

FGI-2 – Formale Grundlagen der Informatik II

Modellierung und Analyse von Informatiksystemen

Aufgabenblatt 12: Prozeßalgebra: Rekursion und Abstraktion

Präsenzaufgabe 12.1: Rekursive Spezifikation.

1. Skizzieren Sie den Prozessgraph für $\langle X|E \rangle$ für $E = \{X = aY + c, Y = bX + d\}$.

2. Beweisen Sie $\langle X|E \rangle \xrightarrow{a} \langle Y|E \rangle$.

3. Beweisen Sie $\langle Y|E \rangle \xrightarrow{d} \surd$.

4. Zeige im Kalkül:

$$\langle X|X = aX + b \rangle = \langle Y|Y = aY + b \rangle$$

5. Zeige im Kalkül:

$$\langle X|X = aX \rangle = \langle Y_1|Y_1 = aY_2, Y_2 = aY_1 \rangle$$

6. (Optional:) Zeige im Kalkül:

$$\langle X|X = aaX \rangle = \langle Y|Y = aaaY \rangle$$

Präsenzaufgabe 12.2:

1. Zeige $a \xleftrightarrow{b} \tau a$ und $a \xleftrightarrow{b} a\tau$!

2. Geben Sie eine Verzweigungs-Bisimulations-Relation an, die zeigt dass $\tau(\tau(a + b) + b) + a$ und $a + b$ verzweigungsbisimilar sind.

3. Begründen Sie, warum $\tau a + \tau b$ und $a + b$ nicht verzweigungsbisimilar sind.

Übungsaufgabe 12.3:

von
6

1. Skizzieren Sie den Prozessgraph für $\langle X|E \rangle$ für $E : X = aXb + c$
2. Beweisen Sie $\langle X|E \rangle b^n \xrightarrow{a} \langle X|E \rangle b^{n+1}$ für beliebiges n .
3. Beweisen Sie im Kalkül:

$$\partial_{\{a,b,c\}}(\langle X | X=aX \rangle || \langle Y | Y=bY + c \rangle) = \langle Z | Z=dZ \rangle$$

unter der Annahme, dass γ für alle v, w durch $\gamma(v, w) = d$ definiert ist, ausgenommen $\gamma(a, c) = \gamma(c, a) = \delta$.

Übungsaufgabe 12.4:

Entscheiden Sie, ob die folgenden Termpaare bismilar, verzweigungsbi-similar oder initial verzweigungsbi-similar sind:

von
6

1. $(a + b)(c + d)$ und $ac + ad + bc + bcbd$
2. $(a + b)(c + d)$ und $(b + a)(d + c) + a(c + d)$
3. $\tau(b + a) + \tau(a + b)$ und $(a + b)$
4. $c(\tau(b + a) + \tau(a + b))$ und $c(a + b)$
5. $a(\tau b + c)$ und $a(b + \tau c)$

Geben Sie dazu die Prozessgraphen an und erläutern Sie, welche Knoten warum zu welchen äquivalent sind.

Man beachte hierbei:

$$x \xleftrightarrow{\tau} y \implies x \xleftrightarrow{\tau, b} y \implies x \xleftrightarrow{b} y$$

Für Prozessterme ohne τ -Aktionen gilt sogar:

$$x \xleftrightarrow{\tau} y \iff x \xleftrightarrow{\tau, b} y \iff x \xleftrightarrow{b} y$$