

Algorithmische Aspekte der Polynominterpolation

a) Für die Berechnung eines Pd. in der Form

$$P(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots + a_n x^n$$

1 2 n Multiplikation
und n Additionen

→ $\frac{n(n+1)}{2}$ Multipl. $\sim O(n^2)$ flops

b) Horner-Schema

$$P(x) = a_0 + x(a_1 + x(a_2 + \dots))$$

$$= (\dots ((a_n x + a_{n-1})x + a_{n-2})x + \dots + a_1)x + a_0$$

→ n Multiplikationen und
n Additionen $2n \sim O(n)$ flops

Horner-Schema für die Newton-Basis

$$P(x) = \sum_{k=0}^n C_k N_k(x), \quad C_k \text{ gegeben}$$

N_k rekursiv aufgebaut

$$N_k(x) = (x-x_0) \dots (x-x_{k-1})$$

$$\rightarrow N_k(x) = N_{k-1}(x) (x-x_{k-1})$$

P kann in der Form

$$P(x) = C_0 + (x-x_0)(C_1 + (x-x_1)(C_2 + \dots + C_n(x-x_{n-1}) \dots))$$

davon besteht der Algorithmus

$u_{n+1} = 0$
 for $k = n(-1) 0$ 1 Multipl. und 2 Additionen
 $u_k = (x - x_k) u_{k+1} + c_k$
 end for
 $P(x) = u_0$ 3n flops

c) Lagrange-Interpolation

Im Unterschied zur Newton-Interpolation ist der Aufwand bei der Lagrange-Interpol. bei Hinzunahme einer Stützstelle recht groß, denn sämtliche Basispolynome ändern sich (Grad wird um 1 erhöht)

Was kann man tun, um hier den Mehraufwand zur Berechnung von $P(x)$ an einer Stelle $x \neq x_j$ klein zu halten?

Man findet

$$\begin{aligned}
 P(x) &= \sum_{k=0}^n y_k L_k(x) = \sum_{k=0}^n y_k \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq k}}^n \frac{(x - x_k)}{(x_j - x_k)} \\
 &= \sum_{k=0}^n y_k \frac{1}{x - x_k} \left[\prod_{\substack{i=0 \\ i \neq k}}^n \frac{1}{x_i - x_k} \right] \prod_{j=0}^n (x - x_j)
 \end{aligned}$$

Die Koeffizienten in den eckigen Klammern

$$\lambda_k = \prod_{\substack{i=0 \\ i \neq k}}^n \frac{1}{x_i - x_k} = \frac{1}{\prod (x_i - x_k)} \quad k=0, 1, \dots, n$$

nimmt man Hilfskoeffizienten. Damit führt man aus

$$M_k = \frac{d_k}{x - x_k} \quad k=0, 1, \dots, n$$

Größen ein, die von der Stelle x , an der interpoliert werden soll, abhängen. Es ergibt sich

$$p(x) = \left[\sum_{k=0}^n M_k y_k \right] \prod_{j=0}^n (x - x_j) \quad (3.9)$$

Betrachtet man (3.9) für die speziellen Werte $y_k = 1, k=0, \dots, n$, dann ist $p(x) = 1$ das eindeutig bestimmte Interpolationspolynom für die $n+1$ Stützpunkte $(x_k, 1)$, so dass

$$1 = p(x) = \left[\sum_{k=0}^n M_k \right] \prod_{j=0}^n (x - x_j) \Leftrightarrow \prod_{j=0}^n (x - x_j) = \frac{1}{\sum_{k=0}^n M_k} \quad (3.10)$$

Aus (3.9) und (3.10) folgt mit

$$p(x) = \frac{\sum_{k=0}^n M_k y_k}{\sum_{k=0}^n M_k} \quad (3.11)$$

die sogenannte baryzentrische Formel der Lagrange-Interpolation.

