

## Feilestimat

Ofte kan datapunktene  $\{(x_i, y_i)\}_{i=0}^n$  være gitt av en underliggende funksjon  $f: [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$ .

Dvs.  $y_i = f(x_i)$ . Hvis  $p_n$  er interpolasjonspolynomiet til punktene, hva kan man si om feilen

$$e_n(x) := f(x) - p_n(x) ?$$

'e' for error

Åpenbart er  $e_n(x_i) = 0$ , men hva med  $x$ -verdier mellom nodene? Vi må ha noe informasjon om  $f$ , f.eks. om hvor glatt den er.

$$C^k[a, b] := \left\{ f: [a, b] \rightarrow \mathbb{R} \mid f \text{ er } k \text{ ganger deriverbar i } (a, b) \text{ og } f^{(k)} \text{ er kontinuerlig} \right\}$$

Intuitivt kan man tro at feilen blir liten hvis  $f$  er glatt og nodene står tett. Dette bekreftes av følgende Teorem.

Teorem (Interpolasjonsfeil) La  $p_n$  interpolere en funksjon  $f: [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$  i  $n+1$  forskjellige noder  $x_i \in [a, b]$  og la  $x \in [a, b]$ . Hvis  $f \in C^{n+1}[a, b]$  så finnes en  $\xi \in (a, b)$  s.a.

$$f(x) - p_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \prod_{i=0}^n (x - x_i).$$

$\xi$  gresk 'xi'.  $k! := \prod_{i=1}^k i$ , 'k faktoriell'!

Merk at  $\xi$  avhenger av  $x$  og er ukjent. Derimot har vi alltid at

$$|e_n(x)| \leq \frac{M_n}{(n+1)!} \prod_{i=0}^n |x-x_i|, \quad M_n := \max_{j \in [a,b]} |f^{(n+1)}(j)|.$$

Hvis det er lik avstand mellom alle nodene,  $x_i = a + ih$ ,  $h := \frac{b-a}{n}$ , så kan

det vises at  $\prod_{i=0}^n |x-x_i| \leq \frac{h^{n+1}}{4} n!$ . Dette gir i såfall estimatet

$M$  finnes fordi vi har antatt at den  $(n+1)$ 'te-deriverte av  $f$  er kontinuerlig på det lukkede og begrensede intervallet  $[a, b]$ .

$$|e_n(x)| \leq \frac{M_n}{4(n+1)} h^{n+1} \text{ når } x_{i+1} - x_i = h \quad \forall i = 1, \dots, n. \quad (1)$$

Slike feilestimat gir oss muligheten til å løse følgende type problemer.

Ex: Finn et polynom  $p$  slik at  $p(x)$  er nærmere  $\sin(x)$  enn  $10^{-3}$  for alle  $x \in [0, \pi]$ .

Løsning: Vi bruker jevnt distribuerte noder  $x_i := ih$ ,  $h := \frac{\pi}{n}$ ,  $i = 0, \dots, n$ , slik at vi kan anvende estimatet (1). La  $p_n$  være interpolasjonspolynomiet til punktene  $\{(x_i, y_i)\}_{i=0}^n$  der  $y_i := \sin(x_i)$ .

Sinus kan deriveres i det uendelige ( $\sin \in C^\infty[0, \pi]$ )

og  $M_n := \max_{j \in [0, \pi]} |\sin^{(n+1)}(j)| = 1$  for alle  $n$ . Vi finner en stor nok  $n$  slik at

$$10^{-3} \geq \frac{M_n}{4(n+1)} h^{n+1} = \frac{1}{4(n+1)} \left(\frac{\pi}{n}\right)^{n+1}.$$

Ingen vits i å forsøke å løse denne ulikheten analytisk. Med litt prøving og feiling finner vi at  $n = 6$  holder. Dvs. ved (1) så er,  $\forall x \in [0, \pi]$ ,

