

Tutorium 2

Aufgabe 1: CCS Syntax

Welche der folgenden Ausdrücke sind syntaktisch korrekte CCS Ausdrücke? Begründe für die anderen Ausdrücke, wieso sie nicht korrekt sind.

- (a) $(a.0 + \bar{a}.A) \setminus \{a, b\}$ ☒ (b) $a.b.A + B$ ☒ (c) $(a.0 + \bar{a}.A) \setminus \{a, \tau\}$ ☐ (d) $a.B + [a/b]$ ☐
 (e) $\tau.\tau.B + 0$ ☒ (f) $(a.B + b.B)[a/b, b/a]$ ☒ (g) $(a.B + \tau.B)[a/\tau, b/a]$ ☐
 (h) $(a.b.A + \bar{a}.0).B$ ☐ (k) $(0 \mid 0) + 0$ ☒ (j) $(a.b.A + \bar{a}.0) + B$ ☒ (i) $(a.b.A + \bar{a}.0) \mid B$ ☒

----- Lösung -----

Die folgenden Ausdrücke sind falsch, da ...

- 1.c) τ nicht in einer Restriktion vorkommen darf.
 1.d) Relabeling nur auf korrekte Ausdrücke angewendet werden darf.
 1.g) die Relabelingfunktion $f(\tau) = \tau$ erfüllen muss.
 1.h) nur Aktionen als Präfixe verwendet werden dürfen.

----- Lösung -----

Aufgabe 2: CCS Semantik

Gib für die folgenden Ausdrücke an, welche Aktionen **im ersten Schritt** möglich sind.

2.a) $(a.B + \bar{b}.B)[a/b]$

----- Lösung -----

$\{a, \bar{a}\}$

----- Lösung -----

2.b) $(a.B) \setminus \{a\} \mid \bar{a}.0$

----- Lösung -----

$\{\bar{a}\}$

----- Lösung -----

2.c) $((a.H \mid \bar{a}.H) + b.A) \setminus \{a\}$

----- Lösung -----

$\{b, \tau\}$

----- Lösung -----

2.d) $((((a.B \mid \bar{b}.A) + b.H) \mid 0) \setminus \{a, b\})$

----- Lösung -----

\emptyset

----- Lösung -----

Aufgabe 3: CCS und LTS

Folgende Aktionen und dazugehörige Bedeutungen seien gegeben:

\overline{coin}	- Einwurf einer Münze
\overline{tea}	- Ausgabe eines Tees
\overline{coffee}	- Ausgabe eines Kaffees
\overline{pub}	- Publizieren einer Arbeit

Modelliere für die Unteraufgaben 3.a) – 3.c) jeweils einen CCS-Term und gibt das dazugehörige LTS an. Gib zusätzlich eine graphische Repräsentation für das LTS an.

3.a) Sei PB ein Publisher, der zu publizierende Arbeiten entgegen nimmt.

----- Lösung -----

$$PB \stackrel{\text{def}}{=} pub.PB$$

Das LTS ist gegeben durch das Tripel $(Proc, Act, \{ \xrightarrow{\alpha} \mid \alpha \in Act \})$ mit:

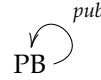
$$Proc = \{ PB \}$$

$$Act = \{ pub, \overline{pub}, \tau \}$$

$$\xrightarrow{pub} = \{ (PB, PB) \}$$

$$\xrightarrow{\overline{pub}} = \emptyset$$

$$\xrightarrow{\tau} = \emptyset$$

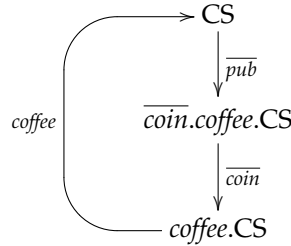


----- Lösung -----

3.b) Sei CS ein Informatiker, der Arbeiten publiziert, dann in einen Getränkeautomaten eine Münze einwirft und sich dann einen Kaffee entnimmt, um wieder von vorne zu beginnen.

----- Lösung -----

$$CS \stackrel{\text{def}}{=} \overline{pub}.coin.coffee.CS$$



Um das LTS übersichtlicher darzustellen, definieren wir folgende Hilfsprozesse:

$CS_1 \stackrel{\text{def}}{=} \overline{coin}.CS_2$ und $CS_2 \stackrel{\text{def}}{=} coffee.CS$. Somit **muß** CS auch wie folgt definiert werden:

