

Programm erstellen

1. Algorithmus auswählen
2. Ein- und Ausgabevariablen festlegen
3. Kommentare schreiben
4. Interne Variablen festlegen
5. Programm schreiben
6. Testen
7. Evtl. optimieren
8. Numerisches Debuggen
9. Sicherheits-/ Echtzeitanforderungen beachten

Verfahren numerisches Lösen

- Runge Kutta 4: Lösen von Dgls
- Trapezregel: Numerisches Integrieren
- Newton-Raphson: Nullstellen
- Newton: Optimierung

Bedingungen Well-Posed Problem

- Existenz einer Lösung
- Eindeutigkeit der Lösung
- Hadamard-Bedingungen: stetige Abhängigkeit von den Eingangsdaten

Kennzeichen von Testmatrizen

1. In der Ordnung skalierbar (z.B. test des Speicherverbrauchs)
2. Lösung bekannt
3. Testen numerische Grenzfälle (z.B. Singularitäten)
4. In der Kondition variabel
5. Literatur/Tabellenwerke

Numerisches Differenzieren

$$f_k^{(n)} = \frac{\sum_{i=-p}^q w_{k+i} f_{k+i}}{h^n}$$

Ableitung	Stützstellen	Polynom grad	f_{k+3}	f_{k+2}	f_{k+1}	f_k	f_{k-1}
1	2	1				1	-1
	2	1			1	-1	
	3	2			1/2	0	-1/2
2	3	2			1	-2	1
	3	2		1	-2	1	
	3	2	1	-2	1		

Herleitung Newton

$$Q(x) \stackrel{!}{=} \min_{x \in S \subset \mathbb{R}^n}$$

Quadratisches Ersatzproblem:

$$\tilde{Q}(x) = Q(x_k) + g_k^T \cdot (x - x_k) + \frac{1}{2} (x - x_k)^T \cdot H_k \cdot (x - x_k)$$

$$\frac{\delta \tilde{Q}}{\delta x} \stackrel{!}{=} 0_n \iff g_k + H_k \cdot (x - x_k)|_{x=x_{opt}} = 0 \implies x_{k+1} := x_{opt} = x_k - H_k^{-1} \cdot g_k$$

Effiziente Variante:

$$x_{k+1} = x_k - \Delta x_k, \quad H_k \cdot \Delta x_k = -g_k.$$

Fixpunktiteration

Kontraktionsbedingung:

$$K = \sup_{x \in U} \left\| \frac{\partial \Phi(x)}{\partial x^T} \right\| < 1$$

Konvergenzordnung:

$$\|x_{k+1} - x^*\| \leq c \|x_k - x^*\|^p$$

p=1 linear

p=2 quadratisch

p=3 kubisch

Superlinear: $c = \{c_k\}$ mit $c_k \rightarrow 0$ für $k \rightarrow \infty$

Allgemeine Struktur des Algorithmus:

$$x_{k+1} = x_k - \rho_k R_k g_k$$

$$R_k = I_p$$

steilster Abstieg

$$R_k = H_k^{-1}$$

Newton-Verfahren

Pseudocode tan x

```
double ownTangent(double x)
{
    x1 = (x mod pi) - pi/2
    if (abs(x1) <= epsilon) throw error
    else return tan(x)
}
```

Horner Schema programmieren!!!

Pseudocode Lösen eines Dgl-Systems

[double[p,n], time[1,N]] ode(@f, double[p] initval, double start, double end, optional tol, optional verfahren)

Runge-Kutta

$$\begin{aligned}y_1 &= y_0 + \frac{h}{6} \cdot (k_1 + 2k_2 + 2k_3 + k_4) \\k_1 &= f(x_0, y_0) \\k_2 &= f(x_0 + \frac{h}{2}, y_0 + \frac{h}{2}k_1) \\k_3 &= f(x_0 + \frac{h}{2}, y_0 + \frac{h}{2}k_2) \\k_4 &= f(x_0 + h, y_0 + h \cdot k_3)\end{aligned}$$

Numerische Integration

$$I_{\text{Riemann}} = h \cdot \sum_{i=0}^{n-1} f(x_i) \quad \text{mit} \quad h = \frac{b-a}{n}$$

$$I_{\text{Trapez}} = \frac{h}{2} \cdot \sum_{i=0}^{n-1} f(x_i) + f(x_{i+1})$$

$$I_{\text{Simpson}} = \frac{h}{6} \cdot \sum_{i=0, \text{igerade}}^{n-2} f(x_i) + 4f(x_{i+1}) + f(x_{i+2})$$

Newton-Raphson

- (1) Löse das Lineare Gleichungssystem $J_k \Delta x_k = -f(x_k)$
- (2) Setze $x_{k+1} = x_k + \Delta x_k$

J: Jacobimatrix

Teststrategien für Algorithmen

- Numerische Problemfälle testen
- Schrittweite $h \rightarrow 0$ und Vergleich mit analytischer Lsg
- Fehlerhafte Eingaben
- Montecarlo Methoden
- Laufzeitmessung bei Echtzeitanwendungen

Tikonov-Regularisierung

$$\|Ax - b\|_2^2 + \mu \|x\|_2^2 \rightarrow \text{Min}$$

LS – Lösung(ineffizient): $x = (A^T A + \mu I_n)^{-1} A^T b$

Regularisierung stellt sicher, dass die Matrix positiv definit ist und vergrößert Spur, Determinante und Eigenwerte ($\mu > 0$). Geometrisch bedeutet das, dass der Paraboloid stärker gewölbt ist, dass das Minimum also ausgeprägter erscheint, vgl. $f(x) = x^2$ und $f(x) = 5x^2$.