

8. Übungsblatt zur Numerischen Mathematik für Informatiker und Bioinformatiker

Aufgabe 22:

Beweisen Sie die Aussage von Satz 20 der Vorlesung unter Zuhilfenahme des folgenden (nicht zu beweisenden) Resultates:

Lemma:

Sei $q(x) = 2^{n-1}x^n + \dots$ ein Polynom vom Grad $\leq n$ und ungleich dem n -ten Tschebyscheff-Polynom T_n . Dann gilt:

$$\max_{x \in [-1,1]} |q(x)| > \max_{x \in [-1,1]} |T_n(x)|.$$

Aufgabe 23:

- 1) Zeigen Sie, dass die Anwendung des Clenshaw-Algorithmus auf die Tschebyscheff-Darstellung

$$p(x) = \frac{1}{2}c_0 + c_1T_1(x) + \dots + c_nT_n(x)$$

auf das Ergebnis

$$p(x) = \frac{1}{2}(d_0 - d_2)$$

führt.

- 2) Formulieren Sie den Clenshaw-Algorithmus in Pseudo-Code und bestimmen Sie (leicht nachvollziehbar) den Aufwand der Auswertung des Interpolationspolynoms in Tschebyscheff-Darstellung.

Aufgabe 24:

Berechnen Sie $\log x$ für $x = 4.609375$ wie im Beispiel 18 der Vorlesung unter Zuhilfenahme der Koeffizienten

$$\begin{aligned}c_0 &= 0.75290563 \\c_1 &= 0.34314575 \\c_2 &= -0.02943725 \\c_3 &= 0.00336706 \\c_4 &= -0.00043309 \\c_5 &= 0.00005822\end{aligned}$$

des Interpolationspolynoms in Tschebyscheff-Darstellung

$$p(x) = \frac{1}{2}c_0 + c_1T_1(x) + \dots + c_5T_5(x).$$

Wie genau ist die Berechnung?

Hinweis: Die Darstellung von x zur Basis $d = 2$ lautet $0.100100111 \cdot 2^3$.

Besprechung und Abgabe der Aufgaben in der nächsten Übungsstunde.