

Übungen zur Vorlesung  
 Programmanalyse  
 Blatt 11

Prof. Dr. Roland Meyer,  
 M. Sc. Sebastian Wolff,  
 M. Sc. Peter Chini

Abgabe bis 23.01.2019 um 12 Uhr

**Aufgabe 11.1** (Abstraktionsverfeinerung)

Betrachten Sie das folgende Programm. Dieses berechnet für  $x, y \in \mathbb{N}$  das Produkt  $z = x \cdot y$ . Zeigen Sie mittels CEGAR-loop, dass Block 8 nicht erreichbar ist.

```

[z := 0]1
if [x > 0]2 then
  if [y > 0]3 then
    while [x > 0]4 do
      [z := z + y]5
      [x := x - 1]6
    if [z = 0]7 then
      [skip]8
    else
      [skip]9
  else
    [skip]10
else
  [skip]11

```

**Aufgabe 11.2** (Echte Gegenbeispiele)

Beweisen Sie folgendes Lemma aus der Vorlesung:

Sei  $c = (c_0, q_0) \Rightarrow \dots \Rightarrow (c_k, q_k)$  ein Gegenbeispiel, wobei  $q_0 \models true$ . Ferner sei  $r = r_1; \dots; r_k$  der zu  $c$  assoziierte Ablauf. Dann gilt:

Gegenbeispiel  $c$  ist unecht genau dann, wenn  $\models \{true\} r \{false\}$ .

Gehen Sie dazu wie folgt vor.

- a) Zeigen Sie zuerst die Richtung " $\Leftarrow$ " per Kontraposition: Wenn  $c$  echt ist, dann ist das Hoare Tripel  $\models \{true\} r \{false\}$  nicht gültig. Sie dürfen dabei annehmen, dass folgende Aussage gilt.

Wenn  $(c_0, \sigma_0) \rightarrow \dots \rightarrow (c_k, \sigma_k)$ , dann  $(r_1; \dots; r_k, \sigma_0) \rightarrow \dots \rightarrow (r_k, \sigma_{k-1}) \rightarrow \sigma_k$ .

- b) Zeigen Sie nun die Richtung " $\Rightarrow$ " per Kontraposition: Wenn  $\not\models \{true\} r \{false\}$ , dann ist  $c$  echt. Dafür zeigen Sie zuerst (unter Annahme  $\not\models \{true\} r \{false\}$ ), dass  $\sigma_0, \sigma_1, \dots, \sigma_k \in State$  existieren mit  $\sigma_0 \models true$  und  $\sigma_k \not\models false$ , so dass

$(r_1; \dots; r_k, \sigma_0) \rightarrow \dots \rightarrow (r_k, \sigma_{k-1}) \rightarrow \sigma_k$

eine valide Ableitung in Small-Step Semantik ist.

- c) Um den Beweis abzuschließen, zeigen Sie per Induktion, dass  $\sigma_i \models q_i$ . Nutzen Sie folgende Einsicht: Es gilt  $(r_{i+1}, \sigma_i) \rightarrow \sigma_{i+1}$ , falls  $(r_{i+1}; \dots; r_k, \sigma_i) \rightarrow (r_{i+2}; \dots; r_k, \sigma_{i+1})$  und  $r$  ein Ablauf ist.