

**Aufgabe 1** : (2+4+2+4 Punkte)

Überlegen Sie, ob  $x \geq 0 \wedge y > 0$  die schwächste liberale Vorbedingung für das Programm

$$\pi \equiv q := 0; r := x; \text{ while } r \geq y \text{ do } q := q + 1; r := r - y \text{ od}$$

zur ganzzahligen Division mit Rest und Nachbedingung

$$x = q * y + r \wedge 0 \leq r < y$$

ist?

Falls nein:

1. Geben Sie eine Vorbedingung  $wlp$ ,  $wlp \in \mathbf{Bexpr}$ , an, die die gesuchte schwächste liberale Vorbedingung beschreibt.

Beweisen Sie, dass  $wlp$  aus 1.) tatsächlich die gesuchte schwächste liberale Vorbedingung beschreibt, d.h. beweisen Sie:

$$wlp \iff wlp(\pi, x = q * y + r \wedge 0 \leq r < y) \quad (*)$$

2. Zeigen Sie zum Beweis von (\*) insbesondere die partielle Korrektheit der Hoareschen Zusage

$$\{wlp\} \pi \{x = q * y + r \wedge 0 \leq r < y\}$$

d.h. zeigen Sie durch Angabe einer linearen Beweisskizze:

$$\models_{pk} \{wlp\} \pi \{x = q * y + r \wedge 0 \leq r < y\}$$

3. Was ist darüberhinaus zu zeigen, um (\*) und damit die Äquivalenz von  $wlp$  zur schwächsten liberalen Vorbedingung  $wlp(\pi, x = q * y + r \wedge 0 \leq r < y)$  zu beweisen?
4. Beweisen Sie die zusätzliche(n) Eigenschaft(en) aus 3.).

**Aufgabe 2:** (Ohne Abgabe)

Installieren Sie das System KeY-Hoare (siehe Kapitel 4.9 der Vorlesungsunterlagen für die URL) und führen Sie damit Korrektheitsnachweise für folgende 3 Hoaresche Zusicherungen durch:

- $\models_{pk} \{true\} \text{ while } true \text{ do skip od } \{false\}$
- $\models_{pk} \{x = n \wedge y = m\} \text{ while } x \neq 1 \text{ do } y := y + m; x := x - 1 \text{ od } \{y = n * m\}$
- $\models_{tk} [x = n \wedge y = m \wedge n > 1] \text{ while } x \neq 1 \text{ do } y := y + m; x := x - 1 \text{ od } [y = n * m]$

Die Arbeit mit dem System soll in der Übungseinheit am 09.05.2018 “live” vorgeführt werden.

---

**Abgabe:** Mittwoch, 09.05.2018, vor der Vorlesung.