

Übungen zur Vorlesung  
Modern Concurrency Theory  
Blatt 6

Prof. Dr. Roland Meyer

Anton Opaterny

Abgabe bis 21.06.2023 um 13:15 Uhr

**Aufgabe 6.1** (Prädikate)

Gegeben eine Separation Algebra  $S$  und eine Menge an Commands  $C$  mit Interpretation  $\llbracket \dots \rrbracket$ , ergänzen Sie nach jedem Command im Programm  $c$  ein stärkstes Prädikat, das alle möglichen Nachfolgestates enthält.

$$S = (\mathbb{N}, +, 0)$$

$$C = (\textit{increase}(x), \textit{randomize}, \textit{fix}(x))$$

$$\llbracket \textit{increase}(x) \rrbracket(s) = \{s + x\}$$

$$\llbracket \textit{randomize} \rrbracket(s) = \{s, s + 1\}$$

$$\llbracket \textit{fix}(x) \rrbracket(s) = \{x\}$$

$$c = \{3, 4, 9\} \textit{randomize}; \textit{increase}(1); \textit{fix}(5);$$

**Aufgabe 6.2** (Separation Algebras)

Geben Sie eine Separation Algebra an, die einfache Heaps (Adressen, an denen ganze Zahlen liegen) beschreiben kann. Geben Sie jeweils ein Command mit passender Interpretation für *Allocation*, *Deletion* und *Mutation* an. Commands dürfen auch *abort* zurückgeben.

**Aufgabe 6.3** (Concurrency Libraries)

Gegeben eine Separation Algebra  $S$  und eine Menge an Commands  $C$  mit Interpretation  $\llbracket \dots \rrbracket$ , beweisen Sie die Gültigkeit des Hore-Tripels  $\{p\} \textit{st} \{q\}$  über der Concurrency Library  $\textit{st}$ .

$$S = (\mathbb{B}, \vee, 0)$$

$$C = (\textit{invert}, \textit{fix}(x))$$

$$\llbracket \textit{invert} \rrbracket(s) = \{\neg s\}$$

$$\llbracket \textit{fix}(x) \rrbracket(s) = \{x\}$$

$$p = \{1\}$$

$$\textit{st} = \textit{invert}; \textit{fix}(1)^*; \textit{invert}$$

$$q = \{0, 1\}$$

**Abgabe in der Übung oder bis zum bis 21.06.2023 um 13:15 Uhr per Mail an  
anton.opaterny@tu-braunschweig.de.**