

Exercise 1 (Implizite Induktion):
(3 + 3 = 6 points)

 Das folgende konvergente TES \mathcal{R} über der Signatur $\Sigma = \{a, \text{nil}, \text{cons}\}$ definiert die Konkatination von Listen.

$$\begin{aligned} a(\text{nil}, z) &\rightarrow z \\ a(\text{cons}(x, y), z) &\rightarrow \text{cons}(x, a(y, z)) \end{aligned}$$

 Beweisen oder widerlegen Sie die folgenden Aussagen für das entsprechende Termgleichungssystem \mathcal{E} (in dem \rightarrow durch \equiv ersetzt wurde).

1. $\mathcal{E} \models a(a(x, y), z) \equiv a(x, a(y, z))$
2. $\mathcal{E} \models a(x, x) \equiv x$

Solution: _____

 Wir wählen in Teil a) und b) eine LPO mit $a \sqsupset \text{cons}$.

1.		$a(\text{nil}, z) \rightarrow z$ $a(\text{cons}(x, y), z) \rightarrow \text{cons}(x, a(y, z))$
		$a(\text{nil}, z) \rightarrow z$ $a(\text{cons}(x, y), z) \rightarrow \text{cons}(x, a(y, z))$ $a(a(x, y), z) \rightarrow a(x, a(y, z))$
\vdash_{Or}		
\vdash_G^3	$a(a(x, y), a(z, u)) \equiv a(a(x, a(y, z)), u)$ $a(\text{nil}, a(x, y)) \equiv a(x, y)$ $a(\text{cons}(x, y), a(z, u)) \equiv a(\text{cons}(x, a(y, z)), u)$	$a(\text{nil}, z) \rightarrow z$ $a(\text{cons}(x, y), z) \rightarrow \text{cons}(x, a(y, z))$ $a(a(x, y), z) \rightarrow a(x, a(y, z))$
\vdash_{RG}^*	$a(x, a(y, a(z, u))) \equiv a(x, a(y, a(z, u)))$ $a(x, y) \equiv a(x, y)$ $\text{cons}(x, a(y, a(z, u))) \equiv \text{cons}(x, a(y, a(z, u)))$	$a(\text{nil}, z) \rightarrow z$ $a(\text{cons}(x, y), z) \rightarrow \text{cons}(x, a(y, z))$ $a(a(x, y), z) \rightarrow a(x, a(y, z))$
\vdash_L^3		$a(\text{nil}, z) \rightarrow z$ $a(\text{cons}(x, y), z) \rightarrow \text{cons}(x, a(y, z))$ $a(a(x, y), z) \rightarrow a(x, a(y, z))$

 Alle kritischen Paare wurden gebildet, folglich ist die obige Ableitung, die in einer leeren Gleichungsmenge endet, fair. Somit haben wir $\mathcal{E} \models a(a(x, y), z) \equiv a(x, a(y, z))$ bewiesen.

2.

$a(x, x) \equiv x$	$a(\text{nil}, z) \rightarrow z$ $a(\text{cons}(x, y), z) \rightarrow \text{cons}(x, a(y, z))$
\vdash_{Or}	$a(\text{nil}, z) \rightarrow z$ $a(\text{cons}(x, y), z) \rightarrow \text{cons}(x, a(y, z))$ $a(x, x) \rightarrow x$
$\vdash_G \quad \text{cons}(x, a(y, \text{cons}(x, y))) \equiv \text{cons}(x, y)$	$a(\text{nil}, z) \rightarrow z$ $a(\text{cons}(x, y), z) \rightarrow \text{cons}(x, a(y, z))$ $a(x, x) \rightarrow x$
$\vdash_{Inj} \quad \begin{array}{l} a(y, \text{cons}(x, y)) \equiv y \\ x \equiv x \end{array}$	$a(\text{nil}, z) \rightarrow z$ $a(\text{cons}(x, y), z) \rightarrow \text{cons}(x, a(y, z))$ $a(x, x) \rightarrow x$
$\vdash_{Or} \quad x \equiv x$	$a(\text{nil}, z) \rightarrow z$ $a(\text{cons}(x, y), z) \rightarrow \text{cons}(x, a(y, z))$ $a(x, x) \rightarrow x$ $a(y, \text{cons}(x, y)) \rightarrow y$
$\vdash_G \quad \begin{array}{l} x \equiv x \\ \text{nil} \equiv \text{cons}(x, \text{nil}) \end{array}$	$a(\text{nil}, z) \rightarrow z$ $a(\text{cons}(x, y), z) \rightarrow \text{cons}(x, a(y, z))$ $a(x, x) \rightarrow x$ $a(y, \text{cons}(x, y)) \rightarrow y$
\vdash_{Ink}	<i>False</i>

Damit haben wir $\mathcal{E} \not\models a(x, x) \equiv x$ bewiesen.

