

Programmierung

Abgabe: 3. November 2016

Autor Eins 1701
Autor Zwei 74656

Aufgabe 1

Aufgabe 1.a

(i)

	S_2
$S_2 \rightarrow A.S_2$	$A.S_2$
$A \rightarrow B$	$B.S_2$
$B \rightarrow p$	$p.S_2$
$S_2 \rightarrow A.S_2$	$p.A.S_2$
$A \rightarrow B$	$p.B.S_2$
$B \rightarrow q$	$p.q.S_2$
$S_2 \rightarrow A.$	$p.q.A.$
$A \rightarrow B : \neg B$	$p.q.B : \neg B.$
$B \rightarrow r$	$p.q.r : \neg B.$
$B \rightarrow q$	$p.q.r : \neg q.$

Der Ausdruck wird akzeptiert.

$$\begin{aligned}
 \mathcal{W}(p.q.r : \neg q) &= \mathcal{W}(p.q.) \cup \{r\} \\
 &= \mathcal{W}(p.) \cup q \cup \{r\} \\
 &= \{p\} \cup \{q\} \cup \{r\} \\
 &= \{p, q, r\}
 \end{aligned}$$

(ii)

	S_2
$S_2 \rightarrow A.S_2$	$A.S_2$
$A \rightarrow B : -B$	$B : -B.S_2$
$B \rightarrow q$	$q : -B - S_2$
$B \rightarrow p$	$q : -p.S_2$
$S_2 \rightarrow A.$	$q : -p.A.$
$A \rightarrow B : -B$	$q : -p.B : -B.$
$B \rightarrow p$	$q : -p.p : -B.$
$B \rightarrow q$	$q : -p.p : -q.$

Der Ausdruck wird akzeptiert.

$$\begin{aligned}\mathcal{W}(q : -p.p : -q.) &= \mathcal{W}(q : -p.) \\ &= \emptyset\end{aligned}$$

(iii)

	S_2
$S_2 \rightarrow A.S_2$	$A.S_2$
$A \rightarrow B : -B$	$B : -B.S_2$
$B \rightarrow q$	$q : -B.S_2$
$B \rightarrow p$	$q : -p.S_2$
$S_2 \rightarrow A.$	$q : -p.A.$
$A \rightarrow B$	$q : -p.B.$
$B \rightarrow p$	$q : -p.p.$

Der Ausdruck wird Akzeptiert.

$$\begin{aligned}\mathcal{W}(q : -p.p.) &= \mathcal{W}(q : -p.) \cup \{p\} \\ &= \emptyset \cup \{p\} \\ &= \{p\}\end{aligned}$$

(iv)

Der Ausdruck wird nicht Akzeptiert, da $\gg t \ll$ kein Symbol des Alphabetes ist.

Aufgabe 1.b

Sei \mathcal{S} eine Sprache und \mathcal{P} ein Programm.

Zu zeigen:

\mathcal{P} ist semantisch korrekt bzgl. $\mathcal{S} \Rightarrow \mathcal{P}$ ist syntaktisch korrekt
 $\Leftrightarrow \mathcal{P}$ ist syntaktisch Falsch $\Rightarrow \mathcal{P}$ ist semantisch falsch (entspricht Def.)
qed

c)

Seien \mathcal{A}_1 und \mathcal{A}_2 zwei Ausdrcke in einer Sprache und es gelte:

$\mathcal{W}(\mathcal{A}_1) \neq \mathcal{W}(\mathcal{A}_2) \Rightarrow \mathcal{A}_1 \neq \mathcal{A}_2$
dann gilt auch: $\mathcal{A}_1 = \mathcal{A}_2 \Rightarrow \mathcal{W}(\mathcal{A}_1) = \mathcal{W}(\mathcal{A}_2)$
qed

Aufgabe 3

Aufgabe 3.a

$G = (\{S, A, B\}, \{a, b\}, P, S)$ mit den Produktionsregeln P :

$S \rightarrow A$
 $S \rightarrow B$
 $A \rightarrow aAb$
 $A \rightarrow AA$
 $A \rightarrow a$
 $B \rightarrow \varepsilon$
 $B \rightarrow Bb$

Aufgabe 3.b

$S_1 = (\{b\} | S_2)$
 $S_2 = [[S_2]a[S_2]b[S_2]]$

Aufgabe 3.c

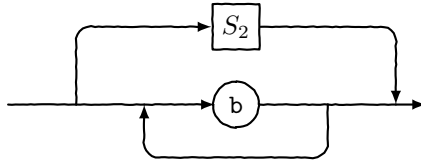


Abbildung 1: Regel S_1

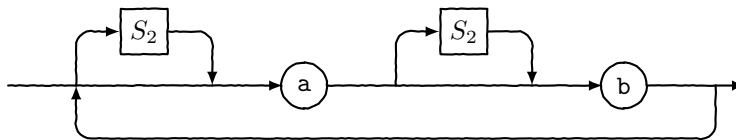


Abbildung 2: Regel S_2