

1. Übungsblatt

Aufgabe 1: Regeln des Hoare-Kalküls

Erklären Sie jeweils mit wenigen Sätzen einem imaginären Erstsemester, welcher über grundlegende Programmierkenntnisse verfügt,

- a) den Zweck des Hoare-Kalküls **1 Punkt**
- b) die Kompositionsregel **1 Punkt**
- c) die Selektionsregel **1 Punkt**
- d) die Iterationsregel. **1 Punkt**

Aufgabe 2: Ein Beispiel zum Hoare-Kalkül

Abbildung 1 stellt einen Auszug aus dem Beweis der partiellen Korrektheit eines Programms dar.

- a) Wie lautet das Programm, dessen partielle Korrektheit hier bewiesen wird, und was berechnet das Programm? **1 Punkt**
- b) Welche Regeln des Hoare-Kalküls verwendet der Beweis? **1 Punkt**
- c) Falls im Beweis die Iterationsregel vorkommt, so benennen Sie die Schleifeninvariante. **1 Punkt**
- d) Vervollständigen Sie den Beweis, indem Sie die Aussage $A1$ nachweisen. Notieren Sie dabei, an welcher Stelle Sie welche Regel oder welches Axiom benutzen. **3 Punkte**

Aufgabe 3: Anwendung des Hoare-Kalküls

Entwickeln Sie einen einfachen Algorithmus, welcher der Variablen z den Wert $x \bmod y$ zuweist, wobei $x > 0$ und $y > 0$ zwei gegebene Variablen sind. Zeigen Sie mittels des Hoare-Kalküls, dass Ihr Algorithmus partiell korrekt ist. Benennen Sie dabei jede Regel und jedes Axiom, welches Sie benutzen. Begründen Sie, ob Ihr Algorithmus total korrekt ist oder nicht.

Die modulo-Funktion ist für positive Zahlen x, y wie folgt definiert:

$$x \bmod y := x - \max\{cy \mid c \in \mathbb{N}_0 \wedge cy \leq x\}.$$

Verwenden Sie in Ihrem Algorithmus ausschließlich die vier Grundrechenarten sowie die Relationen $<, \leq, >, \geq$ und $=$, d.h. Zuweisungen wie $z = x \bmod y$ sind nicht zulässig.

5 Punkte

Abgabe: Dienstag, 2. Mai 2006, 14 Uhr, in den entsprechenden Briefkästen im Erdgeschoss von Gebäude 051.

Die Übungsblätter können in Gruppen à **maximal 2 Personen** bearbeitet werden, wobei in diesem Fall beide Namen auf der Abgabe vermerkt sein müssen.

Beachten Sie bitte auch die aktuellen Hinweise unter

www.informatik.uni-freiburg.de/~ipr → Teaching → Informatik II

$$\begin{array}{c}
\overbrace{\{y \in \mathbb{N}_0\} z = 1; a = y}^{A1} \quad \overbrace{\{a \in \mathbb{N}_0, z = 1, a = y\}} \\
\{y \in \mathbb{N}_0\} z = 1; a = y; \text{ while } a > 0 \text{ do } (z = zx; a = a - 1) \{z = x^y\} \\
\overbrace{\{a \in \mathbb{N}_0, z = 1, a = y\} \Rightarrow \{zx^a = x^y, a \in \mathbb{N}_0\}} \\
\overbrace{\{zx^a = x^y, a \in \mathbb{N}_0, a > 0\}}^{A2} \quad \overbrace{\{zx^a = x^y, a = a - 1\} \{zx^a = x^y, a \in \mathbb{N}_0\}}^{A3} \quad , \quad \{zx^a = x^y, a \in \mathbb{N}_0, a \leq 0\} \Rightarrow \{z = x^y\} \\
A2 \\
\overbrace{\{zx^a = x^y, a \in \mathbb{N}_0, a > 0\} z = zx \{zx^{a-1} = x^y, a \in \mathbb{N}_0, a > 0\}} \\
\overbrace{\{zx^{a-1} = x^y, a \in \mathbb{N}_0, a > 0\}}^{A3} \quad , \quad \{zx^{a-1} = x^y, a \in \mathbb{N}_0, a > 0\} \\
A3
\end{array}$$

Abbildung 1: Auszug aus einem Korrektheitsbeweis. Es werden insgesamt drei Kalkülregeln nacheinander angewendet. Die partielle Korrektheit des ganzen Programms folgt aus den Aussagen A1 und A2 (oberer Teil der Abbildung). Aussage A2 folgt aus Aussage A3 sowie den beiden logischen Implikationen ("⇒") im mittleren Teil der Abbildung. Ganz unten wird die Aussage A3 aus zwei Aussagen gefolgert, die beide wegen des Zuweisungsaxioms gelten.