

## 2. Interpolointi

Olkoon annettuna  $n + 1$  eri pistettä  $x_0, x_1, \dots, x_n \in \mathbb{R}$  ja  $n + 1$  lukua  $y_0, y_1, \dots, y_n$ . *Interpoloinnissa* etsitään funktiota  $P$ , joka annetuissa pisteissä  $x_0, \dots, x_n$  saa annetut arvot  $y_0, \dots, y_n$ ,

$$(2.1) \quad P(x_j) = y_j, \quad 0 \leq j \leq n.$$

Myöhemmin tarkasteltavissa *approksimointiongelmissä* etsitään funktiota  $P$ , jolle virhe  $P(x_j) - y_j$ ,  $0 \leq j \leq n$ , on ”pieni”.

Yksinkertaisimmassa *lineaarisisessa interpoloinnissa*  $n = 1$  ja etsitään funktiota  $P$ , joka kahdessa annetussa pisteessä  $x_0$  ja  $x_1$  saa annetut arvot  $y_0$  ja  $y_1$ , t.s. jonka kuvaaja kulkee annettujen pisteiden  $(x_0, y_0)$  ja  $(x_1, y_1)$  kautta. Eräs ratkaisu, luonnollisin, on näiden pisteiden kautta kulkeva suora, t.s.

$$P(x) = \frac{y_1 - y_0}{x_1 - x_0} (x - x_0) + y_0 = \frac{y_1 (x - x_0)}{x_1 - x_0} + \frac{y_0 (x - x_1)}{x_0 - x_1}.$$

**2.1. Lagrangen interpolaatiopolynomi.** [4, luku 5, §A.II], [11, §9.1], [12, luku 8], [7, §5.2–5.3], [5, luku IX, liite]

Osoitetaan seuraavaksi, että interpolaatio-ongelma voidaan aina ratkaista polynomien avulla. Osoitetaan aluksi, että on olemassa polynomi  $L_j$ , joka pisteessä  $x_j$  saa arvon yksi, ja arvon nolla muissa pisteissä  $x_k$ ,  $k \neq j$ . Tätä varten olkoon

$$P_j(x) := \prod_{k \neq j} (x - x_k) = (x - x_0) (x - x_1) \cdots (x - x_{j-1}) (x - x_{j+1}) \cdots (x - x_n).$$

Tällöin  $P_j(x_k) = 0$ , kun  $k \neq j$ , ja  $P_j(x_j) = \prod_{k \neq j} (x_j - x_k) \neq 0$ , koska pisteet  $x_k$  ovat keskenään erisuuria. Asetetaan

$$(2.2) \quad L_j(x) := \frac{P_j(x)}{P_j(x_j)} = \prod_{k \neq j} \frac{x - x_k}{x_j - x_k}$$

Tällöin  $L_j(x_k) = 0$ , kun  $k \neq j$ , ja  $L_j(x_j) = 1$ .

Alkuperäiselle interpolaatio-ongelmalle saadaan nyt ratkaisu

$$(2.3) \quad P(x) := \sum_{j=0}^n y_j L_j(x).$$

Tätä polynomia kutsutaan *pisteiden*  $(x_0, y_0), \dots, (x_n, y_n)$  *määräämäksi Lagrangen interpolaatiopolynomiksi*.

Koska jokaisen polynomien  $L_j$  aste on  $n$ , on  $n + 1$  pisteen määräämän Lagrangen interpolaatiopolynomien aste enintään  $n$ . Osoitetaan seuraavaksi, että  $n + 1$  pisteen interpolaatio-ongelmalla on ainoastaan yksi enintään astetta  $n$  oleva polynomiratkaisu. Olkoot  $P$  ja  $Q$  polynomeja, joille

$$\begin{aligned} \deg P \leq n \quad \text{ja} \quad P(x_j) = y_j, \quad \text{kun } 0 \leq j \leq n, \quad \text{sekä} \\ \deg Q \leq n \quad \text{ja} \quad Q(x_j) = y_j, \quad \text{kun } 0 \leq j \leq n. \end{aligned}$$

Olkoon  $R := P - Q$ . Tällöin  $R$  on polynomi, jonka aste on enintään  $n$  ja joka saa arvon  $R(x_j) = P(x_j) - Q(x_j) = y_j - y_j = 0$   $n + 1$  eri pisteessä. Tämä on mahdollista vain, kun  $R(x) \equiv 0$ , t.s.  $P = Q$ . Kirjataan edellisten päätelmien yhteenvetona

<sup>7</sup>Viimeksi muutettu 10.1.2012.

