m -alkioisten joukkojen kaikkien permutaatioiden muodostamat ryhmät ovat isomorfiset niin tällaista ryhmää merkitään S_m :llä.
- Jokainen ryhmä $[G, \bullet]$ on isomorfinen jonkin joukon permutaatioiden aliryhmän kanssa koska joukoksi voidaan valita G ja isomorfismiksi voidaan valita $\psi(a)(b) = a \bullet b$ mutta tästä ei seuraa että aina olisi hyödyllistä käsitellä ryhmää

tällaisena permutaatioryhmänä.

💡 Permutaatiot, radat, syklimerkinnät

Olkoon A äärellinen ei-tyhjä joukko.

- Jos α on A :n permutaatio niin α :n **radat** ovat pienimmät mahdolliset osajoukot $A_j \subset A$, $j = 1, 2, \dots, m$ siten, että $A_j \cap A_k = \emptyset$ kun $j \neq k$, $\bigcup_{j=1}^m A_j = A$ ja $\alpha(A_j) = \{\alpha(a) : a \in A_j\} = A_j$.
- **Sykli** on A :n permutaatio α jolle pätee $\alpha(x_j) = x_{j+1}$, $j = 1, 2, \dots, k-1$ ja $\alpha(x_k) = x_1$ missä $x_1, x_2, \dots, x_k \in A$ ja $\alpha(x) = x$ kaikilla $x \in A \setminus \{x_1, \dots, x_k\}$. **Syklimerkinnöillä** kirjoitetaan $\alpha = (x_1 \ x_2 \ \dots \ x_k)$. Tällaisen syklin α **pituus** on k ja sanotaan, että α on k -sykli. Syklin α **radat** ovat $\{x_1, x_2, \dots, x_k\}$ ja joukot $\{x\}$ kaikilla $x \in A \setminus \{x_1, \dots, x_k\}$.
- Jos α on permutaatio niin jokaista sen rataa vastaa sykli ja α voidaan esittää näiden syklien tulona (eli yhdistettynä funktiona).

😊 Huom!

Permutaation α radat ovat ekvivalenssiluokat kun ekvivalenssirelaatioksi määritellään $x \sim y$ kun $\alpha^j(x) = y$ jollain $j \in \mathbb{Z}$.

😊 Parilliset ja parittomat permutaatiot

- Jokainen sykli, jonka pituus on $k \geq 2$ voidaan kirjoittaa $k-1$:n 2-syklin tulona koska $(x_1 \ x_2 \ \dots \ x_k) = (x_1 \ x_k) (x_1 \ x_{k-1}) \dots (x_1 \ x_3) (x_1 \ x_2)$.
- Jokainen sykli voidaan kirjoittaa tulona sykleistä joiden pituudet ovat 2 (tai 1).
- Jos permutaatio α on kirjoitettu sekä r :n että r' :n 2-syklin tulona niin $(-1)^r = (-1)^{r'}$ ja permutaation **merkki** on $\text{sign}(\alpha) = (-1)^r$.
- Jos α on sykli, jonka pituus on k niin $\text{sign}(\alpha) = (-1)^{k+1}$.
- Jos α on n -alkioisen joukon permutaatio ja α :lla on m rataa niin $\text{sign}(\alpha) = (-1)^{n-m}$.
- Permutaation α on **parillinen** jos $\text{sign}(\alpha) = 1$ ja muuten **pariton**.
- Jos α ja β ovat saman joukon permutaatioita niin $\text{sign}(\alpha\beta) = \text{sign}(\alpha)\text{sign}(\beta)$.

💡 Ryhmän toiminta

Jos G eli $[G, \cdot]$ on ryhmä ja X on joukko niin G :n **toiminta** joukossa X on homomorfismi G :ltä X :n permutaatioiden ryhmälle.

