



1. Übungsblatt zu Grundzüge der Theoretischen Informatik, WS 14/15

Prof. Markus Bläser, M.Sc. Christian Engels
<http://www-cc.cs.uni-sb.de/course/46/>

Abgabefrist: Freitag, 31. Oktober 2014, 12:00 Uhr

Die korrekte Bearbeitung einer Aufgabe gibt vier Punkte soweit nicht anders vermerkt. Aufgaben, die mit einem Sternchen (\star) versehen sind, sind Zusatzaufgaben, durch deren korrekte Bearbeitung Sie Ihren Punktestand verbessern können.

Aufgabe 1.1 Zeigen Sie: Ein WHILE-Programm P ist genau dann in \mathcal{W}_n , wenn es durch $\leq n$ Anwendungen der Regeln 2.(a) und 2.(b) in Definition 2.1. aus einfachen Anweisungen generiert werden kann.

Aufgabe 1.2 (Syntaktischer Zucker) Wir schmecken die WHILE-Sprache mit syntaktischem Zucker ab. Simulieren Sie hierfür die folgenden Befehle durch Befehle der in der Vorlesung definierten WHILE-Sprache:

- (a) (1 Punkt) $x_i := x_j \hat{=} x_k$ (wobei $a \hat{=} b$ die b -te Potenz von a bezeichnet).
- (b) (1 Punkt) if $x_i = 0$ then P_1 else P_2 .
- (c) (1 Punkt) $x_i := x_j \text{ div } x_k$ (wobei div die ganzzahlige Division bezeichnet).
- (d) (1 Punkt) $x_i := x_j \text{ mod } x_k$ (wobei mod die Modulo-Funktion bezeichnet).

Aufgabe 1.3 (Collatz-Vermutung) Die *Collatz-Vermutung* ist eine seit 1937 unbewiesene Vermutung über eine bestimmte Klasse von Folgen. Zu einem Startwert $a_0 \in \mathbb{N}$ betrachten wir die Folge $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$, die für $n \geq 0$ wie folgt rekursiv definiert ist:

$$a_{n+1} = \begin{cases} a_n/2 & a_n \text{ gerade} \\ 3a_n + 1 & a_n \text{ ungerade.} \end{cases}$$

Setzen wir beispielsweise $a_0 = 6$, so erhalten wir die Folge

$$6, 3, 10, 5, 16, 8, 4, 2, 1, 4, 2, 1, 4, 2, 1, \dots$$

Offensichtlich besteht diese Folge für $n \geq 6$ nur noch aus Wiederholungen des Zyklus $(4, 2, 1)$. Die Collatz-Vermutung besagt nun, dass es für *alle* positiven Startwerte $a_0 \in \mathbb{N}$ einen Index $s \in \mathbb{N}$ gibt, so dass $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$ für $n \geq s$ nur noch aus Wiederholungen des Zyklus $(4, 2, 1)$ besteht.

Nehmen Sie an, dass es ein Programm Z gibt, das als Eingabe WHILE-Programme P mit genau einer Eingabevariablen annimmt und zu jedem solchen P ausgibt, ob P die Nullfunktion berechnet. Z gibt also aus, ob $\varphi_P(x) = 0$ für alle $x \in \mathbb{N}$ gilt.

Zeigen Sie, dass Sie dann die Collatz-Vermutung beweisen oder widerlegen können. (*Hinweis: Sie sollten hierfür ein syntaktisch korrektes WHILE-Programm P angeben und erklären, wieso das ausreicht. Sie sollten nicht versuchen, die Collatz-Vermutung ohne Annahme der Existenz von Z zu beweisen. Das könnte ≥ 74 Jahre dauern.*)

Aufgabe 1.4 (Funktionen) (a) (1 Punkt) Seien A, B, C beliebige Mengen, und seien $f : A \rightarrow B$ und $g : B \rightarrow C$ injektive Funktionen. Geben Sie eine injektive Funktion $h : A \rightarrow C$ an.

(b) (2 Punkte) Sei A eine beliebige, endliche Menge, und sei $f : A \rightarrow A$ eine Abbildung von A auf sich selbst. Zeigen Sie, dass folgende Aussagen äquivalent sind:

(i) f ist injektiv.

(ii) f ist surjektiv.

(iii) f ist bijektiv.

(c) (1 Punkt) Zeigen Sie, dass die Äquivalenz in Aufgabenteil (b) nicht für Abbildungen $f : C \rightarrow C$ von unendlichen Mengen C auf sich selbst gilt.