



## Algorithmische Mathematik II

Sommersemester 2016  
Prof. Dr. Sven Beuchler  
Dr. Markus Siebenmorgen



### Aufgabenblatt 10.

Abgabedatum: **22.06.2016**.

#### Aufgabe 1. (Trigonometrische-Interpolation)

Gegeben seien die Stützstellen

$i$	0	1	2	3	4
$x_i$	0	$\pi/2$	$\pi$	$3\pi/2$	$2\pi$
$y_i$	1	3	2	-1	1

a) Berechnen Sie das trigonometrische Polynom

$$p(x) = \beta_0 + \beta_1 e^{ix} + \beta_2 e^{2ix} + \beta_3 e^{3ix},$$

welches die oben angegebenen Stützstellen interpoliert.

b) Bestimmen Sie das äquivalente trigonometrische Polynom

$$q(x) = \frac{a_0}{2} + a_1 \cos(x) + b_1 \sin(x) + \frac{a_2}{2} \cos(2x).$$

(4 Punkte)

#### Aufgabe 2. (Bernsteinpolynome)

Die Bernstein-Polynome vom Grad  $n$  sind definiert durch

$$B_k^n(t) = \binom{n}{k} t^k (1-t)^{n-k}.$$

Zeigen Sie die folgenden Eigenschaften der Bernstein-Polynome:

a)  $\sum_{k=0}^n B_k^n(t) = 1.$

b)  $B_0^n(0) = B_n^n(1) = 1$ ,  $B_k^n(0) = B_k^n(1) = 0$ , für  $1 \leq k \leq n-1$ .

c)  $B_k^n$  hat genau ein Maximum in  $[0, 1]$  und zwar bei  $t = \frac{k}{n}$ .

d) Für  $1 \leq k \leq n$  gilt

$$B_k^n(t) = (1-t)B_k^{n-1}(t) + tB_{k-1}^{n-1}(t).$$

e) Die Bernstein-Polynome  $\{B_k^n, k = 0, \dots, n\}$  bilden eine Basis des Polynomraumes  $\mathcal{P}_n$ .

(4 Punkte)

**Aufgabe 3.** (Orthonormalsysteme)

Zu  $m \in \mathbb{N}$  seien Funktionen  $g_k : [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}$ ,  $k = 1, 2, \dots, 2m + 1$  gegeben durch

$$g_1(x) = 1$$

und

$$g_{2j}(x) = \sqrt{2} \cos(2\pi jx), \quad g_{2j+1}(x) = \sqrt{2} \sin(2\pi jx), \quad j = 1, 2, \dots, m.$$

Zeigen Sie, dass diese Funktionen ein *Orthonormalsystem* in  $L^2(0, 1)$ , dem Raum der quadratintegrierbaren Funktionen über  $[0, 1]$ , bilden. Das bedeutet, dass

$$(g_k, g_l)_{L^2(0,1)} := \int_0^1 g_k(x)g_l(x) \, dx = \delta_{kl}$$

für  $k, l \in \{1, 2, \dots, 2m + 1\}$  gilt.

(4 Punkte)

**Aufgabe 4.** (Optimalitätseigenschaft der trigonometrischen Interpolation)

Für  $n \in \mathbb{N}$  sei  $f_n$  ein reelles trigonometrisches Polynom vom Grad  $2n + 1$ , also  $f_n : [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}$  sei gegeben durch

$$f_n(x) = a_0 + \sum_{k=1}^n \left( a_k \cos(2\pi kx) + b_k \sin(2\pi kx) \right).$$

Zeigen Sie, dass das trigonometrische Polynom vom Grad  $2m + 1 < 2n + 1$  mit minimalem *Abstand* von  $f_n$  im Sinne von  $L^2(0, 1)$  gegeben ist durch Abschneiden der obigen Summation bei  $k = m$ . Das heißt, zeigen Sie, dass

$$\|f_n - p_m\|^2 := \int_0^1 (f_n(x) - p_m(x))^2 \, dx$$

unter allen reellen trigonometrischen Polynomen der Form

$$p_m(x) = \tilde{a}_0 + \sum_{k=1}^m \left( \tilde{a}_k \cos(2\pi kx) + \tilde{b}_k \sin(2\pi kx) \right)$$

minimiert wird durch die Wahl  $\tilde{a}_0 = a_0$ ,  $\tilde{a}_k = a_k$ ,  $\tilde{b}_k = b_k$ ,  $k = 1, 2, \dots, m$ .

(4 Punkte)

### Programmieraufgabe 1. (FFT)

Schreiben Sie ein C/C++-Programm, das Algorithmus 5.3 aus der Vorlesung, also die schnelle Fouriertransformation (FFT), realisiert. Beachten Sie, dass Sie hierfür Rechenoperationen komplexer Zahlen benötigen. Sie können sich dafür entweder mit der Bibliothek `complex.h` vertraut machen oder jeden komplexe Vektor  $x \in \mathbb{C}^n$  als Array der Länge  $n \times 2$  abspeichern, wobei die Realteile der Komponenten von  $x$  in der ersten Spalte und die Imaginärteile entsprechend in der zweiten Zeile abgespeichert werden. Verwenden Sie als Input einen Vektor  $x \in \mathbb{C}^n$ , den Sie durch  $2n$  Zufallszahlen mit Hilfe des Zufallszahlengenerators von Blatt 4 konstruieren, wobei die ersten  $n$  Zahlen die Realteile und die zweiten  $n$  Zahlen die Imaginärteile von  $x$  darstellen. Führen Sie anschließend eine Laufzeitanalyse Ihres Programms für  $n = 2^k$  und  $k = 10, 11, \dots, 20$  durch.

(10 Punkte)

Die Programmieraufgabe wird in der Woche vom 27.06-01.07 im Cip-Pool Eendenicher Allee oder im Cip-Pool Wegelerstraße abgegeben/vorgelegt. In der Woche vom 20.06-24.06 werden in den Cip-Pools Listen für die Abgabe aushängen.

Auch in diesem Semester wird es wieder einen Help-Desk geben, bei dem Fragen zur Vorlesung und zu den Übungen gestellt werden können. Dieser findet Di. von 12-15 Uhr und Do. von 13-16 Uhr statt.