



## 2. Übungsblatt Informatik II

(Abgabe: 09.05.2003)

1. **Aufgabe: (Kommutativgesetz)** (5 Punkte)  
Seien  $a, b \in \mathbb{N}$ . Beweise per Induktion:  
 $a + b = b + a$   
Benutze dabei als einzige Voraussetzung  $a + (b + 1) = (a + b) + 1$
2. **Aufgabe: (Distributivgesetz)** (5 Punkte)  
Seien  $a, b, c \in \mathbb{N}$ . Beweise per Induktion:  
 $a \cdot (b + c) = (a \cdot b) + (a \cdot c)$   
Benutze dabei als einzige Voraussetzung  $a \cdot (b + 1) = a \cdot b + a$  und Aufgabe 1.
3. **Aufgabe: (Assoziativgesetz)** (5 Punkte)  
Seien  $a, b, c \in \mathbb{N}$ . Beweise per Induktion:  
 $a \cdot (b \cdot c) = (a \cdot b) \cdot c$   
Benutze dabei als einzige Voraussetzung Aufgabe 2.
4. **Aufgabe: (Funktionszerlegung)** (5 Punkte)  
Seien  $x_1, \dots, x_n \in \{0, 1\}$ . Beweise per Induktion:  
 $f(x_1, \dots, x_n) = (x_1 \wedge f(1, x_2, \dots, x_n)) \vee (\overline{x_1} \wedge f(0, x_2, \dots, x_n))$
5. **Aufgabe: (Morgan-Formeln)** (2 Punkte)  
Seien  $a, b \in \{0, 1\}$ . Beweise:  $a \vee b \equiv \overline{\overline{a} \wedge \overline{b}}$
6. **Aufgabe: (Erweiterungsregeln)** (6 Punkte)  
Seien  $a, b, c \in \{0, 1\}$ . Beweise:  
(a)  $a \equiv b \Leftrightarrow a \vee c \equiv b \vee c$   
(b)  $a \equiv b \Leftrightarrow a \wedge c \equiv b \wedge c$
7. **Aufgabe: (Rechenregeln)** (4 Punkte)  
Führe zurück auf eine abkürzungsfreie Schreibweise und beweise dann:  
 $e_1 \vee \dots \vee e_n = 1 \Leftrightarrow \exists i : e_i = 1$
8. **Aufgabe: (Rekursionsformeln)** (10 Punkte)  
Bringe folgende Differenzgleichung in eine geschlossene (nicht mehr rekursive) Form:  
 $L(1) = 1 ; L(n) = 2 \cdot L(n - 1) + 4$   
und beweise die Richtigkeit deiner Lösung per Induktion!  
Tipp: Setze die Formel mehrmals in sich selbst ein bis du die Lösung raten kannst und beweise dann per Induktion, dass du richtig geraten hast.
9. \* **Aufgabe: (Konjunktive Normalform)** (10 Punkte \*)  
Sei  $a \in \{0, 1\}^n$ . Dann definieren wir für  $X \in \{0, 1\}^n$

$$c(a) := \bigvee_{i=1}^n X_i^{\overline{a_i}}$$

Sei  $f$  eine  $n$ -stellige Schaltfunktion und  $T(f)$  der Träger von  $f$ . Beweise:

$$f(X) \equiv \bigwedge_{a \notin T(f)} c(a).$$

Diese Form der Darstellung von  $f$  nennt man *konjunktive Normalform* KNF.

Tipp: Der Beweis läuft sehr ähnlich wie der Beweis der Korrektheit der DNF.