

## Übungen zu Algorithmische Mathematik II (V1G6) Sommersemester 2015

Prof. Dr. Martin Rumpf — Dr. Orestis Vantzios — Dipl.-Math. Behrend Heeren

### Übungsblatt 4

Abgabe: 1. Juli 2015

#### Aufgabe 1 (Dirichletproblem in 1D)

4 Punkte

Für ein  $N \in \mathbb{N}$  definiere Stützstellen  $x_i = ih$  mit  $h = N^{-1}$  und  $i = 0, \dots, N$ . Eine Funktion  $u \in C([0, 1])$  kann approximiert dargestellt werden durch eine Folge  $(u_h^i)_{i=0, \dots, N}$  mit  $u_h^i \approx u(x_i)$ . Definiere nun den diskreten Differenzenoperator

$$\partial_h^- u_h^i = \frac{u_h^i - u_h^{i-1}}{h}.$$

Für ein  $f \in C([0, 1])$  ist eine diskrete Energie (*Dirichlet-Energie*) definiert durch

$$E_h[u_h] = \sum_{i=1}^N \frac{1}{2} |\partial_h^- u_h^i|^2 h - f(x_i) h u_h^i.$$

(*Bemerkung:* Dies stellt eine Approximation an die kontinuierliche Dirichlet-Energie  $E[u] = \int_0^1 \frac{1}{2} |u'(x)|^2 - f(x)u(x) dx$  für  $u \in C^1([0, 1])$  dar.)

(a) Zeigen Sie: Unter den Randbedingungen  $u_h^0 = u_h^N = 0$  existiert ein Minimierer von  $E_h$ .

(b) Geben Sie ein Gleichungssystem an, um den Minimierer von  $E_h$  zu berechnen.

(c) Vergleichen Sie das Gleichungssystem aus (b) mit dem für Federketten in Kapitel 2.1.

## Lösung

(a) Zeige zunächst, dass  $E_h$  nach unten beschränkt ist: Da  $u_h^0 = 0$  folgt  $u_h^k = \sum_{j=1}^k (u_h^j - u_h^{j-1}) = h \sum_{j=1}^k \partial_h^- u_h^j$ . Quadrieren ergibt

$$(u_h^k)^2 = h^2 \left( \sum_{j=1}^k \partial_h^- u_h^j \right)^2 \leq h^2 k \sum_{j=1}^k \left( \partial_h^- u_h^j \right)^2 \leq N \sum_{j=1}^N \frac{1}{2} h \left( \partial_h^- u_h^j \right)^2.$$

Wähle  $\alpha > 0$  so, dass  $\alpha > h \max_i f(x_i)$ , d.h. für jedes  $k$  gilt

$$E_h[u_h] = \sum_{i=1}^N \frac{1}{2} |\partial_h^- u_h^i|^2 h - f(x_i) h u_h^i \geq N^{-1} (u_h^k)^2 - \alpha \sum_{i=1}^N u_h^i \quad (1)$$

Angenommen, für jedes  $C > 0$  gibt es ein  $u_h$  mit  $E_h[u_h] < -C$ . Aus (1) folgt, dass  $\max_i u_h^i$  mit  $C$  steigt. Wähle also  $C > 0$  so, dass  $u_h^k := \max_i u_h^i \geq N^2 \alpha$ . Dann folgt aber mit

$$E_h[u_h] \geq N^{-1} (u_h^k)^2 - \alpha \sum_{i=1}^N u_h^i \geq N^{-1} (u_h^k)^2 - \alpha N u_h^k \geq N^{-1} u_h^k N^2 \alpha - \alpha N u_h^k = 0$$

ein Widerspruch, weswegen  $E_h$  nach unten beschränkt ist.

Sei nun  $(u_n)_n \subset \mathbb{R}^{N+1}$  mit  $u_n = (u_h^{n,i})_i$  eine Minimalfolge, d.h.  $E_h[u_n] \rightarrow \inf_u E_h[u]$ . Mit  $|u_h^k| = \max_i |u_h^i| = \|u_h\|_\infty$  folgt aus (1):

$$|u_h^k|^2 \leq N E_h[u_h] + \alpha \sum_{i=1}^N u_h^i \leq N E_h[u_h] + \alpha N^2 |u_h^k|,$$

also die Beschränktheit von  $(u_n)_n$ . Somit besitzt  $(u_n)_n$  nach Bolzano-Weierstraß eine konvergente Teilfolge. Konvergenz im  $\mathbb{R}^{N+1}$  bedeutet komponentenweise Konvergenz, daher erfüllt auch der Grenzwert die Randwerte.

