

Theorem

Zu jedem regulären Ausdruck gibt es einen äquivalenten ϵ -NDEA.

$P(r)$:

$\exists A_r \epsilon\text{-NDEA}$ mit
 $J(r) = L(A_r)$

z.z. $\forall r P(r)$

Beweis: Strukturelle Induktion.

1. Induktionsbasis

$r = \emptyset$

$J(r) = \emptyset$

A_\emptyset : $\circlearrowleft S_0$

$F = \emptyset$

$L(A_\emptyset) = \emptyset$

$J(r) = L(A_\emptyset)$

$r = a \in \Sigma$

$J(r) = \{a\}$

A_a : $\circlearrowleft S_0 \xrightarrow{a} \circlearrowleft S_1$

$L(A_a) = \{a\}$

$J(r) = L(A_a)$

Sei r reg. Ausdruck, $r \notin \{\emptyset\} \cup \Sigma$.

2. Induktionsvoraussetzung

$P(r')$ gilt für alle "Teilausdrücke" r' von r .

3. Induktionsschritt:

z.z. $P(r)$ gilt.

Fall 1: $r = r_1 + r_2$ $J(r) = J(r_1) \cup J(r_2)$

IV: $\exists A_{r_1} \epsilon\text{-NDEA} : J(r_1) = L(A_{r_1})$

$\exists A_{r_2} \epsilon\text{-NDEA} : J(r_2) = L(A_{r_2})$

Sei $A_r \epsilon\text{-NDEA}$, der $L(A_{r_1}) \cup L(A_{r_2})$ akzeptiert.

$L(A_r) = L(A_{r_1}) \cup L(A_{r_2}) = J(r_1) \cup J(r_2) = J(r)$

Fall 2: $r = r_1 r_2$ $J(r) = J(r_1) \circ J(r_2)$

IV: $\exists A_{r_i} \epsilon\text{-NDEA} : J(r_i) = L(A_{r_i}), i=1,2$

Sei $A_r \epsilon\text{-NDEA}$, der $L(A_{r_1}) \circ L(A_{r_2})$ akzeptiert.

$L(A_r) = L(A_{r_1}) \circ L(A_{r_2}) = J(r_1) \circ J(r_2) = J(r)$

Fall 3: $r = r^*$ $J(r) = J(r)^*$ IV: $\exists A_{r_1} \epsilon\text{-NDEA} : L(A_{r_1}) = J(r_1)$

Sei $A_r \epsilon\text{-NDEA}$, der $L(A_{r_1})^*$ akzeptiert. $L(A_r) = J(r)$.