LAUSE 2.1. Olkoot  $x_0, x_1, \dots, x_n \in \mathbb{R}$  keskenään erisuuria ja  $y_0, y_1, \dots, y_n \in \mathbb{R}$ . Tällöin on olemassa yksi ja vain yksi polynomi  $P$  siten, että

$$\deg P \leq n \quad \text{ja} \quad P(x_j) = y_j, \quad \text{kun } 0 \leq j \leq n.$$

HUOMAUTUS 2.2. Edellisissä laskuissa, joilla määrättiin polynomit  $L_j$  ja interpolaatio-ongelman ratkaiseva Lagrangen interpolaatiopolynomi  $P$ , käytettiin ainoastaan yhteen-, vähennys-, kerto- ja jakolaskua. Näinollen vastaavat päättelyt voidaan tehdä, vaikka reaalityyppisten kunnan  $\mathbb{R}$  tilalla olisi mikä tahansa kunta  $\mathbb{F}$ . Siis: Olkoon  $\mathbb{F}$  kunta,  $x_0, x_1, \dots, x_n \in \mathbb{F}$  keskenään erisuuria ja  $y_0, y_1, \dots, y_n \in \mathbb{F}$ . Tällöin on olemassa yksi ja vain yksi  $\mathbb{F}$ -kertoiminen polynomi  $P$  siten, että

$$\deg P \leq n \quad \text{ja} \quad P(x_j) = y_j, \quad \text{kun } 0 \leq j \leq n.$$

Kun tätä sovelletaan erityisesti äärelliseen kuntaan  $\mathbb{Z}_p = \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$  ( $p$  alkuluku, tai Galois'n kuntaan  $\mathbb{F}_q$ , missä  $q = p^d$ ,  $p$  alkuluku ja  $d$  positiivinen kokonaisluku), saadaan menetelmä, jota voidaan käyttää *salaisuuden jakamiseen*. Oletetaan, että alkio  $a_0 \in \mathbb{F}$  pitäisi jakaa  $n + 1$  henkilölle niin, että kaikki yhdessä pystyvät suureen  $a_0$  selvittämään, mutta mikään enintään  $n$  henkilön osajoukko ei (muuten kuin käymällä läpi kaikki kunnan  $\mathbb{F}$  alkioita). Tämä voidaan tehdä seuraavasti: Valitaan satunnaisesti  $n + 1$  keskenään erisuuria, nolasta eroavaa alkioita  $x_0, x_1, \dots, x_n \in \mathbb{F}$  ja satunnaiset  $a_1, \dots, a_n \in \mathbb{F}$ . Asetetaan

$$P(x) := a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0,$$

ja  $y_j := P(x_j)$ ,  $0 \leq j \leq n$ . Henkilölle  $j$  annetaan  $(x_j, y_j)$ .

Kun kaikki tieto  $(x_j, y_j)$ ,  $0 \leq j \leq n$ , on käytettävissä, saadaan polynomi  $P$  selville Lagrangen interpolaatiopolynomina ja salattu suure  $a_0 = P(0)$ . Harjoitustehtäväksi jää selvittää, miksi yhdenkin tiedon  $(x_j, y_j)$  puuttuessa polynomia  $P$  ei saada selville. Täsmällisemmin tätä voidaan lähestyä seuraavasti: Oletetaan, että  $(x_j, y_j)$ ,  $0 \leq j \leq n - 1$ , on käytettävissä, mutta  $(x_n, y_n)$  ei ole. Jokaiselle  $c \in \mathbb{F}$  olkoon  $Q_c$  polynomi, jolle

$$\deg Q_c \leq n, \quad Q_c(x_j) = y_j, \quad \text{kun } 0 \leq j \leq n - 1, \quad \text{ja} \quad Q_c(0) = c.$$

Tässä siis interpolaatiodatan viimeisen parin  $(x_n, y_n)$  tilalle on vaihdettu  $(0, c)$ . Etsittyä polynomia  $P$  vastaa tapaus  $c = a_0$ . Koska  $n + 1$  pisteen data määrää polynomien yksikäsitteisesti, on  $P = Q_{a_0}$ , ja eri arvoja  $c \in \mathbb{F}$  vastaavat polynomit  $Q_c$  ovat eri polynomeja (onhan  $Q_c(0) = c$ ). Näin konstruoituja polynomeja  $Q_c$  on siis täsmälleen yhtä monta kuin kunnassa  $\mathbb{F}$  on alkioita. Kun kunnan  $\mathbb{F}$  alkioiden lukumäärä on riittävän iso, on polynomien  $P$  määrääminen puutteellisen datan avulla kuin "neulan etsimistä heinäsuovasta".