Jos yhdistetty funktio määritellään (normaalilla) tavalla

$(f \circ g)(x) = f(g(x))$ niin saadaan **vasen toiminta** ja jos määritellään $x(f \circ g) = (xf)_g$

niin saadaan **oikea toiminta**. Sen sijaan että kirjoitettaisiin $\psi(a)(x)$ missä ψ on homomorfismi, $a \in G$ ja $x \in X$ kirjoitetaan useimmiten ax ja sanotaan että G **toimii** joukossa X . Vasemmalle toiminnalle homomorfismiominaisuudeksi tulee $(ab)x = a(bx)$, $a, b \in G$, $x \in X$.

😊 Huom

Jos G on ryhmä X :n permutaatioita niin identiteettifunktio on homomorfismi eikä toiminta-käsitettä tarvita.

Jos G on ryhmä niin se toimii itsessään esim. siten, että $\psi(a)(x) = ax$ (vasen toiminta), $\psi(a)(x) = axa^{-1}$ (vasen toiminta), $\psi(a)(x) = xa$ (oikea toiminta) tai $\psi(a)(x) = a^{-1}xa$ (oikea toiminta).

💡 Radat ja kiinnittäjäaliryhmät

Oletetaan, että ryhmä G toimii joukossa X (vasemmalta).

- Jos $x \in X$ niin sen **rata** G :n toiminnassa on joukko $Gx = \{ax : a \in G\} \subset X$.
- Jos $x \in X$ niin sen **rata** alkion $a \in G$ toiminnassa on joukko $\langle a \rangle x = \{a^j x : j \in \mathbb{Z}\} \subset X$. ($\langle a \rangle$ on a :n generoima syklinen ryhmä.)
- Jos $x \in X$ niin sen **kiinnittäjäaliryhmä** G_x :n toiminnassa on joukko $G_x = \{a \in G : ax = x\}$, joka on G :n aliryhmä.
- Jokaisella $x \in X$ pätee $|Gx| \cdot |G_x| = |G|$.

💡 Huom!

Jos G toimii joukossa X niin voidaan määritellä ekvivalenssirelaatio \sim joukossa X siten, että $x \sim y$ jos ja vain jos $x = ay$ jollakin $a \in G$. Radat ovat silloin ekvivalenssiluokat ja usein voi olla hyödyllistä pitää saman ekvivalenssiluokan alkioita samoina.

💡 Sykli-indeksi

- Joukon X permutaation a tai joukossa X toimivan ryhmän G alkion a **sykli-indeksi** on monomi

$$\zeta_{a,X}(t_1, \dots, t_n) = t_1^{j_1} \cdot t_2^{j_2} \cdot \dots \cdot t_n^{j_n}$$

missä j_k on k -pituisten ratojen lukumäärä a :n toiminnassa.

- Joukon X permutaatioryhmän G tai joukossa X toimivan ryhmän G **sykli-indeksi** on

$$\zeta_{G,X}(t_1, \dots, t_n) = \frac{1}{|G|} \sum_{a \in G} \zeta_{a,X}(t_1, \dots, t_n).$$

😊 Ratojen lukumäärä ryhmän toiminnassa (Burnsiden lemma)

Oletetaan, että (äärellinen) ryhmä G toimii joukossa X . Jokaiselle $a \in G$ määritellään **kiintopistejoukko** X_a siten, että

$$X_a = \{x \in X : ax = x\}.$$

(Tätä joukkoa merkitään joskus myös X^a :lla tai $F(a)$:lla.) Silloin ratojen lukumäärä ryhmän G toiminnassa joukossa X on

$$\frac{1}{|G|} \sum_{a \in G} |X_a|.$$

💡 Ryhmän toiminta ja "värikyset"

Oletetaan, että ryhmä G toimii joukossa X . Joukon X värikyset on funktio $\omega : X \rightarrow K$ missä K on joukko "värejä". Ryhmä G toimii kaikkien värikysetien joukossa K^X siten, että $(a\omega)(x) = \omega(a^{-1}x)$, $a \in G$, $x \in X$.

