

IMP/ASSN: Korrektheit des Hoare-Kalküls für partielle Korrektheit

Satz Für eine partielle Korrektheitsaussage $\{A\} S \{A'\}$ gilt

$$\vdash \{A\} S \{A'\} \quad \Rightarrow \quad \models \{A\} S \{A'\} .$$

IMP/ASSN: Schwächste liberale Vorbedingung

Extension $A \in \text{Frm}$

$$\text{ext}^I(A) = \{\sigma \in \Sigma \mid I, \sigma \models A\}$$

Lemma Seien $I \in \text{Val}$, $A, A' \in \text{Frm}$. Dann gilt

$$I \models A \Rightarrow A' \iff \text{ext}^I(A) \subseteq \text{ext}^I(A').$$

Schwächste liberale Vorbedingung $S \in \text{Stm}$, $A \in \text{Frm}$

$$\text{wlp}^I(S, A) = \{\sigma \in \Sigma \mid I, \mathcal{S}[[S]] \sigma \models_{\perp} A\}$$

Lemma Seien $I \in \text{Val}$, $A, A' \in \text{Frm}$ und $S \in \text{Stm}$. Dann gilt

$$I \models \{A\} S \{A'\} \iff \text{ext}^I(A) \subseteq \text{wlp}^I(S, A').$$

Gödels β -Prädikat

Sei $X \notin \text{flog}(t) \cup \text{flog}(t_0) \cup \text{flog}(t_1)$.

$$\begin{aligned}t = t_0 \bmod t_1 &\iff 0 \leq t_0 \wedge 0 \leq t_1 \wedge \\ &\quad \exists X. 0 \leq X \wedge X \cdot t_1 \leq t_0 \wedge \\ &\quad \neg((X + 1) \cdot t_1 \leq t_0) \wedge t = t_0 - X \cdot t_1\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}F(t_0, t) &\iff 0 \leq t_0 \wedge \exists X. 0 \leq X \wedge ((t_0 = 2 \cdot X \Rightarrow t = X) \wedge \\ &\quad (t_0 = 2 \cdot X + 1 \Rightarrow t = 0 - X))\end{aligned}$$

Gödels β -Prädikat für ganze Zahlen ($X' \neq X$)

$$\beta(t_0, t_1, t_2, t_3) \iff \exists X'. (X' = t_0 \bmod (1 + (1 + t_2) \cdot t_1) \wedge F(X', t_3))$$

Lemma Sei $\langle v_0, \dots, v_k \rangle \in \mathbb{Z}^+$. Dann existieren $m, n \in \mathbb{N}$, sodaß für alle $0 \leq i \leq k$ und alle $x \in \mathbb{Z}$ gilt: $\beta(m, n, i, x) \iff x = v_i$.

IMP/ASSN: Ausdrucksstärke

Lemma Seien $S \in \text{Stm}$ und $A \in \text{Frm}$. Dann existiert ein $w(S, A) \in \text{Frm}$, sodaß gilt:

$$\forall I \in \text{Val} . \text{ext}^I(w(S, A)) = \text{wlp}^I(S, A) .$$

Lemma Seien $S \in \text{Stm}$, $A \in \text{Frm}$. Sei $w(S, A) \in \text{Frm}$, sodaß $\text{ext}^I(w(S, A)) = \text{wlp}^I(S, A)$ für alle $I \in \text{Val}$. Dann gilt:

$$\vdash \{w(S, A)\} S \{A\} .$$

IMP/ASSN: Relative Vollständigkeit des Hoare-Kalküls für partielle Korrektheit

Satz Für eine partielle Korrektheitsaussage $\{A\} S \{A'\}$ gilt

$$\models \{A\} S \{A'\} \quad \Rightarrow \quad \vdash \{A\} S \{A'\} .$$

Korollar Die Menge $\{A \in \text{Frm} \mid \models A\}$ ist nicht rekursiv aufzählbar.