

MS-A0401 Diskreetin matematiikan perusteet

Yhteenveto, osa II

G. Gripenberg

Aalto-yliopisto

14. lokakuuta 2015

- 1 Modulaariaritmetiikka
 - Eukleideen algoritmi
 - RSA-algoritmi

- 2 Ryhmät ja permutaatiot
 - Permutaatiot
 - Sykli-indeksi
 - Pólyan "väritys"-lause

- 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 $\text{mod}(m, n) = \text{mod}(m, -n) + n$ 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 $a \equiv b \pmod{n}$:

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

💡💡 $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$, 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 kongruentteja toistensa kanssa modulo n . Seuraavia merkintöjä käytetään:

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

💡 Huom!

Koska $\text{mod}(m_1, n) = \text{mod}(m_2, n) \Leftrightarrow [m_1]_n = [m_2]_n$ niin usein valitaan alkio $\text{mod}(m, n)$ edustamaan jäännösluokkaa $[m]_n$ niin että voidaan esim. puhua luvuista $0, 1, 2, \dots, 5$ joukon $\mathbb{Z}/6\mathbb{Z}$ alkioina 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 $[j]_n = [m]_n^{-1}$.
- Jos $[m]_n$:llä on käänteisalkio voidaan jakaa $[m]_n$:llä koska se on yhtäpitävää sen kanssa, että kerrotaan $[j]_n$:llä.
- Jos $[j]_n = [m]_n^{-1}$ 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 $\text{sy}(m, n) = 1$. Voidaan osoittaa, että myös käänteinen tulos pätee joten

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

💡 Huom

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

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

- 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 $r_{j-1} > 0$.

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

😊 Miksi Eukleideen algoritmi toimii?

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

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

Jos Eukleideen algoritmissa 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

$$[a]_n \cdot [m]_n = [1]_n \quad \text{eli} \quad [a]_n = [m]_n^{-1},$$

$$[b]_m \cdot [n]_m = [1]_m \quad \text{eli} \quad [b]_m = [n]_m^{-1}.$$

💡 Eulerin φ -funktio

$\varphi(n) =$ alkoiden lukumäärä joukossa

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

= niiden joukon $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ alkoiden 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 $\text{@}(n) \text{sum}(\text{gcd}(0:n-1, n) == 1)$.

💡 Eulerin lause

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

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

💡💡 RSA-algoritmi

RSA-algoritmissa käytetään julkista avainta (n, k) viestin kryptaamiseen eli salaamiseen ja yksityistä avainta (n, d) kryptatun viestin purkamiseen:

- Kryptaaminen: Viesti a , joka on luku $0:n$ ja $n - 1:n$ väliltä kryptataan 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 isoa" 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 $\text{sy}(k, m) = 1$ 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 $\text{sy}(a, n) = 1$.
- $\varphi(n) = \varphi(p \cdot q) = (p - 1) \cdot (q - 1) = m$.
- Eulerin lauseen mukaan $[a^m]_n = [1]_n$.
- Koska $[d]_m = [k]_m^{-1}$ niin $k \cdot d = 1 + r \cdot m$ ja
$$\left[b^d \right]_n = \left[a^{k \cdot d} \right]_n = \left[a^{1+r \cdot m} \right]_n = [a]_n \cdot [a^m]_n^r = [a]_n \cdot [1]_n^r = [a]_n,$$
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:

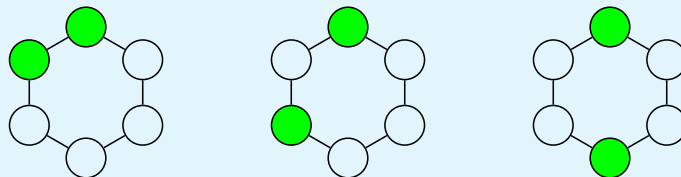
- A laskee tiivisteen eli hajautusarvon $h(a)$ viestistä a .
- A salaa viestin a B :n julkisella avaimella (n_B, k_B) salatuksi viestiksi $b = \text{mod}(a^{k_B}, n_B)$.
- A salaa tiivisteen $h(a)$ omalla yksityisellä avaimellaan (n_A, d_A) allekirjotukseksi $s = \text{mod}(h(a)^{d_A}, n_A)$.
- A lähettää 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.

💡 Väriysoongelma

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

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



Mutta miten ratkaistaan monimutkaisemmat tämäntyyppiset ongelmat?