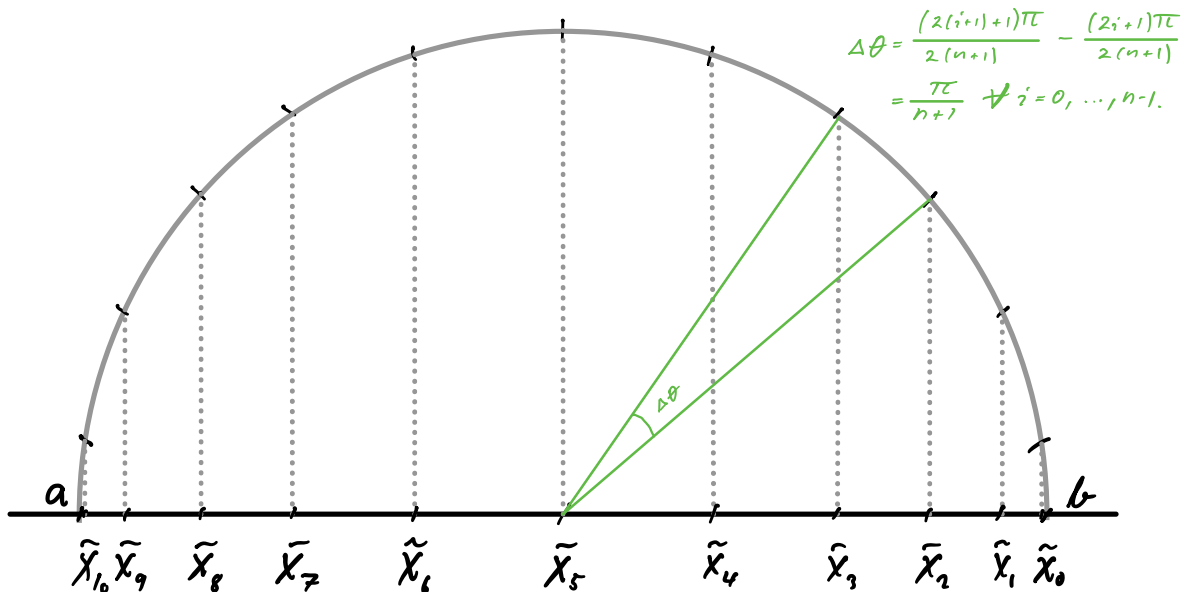
$$|\sin(x) - p_6(x)| = |e_6(x)| \leq \frac{M_6}{4 \cdot 7} \left(\frac{\pi}{6}\right)^7 \leq 10^{-3}.$$

Chebyshev-noder Hvordan kan feilen reduseres for en gitt  $f$  og et gitt antall noder  $n+1$ ? Eneste mulighet er å fordele nodene  $x_i$  over intervallet  $[a, b]$  slik at maksimum av  $\prod_{i=0}^n |x - x_i|$  blir minst mulig.

Løsningen når intervallet er  $[a, b] = [-1, 1]$ :

Chebyshev-noder  $\tilde{x}_i := \cos\left(\frac{(2i+1)\pi}{2(n+1)}\right)$ ,  $i=0, \dots, n$ .

Vi merker oss at for  $i=0$  så er  $\tilde{x}_0 = \cos\left(\frac{\pi}{2(n+1)}\right) \approx 1$  og for  $i=n$  så er  $\tilde{x}_n = \cos\left(\frac{2n+1}{2n+2}\pi\right) \approx -1$ .



Det kan vises at

$$\max_{x \in [-1, 1]} \prod_{i=0}^n |x - \tilde{x}_i| = \frac{1}{2^n}$$

og at dette tallet er mindre eller lik  $\max_{x \in [-1, 1]} \prod_{i=0}^n |x - \hat{x}_i|$  for alle andre samlinger av noder  $\hat{x}_0, \dots, \hat{x}_n \in [-1, 1]$ .

Chebyshev-nodene  $\tilde{x}_i \in [-1, 1]$  kan flyttes til et vilkårlig intervall  $[a, b]$  med lineartransformasjonen

$$x_i := \frac{b-a}{2} \tilde{x}_i + \frac{b+a}{2}. \quad (1)$$

Teorem (Interpolasjon med Cheb. noder)

La  $p_n$  være interpolasjonspolynomiet til  $f \in C^{n+1}[a, b]$  i Chebyshev-nodene (1). Da er

$$\max_{x \in [a, b]} |f(x) - p_n(x)| \leq \frac{M_n}{(n+1)!} \frac{(b-a)^{n+1}}{2^{2n+1}},$$

der  $M_n := \max_{x \in [a, b]} |f^{(n+1)}(x)|$ .