Tämä on vasen toiminta koska

$$(a(b\omega))(y) = (b\omega)(a^{-1}y) = \omega(b^{-1}a^{-1}y) = \omega((ab)^{-1}y) = ((ab)\omega)(y).$$

Jos $\Omega \subset K^X$ on X :n värikysetien osajoukko niin G toimii joukossa Ω mikäli $G\Omega = \Omega$.

Ryhmän G toiminta värikysetjoukolla Ω määrittelee ekvivalenssirelaation Ω :lla siten, että samaan rataan kuuluvat värikyset ovat ekvivalentteja, eli $\omega \sim \eta$ jos ja vain jos $\omega = a\eta$ jollakin $a \in G$ ja silloin näitä värikysetiä pidetään samoina. Näin ollen G :n toiminnan suhteen "erilaisten" värikysetien lukumäärä on sama kuin ratojen lukumäärä, joka on

$$\frac{1}{|G|} \sum_{a \in G} |\Omega_a|$$

missä $\Omega_a = \{\omega \in \Omega : a\omega = \omega\}$ on niiden värikysetien joukko, jotka ovat invariantteja, eli kiintopisteitä, a :n toiminnassa.

💡 Mitkä värikyset ovat invariantteja ryhmäalkion a toiminnassa?

Oletetaan, että ryhmä G toimii joukossa X ja että $a \in G$ ja X :n radat a :n toiminnassa ovat $R_{a,1}, R_{a,2}, \dots, R_{a,m_a}$.

Jos ω on X :n värikyset (eli funktio: $X \rightarrow K$ missä K on joukko värejä) niin $a\omega = \omega$ jos ja vain jos ω on vakio jokaisella radalla $R_{a,j}$, $j = 1, \dots, m_a$.

😊 Miksi?

Koska $a\omega = \omega$ niin pätee $a^j\omega = \omega$ kaikilla $j \in \mathbb{Z}$. Jos nyt x ja y kuuluvat samaan rataan a :n toiminnassa niin on olemassa luku j siten, että $a^jx = y$ eli $a^{-j}y = x$. Alkion $a \in G$ toiminnan määritelmän $((a\omega)(x) = \omega(a^{-1}x))$ nojalla ja koska $a^j\omega = \omega$ saamme

$$\omega(y) = (a^j\omega)(y) = \omega(a^{-j}y) = \omega(x).$$

Jos taas ω on vakio jokaisella radalla niin $\omega(x) = \omega(a^{-1}x)$ kaikilla $x \in X$. Tästä seuraa, että $\omega(x) = (a\omega)(x)$ kaikilla x , eli $\omega = a\omega$.

💡 Pólyan "väritys"-lause

Oletetaan, että G toimii joukossa X ja että K^X on kaikkien X :n "väritysten" joukko missä "värien" joukko on $K = \{v_1, v_2, \dots, v_r\}$. Silloin monomin

$$v_1^{i_1} \cdot v_2^{i_2} \cdot \dots \cdot v_r^{i_r},$$

kerroin polynomissa

$$\zeta_{G,X}(v_1^1 + \dots + v_r^1, v_1^2 + \dots + v_r^2, \dots, v_1^n + \dots + v_r^n)$$

on niiden X :n väritysten lukumäärä, joissa väriä v_j käytetään täsmälleen i_j kertaa (eli $|\{x : \omega(x) = v_j\}| = i_j$) ja jotka eivät ole ekvivalentteja G :n toiminnassa.

Jos käytetään r väriä mutta muita rajoituksia ei ole niin $\zeta_{G,X}(r, r, \dots, r)$ on niiden X :n väritysten lukumäärä, jotka eivät ole ekvivalentteja G :n toiminnassa.