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

💡 Ryhmät

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

- Sulkeutuneisuus: $a \bullet b \in G$ jos a ja $b \in G$. (Seuraus oletuksesta, että $\bullet : G \times G \rightarrow G$ on funktio.)
- Assosiatiivisuus: $(a \bullet b) \bullet c = a \bullet (b \bullet c)$ 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.
- Merkinnän $a \bullet b$ (tai $\bullet(a, b)$) sijasta kirjoitetaan usein ab . Neutraalialkiota merkitään myös 1 :llä tai I :llä. Lisäksi $a^0 = e$, $a^m = \underbrace{a \bullet a \bullet \dots \bullet a}_m$ ja $a^{-m} = (a^{-1})^m$ kun $m > 0$.

😊 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).

💡 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.
- Kaikki sykliset ryhmät, joissa on m alkioita ovat isomorfiset ja 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. Kaikki m -alkioisten joukkojen kaikkien permutaatioiden muodostamat ryhmät ovat isomorfiset ja 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 joukot $\{\alpha^j(a) : j \in \mathbb{Z}\}$ eli ekvivalenssiluokat kun ekvivalenssirelaationa on $x \sim y$ jos ja vain jos $y = \alpha^j(x)$ jollain $j \in \mathbb{Z}$.
- **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 $x \in A \setminus \{x_1, \dots, x_k\}$. **Syklimerkinnällä** 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).

😊 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 $\text{sign}(\alpha\beta) = \text{sign}(\alpha)\text{sign}(\beta)$.

💡 Sykli-indeksi

- Jos a on joukon X permutaatio niin a :n **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 a :n k -pituisten ratojen lukumäärä.

- Jos G on ryhmä joukon X permutaatioita niin G :n **sykli-indeksi** on

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

💡 Ryhmän toiminta

Jos G eli $[G, \bullet]$ 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 $x(f \diamond g) = (xf)g$

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 homomorfisminaisuudeksi 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).

💡 Ryhmän toiminta ja "värietykset"

Oletetaan, että ryhmä G toimii joukossa X . Joukon X väriety on funktio $\omega : X \rightarrow K$ missä K on joukko "värejä". Ryhmä G toimii kaikkien värietysten 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 $\Omega \subseteq K^X$ on X :n värietysten osajoukko niin G toimii joukossa Ω mikäli $G\Omega = \Omega$.

Ryhmän G toiminta värietyjoukolla Ω määrittelee ekvivalenssirelaation Ω :lla siten, että $\omega \sim \eta$ jos ja vain jos $\omega = a\eta$ jollakin $a \in G$ ja silloin näitä värietyksiä pidetään samoina. Näin ollen G :n toiminnan suhteen "erilaisten" värietysten lukumäärä on sama kuin ekvivalenssiluokkien lukumäärä.

💡 Pólyan "väriety"-lause

Oletetaan, että G on ryhmä joukon X permutaatioita ja että K^X on kaikkien X :n "värietysten" 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 värietysten 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 värietysten lukumäärä, jotka eivät ole ekvivalentteja G :n toiminnassa.

💡 Radat ja kiinnittäjäaliryhmät

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

- Jos $x \in X$ niin sen **rata** G :n toiminnassa on joukko $Gx = \{ ax : a \in G \} \subseteq X$.
- Jos $x \in X$ niin sen **rata** alkion $a \in G$ toiminnassa on joukko $\langle a \rangle x = \{ a^j x : j \in \mathbb{Z} \} \subseteq X$. ($\langle a \rangle$ on a :n generoima syklinen ryhmä.)
- Jos $x \in X$ niin sen **kiinnittäjäaliryhmä** G :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.

😊 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

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

💡 Ratojen lukumäärä ryhmän toiminnassa värityksillä

Eryteisesti, jos ryhmä G toimii joukon X värityksillä, niin G :n toiminnan suhteen erilaisten väritysten lukumäärä eli ratojen lukumäärä on

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

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

💡 Mitkä väritykset ovat invariantteja ryhmäalkion a toiminnassa?

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

Jos ω on X :n väritys (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 $\omega = a\omega$.

💡👉 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 $E \subseteq \{\{a, b\} : a, b \in V\}$ on verkon solmujen välisten kaarien joukko.
- Suuntamaton 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** (tai kierros) 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 $E \subseteq \{\{x, y\} : x \in X, y \in Y\}$ (tai $E \subseteq X \times Y$).
- Verkon $[V, E]$ **pariutus** on kaarien osajoukko $M \subseteq E$ 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

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

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

$\psi : V \rightarrow V'$ 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 $A \subseteq X$ pätee, että A :n alkioden lukumäärä $|A|$ on pienempi tai yhtäsuuri kuin A :n alkioden 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 värityksen 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 $j = \min\{i \geq 1 : \{v_p, v_{k+1}\} \in E \text{ AND } p \leq k \rightarrow \omega(v_p) \neq c_i\}$.

💡 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 $t(v) = \min_{v' \in V \setminus V_j} t(v')$.

💡 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 $E_T \subseteq E$ (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.