

Lagrange'sche Polynominterpolation

$$P_n(x) = \sum_{k=0}^n y_k \cdot L_{k,n}(x)$$

$$L_{k,n}(x) = \prod_{j \neq k} \frac{x - x_j}{x_k - x_j}$$

$$P_n(x_i) = \sum_{k=0}^n y_k \cdot \delta_{ki} = y_i$$

$$L_{k,n}(x_i) = \begin{cases} 1 & \text{falls } k=i \\ 0 & \text{sonst} \end{cases} =: \delta_{ki}$$

Bsp: $\begin{pmatrix} x_0 & x_1 & x_2 \\ y_0 & y_1 & y_2 \end{pmatrix} \quad n=2$
 $L_{0,2} = \frac{x-x_1}{x_0-x_1} \cdot \frac{x-x_2}{x_0-x_2}$
 $L_{1,2} = \frac{x-x_0}{x_1-x_0} \cdot \frac{x-x_2}{x_1-x_2}$
 $L_{2,2} = \frac{x-x_0}{x_2-x_0} \cdot \frac{x-x_1}{x_2-x_1}$
 $P_2(x) = d_0 L_{0,2} + e_1 L_{1,2} + e_2 L_{2,2}$

Newton'sche Polynominterpolation

$$P_n(x) = y_0 + \sum_{i=1}^n \delta_i \cdot (x-x_0) \cdots (x-x_{i-1})$$

$$\delta_i = f[x_0, \dots, x_i]$$

$$f[x_0, \dots, x_{i+k}] = \frac{f[x_0, \dots, x_{i+k-1}] - f[x_0, \dots, x_{i+k-2}]}{x_k - x_{i-1}}$$

Schemata:

$$\begin{matrix} x_0 & f[x_0] = y_0 \\ x_1 & f[x_1] = y_1 \\ \vdots & \vdots \\ x_n & f[x_n] = y_n \end{matrix} \rightarrow f[x_0, x_1] = \frac{f[x_1] - f[x_0]}{x_1 - x_0}$$

Fehlerabschätzung

$$f(x) - P_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} (x-x_0) \cdots (x-x_n)$$

$$=: \omega(x) \cdot \text{Knotenpolynom}$$

$$\max_{x \in [a,b]} |f(x) - P_n(x)| \leq \frac{\max_{x \in [a,b]} |f^{(n+1)}(x)|}{(n+1)!} (b-a)^{n+1} \Rightarrow \text{Knoten}$$

wenn Stützpunkte äquidistant ($x_i = a + ih$, $h = (b-a)/(n+1)$):
 Tschebyscheff'sche $\max_{x \in [a,b]} |\omega(x)|$ wird minimal!
 $\max_{x \in [a,b]} |\omega(x)| = \left(\frac{b-a}{2}\right)^{n+1} \cdot 2^{-n}$

Spline Interpolation

Zerlegung $\Delta = \{x_i : a = x_0 < x_1 < \dots < x_n = b\}$ Werte $y_i \in \mathbb{R}$ ($i=0, \dots, n$)
 Interpolationsbed. $S(x_i) = y_i$, $i=0, \dots, n$

Lineare Splines
 • stetig & auf jedem Intervall $[x_i, x_{i+1}]$ ein Polynom s_i vom Grad ≤ 1
 • Interpolationsbed. $S(x_i) = y_i$, $S(x_{i+1}) = y_{i+1}$

$$s_i(x) = \frac{y_{i+1} - y_i}{x_{i+1} - x_i} x + \frac{x_{i+1} y_i - x y_{i+1}}{x_{i+1} - x_i} \quad \forall x \in [x_i, x_{i+1}] \Rightarrow s_i(x) = \sum_{j=0}^1 y_j \ell_j(x)$$

$$\ell_0(x) = \frac{x_{i+1} - x}{x_{i+1} - x_i} \quad \ell_1(x) = \frac{x - x_i}{x_{i+1} - x_i}$$

Fehlerabschätzung: $\max_{x \in [a,b]} |f(x) - s(x)| \leq \frac{1}{8} \max_{x \in [a,b]} |f''(x)| h^2$ $h_{\max} = \max (x_{i+1} - x_i)$

Kubische Splines

• s'' stetig & auf jedem Intervall $[x_i, x_{i+1}]$ ein Polynom s_i vom Grad ≤ 3

$$s_i(x) = \frac{1}{6} \left(\frac{x_{i+1} - x}{h_i} \right)^3 M_i + \frac{1}{6} \left(\frac{x - x_i}{h_i} \right)^3 M_{i+1} + C_i(x - x_i) + d_i$$