💡 Verkot

- Suunnattu verkko on pari $[V, E]$ missä V on joukko, jonka alkiot ovat verkon solmut ja E on joukon $V \times V$ osajoukko, jonka alkiot ovat solmujen väliset (suunnatut) kaaret eli linkit.
- Suuntaamaton verkko (tai vain verkko) on pari $[V, E]$ missä V on joukko, jonka alkiot ovat verkon solmut ja $E \subset \{\{a, b\} : a, b \in V\}$ on verkon solmujen välisten kaarien joukko.
- Suuntaamaton verkko $[V, E]$ on yksinkertainen jos $\{v, v\} = \{v\} \notin E$ kaikilla $v \in V$ ja suunnatun verkon tapauksessa jos $[v, v] \notin E$ kaikilla $v \in V$.
- Jos verkon kahden solmun välillä on kaari niin ne ovat toistensa naapureita ja kyseisen kaaren päätesolmut.

Useimmiten V :n alkioden lukumäärä on positiivinen mutta äärellinen.

💡 Huom!

Näissä verkoissa on siis kahden solmun välillä korkeintaan yksi kaari ja verkko on yksinkertainen jos mikään solmu ei ole oma naapurinsa.

💡 Määritelmiä

- Verkon $[V, E]$ **polku** (solmusta v_0 solmuun v_n) on jono $[v_0, v_1, \dots, v_n]$ missä $v_j \in V$, $j = 0, 1, \dots, n$ ja jokaisella $j = 1, \dots, n$ on olemassa kaari solmujen v_{j-1} ja v_j välillä, (eli $\{v_{j-1}, v_j\} \in E$ tai $[v_{j-1}, v_j] \in E$).
- Polun $[v_0, v_1, \dots, v_n]$ **pituus** on n .
- Verkon $[V, E]$ **sykli** on sen polku $[v_0, v_1, \dots, v_n]$ missä $v_n = v_0$.
- Polku $[v_0, v_1, \dots, v_n]$ on **yksinkertainen** jos $v_j \neq v_k$ $0 \leq j < k \leq n$.
- Sykli $[v_0, v_1, \dots, v_n]$ on **yksinkertainen** jos $n \geq 3$ ja $[v_0, v_1, \dots, v_{n-1}]$ on yksinkertainen.
- Verkon $[V, E]$ **Eulerin polku** (tai sykli) on sen polku (tai sykli) $[v_0, v_1, \dots, v_n]$, jossa $\bigcup_{j=1}^n \{v_{j-1}, v_j\} = E$ ja $\{v_{j-1}, v_j\} \neq \{v_{k-1}, v_k\}$ kun $1 \leq j < k \leq n$ ($\bigcup_{j=1}^n [v_{j-1}, v_j] = E$ ja $[v_{j-1}, v_j] \neq [v_{k-1}, v_k]$ kun $1 \leq j < k \leq n$) eli se käy läpi verkon kaikki kaaret täsmälleen kerran.
- Verkon $[V, E]$ **Hamiltonin polku** (tai sykli) on sen yksinkertainen polku (tai sykli) $[v_0, v_1, \dots, v_n]$, jossa $\{v_0, \dots, v_n\} = V$ eli se käy läpi kaikki verkon solmut (syklitapauksessa paitsi $v_0 = v_n$) täsmälleen kerran.

💡 Määritelmiä, jatk.

- Verkko on **yhtenäinen** jos jokaisesta solmusta on polku jokaiseen toiseen solmuun.
- Verkko on **puu** jos se on yksinkertainen ja jokaisesta solmusta on täsmälleen yksi yksinkertainen polku jokaiseen toiseen solmuun.
- Verkko on **metsä** jos se on yksinkertainen ja jokaisesta solmusta on korkeintaan yksi yksinkertainen polku jokaiseen toiseen solmuun.
- Verkko $[V, E]$ on **kaksijakoinen** osilla X ja Y jos $V = X \cup Y$, $X \cap Y = \emptyset$ ja $E \subset \{\{x, y\} : x \in X, y \in Y\}$ (tai $E \subset X \times Y$).
- Verkon $[V, E]$ **pariutus** on kaarien osajoukko $M \subset E$ siten, että kahdella eri M :n kaarilla ei ole yhteisiä päätesolmuja, eli jos $e_1 = \{v_1, v'_1\}$ ja $e_2 = \{v_2, v'_2\}$ niin $e_1 \cap e_2 \neq \emptyset \leftrightarrow e_1 = e_2$ (jos $[v_1, v'_1] \in M$ ja $[v_2, v'_2] \in M$ niin $\{v_1, v'_1\} \cap \{v_2, v'_2\} \neq \emptyset \leftrightarrow [v_1, v'_1] = [v_2, v'_2]$)
- Yksinkertaisen verkon $[V, E]$ **solmujen väritys** on funktio $\omega : V \rightarrow K$ siten, että $\omega(v_j) \neq \omega(v_k)$ jos $\{v_j, v_k\} \in E$ ($[v_j, v_k] \in E$). Verkon **kromaattinen luku** on pienin solmujen väritykseen tarvittava värien lukumäärä.