Exercise 2 (Implizite Induktion):

((1 + 4) + 3 = 8 points)

Gegeben sei das konvergente Termersetzungssystem \mathcal{R} über der Signatur $\Sigma = \{\text{flatten}, \text{nil}, \text{cons}\}$.

$$\begin{aligned} \text{flatten}(\text{nil}) &\rightarrow \text{nil} \\ \text{flatten}(\text{cons}(\text{nil}, x)) &\rightarrow \text{cons}(\text{nil}, \text{flatten}(x)) \\ \text{flatten}(\text{cons}(\text{cons}(x, y), z)) &\rightarrow \text{flatten}(\text{cons}(x, \text{cons}(y, z))) \end{aligned}$$

Sei \mathcal{E} das entsprechende Gleichungssystem (bei dem \rightarrow durch \equiv ersetzt wird). Wir sind nun interessiert an der Aussage, ob flatten idempotent ist, ob also $\mathcal{E} \models \text{flatten}(x) \equiv \text{flatten}(\text{flatten}(x))$ gilt.

a) Beweisen oder widerlegen Sie:

1. $\mathcal{E} \models \text{flatten}(x) \equiv \text{flatten}(\text{flatten}(x))$.
2. $\mathcal{E} \models_I \text{flatten}(x) \equiv \text{flatten}(\text{flatten}(x))$.

b) Betrachten Sie wiederum das wie in Teil **a)** definierte Termgleichungssystem \mathcal{E} .

Beweisen oder widerlegen Sie die folgenden Aussage, wobei als Signatur nun jedoch $\Sigma' = \Sigma \cup \{\emptyset, s\}$ verwendet wird:

$$\mathcal{E} \models_I \text{flatten}(x) \equiv \text{flatten}(\text{flatten}(x))$$

Solution: _____

- a) 1. Da \mathcal{R} konvergent und äquivalent zu \mathcal{E} ist, gilt $\text{flatten}(x) \equiv_{\mathcal{E}} \text{flatten}(\text{flatten}(x))$ genau dann, wenn $\text{flatten}(x) \downarrow_{\mathcal{R}} = \text{flatten}(\text{flatten}(x)) \downarrow_{\mathcal{R}}$. Da beide Terme schon in Normalform sind, haben wir die Aussage $\text{flatten}(x) \not\equiv_{\mathcal{E}} \text{flatten}(\text{flatten}(x))$ bewiesen.

2.

	\mathcal{E}_i	$\mathcal{R}_i \setminus \mathcal{R}$
	$\{f(x) \equiv f(f(x))\}$	\emptyset
\vdash_{OR}	\emptyset	$\{f(f(x)) \rightarrow f(x)\}$
\vdash_G	$\{f(n) \equiv f(n)\}$	$\{f(f(x)) \rightarrow f(x)\}$
\vdash_L	\emptyset	$\{f(f(x)) \rightarrow f(x)\}$
\vdash_G	$\{f(c(n, x)) \equiv f(c(n, f(x)))\}$	$\{f(f(x)) \rightarrow f(x)\}$
\vdash_{RG}	$\{c(n, f(x)) \equiv f(c(n, f(x)))\}$	$\{f(f(x)) \rightarrow f(x)\}$
\vdash_{RG}	$\{c(n, f(x)) \equiv c(n, f(f(x)))\}$	$\{f(f(x)) \rightarrow f(x)\}$
\vdash_{RG}	$\{c(n, f(x)) \equiv c(n, f(x))\}$	$\{f(f(x)) \rightarrow f(x)\}$
\vdash_L	\emptyset	$\{f(f(x)) \rightarrow f(x)\}$
\vdash_G	$\{f(c(c(x, y), z)) \equiv f(f(c(x, c(y, z))))\}$	$\{f(f(x)) \rightarrow f(x)\}$
\vdash_{RG}	$\{f(c(x, c(y, z))) \equiv f(f(c(x, c(y, z))))\}$	$\{f(f(x)) \rightarrow f(x)\}$
\vdash_{RG}	$\{f(c(x, c(y, z))) \equiv f(c(x, c(y, z)))\}$	$\{f(f(x)) \rightarrow f(x)\}$
\vdash_L	\emptyset	$\{f(f(x)) \rightarrow f(x)\}$
\vdash_G	$\{f(f(x)) \equiv f(f(x))\}$	$\{f(f(x)) \rightarrow f(x)\}$
\vdash_L	\emptyset	$\{f(f(x)) \rightarrow f(x)\}$

- b) Das TES \mathcal{R} ist konvergent und zu \mathcal{E} äquivalent, jedoch gilt für die Grundinstanz

$$\text{flatten}(\mathcal{O}) \equiv \text{flatten}(\text{flatten}(\mathcal{O}))$$

der betrachteten Termgleichung:

$$\text{flatten}(\mathcal{O}) \downarrow_{\mathcal{R}} = \text{flatten}(\mathcal{O}) \neq \text{flatten}(\text{flatten}(\mathcal{O})) = \text{flatten}(\text{flatten}(\mathcal{O})) \downarrow_{\mathcal{R}}$$

Damit gilt also nicht $\mathcal{E} \models \text{flatten}(\mathcal{O}) \equiv \text{flatten}(\text{flatten}(\mathcal{O}))$, so dass nach Def. 6.3.2 auch $\mathcal{E} \models_l \text{flatten}(x) \equiv \text{flatten}(\text{flatten}(x))$ nicht gilt.