

Übungen zu Algorithmische Mathematik II (V1G6) Sommersemester 2015

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

Übungsblatt 6

Abgabe: 15. Juli 2015

Aufgabe 1 (Operatornorm)

10 Punkte

Zeigen Sie: $\|\mathbf{AB}\| \leq \|\mathbf{A}\| \|\mathbf{B}\|$ für $\mathbf{A}, \mathbf{B} \in \mathbb{R}^{n,n}$ und $\|\cdot\|$ Operatornorm.

Lösung

$$\begin{aligned} \|\mathbf{AB}\| &= \sup_{\|x\|=1} \|\mathbf{AB}x\| = \sup_{\|x\|=1} \|\mathbf{B}x\| \cdot \|\mathbf{A} \frac{\mathbf{B}x}{\|\mathbf{B}x\|}\| \leq \sup_{\|x\|=1} \|\mathbf{B}x\| \cdot \sup_{\|x\|=1} \|\mathbf{A} \frac{\mathbf{B}x}{\|\mathbf{B}x\|}\| \\ &= \|\mathbf{B}\| \cdot \sup_{\|y\|=1, y \in \text{im}(\mathbf{B})} \|\mathbf{A}y\| \leq \|\mathbf{B}\| \cdot \sup_{\|y\|=1} \|\mathbf{A}y\| = \|\mathbf{B}\| \cdot \|\mathbf{A}\| \end{aligned}$$

Aufgabe 2 (Diskretes Maximumprinzip)

10 Punkte

Sei $\Omega_h \subset \mathbb{R}^2$ ein Würfelgebiet mit Gitterweite h . Sei u_h die Gitterfunktion der diskreten Lösung des Poisson-Problems, d.h. es gilt $-\Delta_h u_h = 0$ in Ω_h und $u_h = g_h$ auf $\partial\Omega_h$. Zeigen Sie: u_h nimmt sein Maximum auf dem Rand an.

Hinweis: Zeigen Sie: Nimmt u_h das Maximum im Inneren an, so ist u_h konstant.

Lösung

Die Gitterdiskretisierung ist gegeben durch Knoten $x_{ij} = (ih, jh)$, sei u_{ij} der Wert von u_h am Knoten x_{ij} . Sei x_{kl} ein innerer Knoten (d.h. $0 < k, l < N$) an dem das Maximum angenommen wird.

Angenommen, u_h ist *nicht* konstant. Das bedeutet $u_{kl} \geq u_{ij}$ für alle $i \neq k$ und $j \neq l$ und es existieren $s, t \in \{-1, 1\}$ mit $u_{kl} > u_{(k+s)(l+t)}$. Da u_h die Gleichung $-\Delta_h u_h = 0$ im Inneren löst, folgt

$$\begin{aligned} 0 &= 4u_{kl} - u_{(k-1)l} - u_{(k+1)l} - u_{k(l-1)} - u_{k(l+1)} \\ &> 4u_{kl} - u_{kl} - u_{kl} - u_{kl} - u_{kl} = 0, \end{aligned}$$

also ein Widerspruch.

Aufgabe 3 (Eigenwerte)**8+2 Punkte**

Betrachten Sie die Matrix

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 7 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 2 & 9 \end{pmatrix}$$

(a) Geben Sie mit Hilfe des Satzes von Gerschgorin eine möglichst genaue Angabe über die Lage der Eigenwerte.

(b) Können Sie folgern, dass die Matrix invertierbar ist?

Lösung

(a) Es gilt $I_1 = I_2 = I_3 = \{1, 2, 3\}$, $I_4 = I_5 = \{4, 5\}$, also

$$\cap_{j \in I_1} \partial B_{r_j}(a_{jj}) = \cap_{j \in I_2} \partial B_{r_j}(a_{jj}) = \cap_{j \in I_3} \partial B_{r_j}(a_{jj}) = 0$$

$$\cap_{j \in I_4} \partial B_{r_j}(a_{jj}) = \cap_{j \in I_5} \partial B_{r_j}(a_{jj}) = \{8 + \sqrt{3}i, 8 - \sqrt{3}i\}$$

Nach Lemma 2.15 (ii) liegen die Eigenwerte von A in

$$\left(B_2(2) \cup \{0\} \right) \cup \left(B_2(7) \cup B_2(9) \cup \{8 + \sqrt{3}i, 8 - \sqrt{3}i\} \right)$$

(b) Nein, da 0 als Eigenwert nicht ausgeschlossen werden kann.

Aufgabe 4 (De-Casteljau-Algorithmus)**7+3 Punkte**

(a) Berechnen Sie für die Kontrollpunkte P_0, \dots, P_3 die Auswertung des kubischen Bezierpolynoms an der Stelle $t = \frac{1}{3}$ mit Hilfe des de Casteljau-Algorithmus:

$$P_0 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \quad P_1 = \begin{pmatrix} 9 \\ 18 \end{pmatrix}, \quad P_2 = \begin{pmatrix} 18 \\ 27 \end{pmatrix}, \quad P_3 = \begin{pmatrix} 27 \\ 9 \end{pmatrix}$$

(b) Schreiben Sie den Pseudocode für ein Programm, das für vier gegebene Kontrollpunkte $P_0, \dots, P_3 \in \mathbb{R}^2$ die Auswertung des kubischen Bezierpolynoms an der Stelle t mit Hilfe des de Casteljau-Algorithmus berechnet.