💡 Naapurimatriisi

Jos $[V, E]$ on verkko, jossa on m solmua $V = \{v_1, \dots, v_m\}$ niin sen naapurimatriisi on $m \times m$ -matriisi

$$A(j, k) = \begin{cases} 1, & \{v_j, v_k\} \in E, \quad ([v_j, v_k] \in E), \\ 0, & \{v_j, v_k\} \notin E, \quad ([v_j, v_k] \notin E). \end{cases}$$

Jos $n \geq 1$ niin $(A^n)(j, k)$ on n -pituisten polkujen lukumäärä solmusta v_j solmuun v_k .

💡 Huom

Jos verkon kaareille annetaan numeroarvoja eli määritellään funktio $w : E \rightarrow \mathbb{R}$, esimerkiksi kuvaamaan solmujen välisiä "etäisyyksiä" niin kannattaa vaihtaa A :n määritelmäksi $A(j, k) = w(\{v_j, v_k\})$ jos $\{v_j, v_k\} \in E$ ja esimerkiksi $+\infty$ muuten.

💡 Isomorfiset verkot

Verkot $[V, E]$ ja $[V', E']$ ovat isomorfiset jos on olemassa bijektio

$\psi : E \rightarrow E'$ siten, että $\{\psi(a), \psi(b)\} \in E' \leftrightarrow \{a, b\} \in E$ (ja suunnatussa tapauksessa $[\psi(a), \psi(b)] \in E' \leftrightarrow [a, b] \in E$) eli "naapurit kuvautuvat naapureille".

💡 Kaksijakoiset verkot ja pariutukset

Olkoon $[X \cup Y, E]$ kaksijakoinen verkko (jonka osat ovat X ja Y). Silloin

- on olemassa pariutus M siten, että jokainen $x \in X$ on jonkin M :n kaaren päätepiste eli M on ns. täydellinen pariutus

jos ja vain jos

- jokaisella $A \subset X$ pätee, että A :n alkoiden lukumäärä $|A|$ on pienempi tai yhtäsuuri kuin A :n alkoiden naapureiden lukumäärä eli $|A| \leq |\{y \in Y : \{x, y\} \in E \text{ (}[x, y] \in E), x \in A\}|$.

💡 Ahne väritysalgoritmi

Helppo, mutta ei välttämättä optimaalinen tapa solmujen väriä varten löytämiseksi on seuraava ahne algoritmi:

- Aseta solmut johonkin järjestykseen: $[v_1, v_2, \dots, v_n]$.
- Aseta värit johonkin järjestykseen: $[c_1, c_2, \dots, c_r]$.
- Väritä ensimmäinen solmu ensimmäisellä värillä, eli $\omega(v_1) = c_1$.
- Jos solmut v_1, \dots, v_k on väritetty niin väritä solmu v_{k+1} ensimmäisellä käytettävissä olevalla värillä siten, että ehto ettei naapureita väritetä samalla värillä toteutuu, eli $\omega(v_{k+1}) = c_j$ missä $j = \min\{i \geq 1 : \{v_p, v_{k+1}\} \in E \text{ AND } p \leq k \rightarrow \omega(v_p) \neq c_i\}$.