Edellistä salaisuuden jakomentelmää on helppo muuntaa siten, että salaisuus  $a_0 \in \mathbb{F}$  jaetaan  $n + 1$  henkilölle niin, että mikä tahansa  $k + 1$  henkilön ryhmä,  $k \leq n$ , pystyy suureen  $a_0$  selvittämään, mutta mikään pienempi osajoukko ei.

**2.2. Virheen arviointi.** Interpolointia voidaan käyttää myös annetun funktion likiarvojen määräämiseen seuraavasti:<sup>8</sup> Olkoot  $I \subset \mathbb{R}$  väli ja  $f: I \rightarrow \mathbb{R}$  annettu

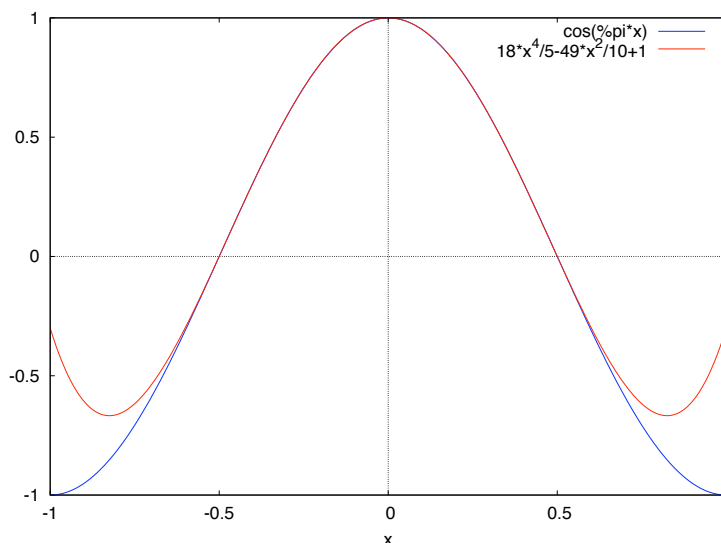
<sup>8</sup>Interpolointi on aikoinaan syntynyt tarpeesta laskea "hankalien funktioiden" arvoja taulukkoarvojen (vrt. [1]) väliin jäävissä pisteissä. Jos  $\min\{x_0, x_1, \dots, x_n\} < x < \max\{x_0, x_1, \dots, x_n\}$ , on  $P(x)$  funktiolle  $f$  *interpoloitu arvo*, ja jos  $x \notin [\min\{x_0, x_1, \dots, x_n\}, \max\{x_0, x_1, \dots, x_n\}]$ , on  $P(x)$  funktiolle  $f$  *extrapoloitu arvo*.

funktio. Olkoot  $x_0, x_1, \dots, x_n \in I$  keskenään erisuuria ja  $y_j := f(x_j)$ ,  $0 \leq j \leq n$ . Soveltamalla Lagrangen interpolaatiomenetelmää pisteisiin  $(x_j, y_j)$ ,  $0 \leq j \leq n$ , saadaan polynomi  $P$ , jolle  $P(x_j) = f(x_j)$ ,  $0 \leq j \leq n$ . Kuinka suuri virhe tehdään, jos välillä  $I$  funktion  $f$  sijasta käytetään polynomia  $P$ , t.s. kuinka suuri on  $f(x) - P(x)$ ?

ESIMERKKI 2.3. Olkoot  $f: [-1, 1] \rightarrow \mathbb{R}$ ,  $f(x) := \cos(\pi x)$  ja  $\{x_0, x_1, \dots, x_4\} = \{-\frac{1}{2}, -\frac{1}{3}, 0, \frac{1}{3}, \frac{1}{2}\}$ . Tällöin  $\{y_0, y_1, \dots, y_4\} = \{0, \frac{1}{2}, 1, \frac{1}{2}, 0\}$  ja

$$P(x) = \frac{18x^4}{5} - \frac{49x^2}{10} + 1$$

Seuraavasta kuvasta ilmenee, että erotus  $f(x) - P(x)$  on pieni ainakin osalla väliä  $[-1, 1]$ :



LAUSE 2.4. Olkoot  $I \subset \mathbb{R}$  väli,  $x_0, x_1, \dots, x_n \in I$  keskenään erisuuria ja  $f: I \rightarrow \mathbb{R}$   $C^{n+1}$ -funktio. Olkoon  $P$  pisteiden  $(x_j, f(x_j))$ ,  $0 \leq j \leq n$ , määräämä Lagrangen interpolaatiopolynomi.

