

# 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:

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  $\gamma$  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:

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  $\tau$ -Aktionen gilt sogar:

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

von
6

von
6