



4. Übungsblatt Informatik II

(Abgabe: 23.05.2003)

1. **Aufgabe: (Potenzrechnung)** (3 Punkte)
 Seien $a, b, c \in \mathbb{N}$.
 Beweise: $(a^b)^c = a^{b \cdot c}$
 Benutze dabei als Voraussetzung $a^0 = 1$, $a^{i+1} = a^i \cdot a$ sowie die schon bewiesenen Rechenregeln der letzten Blätter.

2. **Aufgabe: (Zahlendarstellung 1)** (6 Punkte)
 Sei $a \in \{0, 1\}^m$; $m, n, i, j \in \mathbb{N}$; $m > n$. Beweise:
 - (a) $\langle a, 0^i \rangle = \langle a \rangle \cdot 2^i$
 - (b) $\langle 0^j, a \rangle = \langle a \rangle$
 - (c) $\langle a[m-1:0] \rangle \equiv \langle a[n-1:0] \rangle \pmod{2^n}$

3. **Aufgabe: (Modified Conditional Sum Adder)** (4 + 6 + 4 + 6 Punkte)
 - (a) Seien $a, b \in \{0, 1\}$; $s, t \in \{0, 1\}^2$.
 Konstruiere einen Schaltkreis, der die Funktion $MCSA_1 : (\langle s \rangle, \langle t \rangle) := (\langle a \rangle + \langle b \rangle, \langle a \rangle + \langle b \rangle + 1)$ berechnet.
 Der Schaltkreis darf maximal Kosten von 4 und eine Tiefe von 2 haben.
 - (b) Seien $a, b \in \{0, 1\}^n$; $s, t \in \{0, 1\}^{n+1}$; $n = 2^k$.
 Konstruiere rekursiv einen Schaltkreis, der die Funktion $MCSA_n : (\langle s \rangle, \langle t \rangle) := (\langle a \rangle + \langle b \rangle, \langle a \rangle + \langle b \rangle + 1)$ berechnet.
 Der Schaltkreis darf maximal Kosten von $2 \cdot C(MCSA_{\frac{n}{2}}) + 4 \cdot n$ und eine Tiefe von $D(MCSA_{\frac{n}{2}}) + 3$ haben.
 - (c) Konstruiere einen n-Bit-Addierer. Benutze dazu einem $MCSA_n$. Die zusätzlichen Kosten im Vergleich zum $MCSA_n$ dürfen maximal $4 \cdot n$ und die zusätzliche Tiefe maximal 3 betragen.
 - (d) Bringe die Kostenformel des so gebauten Addierers in eine geschlossene Form und beweise die Korrektheit deiner Antwort.

4. **Aufgabe: (Additionsbaum)** (4 Punkte)
 Sei $b = 2^k$; $k > 1$. Bringe die Tiefenformel des Additionsbaums $D(Tree_A) = 6$; $D(Tree_b) = D(Tree_{\frac{b}{2}}) + 6$
 in eine geschlossene Form und beweise die Korrektheit deiner Antwort.

5. **Aufgabe: (Modulorechnung)** (6 Punkte)
 Seien $a, x \in \mathbb{Z}$; $k \in \mathbb{N}$. Beweise:
 Es existiert genau ein $x' \in \{a, \dots, a + k - 1\}$ mit $x \equiv x' \pmod{k}$

6. **Aufgabe: (Zahlendarstellung 2)** (6 Punkte)
 Sei $a \in \{0, 1\}^n$. Beweise: Die Abbildung $[\] : \{0, 1\}^n \rightarrow \{-2^{n-1}, \dots, 2^{n-1} - 1\}$; $[a] := -a_{n-1} \cdot 2^{n-1} + \langle a[n-2:0] \rangle$
 ist bijektiv.

7. *** Aufgabe: (Kosten des CSA)** (10 Punkte *)
 Sei $n = 2^k$. Bringe die Kostenformel des Conditional Sum Adders $C(CSA_1) = 3$; $C(CSA_n) = 3 \cdot C(CSA_{\frac{n}{2}}) + 4 \cdot \frac{n}{2}$
 in eine geschlossene Form und beweise die Korrektheit deiner Antwort.