

## Übung zur Vorlesung Automaten, Formale Sprachen und Berechenbarkeit

### Aufgabe 1 *s-m-n Theorem*

Konstruieren Sie eine totale, berechenbare Funktion  $f : \mathbb{N}^2 \rightarrow \mathbb{N}$  so, dass  $f(m, n)$  der Index jener Funktion ist, die die  $n$ -fache Komposition von  $\varphi_m$  realisiert. Mit anderen Worten:

$$\varphi_{f(m,n)} = \underbrace{\varphi_m \circ \dots \circ \varphi_m}_{n \text{ mal}}$$

Beachten Sie, dass  $f$  eine zweistellige Funktion ist.

*Hinweis:* Verwenden Sie das s-m-n Theorem.

### Aufgabe 2 *Halteproblem*

Zeigen Sie, dass die Menge

$$\{(i, j) \mid \varphi_i(\varphi_j(i)) \text{ terminiert}\}$$

nicht entscheidbar ist (eine Menge ist genau dann entscheidbar, wenn ihre charakteristische Funktion eine totale und berechenbare Funktion ist). Reduzieren Sie dazu ein geeignetes Problem.

### Aufgabe 3 *Programmtransformation*

Wir manipulieren das Programm  $P_n$  zu einem Programm  $P_{n'}$  in der folgenden Art und Weise:

$$P_{n'} = X_1 := succ(X_1); X_1 := pred(X_1); P_n.$$

Offensichtlich berechnen  $P_{n'}$  und  $P_n$  die gleiche Funktion.

Geben Sie eine Programmtransformationsfunktion (total und berechenbar)  $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  und einen Index  $n$  so an, dass  $n$  Fixpunkt bezüglich des Rekursionstheorems ist (d.h.  $\varphi_n = \varphi_{f(n)}$ ), jedoch  $n'$  kein solcher Fixpunkt ist (d.h.  $\varphi_{n'} \neq \varphi_{f(n')}$ ).

*Hinweis:* Betrachten Sie jenes  $f$ , das im Programmcode jeweils *succ* durch *pred* und umgekehrt ersetzt.

### Aufgabe 4 *Totalitätsproblem*

Verwenden Sie das Rekursionstheorem, um die Unentscheidbarkeit des Totalitätsproblems  $T = \{n \mid \varphi_n \text{ total}\}$  nachzuweisen.

*Hinweis:* Betrachten Sie die Programmtransformationsfunktion  $f$ , die durch das folgende Programm induziert wird:

$$P_{f(n)} = \begin{cases} \perp & \text{falls } n \in T \\ 1 & \text{sonst.} \end{cases}$$

## Aufgabe 5

Gibt es einen Index  $e$  mit

$$\varphi_e(x) = \begin{cases} 1 & \text{falls } \varphi_e(k) \text{ für ein } k < x \text{ nicht hält} \\ \perp & \text{sonst} \end{cases}$$

Begründen Sie Ihre Antwort.

*Hinweis:* Verlassen Sie sich nicht auf Ihre Intuition ...