

# DEPENDABLE SYSTEMS AND SOFTWARE

Fachrichtung 6.2 — Informatik  
Prof. Dr.-Ing. Holger Hermanns  
Dipl.-Inform. Lijun Zhang



## Übungsblatt 13 (Programmierung I)

---

Lesen Sie im Skript: Kapitel 18 & 19

---

**Aufgabe 13.1** Zeigen Sie, dass Isomorphie auf Prozessen eine Äquivalenzrelation ist. Zeigen Sie dasselbe für Spuräquivalenz. (Erinnerung: Eine Äquivalenzrelation ist eine reflexive, transitive und symmetrische, binäre Relation. Eine Relation  $R$  ist symmetrisch, wenn  $R^{-1} \subseteq R$  gilt.)

**Aufgabe 13.2** Fügen Sie die fehlenden Klammern in die folgenden Terme ein:  $a.P$ ,  $a.(P + a.Q)$ ,  $a.P + a.Q$ ,  $a.a.a.a.a.0$ ,  $a.P + (b.Q)$ , und  $a.P + a.b.Q$ .

**Aufgabe 13.3** Leiten Sie mit den Inferenzregeln die Kanten für folgende Prozesse her:  $0$ ,  $0 + 0$ ,  $a.0$ ,  $a.b.0 + a.c.0$ ,  $a.(b.0 + c.0)$ ,  $a.b.(0 + 0) + a.b.0$ . Zeichnen Sie die jeweils erreichbaren Prozesse.

**Aufgabe 13.4** Geben Sie einen Term aus  $L_0$  an, dessen Semantik isomorph zu dem Prozess  $(G, 0)$  ist, wobei  $G = (\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6\}, M, E)$  mit  $E = \{(0, a, 1), (0, a, 2), (0, a, 3), (1, b, 4), (2, b, 5), (3, b, 6)\}$ .

**Aufgabe 13.5** Beweisen Sie, dass für beliebige  $P, Q \in L_0$ ,  $Reach(\llbracket P + Q \rrbracket)$  isomorph zu  $Reach(\llbracket Q + P \rrbracket)$  ist.

- Ist auch  $Reach(\llbracket a.(P + Q) \rrbracket)$  isomorph zu  $Reach(\llbracket a.(Q + P) \rrbracket)$ ?
- Ist  $Reach(\llbracket a.Q \rrbracket)$  isomorph zu  $Reach(\llbracket a.Q + a.Q \rrbracket)$ ?
- Ist  $Reach(\llbracket a.(P + Q) + a.(P + Q) \rrbracket)$  und  $Reach(\llbracket a.(P + Q) + a.(Q + P) \rrbracket)$ ?

**Aufgabe 13.6** Sei  $\Gamma = \{X, a.b.X\}$ . Zeichnen Sie  $Reach(\llbracket a.(c.X + c.b.X) \rrbracket_\Gamma)$ .

**Aufgabe 13.7** Erzeugen Sie durch Anwendung der semantischen Regeln die Prozesse  $\llbracket X \rrbracket_\Gamma$ , wobei  $\Gamma$  jeweils gegeben ist durch:

- a)  $X = a.b.0 + a.c.0$                       b)  $X = a.b.X + a.c.0$   
c)  $X = a.a.a.a.X$                         d)  $X = a.Z$

- e)  $X = X$                       f)  $X = in.in.out.out.X$
- g)  $X = a.b.Y$                       h)  $X = Y$   
 $Y = b.Z + a.Y$                        $Y = a.Z$   
 $Z = a.Y$
- i)  $X = in.X$   
 $Y = out.X + in.out.Y$

**Aufgabe 13.8** Betrachten Sie  $Reach(\llbracket X \rrbracket_\Gamma)$  an, wobei  $\Gamma$  jeweils durch  $X = a.a.a.X$ ,  $X = a.a.X$  und  $Y = a.(a.Y + a.Y)$  gegeben ist. Welche dieser Prozesse sind isomorph, welche spuräquivalent?

**Aufgabe 13.9** Bestimmen Sie den in Abbildung 19.1 durch '...' abgekürzten Zustand, also den Term von  $L$ , der sein Verhalten beschreibt. Überprüfen Sie, ob der dargestellte Prozess alle die Eigenschaften hat, die wir informell postuliert haben. Wenn nicht, ändern Sie die definierenden Gleichungen entsprechend ab.

**Aufgabe 13.10** Versuchen Sie, den Prozess für  $(links!.0 \mid rechts!.0)$  abzuleiten, der sich aus den Regeln  $par_l$ ,  $par_r$ , und der Regel  $prefix$  ergibt. Tun Sie dasselbe für  $(links!.links!.links!.0 \mid rechts!.0)$ , und für  $(SOUND \mid BUTTON)$ .

**Aufgabe 13.11** Zeichnen sie den von  $((a!.0 \mid a!.0) \mid a?.0)$  erzeugten Prozeß. Wie steht es mit dem von  $((a!.0 \mid a!.0) \mid X)$ , wobei  $X = a?.X$  sei? Macht es etwas aus, wenn Sie den Term zu  $((a!.0 \mid X) \mid a!.0)$  permutieren?

**Aufgabe 13.12** Zeichnen Sie den von  $((a!.0 \mid a!.0) \mid a?.0) \setminus \{a!, a?\}$  erzeugten Prozeß.

**Aufgabe 13.13** Geben Sie einen Term  $P \in CCS$  an, der die in Abschnitt 19.1.2 eingeführten Gleichungen für  $CONTROLLER$ ,  $BUTTON$ , und  $SOUND$  als partielle Funktion  $\Gamma$  verwendet, und die gewünschten Interaktionen erzwingt. Stellen Sie experimentell, also mit dem CCS-tool (siehe Webseite) fest, wie der Prozess  $Reach(\llbracket P \rrbracket_\Gamma)$  aussieht.

**Aufgabe 13.14** Betrachten Sie die folgende Menge rekursiver Gleichungen  $\Gamma$ .

$$\begin{aligned}
 CDWriter &= getW?.putW?.CDWriter \\
 CDReader &= getR?.putR?.CDReader \\
 User1 &= getR!.getW!.rip!.burn!.putW!.putR!.User1 \\
 User2 &= getW!.getR!.rip!.burn!.putR!.putW!.User2
 \end{aligned}$$

Untersuchen Sie experimentell  $Reach(\llbracket (CDReader \mid CDWriter \mid User1 \mid User2) \setminus H \rrbracket_\Gamma)$ , wobei  $H$  alle vorkommenden Aktionen außer  $rip!$ ,  $rip?$ ,  $burn!$  und  $burn?$  enthalten soll. Was beobachten Sie, wenn Sie versuchen, diesen Prozeß bis zur Tiefe 3 zu explorieren?