Tällöin jokaiselle  $x \in I$  on olemassa  $\xi_x \in I$  siten, että<sup>9</sup>

$$f(x) - P(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi_x)}{(n+1)!} L(x),$$

missä

$$L(x) := \prod_{k=0}^n (x - x_k) = (x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n).$$

TODISTUS. Jos  $x$  on jokin pisteistä  $x_j$ , häviävät väitetyn kaavan molemmat puolet.

Kiinnitetään piste  $x$  niin, että  $x \neq x_j$  kaikille  $j \in \{0, 1, \dots, n\}$ . Asetetaan  $F(t) := f(t) - P(t) - cL(t)$ , missä luku  $c$  valitaan niin, että  $F(x) = 0$ , t.s.

$$c := \frac{f(x) - P(x)}{L(x)}.$$

<sup>9</sup>Piste  $\xi_x$  sijaitsee suppeimmalla pisteiden  $x, x_0, x_1, \dots, x_n$  määräämällä välillä, t.s.  $\min\{x, x_0, x_1, \dots, x_n\} < \xi_x < \max\{x, x_0, x_1, \dots, x_n\}$ .

Interpolaatio-ominaisuuden nojalla kaikille  $j \in \{0, 1, \dots, n\}$  on

$$F(x_j) = f(x_j) - P(x_j) - cL(x_j) = 0.$$

Soveltamalla Rollen lausetta pisteiden  $x, x_0, x_1, \dots, x_n$  määräämiin  $n+1$  osaväliin nähdään, että derivaatalla  $F'$  on nollakohta jokaiselle näistä osaväleistä, t.s. derivaatalla  $F'$  on ainakin  $n+1$  eri nollakohtaa pisteiden  $x, x_0, x_1, \dots, x_n$  määräämällä välillä. Toistamalla tämä päättely derivaatan  $F'$  nollakohtien määräämiin  $n$  osaväliin nähdään, että toisella derivaatalla  $F''$  on ainakin  $n$  eri nollakohtaa. Induktiolla (jonka yksityiskohdat jätetään lukijan tehtäväksi) nähdään, että derivaatalla  $F^{(n+1)}$  on ainakin yksi nollakohta pisteiden  $x, x_0, x_1, \dots, x_n$  määräämällä välillä. Olkoon  $\xi_x$  jokin näistä nollakohdista. Lasketaan funktion  $F$  kertaluvun  $n+1$  derivaatta tässä pisteessä. Koska  $P$  on polynomi, jonka aste on enintään  $n$ , on  $P^{(n+1)}(t) = 0$ . Polynomi  $L$  on astetta  $n+1$  ja sen johtava termi on  $x^{n+1}$ , joten  $L^{(n+1)}(t) = (n+1)!$ . Siis

$$0 = F^{(n+1)}(\xi_x) = f^{(n+1)}(\xi_x) - P^{(n+1)}(\xi_x) - cL^{(n+1)}(\xi_x) = f^{(n+1)}(\xi_x) - c(n+1)!$$

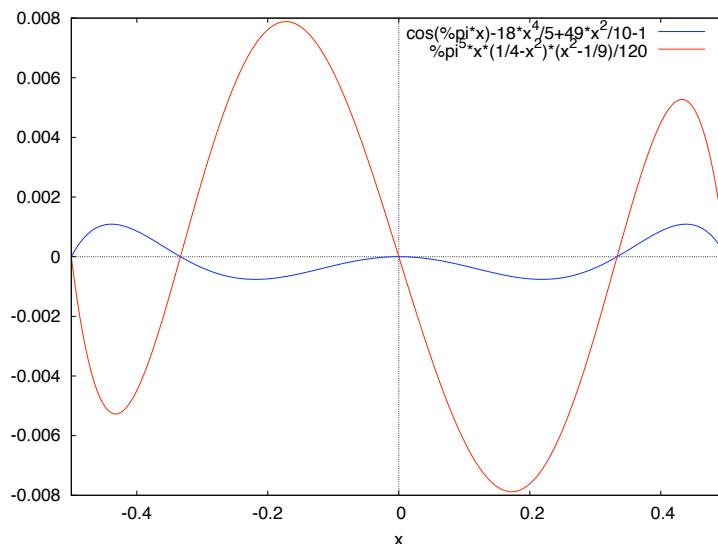
Kun tähän sijoitetaan vakion  $c$  arvo, saadaan

$$f(x) - P(x) = cL(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi_x)}{(n+1)!} L(x). \quad \square$$