Randbedingungen:
 Natürliche: $s''(a) = s''(b) = 0$, also $M_0 = M_n = 0$
 Hermite: $s'(a) = f'(a)$, $s'(b) = f'(b)$

$$\frac{h_0}{6} M_0 + \frac{h_0}{3} M_1 = y_1 - y_0 - f'(a) h_0$$

$$\frac{h_{n-1}}{6} M_{n-1} + \frac{h_{n-1}}{3} M_n = y_n - y_{n-1} - f'(b) h_{n-1}$$

• strikte Diagonaldominantes Enddiagonales Gleichungssystem:

$$\begin{pmatrix} \mu_0 & \lambda_0 & & \\ \lambda_0 & \mu_1 & \lambda_1 & \\ & \lambda_1 & \mu_2 & \lambda_2 \\ & & \lambda_{n-2} & \mu_{n-1} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} M_0 \\ M_1 \\ \vdots \\ M_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_0 \\ b_1 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}$$

$$b_i = \frac{y_{i+1} - y_i}{h_i} - \frac{y_i - y_{i-1}}{h_{i-1}}$$

Fehlerabschätzung kubischer Splines

Nachb. Eide Rb. $f^{(4)}(a) = f^{(4)}(b) = 0$
 $|f(x) - s(x)| \leq \frac{h_{\max}^4}{8} \sup_{\xi \in [a,b]} |f^{(4)}(\xi)|$
 Hermite Rb.
 $|f(x) - s(x)| \leq \frac{5}{384} \sup_{\xi \in [a,b]} |f^{(4)}(\xi)| h_{\max}^4$

Lineare Gleichungssysteme

$Ax = b$
 Das LGS hat genau eine Lösung wenn gilt: $\text{rang}(A) = \text{rang}(A, b)$ mit $\text{Rang}(B) = \max(r)$ der linear unabhängigen Zeilen/Spaltenvektoren $B \in \mathbb{R}^{m \times n}$
 Das LGS hat eine eindeutige Lösung gdw. A invertierbar ist. $\det(A) \neq 0 \Rightarrow x = A^{-1}b \Rightarrow Ax = b$: eindeutige Lösung

Gaußsche Eliminationsverfahren $\begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} & b_1 \\ \vdots & & \vdots & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mn} & b_m \end{pmatrix} = (A, b)$

- Initialisierung $(A^0, b^0) = (A, b)$
- Pivotsuche - größter Wert in der Spalte $\Rightarrow r$ (Pivoelement) $a_{rr} \neq 0$
 - tausche so dass r an oberster Stelle
- Elimination - Subtrahiere geeignete Vielfache \neq Zeiler
 $c_{ij} = \frac{a_{ij}}{a_{rr}}$
- Iteration wende obige Schritte für Untermatrix an $\begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} & b_1 \\ \vdots & & \vdots & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mn} & b_m \end{pmatrix}$

$R := A^{(m)}$, $C := b^{(m)}$, $L := I + L^{(m)}$, $P = p^1 \dots p^m$ P^i = Permutation auf Einheitsmatrix
 vollständige Pivotsuche
 • größter Wert in der Matrix $= r$ (Pivoelement) Spalten & Zeilen vertauschen.
 $k, r \leq n$, $k \leq n$ mit $|a_{kr}| = \max_{k \leq i \leq n} |a_{ir}|$ $\begin{pmatrix} A^{(m)} & b^{(m)} \\ A^{(m)} & b^{(m)} \end{pmatrix} = L_k P_k \begin{pmatrix} A^{(k)} & b^{(k)} \\ A^{(k)} & b^{(k)} \end{pmatrix}$
 $Q = Q_{m-1} \dots Q_1$: Spalten permutation $x = Qy$
 $Ax = b \Leftrightarrow PAQy = Pb, x = Qy \Leftrightarrow PAQy = Pb, x = Qy \Leftrightarrow LBy = Pb, x = Qy$
 Keine Pivotsuche notwendig:
 • $A = A^T$ symmetrisch positiv def. nst.: $x^T A x > 0 \quad \forall x \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$
 • A ist strikt diagonal dominant $|a_{ii}| > \sum_{j \neq i} |a_{ij}|$, $i=1, \dots, n$
 • A ist eine M-Matrix $a_{ii} > 0$, $i=1, \dots, n$ $a_{ij} \leq 0$, $i \neq j$ $D = \text{diag}(a_{11}, \dots, a_{nn})$ hat EV vom Betrag < 1 ($D = \text{diag}(a_{11}, \dots, a_{nn})$)