(b) Die notwendigen Bedingungen für ein Minimum von  $E_h : \mathbb{R}^{N+1} \rightarrow \mathbb{R}$  sind

$$0 = \partial_i E_h[u_h] = \left( \frac{u_h^i - u_h^{i-1}}{h} - f(x_i) h \right) + \left( \frac{u_h^{i+1} - u_h^i}{h} \cdot (-1) \right)$$

$$\Leftrightarrow h^2 f(x_i) = 2 u_h^i - u_h^{i-1} - u_h^{i+1}, \quad \text{für } i = 1, \dots, N-1$$

und entsprechend  $h^2 f(x_0) = u_h^0 - u_h^1$  und  $h^2 f(x_N) = u_h^N - u_h^{N-1}$ . Das ergibt das System unter Berücksichtigung der Randwerte  $u_h^0 = u_h^N = 0$  das System

$$h^{-2} \begin{pmatrix} 2 & -1 & & & \\ -1 & 2 & -1 & & \\ & & \ddots & \ddots & \\ & & & -1 & 2 & -1 \\ & & & & -1 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} u_h^1 \\ \vdots \\ u_h^{N-1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} f(x_1) + u_h^0 \\ \vdots \\ f(x_{N-1}) + u_h^N \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} f(x_1) \\ \vdots \\ f(x_{N-1}) \end{pmatrix}$$

(c) Die Matrix stimmt mit der Matrix  $A_h$  aus der Vorlesung überein, jedoch ist hier die Skalierung  $h^{-2}$ . Die rechten Seiten unterscheiden sich, bei den Federketten wirkte die konstante (!) Gravitationskraft.

### Aufgabe 2 (Schwingung einer Federkette)

4 Punkte

Die Schwingung einer Federkette wird beschrieben durch die Gleichung

$$\partial_t^2 \mathbf{U} + A_h \mathbf{U} = \mathbf{0},$$

für  $\mathbf{U} = \mathbf{U}(t) = (u^1(t), \dots, u^N(t)) \in \mathbb{R}^N$ , wobei  $u^0(t) = u^{N+1}(t) = 0$ . Die Eigenwerte bzw. Eigenvektoren von  $A_h$  seien gegeben durch  $\lambda_1, \dots, \lambda_N$  und  $\mathbf{U}_1, \dots, \mathbf{U}_N$ . Leiten Sie aus dem Ansatz

$$\mathbf{U}(t) = \sum_{i=1}^N \phi_i(t) \mathbf{U}_i$$

und gegebenen Anfangswerten  $\mathbf{U}(0)$  und  $\mathbf{U}'(0)$  eine Darstellung der Lösung her.

#### Lösung

Ansatz für  $\mathbf{U}(t) = \sum_{i=1}^N \phi_i(t) \mathbf{U}_i$ :

$$0 = (\partial_t^2 + A_h) \mathbf{U}(t) = \sum_{i=1}^N \left( \partial_t^2 \phi_i(t) + \lambda_i \phi_i(t) \right) \mathbf{U}_i$$

Für  $\partial_t^2 \phi_i(t) + \lambda_i \phi_i(t) = 0$  haben wir die Lösung

$$\phi_i(t) = a_i \sin(\sqrt{\lambda_i} t) + b_i \cos(\sqrt{\lambda_i} t).$$

Die Darstellung  $\mathbf{U}(0) = \sum_i \alpha_i \mathbf{U}_i$  und  $\mathbf{U}'(0) = \sum_i \beta_i \mathbf{U}_i$  der Anfangswerte liefert

$$\mathbf{U}(t) = \sum_i \left( \alpha_i \cos(\sqrt{\lambda_i} t) + \frac{\beta_i}{\sqrt{\lambda_i}} \sin(\sqrt{\lambda_i} t) \right) \mathbf{U}_i$$

### Aufgabe 3 (Differenzenquotienten höherer Ordnung)

4 Punkte

(a) Sei  $f \in C^2(\mathbb{R})$  und  $x \in \mathbb{R}$ . Zeigen Sie mit Hilfe des Satzes von Taylor:

$$\lim_{h \rightarrow 0} \frac{(-f(x+2h) + 4f(x+h) - 3f(x))}{2h} = f'(x)$$

(b) Zeigen Sie, dass mit der Formel aus (a) Polynome vom Grad 2 exakt differenziert werden.