**ESIMERKKI 2.5.** Jatketaan edellisen esimerkin tarkastelua. Funktion  $f$  kertaluvun  $n+1 = 5$  derivaatta on  $f^{(5)}(x) = -\pi^5 \sin(\pi x)$ . Polynomi

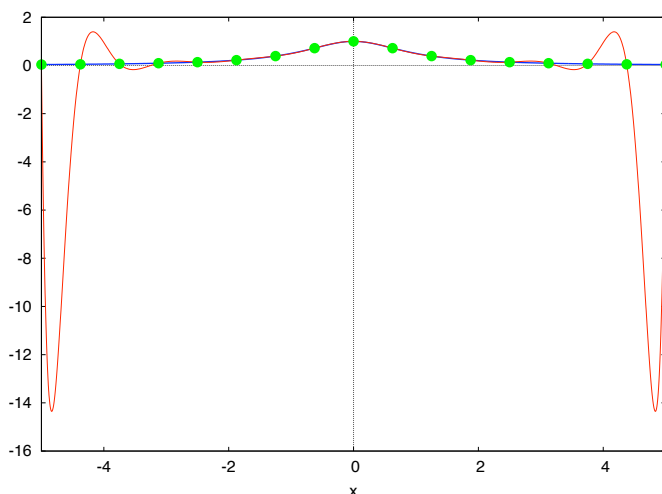
$$L(x) = \left(x + \frac{1}{2}\right) \left(x + \frac{1}{3}\right) x \left(x - \frac{1}{3}\right) \left(x - \frac{1}{2}\right) = x \left(x^2 - \frac{1}{9}\right) \left(x^2 - \frac{1}{4}\right)$$

Virheelle  $f(x) - P(x)$  saadaan siis yläraja  $\frac{\pi^5}{5!} L(x)$ . Seuraavaan kuvaan on piirretty virhe  $f(x) - P(x)$  ja sen yläraja  $\frac{\pi^5}{5!} L(x)$  välillä  $[-\frac{1}{2}, \frac{1}{2}]$ :



**2.3. Rungen ilmiö.** Olkoot  $f: I \rightarrow \mathbb{R}$  jatkuva funktio ja  $P_n$  pisteiden  $(x_j, f(x_j))$ ,  $0 \leq j \leq n$ , määräämä Lagrangen interpolaatiopolynomi ( $I \subset \mathbb{R}$  väli,  $x_0, x_1, \dots, x_n \in I$  keskenään erisuuria).

Kun  $n$  on iso ja pisteet  $x_0, x_1, \dots, x_n \in I$  ovat ”tiheässä”, voisi jatkuvuuden nojalla olettaa, että polynomin  $P_n$  arvot ovat kaikkialla lähellä funktion  $f$  arvoja; pisteissä  $x_0, x_1, \dots, x_n$  arvot ovat samat ja jatkuvuuden nojalla funktion  $f$  arvo pisteen  $x_j$



KUVA 2.1. Rungen ilmiö funktiolle  $f(x) = \frac{1}{1+x^2}$ . Kuvassa  $n = 16$ .

lähellä ei poikkea paljoa arvosta  $f(x_j) = P_n(x_j)$ . Näin ei kuitenkaan ole. Funktion differentioituus ei tässä auta lainkaan. Esimerkiksi funktiolle

$$f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}, \quad f(x) := \frac{1}{1+x^2},$$

välille  $I := [-5, 5]$  ja pisteille  $x_{n,j} := -5 + j \frac{10}{n}$ ,  $0 \leq j \leq n$ , on

$$\sup_{x \in I} |f(x) - P_n(x)| \rightarrow \infty, \quad \text{kun } n \rightarrow \infty.$$

Tämä interpoloinnin ei-aproksimointiominaisuus tunnetaan *Rungen ilmiönä*.

Huomaa, että tässä  $f$  on  $C^\infty$ -funktio<sup>10</sup> ja pisteet  $x_{n,j}$ ,  $0 \leq j \leq n$ , ovat tasaväliset. Todistuksen osalta katso [13, luku 6, §3.4] tai [5, luvun IX liite].

**2.4. Newtonin interpolaatiomenetelmä.** Jos interpolointiin käytettyä pisteistöä  $(x_0, y_0), \dots, (x_n, y_n)$  laajennetaan, joudutaan Lagrangen interpolaatiopolynomien määräämiseksi tarvittavat polynomit  $P_j$  ja  $L_j$  laskemaan täysin uudestaan. Newtonin interpolaatiomenetelmä ratkaisee saman interpolaatio-ongelman kuin Lagrangen interpolaatiopolynomi, mutta pisteistön laajentamisen suhteen Newtonin menetelmä on joustavampi.

