



Fachbereich Mathematik und Statistik
der Universität Konstanz
Dr. Merlin Carl

SS 2013
24.04.2013
Zettel 2

Übungen zur Rekursionstheorie

Aufgabe 1:

Zeigen Sie, dass die folgenden Funktionen *URM*-berechenbar sind:

- $f_1(x, y) = x^y$ (4 Punkte)
- $f_2(x, y) = |x - y|$ (3 Punkte)
- $sg(x)$, wobei $sg(0) = 0$ und $sg(x) = 1$, falls $x \neq 0$. (3 Punkte)

Aufgabe 2: (Subroutinen)

Es sei $f : \mathbb{N}^k \rightarrow \mathbb{N}$ eine Funktion. Ein *URM* + f -Programm ist ein Programm, das neben den *URM*-Befehlen auch den Befehl $F(i_1, \dots, i_k, j)$ enthalten darf. Durch Anwendung von F ändert sich der Programmzustand von $(z, (r_i)_{i \in \omega})$ in $(z + 1, (r'_i)_{i \in \omega})$, wobei $r'_j = f(r_{i_1}, \dots, r_{i_k})$ und $r'_k = r_k$ für $k \neq j$. Eine Funktion $g : \mathbb{N}^l \rightarrow \mathbb{N}$ heie *URM* + f -berechenbar, falls es ein *URM* + f -Programm gibt, das g berechnet.

- Zeige: Ist f *URM*-berechenbar, so sind die *URM*-berechenbaren Funktionen gerade die *URM* + f -berechenbaren Funktionen. (7 Punkte)
- Zeige: Sind die *URM*-berechenbaren Funktionen gerade die *URM* + f -berechenbaren Funktionen, so ist f *URM*-berechenbar. (3 Punkte)

Aufgabe 3:

- Es sei $n \in \mathbb{N}$ beliebig. Überlegen Sie sich eine geeignete Darstellung des Problems und zeigen Sie, dass der Ableitungsoperator für von Polynomen vom Grad $\leq n$ mit Koeffizienten in \mathbb{N} *URM*-berechenbar ist. (4 Punkte)
- Überlegen Sie sich eine geeignete Darstellung des Problems und zeigen Sie, dass Addition, Subtraktion, Multiplikation und Division von rationalen Zahlen *URM*-berechenbar sind. (6 Punkte)

Bemerkung: In beiden Aufgaben dürfen Sie die *URM*-Berechenbarkeit von Addition, Subtraktion, Multiplikation und Division auf den natürlichen Zahlen voraussetzen.

Aufgabe 4:

Es sei $J'(m, n, k)$ eine Variante des Sprungoperators, die auf einem Programmzustand $(z, (r_1, r_2, \dots))$ wie folgt operiert: Ist $r_m < r_n$, so ist der nächste Zustand $(k, (r_1, r_2, \dots))$, andernfalls $(z + 1, (r_1, r_2, \dots))$. Programme, die aus arithmetischen Befehlen und J' bestehen (aber kein J enthalten), nennen wir *URM'*-Programme, entsprechend heißt eine Funktion *URM'*-berechenbar, falls es ein *URM'*-Programm gibt, das sie berechnet. Zeigen Sie: Die Menge der *URM*-berechenbaren Funktionen und die Menge der *URM'*-berechenbaren Funktionen sind gleich.

Zusatzaufgabe für Interessierte:

Es sei P ein *URM*-Programm, $n \in \mathbb{N}$. Ist die Berechnung $P(n)$ endlich mit Länge $l(P, n) \in \mathbb{N}$, so nennen wir $l(P, n)$ die Laufzeit von P bei Eingabe n .

a) Zeigen Sie: Es existiert ein *URM*-Programm P derart, dass $\forall n \in \mathbb{N} P(n) \downarrow$, aber für jedes Polynom $p \in \mathbb{Z}[X]$ gilt $\exists m \in \mathbb{N} \forall k > ml(P, m) > p(m)$.

b) Zeigen Sie: Es existiert eine *URM*-berechenbare Funktion $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ derart, dass für jedes *URM*-Programm P , welches f berechnet, gilt:

Ist $p \in \mathbb{Z}[X]$, so existiert $m \in \mathbb{N}$ derart, dass $l(P, k) > p(k)$ für alle $k > m$.

Bei jeder Aufgabe sind bis zu 10 Punkte zu erreichen.

Abgabe am 02.05.2013 in der Übungsgruppe oder per Mail als PDF an merlin.carl@uni-konstanz.de.