Satz 3.11

Für die $n+1$ Stützcoeff. $d_k^{(n)}$ zu den paarweise verschiedenen Stützstellen x_0, x_1, \dots, x_n gilt

$$\sum_{k=0}^n \lambda_k^{(n)} = 0$$

(3.12)

Beweis als Übung

Die Formel (3.91) hat den Vorteil, dass man bei der Hinzunahme einer $(n+2)$ -te Stützstelle x_{n+1} zu x_0, x_1, \dots, x_n die neuen λ -Werte $\lambda_k^{(n+1)}$ aus den alten $\lambda_k^{(n)}$ durch die Beziehungen

$$\lambda_k^{(n+1)} = \lambda_k^{(n)} / (x_k - x_{n+1}) \quad k=0, \dots, n$$

ermitteln kann. Den fehlenden Wert $\lambda_{n+1}^{(n+1)}$ bestimmt man unter Nutzung von (3.12) durch

$$\lambda_{n+1}^{(n+1)} = -\sum_{k=0}^n \lambda_k^{(n+1)}$$

Insgesamt braucht man zur Bestimmung der μ_k $2n$ Multipl. und n Additionen und damit zur Polynomwertberechnung mit der baryzentrischen Formel

$3n$ Multiplikationen und $3n$ Additionen, wobei der zusätzliche Aufwand bei Hinzunahme einer $(n+2)$ -Stützstelle mit n Multiplikationen und n Additionen moderat ist.

Verfahren von Neville und Aitken

Es ist vergleichbar mit der Bleivergleichsweise beider Newton-Interpolation

Aus dem Hilfsatz 3.9 folgt mit

$$y_0 =: P_0^*(x)$$

⋮

$$y_n =: P_n^*(x)$$

die Rekursion

$$P_{0,1}^*(x) = \frac{(x-x_0)P_1^*(x) - (x-x_1)P_0^*(x)}{x_1-x_0}$$

⋮

$$P_{n-1,n}^*(x) = \frac{(x-x_{n-1})P_n^*(x) - (x-x_n)P_{n-1}^*(x)}{x_n-x_{n-1}}$$

uzw.

$$P_{0,1,2}^*(x) = \frac{(x-x_0)P_{1,2}^*(x) - (x-x_2)P_{0,1}^*(x)}{x_2-x_0} \dots$$

Für den Algorithmus von Neville und Aitken folgt das Schema zur Berechnung von p an der Stelle x

x_0	$y_0 = P_0^*(x)$		
x_1	$y_1 = P_1^*(x)$	$P_{0,1}^*(x)$	
x_2	$y_2 = P_2^*(x)$	$P_{1,2}^*(x)$	$P_{0,1,2}^*(x) = \frac{(x-x_0)P_{1,2}^*(x) - (x-x_2)P_{0,1}^*(x)}{x_2-x_0}$
⋮	⋮	⋮	$P_{1,2,3}^*(x) = \frac{(x-x_1)P_{2,3}^*(x) - (x-x_3)P_{1,2}^*(x)}{x_3-x_1} \dots$
x_n	$y_n = P_n^*(x)$	$P_{n-1,n}^*(x)$	

Beispiel

x_k	y_k
0	1
1	3
3	2

Polynomwert an der Stelle $x=2$ soll berechnet werden

$$0 \quad 1 \quad P_{0,1}^*(2) = \frac{(2-0)3 - (2-1)1}{1-0} = 5$$

$$1 \quad 3 \quad P_{0,1,2}^*(2) = \frac{(2-0)\frac{5}{2} - (2-3)5}{3-0} = \frac{10}{3}$$

$$3 \quad 2 \quad P_{1,2}^*(2) = \frac{(2-1)2 - (2-3)3}{3-1} = \frac{5}{2}$$

Hermite-Interpolation

Hat man einen Interpolpunkt (x_0, y_0) vorgegeben, so ist damit ein Polynom 0-ten Grades festgelegt (Gerade parallel zur x-Achse). Hat man an der Stelle noch eine Ableitungsinformation, d.h. (x_0, y_0') , dann ist damit eine Gerade durch den Punkt (x_0, y_0) mit dem Anstieg y_0' festgelegt, also ein Polynom mit einem Grad ≤ 1 ist.