Jos interpolaatiopisteitä on vain yksi, piste  $(x_0, y_0)$ , interpolaatiopolynomi on vakiofunktio  $N_0(x) \equiv y_0$ . Jos interpolaatiopisteitä on kaksi, pisteet  $(x_0, y_0)$  ja  $(x_1, y_1)$ , interpolaatiopolynomi on muotoa  $N_1(x) = y_0 + a_1(x - x_0)$ . Pisteessä  $x_0$  polynomin  $N_1$  arvo on  $y_0$ , ja jotta  $N_1(x_1) = y_1$ , kertoimen  $a_1$  on oltava  $(y_1 - y_0)/(x_1 - x_0)$ . Jos interpolaatiopisteistöön lisätään kolmas piste  $(x_2, y_2)$ , interpolaatiopolynomi on muotoa  $N_2(x) = y_0 + a_1(x - x_0) + a_2(x - x_0)(x - x_1)$ . Pisteissä  $x_0$  ja  $x_1$  polynomi  $N_2$  saa arvot  $y_0$  ja  $y_1$ , ja jotta  $N_2(x_2) = y_2$ , kertoimen  $a_2$  on oltava  $(y_2 - y_0 - a_1(x_2 - x_0))/((x_1 - x_0)(x_2 - x_1))$ .

<sup>10</sup>Itse asiassa  $f$  on vieläpä *reaalianalyttinen*: sen Taylorin sarja minkä tahansa pisteen suhteen suppenee kohti funktiota  $f$ . Jälkimmäisessä viitteessä [5, luvun IX liite] Rungen ilmiötä tarkastellaan kompleksianalyysin apuvälinein.

Newtonin interpolaatiopolynomi pisteille  $(x_0, y_0), \dots, (x_n, y_n)$  on

$$(2.4) \quad N_n(x) := a_0 + a_1(x - x_0) + a_2(x - x_0)(x - x_1) + \dots \\ + a_n(x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_{n-1})$$

Kertoimet  $a_0, a_1, a_2, \dots, a_n$  määrätään seuraavan yhtälöryhmän mukaisesti:

$$\begin{cases} y_0 = a_0 \\ y_1 = a_0 + a_1(x_1 - x_0) \\ y_2 = a_0 + a_1(x_2 - x_0) + a_2(x_2 - x_0)(x_2 - x_1) \\ \vdots \\ y_n = a_0 + a_1(x_n - x_0) + a_2(x_n - x_0)(x_n - x_1) + \dots \\ \quad + a_n(x_n - x_0)(x_n - x_1) \cdots (x_n - x_{n-1}) \end{cases}$$

Tämän yhtälöryhmän lukemista helpottaa, sen  $n$  viimeistä riviä esitetään erotusosamäärinä

$$\begin{cases} y_0 = a_0 \\ \frac{y_1 - y_0}{x_1 - x_0} = a_1 \\ \frac{y_2 - y_0}{x_2 - x_0} = a_1 + a_2(x_2 - x_1) \\ \vdots \\ \frac{y_n - y_0}{x_n - x_0} = a_1 + a_2(x_n - x_1) + \dots + a_n(x_n - x_1) \cdots (x_n - x_{n-1}) \end{cases}$$

Yhtäpitävästi polynomin  $N_n$  määräävät ehdot  $N_n(x_0) = y_0$  ja erotusosamääräpolynomi

$$\frac{N_n(x) - y_0}{x - x_0} = a_1 + a_2(x - x_1) + \dots + a_n(x - x_1) \cdots (x - x_{n-1}) =: \tilde{N}_{n-1}(x),$$

t.s.  $\tilde{N}_{n-1}$  on pisteisiin  $(x_j, \frac{y_j - y_0}{x_j - x_0})$ ,  $1 \leq j \leq n$ , liittyvä Newtonin interpolaatiopolynomi. Tämä mahdollistaa Newtonin interpolaatiopolynomin määräämisen rekursiivisesti.