Cholesky-Verfahren

• Test, dass positiv definit & symmetrisch \det der Untermatrizen > 0
 $LL^T = A$ $L_{ij} > 0$ $LR = A$ (eindeutige Dreieckszerlegung)
 $Ly = b$ $Lx = y$

Für $j=1, \dots, n$ $\ell_{jj} = \sqrt{a_{jj} - \sum_{k=1}^{j-1} \ell_{jk}^2}$ $\ell_{11} = \sqrt{a_{11}}$ $\ell_{21} = \frac{a_{21}}{\ell_{11}}$ $\ell_{22} = \sqrt{a_{22} - \ell_{21}^2}$

Für $i=j+1, \dots, n$
 $\ell_{ij} = \frac{a_{ij} - \sum_{k=1}^{j-1} \ell_{ik} \ell_{jk}}{\ell_{jj}}$ $\ell_{31} = \frac{a_{31}}{\ell_{11}}$ $\ell_{32} = \frac{a_{32} - \ell_{31} \ell_{21}}{\ell_{22}}$

Abwandlung zum Testen ob positiv definit

Für $j=1, \dots, n$ $a_{jj} > \sum_{k=1}^{j-1} \ell_{jk}^2$ Falls $a_{jj} \leq 0 \Rightarrow$ nicht positiv definit $\ell_{jj} = \sqrt{a_{jj}}$

Fehlerabschätzung & Rundungsfehler (Störinfluss von Matrix & mehrere Seite)
 $cond(A) = \|A\|_1 \|A^{-1}\|_1$
 $\frac{\|x - x_{\text{neu}}\|}{\|x\|} \leq \frac{1 - cond(A) \|A\|_1 \|A^{-1}\|_1}{1 + cond(A) \|A\|_1 \|A^{-1}\|_1} \cdot \frac{\|A\|_1 \|A^{-1}\|_1}{1 + cond(A) \|A\|_1 \|A^{-1}\|_1}$
 $\Delta A = 0$ $A(x-x) = b$ $\frac{\|x - x_{\text{neu}}\|}{\|x\|} \leq cond(A) \frac{\|A\|_1 \|A^{-1}\|_1}{1 + cond(A) \|A\|_1 \|A^{-1}\|_1}$
 $\Delta b = 0$ $(A + \Delta A)x = b$ $\frac{\|x - x_{\text{neu}}\|}{\|x\|} \leq \frac{\|A^{-1}\|_1 \|A\|_1}{1 - \|A^{-1}\|_1 \|A\|_1}$

Nichtlineare Gleichungssysteme

$F(x) = 0$ $F = \begin{pmatrix} f_1 \\ \vdots \\ f_n \end{pmatrix} : D \subset \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$
Newton-Verfahren $F : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$ stetig differenzierbar
 Startpunkt $x^0 \in \mathbb{R}^n$
 Für $k=0, 1, \dots$
 - Wenn $F(x^k) = 0$ STOP \rightarrow Ergebnis $x^{(k)}$
 - Berechne Schritt $s^{(k)} \in \mathbb{R}^n$ $F'(x^{(k)}) s^{(k)} = -F(x^{(k)})$
 - Setze $x^{k+1} = x^{(k)} + s^{(k)}$ $F'(x^{(k)}) s^{(k)} = -F(x^{(k)})$

Konvergenz meist nur für Punkte welche nahe am 0 Punkt liegen

• Startpunkt $x^0 \in \mathbb{R}^n$
 Für $k=0, 1, \dots$
 - Wenn $F(x^{(k)}) = 0$ STOP \rightarrow Ergebnis $x^{(k)}$
 - Berechne Schritt $s^{(k)} \in \mathbb{R}^n$ $F'(x^{(k)}) s^{(k)} = -F(x^{(k)})$
 - Bestimme α nach Armijo $\|F(x^{(k)} + \alpha s^{(k)})\|_2 \leq \|F(x^{(k)})\|_2 \cdot (1 - 2 \delta \alpha_k)$
 $\delta \in [1/3, 2/3]$ ($\delta = 1/3$ gute Wahl)