$CS \stackrel{\text{def}}{=} \overline{pub}.CS_1$. Wir erhalten $(Proc, Act, \{ \xrightarrow{\alpha} \mid \alpha \in Act \})$ mit:

$$Proc = \{ CS, CS_1, CS_2 \}$$

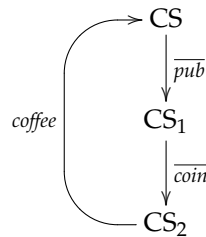
$$\mathcal{A} = \{ pub, coin, coffee \}$$

$$Act = \mathcal{A} \cup \overline{\mathcal{A}} \cup \{ \tau \}$$

$$\xrightarrow{\overline{pub}} = \{ (CS, CS_1) \}$$

$$\xrightarrow{\overline{coin}} = \{ (CS_1, CS_2) \}$$

$$\xrightarrow{coffee} = \{ (CS_2, CS) \}$$



----- Lösung -----

3.c) Sei VM ein Getränkeautomat, der jedesmal nach Eingabe einer Münze entweder einen Kaffee ausgibt oder auf die Eingabe einer zweiten Münze wartet und dann einen Tee ausgibt.

----- Lösung -----

$VM \stackrel{\text{def}}{=} coin.(\overline{coffee}.VM + coin.\overline{tea}.VM)$. Um das LTS übersichtlicher darstellen zu können, definieren wir uns $VM \stackrel{\text{def}}{=} coin.VM_1$ und erhalten somit $(Proc, Act, \{ \xrightarrow{\alpha} \mid \alpha \in Act \})$ mit:

$$\text{Proc} = \{ \text{VM}, \text{VM}_1, \text{VM}_2 \}$$

$$\text{VM}_1 \stackrel{\text{def}}{=} \overline{\text{coffee}}.\text{VM} + \text{coin}.\text{VM}_2$$

$$\text{VM}_2 \stackrel{\text{def}}{=} \overline{\text{tea}}.\text{VM}$$

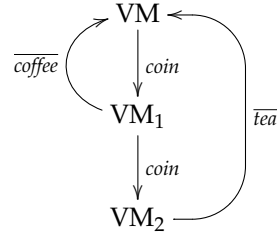
$$\mathcal{A} = \{ \text{coin}, \text{coffee}, \text{tea} \}$$

$$\text{Act} = \mathcal{A} \cup \bar{\mathcal{A}} \cup \{ \tau \}$$

$$\xrightarrow{\text{coin}} = \{ (\text{VM}, \text{VM}_1), (\text{VM}_1, \text{VM}_2) \}$$

$$\xrightarrow{\overline{\text{coffee}}} = \{ (\text{VM}_1, \text{VM}) \}$$

$$\xrightarrow{\overline{\text{tea}}} = \{ (\text{VM}_2, \text{VM}) \}$$



\Lösung

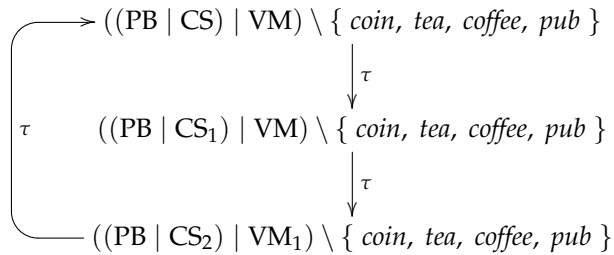
3.d) Sei $\text{Sys} \stackrel{\text{def}}{=} ((\text{PB} \mid \text{CS}) \mid \text{VM})$.

(i) Gib das LTS in graphischer Form an.

(ii) Wie müsste man den Term abändern, damit nur die gewünschten Interaktionen geschehen? Gib das dazugehörige LTS in graphischer Form an.

\Lösung

$$\text{Sys} \stackrel{\text{def}}{=} ((\text{PB} \mid \text{CS}) \mid \text{VM}) \setminus \{ \text{coin}, \text{tea}, \text{coffee}, \text{pub} \}.$$

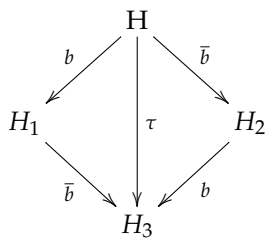


\Lösung

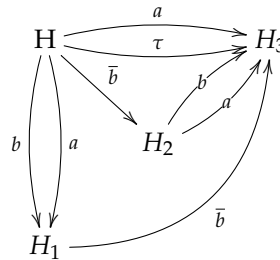
Aufgabe 4: LTS und CCS

Gib zu den gegebenen LTS die dazugehörigen CCS Ausdrücke zu H an.