Lösung

(a) Setze $P_k^{(0)} = P_k$ für $k = 0, \dots, 3$.

$$P_0^{(1)} = \left(1 - \frac{1}{3}\right)P_0^{(0)} + \frac{1}{3}P_1^{(0)} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 3 \\ 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 \\ 6 \end{pmatrix}$$

$$P_1^{(1)} = \left(1 - \frac{1}{3}\right)P_1^{(0)} + \frac{1}{3}P_2^{(0)} = \begin{pmatrix} 6 \\ 12 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 6 \\ 9 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 12 \\ 21 \end{pmatrix}$$

$$P_2^{(1)} = \left(1 - \frac{1}{3}\right)P_2^{(0)} + \frac{1}{3}P_3^{(0)} = \begin{pmatrix} 12 \\ 18 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 9 \\ 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 21 \\ 21 \end{pmatrix}$$

$$P_0^{(2)} = \left(1 - \frac{1}{3}\right)P_0^{(1)} + \frac{1}{3}P_1^{(1)} = \begin{pmatrix} 2 \\ 4 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 4 \\ 7 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 6 \\ 11 \end{pmatrix}$$

$$P_1^{(2)} = \left(1 - \frac{1}{3}\right)P_1^{(1)} + \frac{1}{3}P_2^{(1)} = \begin{pmatrix} 8 \\ 14 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 7 \\ 7 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 15 \\ 21 \end{pmatrix}$$

$$P_0^{(3)} = \left(1 - \frac{1}{3}\right)P_0^{(2)} + \frac{1}{3}P_1^{(2)} = \frac{2}{3} \begin{pmatrix} 6 \\ 11 \end{pmatrix} + \frac{1}{3} \begin{pmatrix} 15 \\ 21 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 9 \\ 14\frac{1}{3} \end{pmatrix}$$

(b)

// Berechne fuer vier 2D-Kontrollpunkte P0, P1, P2, P3 die Auswertung B
// der Bezierkurve an der Stelle t.

```
void deCasteljau ( double B[2], double P[4][2], double t ){
```

```
    // kopiere 4 Kontrollpunkte in double Werte,
```

```
    // die im Algorithmus sukzessive ueberschrieben werden
```

```
    double pp[4][2] = { {P[0][0], P[0][1]}, {P[1][0], P[1][1]}, {P[2][0], P[2][1]}, {P[3][0], P[3][1]} };
```

```
    // de-Casteljau Algorithmus fuer quadratische Bezierkurven:
```

```
    // berechne die Auswertung B(t)
```

```
    for ( int j = 0; j < 3; ++j )
```

```
        for ( int k = 0; k < 3 - j; ++k )
```

```
            for ( int i = 0; i < 2; ++i )
```

```
                pp[k][i] = (1 - t) * pp[k][i] + t * pp[k + 1][i];
```

```
    // schreibe B(t) in B
```

```
    for ( int i = 0; i < 2; ++i )
```

```
        B[i] = pp[0][i];
```

```
}
```

Aufgabe 5 (Party)

3+3+4 Punkte

Bei einer Party wird der Eintrittspreis gewürfelt. Der Gast zahlt die obenliegende Augenzahl in Euro als Eintrittspreis.

- Zum Würfeln wird ein normaler Würfel verwendet. Beschreiben Sie dieses Modell durch einen geeigneten Wahrscheinlichkeitsraum.
- Nun haben Sie die Wahl mit einem normalen Würfel zu würfeln oder 3 Euro zu bezahlen. Berechnen Sie den zu erwartenden Eintrittspreis, falls Sie würfeln. Sind 3 Euro ein fairer Eintrittspreis?
- Nun wird ein siebenseitiger Würfel verwendet auf dem die Augenzahlen aus der 1 und den ersten sechs Primzahlen bestehen. Beschreiben Sie dieses Modell ebenfalls durch einen geeigneten Wahrscheinlichkeitsraum. Wie hoch ist, wenn Sie nun würfeln, der zu erwartende Eintrittspreis?

Aufgabe 6 (Bedingte Wahrscheinlichkeiten)**4 + 6 Punkte**

Wir betrachten einen Wahrscheinlichkeitsraum $(\Omega, \mathcal{F}, \mathbb{P})$, wobei Ω eine endliche Menge ist.

- a) Es seien $A, B \in \mathcal{F}$ zwei Ereignisse. Definieren Sie die bedingte Wahrscheinlichkeit von A gegeben B .
- b) Beweisen, Sie die folgende Aussage: Seien $B_1, \dots, B_N \in \mathcal{F}$, paarweise disjunkte Mengen, so dass (i) $\cup_{n=1}^N B_n = \Omega$, (ii) $\mathbb{P}(B_n) > 0$, für alle n .
Dann gilt für alle $A \in \mathcal{F}$, dass $\sum_{n=1}^N \mathbb{P}(A|B_n)\mathbb{P}(B_n) = \mathbb{P}(A)$.

Aufgabe 7 (Bedingte Wahrscheinlichkeiten)**2 + 2 + 4 Punkte**

Eine Markovkette werde durch folgende Übergangsmatrix beschrieben

$$P = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 1/4 & 1/2 & 1/4 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}.$$

- a) Geben Sie den zur Markovkette gehörigen Graphen an.
- b) Zeigen Sie, dass die Markovkette mehr als eine invariante Verteilung hat und bestimmen Sie alle invarianten Verteilungen.
- c) Zeigen Sie, dass $\lim_{n \uparrow \infty} P^n$ existiert und bestimmen Sie die Grenzmatrix.