



5. Übungsblatt Informatik III
(Abgabe am 09.10.2003 vor der Vorlesung)

Alle Übungsblätter sind in Gruppen von zwei bis drei Personen abzugeben.

1. Aufgabe: (3+3+3+3+12=24 Punkte)

Zeigen Sie, dass folgende Funktionen bzw. Prädikate primitiv-rekursiv sind:

(a) Die Funktion $f_1(x, y) = x * y$

(b) Das Prädikat $p_1(x) = \begin{cases} \text{wahr} & : x = 2 \\ \text{falsch} & : \text{sonst} \end{cases}$

(c) Die charakteristische Funktion für das Prädikat $p_2(x, y) = \begin{cases} \text{wahr} & : (x, y) = (2, 3) \\ \text{falsch} & : \text{sonst} \end{cases}$

(d) Die Funktion $f_2(x, y) = \begin{cases} 1 & : (x, y) = (2, 3) \vee (x, y) = (1, 4) \\ 0 & : \text{sonst} \end{cases}$

(e) Die in der Vorlesung angegebenen Funktionen *Präprozessor* und *Postprozessor*, die zwischen Konfigurationen von Turingmaschine und Tupeln von natürlichen Zahlen übersetzen.

2. Aufgabe: (8 Punkte)

Bringen Sie den in der Vorlesung vorgestellten beschränkten μ_b -Operator in die Form einer primitiv rekursiven Funktion.

3. Aufgabe: (8 Punkte)

Eine Sprache $L \in A^*$ heißt entscheidbar, falls die charakteristische Funktion von L , nämlich $\chi_L : A^* \rightarrow \{0, 1\}$, Turing-berechenbar ist. Hierbei ist für alle $w \in A^*$:

$$\chi_L(w) = \begin{cases} 1 & : w \in L \\ 0 & : w \notin L \end{cases}$$

Eine Turingmaschine M heißt Akzeptor für eine Sprache L , falls für alle $w \in A^*$ gilt: M gestartet mit w hält genau dann, wenn $w \in L$.

Zeigen Sie, dass L genau dann entscheidbar ist, wenn es Akzeptoren für L und \bar{L} gibt.

4. Aufgabe: (10 Punkte)

Eine Sprache $L \subseteq A^*$ heißt rekursiv aufzählbar, falls es eine Turingmaschine M gibt, die mit leerem Band gestartet genau alle Worte $w \in L$ nacheinander ausgibt.

Zeigen Sie, dass L rekursiv aufzählbar genau dann ist, wenn es einen Akzeptor für L gibt.

5. Aufgabe (Bonus): (8 Punkte)

Geben Sie eine Turingmaschine an, die die charakteristische Funktion von $L = \{a^n b^n c^n \mid n \in \mathbb{N}\}$ berechnet.