4.a)



4.b)



\Lösung

4.a) $H \stackrel{\text{def}}{=} b.0 \mid \bar{b}.0$

4.b) $H \stackrel{\text{def}}{=} (\bar{b}.0 \mid (b.0 + a.0)) + a.0$

\Lösung

Aufgabe 5: CCS und SOS

Sei $A \stackrel{\text{def}}{=} b.a.B$. Beweisen sie die Existenz der folgenden Transitionen unter Zuhilfenahme der SOS Regeln:

5.a) $(A \mid \bar{b}.0) \setminus \{b\} \xrightarrow{\tau} (a.B \mid 0) \setminus \{b\}$

----- Lösung -----

$$\begin{array}{c} \text{ACT} \frac{}{b.a.B \xrightarrow{b} a.B} \quad \text{CON} \frac{b.a.B \xrightarrow{b} a.B}{A \xrightarrow{b} a.B} \quad A \stackrel{\text{def}}{=} b.a.B \quad \text{ACT} \frac{}{\bar{b}.0 \xrightarrow{\bar{b}} 0} \\ \text{COM}_3 \frac{A \xrightarrow{b} a.B \quad \bar{b}.0 \xrightarrow{\bar{b}} 0}{(A \mid \bar{b}.0) \xrightarrow{\tau} (a.B \mid 0)} \\ \text{RES} \frac{(A \mid \bar{b}.0) \xrightarrow{\tau} (a.B \mid 0)}{(A \mid \bar{b}.0) \setminus \{b\} \xrightarrow{\tau} (a.B \mid 0) \setminus \{b\}} \quad \tau \notin \{b\} \end{array}$$

----- Lösung -----

5.b) $(A \mid \bar{b}.a.B) + ((\bar{b}.A) \setminus \{a\}) [a/b] \xrightarrow{\bar{b}} (A \mid a.B)$

----- Lösung -----

$$\begin{array}{c} \text{ACT} \frac{}{\bar{b}.a.B \xrightarrow{\bar{b}} a.B} \\ \text{COM}_2 \frac{\bar{b}.a.B \xrightarrow{\bar{b}} a.B}{(A \mid \bar{b}.a.B) \xrightarrow{\bar{b}} (A \mid a.B)} \\ \text{SUM}_1 \frac{(A \mid \bar{b}.a.B) \xrightarrow{\bar{b}} (A \mid a.B)}{(A \mid \bar{b}.a.B) + ((\bar{b}.A) \setminus \{a\}) [a/b] \xrightarrow{\bar{b}} (A \mid a.B)} \end{array}$$

----- Lösung -----

5.c) $(A \mid \bar{b}.a.B) + ((\bar{b}.A) \setminus \{a\}) [a/b] \xrightarrow{\bar{a}} (A \setminus \{a\}) [a/b]$

----- Lösung -----

$$\begin{array}{c} \text{ACT} \frac{}{\bar{b}.A \xrightarrow{\bar{b}} A} \\ \text{RES} \frac{\bar{b}.A \xrightarrow{\bar{b}} A}{(\bar{b}.A) \setminus \{a\} \xrightarrow{\bar{b}} A \setminus \{a\}} \quad \text{mit } \bar{b}, b \notin \{a\} \\ \text{REL} \frac{(\bar{b}.A) \setminus \{a\} \xrightarrow{\bar{b}} A \setminus \{a\}}{((\bar{b}.A) \setminus \{a\}) [a/b] \xrightarrow{\bar{a}} (A \setminus \{a\}) [a/b]} \\ \text{SUM}_2 \frac{((\bar{b}.A) \setminus \{a\}) [a/b] \xrightarrow{\bar{a}} (A \setminus \{a\}) [a/b]}{(A \mid \bar{b}.a.B) + ((\bar{b}.A) \setminus \{a\}) [a/b] \xrightarrow{\bar{a}} (A \setminus \{a\}) [a/b]} \end{array}$$

----- Lösung -----

5.d) $((E \mid (a.A \mid \bar{a}.B)) \mid (C + D)) \xrightarrow{\tau} ((E \mid (A \mid B)) \mid (C + D))$

----- Lösung -----

$$\begin{array}{c} \text{ACT} \frac{}{a.A \xrightarrow{a} A} \quad \text{ACT} \frac{}{\bar{a}.B \xrightarrow{\bar{a}} B} \\ \text{COM}_3 \frac{a.A \xrightarrow{a} A \quad \bar{a}.B \xrightarrow{\bar{a}} B}{(a.A \mid \bar{a}.B) \xrightarrow{\tau} (A \mid B)} \\ \text{COM}_2 \frac{(a.A \mid \bar{a}.B) \xrightarrow{\tau} (A \mid B)}{(E \mid (a.A \mid \bar{a}.B)) \xrightarrow{\tau} (E \mid (A \mid B))} \\ \text{COM}_1 \frac{(E \mid (a.A \mid \bar{a}.B)) \xrightarrow{\tau} (E \mid (A \mid B))}{((E \mid (a.A \mid \bar{a}.B)) \mid (C + D)) \xrightarrow{\tau} ((E \mid (A \mid B)) \mid (C + D))} \end{array}$$

----- Lösung -----