

## Aufgabe 1 (4 Punkte)

Es sei  $\phi$  eine  $\Sigma$ -Formel mit  $\not\vdash \phi$ ,  $X$  eine abzählbare Menge von Konstantensymbolen und  $\Gamma_\phi$  definiert wie in der Vorlesung. Zeigen Sie, daß für jeden  $\Sigma_X$ -Term  $t$  und Zustand  $u \in Z_\phi$  des Gegenmodells  $\mathfrak{M}_\phi$  gilt:

$$a_u^\phi(t) = [c] \text{ genau dann, wenn } (t \doteq c) \in \Gamma_\phi$$

## Aufgabe 2 (10 Punkte)

Es sei  $\Sigma = \{0, 1, 2, +, \times, -, \doteq, \geq, >\}$ , interpretiert über dem Berechnungsbereich der natürlichen Zahlen. Gegeben sei weiterhin das folgende Programm  $\alpha$  über  $\Sigma$ :

```

x1 := 0;
x2 := 0;
while  $\neg(x_2 \doteq x_0)$  do (
  x1 := x1 + 2 * x2 + 1;
  x2 := x2 + 1
)

```

- (a) Zeigen Sie (informell) mithilfe des Hoare-Kalküls:  $\{x_0 \geq 0\} \alpha \{x_1 \doteq x_0 \times x_0\}$   
 (b) Gilt auch  $\{\} \alpha \{x_1 \doteq x_0 \times x_0\}$ ? Begründen Sie Ihre Behauptung.

## Aufgabe 3 (10 Zusatzpunkte)

Es sei  $\Sigma$  wie oben, wieder interpretiert über dem Berechnungsbereich der natürlichen Zahlen. Gegeben sei nun das folgende Programm  $\beta$ :

```

x2 := x0;
x3 := 0;
while (x2 >= x1) do (
  x2 := x2 - x1;
  x3 := x3 + 1
)

```

Zeigen Sie die Gültigkeit der Zusicherung  $\{\} \beta \{x_0 \doteq x_3 \times x_1 + x_2 \wedge x_2 \geq 0 \wedge x_1 > x_2\}$