



9. Übungsblatt zu Logik, Semantik und Verifikation SS 2001

Prof. Dr. Gert Smolka, Dr. Christian Schulte

www.ps.uni-sb.de/courses/prog-lsv01/

Abgabe: 11. Juni in der Vorlesungspause

Aufgabe 9.1: Formalisierung in Assn (8) Geben Sie jeweils eine Formel von *Assn* an, die genau dann gültig ist, wenn:

- (a) Z das Maximum von X und Y ist.
- (b) X eine Quadratzahl ist.
- (c) $X \in \mathbb{N}, Y \in \mathbb{N}^+$ und $Z = X \bmod Y$.
- (d) $X, Y \in \mathbb{N}^+$ und Z ist der größte gemeinsame Teiler von X und Y .

Verwenden Sie dabei nur die im Skript für *Assn* angegebenen Konstrukte und Abkürzungen. Die Formulierung der Aufgabe vertraut etwas auf Ihre Intuition. Formaler kann man (a) wie folgt formulieren: Geben Sie eine Formel $A \in \text{Assn}$ an mit:

- (1) $\forall \sigma \in \Sigma : \sigma \models A \iff \sigma(Z)$ ist das Maximum von $\sigma(Y)$ und $\sigma(Z)$
- (2) X, Y, Z sind drei paarweise verschiedene Variablen.

Aufgabe 9.2: Verifikation (8) Sei $I \in \text{Assn}$. Betrachten Sie die folgende Korrektheitsaussage:

```
{ N ≥ 1 }
P := 0; C := 1;
{ I }
while C ≤ N do
  P := P + M; C := C + 1;
{ P = M * N }
```

- (a) Geben Sie die Verifikationsbedingungen an (in möglichst expliziter Form).
- (b) Geben Sie eine Invariante I an, für die alle Verifikationsbedingungen gelten.

Aufgabe 9.3: Programmkonstruktion (22) Ein mit Schleifeninvarianten annotiertes Kommando c erfüllt eine Spezifikation (A, B) genau dann, wenn gilt:

- (1) Alle Verifikationsbedingungen für $\{A\} c \{B\}$ sind erfüllt.
- (2) c weist nur Variablen zu, die in A nicht vorkommen.
- (3) c terminiert für jeden Zustand, der A erfüllt.

Geben Sie annotierte Kommandos an, die die folgenden Spezifikationen erfüllen:

- (a) $(X \geq 0, X + Y = 0)$

- (b) $(X \geq 0 \wedge Y \geq 0, Y + Z = X)$
 (c) $(X \geq 0 \wedge Y \geq 1, Z \geq 0 \wedge Z < Y \wedge \exists K (X = K * Y + Z))$

Hinweis: Berechnen Sie zuerst $-Y$.

Aufgabe 9.4: Hoare-Regeln (6)

- (a) Geben Sie eine Hoare-Regel für Until-Schleifen an (siehe voriges Übungsblatt).
 (b) Viele Anfänger glauben, dass die Hoare-Regel für Zuweisungen so aussehen sollte:

$$\frac{}{\{B\} X := a \{B[a/X]\}}$$

Zeigen Sie mit einem Gegenbeispiel, dass die obige Regel nicht korrekt ist (also unter Umständen ungültige Hoare-Tripel liefert).

Aufgabe 9.5: Bindungsstruktur und Umbenennung (6) Seien:

- $A_1 \stackrel{\text{def}}{=} \exists X (X \leq Y \wedge \exists Y (Z \leq Y) \wedge Y \leq X)$
- $A_2 \stackrel{\text{def}}{=} \exists X \exists Y (X \leq Z \wedge \exists X (Y \leq X) \wedge \exists Y (X \leq Y) \wedge Y \leq Z)$
- $A_3 \stackrel{\text{def}}{=} \exists X (X \leq Z \wedge \exists Z (Z \leq Y)) \wedge \exists Z (X \leq Z) \wedge \exists Y (Z \leq X)$

- (a) Machen Sie die Bindungsstruktur von A_1, A_2, A_3 durch Annotationen (überstreichen und indizieren von definierenden Auftreten, indizieren von benutzenden Auftreten) explizit.
 (b) Geben Sie die freien Variablen von A_1, A_2, A_3 an.
 (c) Geben Sie Formeln A'_i mit $A'_i \sim A_i$ ($i \in \{1, 2, 3\}$) an, sodass in A'_i keine Variable sowohl gebunden als auch frei vorkommt ($A \sim B$ gilt genau dann, wenn A und B bis auf konsistente Umbenennung von gebundenen Variablen gleich sind; siehe Vorlesungsnotizen).
 (d) Geben Sie Formeln A'_i mit $A'_i \sim A_i[X/Y][Z/X]$ ($i \in \{1, 2, 3\}$) an.