Satz 3.12

Sei f eine $(n+1)$ -mal stetig diff'bare Funktion in einem Intervall um den Punkt x . Dann gilt

$$\lim_{x_0 \rightarrow x, \dots, x_n \rightarrow x} f[x_0, x_1, \dots, x_n, x] = \frac{f^{(n+1)}(x)}{(n+1)!}$$

Beweis vollst. Induktion, BW 5

Der Satz 3.12 bedingt

Definition 3.13

$$f[\underbrace{x_0, \dots, x_n}_{n+1}] = \frac{f^{(n+1)}(x)}{(n+1)!} \quad (3.13)$$

Auf der Basis von Def. 3.13 erhalte
genau die Differenz wieder rekursiv, z.B.

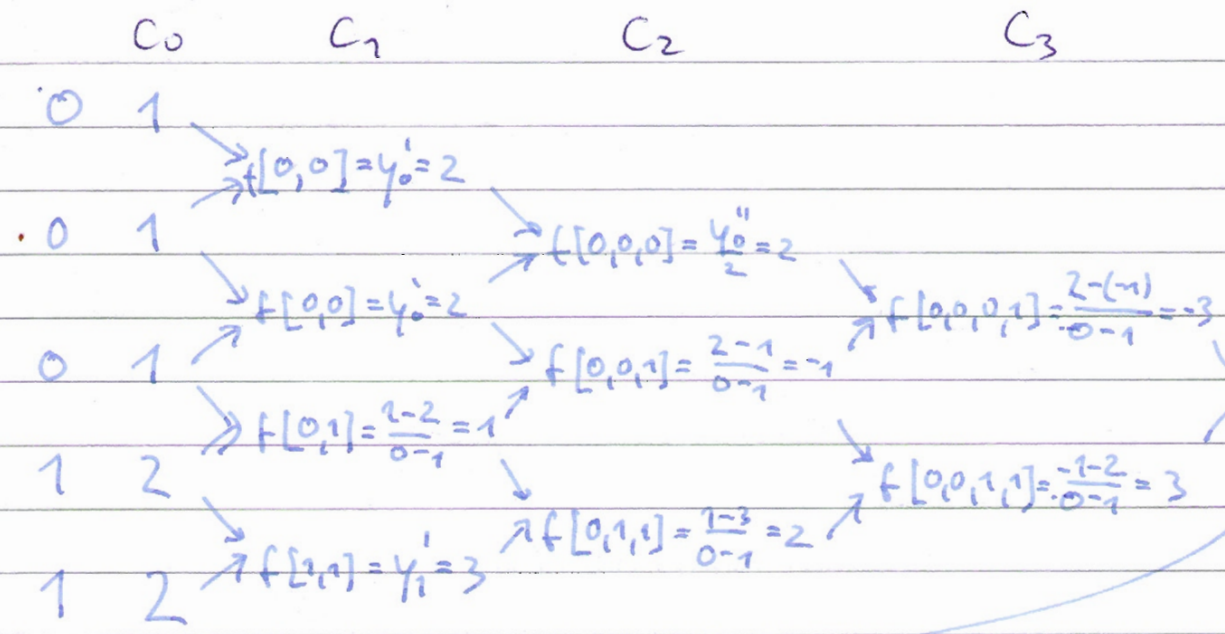
$$f[x_0, x_1, x_2] = \frac{f[x_0, x_2] - f[x_1, x_2]}{x_0 - x_1} = \frac{f[x_0, x_2] - f[x_1, x_2]}{x_0 - x_1}$$

$$f[x_0, x_0, x_0, x_1] = \frac{f[x_0, x_0, x_0] - f[x_0, x_0, x_1]}{x_0 - x_1}$$

Man überlegt sich, dass zur Bestimmung der
Polynomkoeffizienten eines Hermiteischen
Interpolationspolynoms (zur Erfüllung von
Interpol.bedingungen bei Berücksichtigung von
Ableitungsbedingungen) das folgende
Schema für die Bedingungen

