

## Algorithmische Mathematik I

### 4. Übung

1. Für eine natürliche Zahl  $n$  sei  $q(n) := \sum_{i=0}^{l-1} z_i$ , wobei  $z_{l-1} \dots z_0$  die Dezimaldarstellung von  $n$  sei.  $q(n)$  heißt *Quersumme* von  $n$ . Für  $t \in \mathbb{N}$  definieren wir  $q_t(n)$  rekursiv durch  $q_1(n) = q(n)$  und  $q_{t+1}(n) = q(q_t(n))$ . Es sei außerdem  $q^*(n) = q_{t_0}(n)$ , wobei  $t_0$  die kleinste natürliche Zahl sei, für die  $q_{t_0}(n)$  eine Dezimaldarstellung der Länge 1 hat. Seien nun  $a$  und  $b$  natürliche Zahlen. Zeigen Sie, dass dann gilt:  $q^*(q^*(a) \cdot q^*(b)) = q^*(a \cdot b)$ . (6 Punkte)

2. Es seien  $a, b, c, d \in \mathbb{R}$  Konstanten mit  $c, d \geq 0$  und  $2 \leq b < a$ . Außerdem sei  $T : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}_{\geq 0}$  eine monoton steigende Funktion, welche die folgenden Bedingungen erfüllt:
- $T(n) \leq d$  für  $n \leq b$  und
  - $T(n) \leq c \cdot n + a \cdot T(\lceil \frac{n}{b} \rceil)$  für  $n > b$ .

Zeigen Sie, dass dann  $T(n) = O(n^{\log_b(a)})$  gilt. (6 Punkte)

3. Zeigen Sie, dass es für alle natürlichen Zahlen  $m$  und  $n$  ganze Zahlen  $s$  und  $t$  gibt, für die  $\text{ggT}(n, m) = s \cdot m + t \cdot n$  gilt. (4 Punkte)
4. Beweisen Sie die Korrektheit der Funktion `gcd2` aus dem Programm 3.8, das in der Vorlesung vorgestellt wurde. (4 Punkte)

**Abgabe:** Dienstag, den 6.11.2012, vor der Vorlesung.

Öffnungszeiten des Help Desks: montags, 12 – 14 Uhr, donnerstags, 18 – 20 Uhr und freitags, 12 – 14 Uhr, jeweils in Raum N1.002.