$k \quad x^{(k)} \quad -F(x^{(k)}) \quad \|F(x^{(k)})\|_2 \quad \|F'(x^{(k)})\|_2 \quad \|F(x^{(k)} + \alpha s^{(k)})\|_2 \quad \|F(x^{(k)})\|_2 \cdot (1 - 2 \delta \alpha_k) \quad \delta_k \quad x^{k+1}$

$s^{(k)} = -\frac{F(x^{(k)})}{F'(x^{(k)})}$ $x^{k+1} = x^{(k)} + s^{(k)}$ $x^{(k+1)} = x^{(k)} + s^{(k)}$

$R = \mathbb{R}^n$ eindimensionales
 $x^{(k+1)} = x^{(k)} - \frac{f(x^{(k)})}{f'(x^{(k)})}$ $x^{(k+1)} = x^{(k)} + s^{(k)}$

Numerische Integration

Newton-Cotes-Quadratur $(x = a + ih)$
 Geschlossene $(x = a + ih)$
 $x_i = a + ih$ $i=0, \dots, n$ $h = \frac{b-a}{n}$ $\ln(f) = \sum_{i=0}^n a_i \ln(f(x_i))$

| n | $a_{i,n}$ | Name | Fehler | $\sum_{i=0}^n h a_{i,n} = b-a$ |
|---|---|-------------|--|--------------------------------|
| 1 | $\frac{1}{2}$ $\frac{1}{2}$ | Trapez | $\frac{1}{12} (f'(b) - f'(a)) h^2$ | $\sum_{i=0}^1 h a_{i,1} = b-a$ |
| 2 | $\frac{3}{8}$ $\frac{4}{8}$ $\frac{3}{8}$ | Simpson | $\frac{1}{90} (f'''(b) - f'''(a)) h^4$ | |
| 3 | $\frac{3}{8}$ $\frac{9}{8}$ $\frac{9}{8}$ $\frac{3}{8}$ | 3/8 Regel | $\frac{3}{80} (f'''(b) - f'''(a)) h^4$ | |
| 4 | $\frac{14}{45}$ $\frac{64}{45}$ $\frac{24}{45}$ $\frac{64}{45}$ $\frac{14}{45}$ | Milne-Regel | $\frac{1}{90} (f^{(5)}(b) - f^{(5)}(a)) h^6$ | |

Exaktheit der Quadratur
 $J(f) = \int_a^b f(x) dx$ exakt vom Grad n , wenn alle Polynome von mindestens Grad n exakt integriert werden, d.h. $J(f) = I(f)$

Fehler: $E_n(f) = |J(f) - I_n(f)|$ mit $I(f)$ = exakte Lösung
 Vorher: $|f(x) - p_n(x)| \leq \frac{1}{(n+1)!} |f^{(n+1)}(\xi)| (b-a)^{n+1}$

Offene

$x_i = a + ih$ $i=0, \dots, n+1$ $h = \frac{b-a}{n+2}$ $n = m \cdot n$ $H = \frac{b-a}{m}$ $h = \frac{H}{n}$

$x_i = a + ih$ $i=0, \dots, n$
 $x_i = a + ih$ $i=0, \dots, m$
 $I(f) = \int_a^b f(x) dx$

Summierte
 geschlossene Newton-Cotes
 $S_n(f) = h \sum_{i=0}^n a_{i,n} f(x_{i,n})$ $R_n(f) = I(f) - S_n(f) \Rightarrow$ Fehler
 $R_n(f) = \begin{cases} C_m f^{(m+1)}(\xi) (b-a) h^{m+2} & \text{gerade } n \\ C_m f^{(m+1)}(\xi) (b-a) h^{m+1} & \text{ungerade } n \end{cases}$

S. Trapez (geschlossene $n=1$)
 $S_1(f) = h \sum_{i=0}^1 (f(x_i) + f(x_{i+1}))$ $x_i = a + ih$ $R_1(f) = -\frac{f''(\xi)}{12} (b-a) h^2$

S. Simpson (geschlossene $n=2$)
 $S_2(f) = h \sum_{i=0}^2 (f(x_i) + 4f(x_{i+1}) + f(x_{i+2}))$ $x_i = a + ih$ $R_2(f) = -\frac{f^{(4)}(\xi)}{720} (b-a) h^4$

S. Rechteck-Regel (offen, $n=0, 2m=N$, $h = \frac{b-a}{N}$)
 $S_0(f) = 2h \sum_{j=1}^m f(x_{j-1/2})$ $x_j = a + jh$ $R_0(f) = \frac{f''(\xi)}{6} (b-a) h^2$