- $(x_0, y_0) = (0, 1)$
- $(x_0, y_0') = (0, 2)$
- $(x_0, y_0'') = (0, 4)$
- $(x_1, y_1) = (1, 2)$
- $(x_1, y_1') = (1, 3)$

die Form



C_4
 $f[0,0,0,1,1] = \frac{-3-3}{0-1} = 6$

Daraus folgt das Hermite-Interpolationspolynom

$$\begin{aligned}
 P(x) = & f[x_0] + f[x_0, x_0](x-x_0) + f[x_0, x_0, x_0](x-x_0)(x-x_0) \\
 & + f[x_0, x_0, x_0, x_1](x-x_0)(x-x_0)(x-x_0) \\
 & + f[x_0, x_0, x_0, x_1, x_2](x-x_0)(x-x_0)(x-x_0)(x-x_1)
 \end{aligned}$$

also für $x_0=0, x_1=1$ und die Koeff. aus dem Schema

$$\begin{aligned}
 P(x) = & 1 + 2(x-0) + 2(x-0)(x-0) - 3(x-0)(x-0)(x-0) \\
 & + 6(x-0)(x-0)(x-0)(x-1) \\
 = & 1 + 2x + 2x^2 - 3x^3 + 6x^3(x-1)
 \end{aligned}$$

Fehlerabschätzung der Polynominterpolation

Handelt es sich bei den Stützstellen (x_k, y_k) nicht um diskrete Messwerte, sondern um die Wertetabelle einer gegebenen Funktion $f(x)$, dann ist der Fehler $f(x) - p_n(x)$, den man bei der Interpolation macht, von Interesse.

Nimmt man zu den Stützstellen x_0, \dots, x_n den Wert $x = x_{n+1}$ hinzu, ergibt die Interpolationsbedingung $y = f(x) = p_{n+1}(x)$

$$p_{n+1}(x) = f(x) = p_n(x) + f[x_0, x_1, \dots, x_n, x] \prod_{k=0}^n (x - x_k)$$

$$p_{n+1}(x_{n+1}) = y_{n+1}$$

bzw.

$$f(x) - p_n(x) = f[x_0, x_1, \dots, x_n, x] (x - x_0)(x - x_1) \dots (x - x_n) \tag{3.14}$$

Der folgende Satz liefert die Grundlage für die Abschätzung des Interpolationsfehlers (3.14).

Satz 3.13

Sei $]a, b[=]\min_{0 \leq j \leq n} x_j, \max_{0 \leq j \leq n} x_j[$ und sei $p_n(x)$ das

Interpolationspolynom zur Wertetabelle $(x_k, f(x_k))$, der $(n+1)$ -mal stetig diff'baren Funktion f auf $]a, b[$, wobei die Stützstellen x_k paarweise verschieden sind.

Dann gibt es für jedes $\tilde{x} \in]a, b[$ ein eindeutiges Wert $\xi = \xi(x_0, \dots, x_n) \in]a, b[$ mit

$$f(\tilde{x}) - p_n(\tilde{x}) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} (\tilde{x} - x_0)(\tilde{x} - x_1) \dots (\tilde{x} - x_n)$$

Beweis

nicht Bärwolff Hinweis für
Hy. Inf. und Dynker

Aus dem Satz 3.13 folgt direkt für
eine (n+1)-mal stetig diff'bare Funktion die
Taylorabschätzung

$$|f(x) - p_n(x)| \leq \frac{\max_{\xi \in [a,b]} |f^{(n+1)}(\xi)|}{(n+1)!} \prod_{k=0}^n |x - x_k|$$

(3.15)

$$\omega(x) :=$$

Hat man bei den Stützstellen die freie Wahl
und soll auf dem Intervall [a,b] interpoliert
werden, dann ist die Wahl der Stützstellen
des Tschebyscheff-Polynoms $T_{n+1}(x)$ auf
[a,b] transformiert, d.h.

$$x_k^* = \frac{a+b}{2} + \frac{b-a}{2} \cos\left(\frac{2(n+1-k)-1}{2(n+1)} \pi\right), \quad k=0, \dots, n \quad (3.16)$$

von Vorteil, denn für $\omega^*(x) = \prod_{k=0}^n (x - x_k^*)$
gilt

Satz 3.14

Seien x_k äquidistante und x_k^* gemäß (3.16) verteilte
Stützstellen des Intervalls [a,b]. Dann gilt

$$\max_{x \in [a,b]} |\omega^*(x)| \leq \max_{x \in [a,b]} |\omega(x)|, \text{ und falls } f \text{ bel. oft diff'bar ist, gilt } \lim_{n \rightarrow \infty} p_n^*(x) = f(x) \text{ auf } [a,b]$$