#### Lösung

(a)  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  sei 2-mal stetig differenzierbar. Taylor ergibt:

$$\begin{aligned} f(x+h) &= f(x) + f'(x) \cdot h + O(h^2) \\ f(x+2h) &= f(x) + f'(x) \cdot 2h + O(h^2) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \Rightarrow & \quad (-f(x+2h) + 4f(x+h) - 3f(x)) \\ &= \underbrace{(-f(x) + 4f(x) - 3f(x))}_{=0} + (-f'(x) + 2f'(x)) \cdot 2h + O(h^2) \end{aligned}$$

$$\Rightarrow \quad \frac{-f(x+2h) + 4f(x+h) - 3f(x)}{2h} = f'(x) + O(h)$$

(b) Sei  $p(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2 \in \mathcal{P}_2$ , also  $p'(x) = a_1 + 2a_2x$ .

$$\begin{aligned} p(x+h) &= a_0 + a_1(x+h) + a_2(x+h)^2 \\ &= a_0 + a_1x + a_2x^2 + a_1h + a_22xh + a_2h^2 \\ &= p(x) + (a_1 + 2a_2x)h + a_2h^2 \\ p(x+2h) &= a_0 + a_1(x+2h) + a_2(x+2h)^2 \\ &= p(x) + (a_1 + 2a_2x)2h + a_24h^2 \end{aligned}$$

Dann folgt

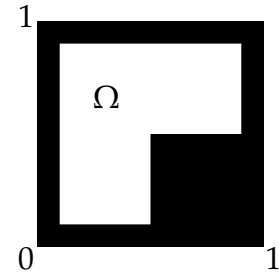
$$\begin{aligned} \frac{-p(x+2h) + 4p(x+h) - 3p(x)}{2h} &= \frac{1}{2h} \underbrace{(-p(x) + 4p(x) - 3p(x))}_{=0} \\ &\quad + \frac{1}{2h} (-(a_1 + 2a_2x)2h + 2(a_1 + 2a_2x)2h) \\ &\quad + \frac{1}{2h} \underbrace{(-4a_2h^2 + 4a_2h^2)}_{=0} \\ &= a_1 + 2a_2x = p'(x) \end{aligned}$$

## Programmieraufgabe 2 (Abgabe in der Woche 6. - 10. Juli 2015)

Sei  $\Omega \subset [0,1]^2$  ein L-förmiges Gebiet und  $f \equiv 1$ . Lösen Sie

$$\begin{aligned} -\Delta u &= f && \text{in } \Omega \\ u &= 0 && \text{auf } \partial\Omega \end{aligned}$$

unter Verwendung einer Finite-Differenzen-Diskretisierung.



Verfahren Sie wie folgt:

1. Das Rechengebiet  $D = [0,1]^2$  wird uniform durch die Knotenmenge  $x_{ij} = (ih, jh)$  für  $0 \leq i, j \leq N$  und  $h = N^{-1}$ ,  $N \in \mathbb{N}$ , diskretisiert.
2. Das (weiße) Gebiet  $\Omega$  wird diskretisiert durch eine Teilmenge der Knoten  $x_{ij}$ , wobei  $0 < i, j < N$  gelten soll. Genauer:  $\Omega$  wird beschrieben durch ein Feld  $\chi_{ij}$  mit  $\chi_{ij} = 1$  falls  $x_{ij} \in \Omega$  und  $\chi_{ij} = 0$  sonst.
3. Die diskrete Lösung  $U$  wird beschrieben durch ein Feld  $U_{ij}$  mit  $i, j = 0, \dots, N$ . Dieses wird mit  $U_{ij} = 0$  initialisiert, damit sind die Randwerte vorgegeben.
4. Zu implementieren ist die **Anwendung der Diskretisierungsmatrix** zu  $-\Delta$  auf einen Knotenvektor  $U$  (ohne die Matrix zu assemblieren!). Dabei iteriert man über das gesamte Feld  $U$ , identifiziert innere Knoten (d.h.  $\chi_{ij} = 1$ ) und nutzt auf diesen den Differenzenstern

$$\frac{1}{h^2} \begin{bmatrix} & -1 & \\ -1 & 4 & -1 \\ & -1 & \end{bmatrix}.$$

5. Zur Lösung des Gleichungssystems implementieren Sie das **CG-Verfahren**.
6. Stellen Sie die Lösung  $U$  graphisch dar.

*Hinweis:* Auf der Homepage finden Sie ein Programmfragment in C++, welches die Gitterverwaltung und Erstellung der Maske  $\chi$  (d.h. 1. - 3.), sowie Output-Routinen zur Verfügung stellt. Insbesondere kann die als ppm-File herausgeschriebene Lösung durch Aufruf der Mathematica Routine `plot.nb` visualisiert werden.