Jos pisteet  $(x_0, y_0), \dots, (x_n, y_n)$  ovat tasaväliset,  $x_j = x_0 + jh$ , voidaan yllä esitetty erotusosamääräkaavio täydentää seuraavasti: Merkitään

$$\Delta y_j := y_{j+1} - y_j, \Delta^2 y_j := \Delta y_{j+1} - \Delta y_j, \dots, \Delta^3 y_j := \Delta^2 y_{j+1} - \Delta^2 y_j, \quad \text{jne.}$$

Esitetään erotukset  $\Delta^k y_j$  kaaviona

$$\begin{array}{cccc}
 y_0 & & & \\
 & \Delta y_0 & & \\
 y_1 & & \Delta^2 y_0 & \\
 & \Delta y_1 & & \Delta^3 y_0 \\
 y_2 & & \Delta^2 y_1 & \\
 & \Delta y_2 & & \Delta^3 y_1 \\
 y_3 & & \Delta^2 y_2 & \\
 & \vdots & & \\
 y_{n-1} & & & \\
 & \Delta y_{n-1} & & \\
 y_n & & & 
 \end{array}$$

Tällöin  $a_j = \frac{1}{j!h^j} \Delta^j y_0$  (todistus induktiolla/HT).

Kun piste  $x$  esitetään muodossa  $x = x_0 + h\xi$ , vastaa väliä  $x_0 \leq x \leq x_n$  väli  $0 \leq \xi \leq n$ , ja  $x - x_j = h(\xi - j)$ . Siis  $(x - x_0)(x - x_1) \dots (x - x_j) = \xi(\xi - 1) \dots (\xi - j) h^{j+1}$ . Newtonin interpolaatiopolynomi saa siis muodon

$$N_n(x) = N_n(x_0 + h\xi) = y_0 + \binom{\xi}{1} \Delta y_0 + \binom{\xi}{2} \Delta^2 y_0 + \dots + \binom{\xi}{n} \Delta^n y_0.$$

Ks. [4, luku 5, §A.II], [9, luku 6, §2], [10, luku 1, §1]

Jos pisteet  $(x_0, y_0), \dots, (x_n, y_n)$  eivät ole tasaväliset, erotusosamäärille käytettävät merkinnät vaihtelevat paljon. Jos kyse on funktion  $f$  arvojen  $y_j = f(x_j)$  interpoloinnista, käytetään merkintöjä ([9, luku 6, §2])

$$f(x_j, x_{j+1}) = \frac{f(x_j) - f(x_{j+1})}{x_j - x_{j+1}}, \quad f(x_j, x_{j+1}, x_{j+2}) = \frac{f(x_j, x_{j+1}) - f(x_{j+1}, x_{j+2})}{x_j - x_{j+2}}, \quad \text{jne.}$$

tai ([12, §2.3])

$$f[x_j, x_{j+1}] = \frac{f(x_j) - f(x_{j+1})}{x_j - x_{j+1}}, \quad f[x_j, x_{j+1}, x_{j+2}] = \frac{f[x_j, x_{j+1}] - f[x_{j+1}, x_{j+2}]}{x_j - x_{j+2}}, \quad \text{jne.}$$

Jos kyse on vain pisteistöstä  $(x_0, y_0), \dots, (x_n, y_n)$ , käytetään merkintöjä (joissa tosin  $x$ -arvot eivät näy lainkaan)

$$[y_j, y_{j+1}] = \frac{y_j - y_{j+1}}{x_j - x_{j+1}}, \quad [y_j, y_{j+1}, y_{j+2}] = \frac{[y_j, y_{j+1}] - [y_{j+1}, y_{j+2}]}{x_j - x_{j+2}}, \quad \text{jne.}$$

## 2.5. Hermiten interpolaatiomenetelmä. [9, luku 6, §2]

Kun Lagrangen interpolaatiomenetelmässä määrätään *usean eri pisteen* kautta kulkeva polynomi, voidaan Taylorin polynomeja pitää *yhden pisteen* korkeamman kertaluvun ”interpolaationa”. Kurssilla Analyysi 3 [A3] Taylorin polynomeja tosin käsitellään enemmän approksimaatio-ominaisuuteensa nojaten, mutta ne voidaan määrittellä seuraavastikin: Olkoon  $f$  välillä  $(a, b)$   $n$  kertaa differentioituva funktio ja  $x_0 \in (a, b)$ . Funktion  $f$   $n$ . Taylorin polynomi on enintään astetta  $n$  oleva polynomi  $T$ , jolle

$$D^k T(x_0) = D^k f(x_0), \quad \text{kun } 0 \leq k \leq n.$$

Hermiten interpolaatiopolynomi yhdistää Lagrangen interpolaatiopolynomin ja Taylorin polynomin ominaisuudet seuraavasti:

Olkoon annettuna  $n + 1$  eri pistettä  $x_0, x_1, \dots, x_n \in \mathbb{R}$  ja jokaista pistettä  $x_j$  kohti olkoon annettuna luku  $r_j \in \mathbb{Z}_+$  ja luvut  $y_{j,d}$ ,  $0 \leq d \leq r_j - 1$ . On määrättävä polynomi  $H$  siten, että

$$(2.5) \quad D^d H(x_j) = y_{j,d}, \quad \text{kun } 0 \leq d \leq r_j - 1 \text{ ja } 0 \leq j \leq n.$$

Tällaisen polynomin  $H$  konstruomiseksi mentellään vastaavalla tavalla kuin Lagrangen interpolaatiopolynomin kohdalla. Määrätään polynomit  $H_j$  siten, että

$$D^d H_j(x_j) = y_{j,d}, \quad \text{kun } 0 \leq d \leq r_j - 1, \text{ ja } D^d H_j(x_k) = 0 \quad \text{kun } k \neq j.$$

Tällöin polynomilla  $H := \sum_{j=0}^n H_j$  on vaaditut ominaisuudet.

Polynomit  $H_j$  määrittämiseksi asetetaan

$$Q_j(x) := \prod_{k \neq j} (x - x_k)^{r_k}.$$

Olkoon

$$P_j(x) := a_{j,0} + a_{j,1}(x - x_j) + a_{j,2}(x - x_j)^2 + \dots + a_{j,r_j-1}(x - x_j)^{r_j-1}.$$

Tässä kertoimet  $a_{j,d}$  määrätään niin, että vaadittu derivaattaehto toteutuu polynomille  $H_j := P_j Q_j$ . Koska  $Q_j(x_j) = \prod_{k \neq j} (x_j - x_k)^{r_k} \neq 0$  ja  $P_j(x_j) = a_{j,0}$ , kerroin  $a_{j,0}$  määräytyy ehdosta

$$a_{j,0} Q_j(x_j) = y_{j,0}.$$

Oletetaan nyt, että kertoimet  $a_{j,0}, \dots, a_{j,d-1}$  on määrätty niin, että

$$D^c (P_j Q_j)(x_j) = y_{j,c}, \quad \text{kun } 0 \leq c \leq d - 1.$$

Koska  $D^c P_j(x_j) = c! a_{j,c}$ , saadaan tulon derivoimiskaavalla<sup>11</sup>

$$D^d (P_j Q_j)(x_j) = d! a_{j,d} Q_j(x_j) + \sum_{c=0}^{d-1} \binom{d}{c} D^c P_j(x_j) D^{d-c} Q_j(x_j).$$

Koska tässä  $Q_j(x_j) \neq 0$  ja  $D^c P_j(x_j) = c! a_{j,c}$ ,  $0 \leq c \leq d - 1$ , tunnetaan, voidaan kerroin  $a_{j,d}$  määrätä niin, että  $D^d (P_j Q_j)(x_j) = y_{j,d}$ .

Edellisestä konstruktiosta käy ilmi, että polynomin  $H_j$  aste on enintään  $r_j - 1 + \sum_{k \neq j} r_k = \sum_{k=0}^n r_k - 1$ . Vastaavaan tapaan kuin Lagrangen interpolaatiopolynomin voidaan osoittaa, että jos Hermiten interpolaatiopolynomille asetetaan lisäehto

$$\deg H \leq \sum_{k=0}^n r_k - 1,$$

niin ehdot (2.5) määräävät tällaisen polynomin yksikäsitteisesti.

**LAUSE 2.6.** *Olkoot  $I \subset \mathbb{R}$  väli,  $x_0, x_1, \dots, x_n \in I$  keskenään erisuuria. Jokaiselle  $j \in \{0, \dots, n\}$  olkoot  $r_j \in \mathbb{Z}_+$ ,  $r_j = \sum_{k=0}^n r_k - 1$ ,  $f: I \rightarrow \mathbb{R}$   $C^{r+1}$ -funktio ja*

$$y_{j,d} := D^d f(x_j), \quad 0 \leq d \leq r_j - 1.$$

*Olkoon  $H$  arvojen  $(x_j, y_{j,d})$  määräämä Hermiten interpolaatiopolynomi.*

<sup>11</sup>  $D^d (fg)(x) = \sum_{c=0}^d \binom{d}{c} D^c f(x) D^{d-c} g(x).$



Tällöin jokaiselle  $x \in I$  on olemassa  $\xi_x \in I$  siten, että

$$f(x) - P(x) = \frac{f^{(r+1)}(\xi_x)}{(r+1)!} \prod_{k=0}^n (x - x_k)^{r_k}.$$

TODISTUKSEN osalta ks. [9, luku 6, §2].