
Compilerbau

<http://proglang.informatik.uni-freiburg.de/teaching/compilerbau/2006ws/>

Übungsblatt 2*Musterlösung zu Aufgabe 2 (i)*

8.11.2006

In der Vorlesung wurde die Ableitung eines regulären Ausdrucks $r \in RE(\Sigma)$ bezüglich eines Symbols $a \in \Sigma$ als Funktion $D : RE(\Sigma) \times \Sigma \rightarrow RE(\Sigma)$ zusammen mit einer Hilfsfunktion $E : RE(\Sigma) \rightarrow RE(\Sigma)$ definiert. Zeige die Gleichheit $L(E(r)) = L(r) \cap \{\epsilon\}$.

Beweis.

Der Beweis erfolgt durch strukturelle Induktion über den Aufbau der regulären Ausdrücke.

FALL $r = \emptyset$: Dann gilt $L(E(\emptyset)) = \emptyset = L(\emptyset) \cap \{\epsilon\}$.

FALL $r = \underline{\epsilon}$: Dann gilt $L(E(\underline{\epsilon})) = \{\epsilon\} = L(\underline{\epsilon}) \cap \{\epsilon\}$.

FALL $r = \underline{a}$: Dann gilt $L(E(\underline{a})) = \emptyset = L(\underline{a}) \cap \{\epsilon\}$.

FALL $r = r_1 r_2$: Es gilt:

$$L(E(r_1 r_2)) = L(E(r_1) E(r_2)) = L(E(r_1)) \cdot L(E(r_2)) \quad .$$

Wir können jetzt die Induktionsvoraussetzung auf $L(E(r_1))$ und $L(E(r_2))$ anwenden und erhalten

$$L(E(r_1)) \cdot L(E(r_2)) = (L(r_1) \cap \{\epsilon\}) \cdot (L(r_2) \cap \{\epsilon\}) \quad .$$

Offensichtlich gilt

$$(L(r_1) \cap \{\epsilon\}) \cdot (L(r_2) \cap \{\epsilon\}) = \begin{cases} \{\epsilon\} & \text{falls } \epsilon \in L(r_1) \text{ und } \epsilon \in L(r_2), \\ \emptyset & \text{sonst,} \end{cases}$$

sowie

$$(L(r_1) \cdot L(r_2)) \cap \{\epsilon\} = \begin{cases} \{\epsilon\} & \text{falls } \epsilon \in L(r_1) \text{ und } \epsilon \in L(r_2), \\ \emptyset & \text{sonst.} \end{cases}$$

Daraus folgt

$$L(E(r_1 r_2)) = (L(r_1) \cdot L(r_2)) \cap \{\epsilon\} = L(r) \cap \{\epsilon\} \quad .$$

FALL $r = r_1 | r_2$: Es gilt:

$$L(E(r_1 | r_2)) = L(E(r_1) | E(r_2)) = L(E(r_1)) \cup L(E(r_2)) \quad .$$

Anwendung der Induktionsvoraussetzung auf $L(E(r_1))$ und $L(E(r_2))$ liefert

$$L(E(r_1)) \cup L(E(r_2)) = (L(r_1) \cap \{\epsilon\}) \cup (L(r_2) \cap \{\epsilon\})$$

und durch einfache Mengenmanipulation folgt schließlich

$$(L(r_1) \cap \{\epsilon\}) \cup (L(r_2) \cap \{\epsilon\}) = (L(r_1) \cup L(r_2)) \cap \{\epsilon\} = L(r) \cap \{\epsilon\} \quad .$$

FALL $[r = r_1^*]$ Es gilt: $L(E(r_1^*)) = L(\underline{\epsilon}) = \{\epsilon\} = L(r_1^*) \cap \{\epsilon\}$. □