💡 Minimaalinen virittävä puu, ahne algoritmi I (Prim)

Jos $[V, E]$ on yhtenäinen (suuntaamaton) verkko ja jokaiselle kaarelle $\{v_j, v_k\}$ on annettu paino $w(\{v_j, v_k\})$ (ja $w(\{v_j, v_k\}) = \infty$ jos $\{v_j, v_k\} \notin E$) niin minimaalinen virittävä puu on verkko $[V, E_T]$ missä $E_T \subset E$ (eli aliverkko) joka on puu ja sellainen, että $\sum_{\{v_j, v_k\} \in E_T} w(\{v_j, v_k\})$ on mahdollisimman pieni. Minimaalinen virittävä puu voidaan konstruoida esimerkiksi seuraavalla ahneella algoritmilla:

- Valitse $T_1 = [\{v_1\}, \emptyset]$ missä v_1 on V :n mielivaltainen alkio.
- Jos $T_m = [V_m, E_m]$ on valittu ja $V_m \neq V$ niin valitse $v_j \in V_m$ ja $v_k \in V \setminus V_m$ siten, että $w(\{v_j, v_k\})$ on mahdollisimman pieni jolloin $T_{m+1} = [V_m \cup \{v_k\}, E_m \cup \{\{v_j, v_k\}\}]$, eli verkon T_m solmuihin lisätään solmu v_k ja kaareihin solmujen v_j ja v_k välinen kaari.

😊 Minimaalinen virittävä puu, ahne algoritmi II (Kruskal)

Jos $[V, E]$ on yhtenäinen (suuntaamaton) verkko ja jokaiselle kaarelle $\{v_j, v_k\}$ on annettu paino $w(\{v_j, v_k\})$ (ja $w(\{v_j, v_k\}) = \infty$ jos $\{v_j, v_k\} \notin E$) niin minimaalinen virittävä puu voidaan konstruoida myös seuraavalla ahneella algoritmilla:

- Valitse $E_1 = \emptyset$.
- Niin kauan kun verkko $[V, E_m]$ ei ole puu niin valitse $e \in E \setminus E_m$ siten, että $w(e)$ on mahdollisimman pieni ja verkko $[V, E_{m+1}]$, missä $E_{m+1} = E_m \cup \{e\}$, on metsä.

💡 Dynaaminen optimointi ja verkot

Olkoon $[V, E]$ yksinkertainen ja yhtenäinen (suuntaamaton) verkko jossa jokaiselle kaarelle $\{v_j, v_k\}$ on annettu paino $w(\{v_j, v_k\}) \geq 0$ (ja $w(\{v_j, v_k\}) = \infty$ jos $\{v_j, v_k\} \notin E$). Jos tehtävänä on löytää polku $[v_0, v_1, \dots, v_n]$ tietystä solmusta v_0 johonkin toiseen solmuun v_n siten, että $\sum_{j=1}^n w(\{v_{j-1}, v_j\})$ on mahdollisimman pieni voidaan menetellä seuraavalla tavalla:

- Määrittele $s(v) = \min\{\sum_{j=1}^k w(\{v_{j-1}, v_j\}) : [v_0, v_1, \dots, v_k] \text{ on polku solmusta } v_0 \text{ solmuun } v_k = v\}$.
- Huomaa, että funktio s toteuttaa **dynaamisen optimoinnin** periaatetta:

$$s(v) = \min_{v' \in V} (s(v') + w(\{v', v\})).$$

- Määritä **optimaaliset arvot** $s(v)$ seuraavalla tavalla:
 - ◇ Valitse $V_0 = \{v_0\}$ ja $s(v_0) = 0$.
 - ◇ Jos optimaaliset arvot $s(v)$ on määritetty kun $v \in V_j$ niin laske V_{j+1} :n naapureille testiarvot $t(v) = \min_{v' \in V_j} (s(v') + w(\{v', v\}))$, $v \in V \setminus V_j$.
 - ◇ Valitse $V_{j+1} = V_j \cup \{v\}$ ja $s(v) = t(v)$ jos $v \in V \setminus V_j$ ja $t(v) = \min_{v' \in V \setminus V_j} t(v')$.