

Einführung in die Theoretische Informatik

Tutorium II

Michael R. Jung

27. - 29. 10. 2014



Präfix

Sei Σ ein Alphabet und seien x, y Wörter über Σ .

- x heißt *Präfix* von y , falls ein $z \in \Sigma^*$ existiert, so dass gilt:
 $xz = y$.
- x heißt *echtes Präfix* von y , falls $x \neq y$ und x ein Präfix von y ist (d.h. es existiert ein $z \in \Sigma^+$, so dass $xz = y$ gilt).



Aufgabe 1

Geben sie alle Präfixe des Wortes 01302 an.

$$\text{prefix}(\{01302\}) = \{\varepsilon, 0, 01, 013, 0130, 01302\}$$



Präfixfreiheit

Ein Sprache L über Σ heißt *präfixfrei*, wenn kein Wort $x \in L$ echtes Präfix eines Wortes $y \in L$ ist, d.h. es gilt:

$$\forall x, y \in L \forall z \in \Sigma^+ : xz \neq y.$$



Aufgabe 2

Sind folgende Sprachen präfixfrei? Begründen Sie ihre Antwort.

- 1 $L(a^*)$ **NEIN**, denn z.B. ε ist ein echtes Präfix von a .
- 2 $L(a^*b)$ **JA**, da jedes Wortende durch ein b markiert wird, welches nicht weiter vorne auftreten kann.
- 3 $L(ba^+)$ **NEIN**, denn z.B. ist ba ein echtes Präfix von baa .
- 4 $\{ab, bb, bab, baab, bbaab\}$ **NEIN**, denn bb ist ein echtes Präfix von $bbaab$.
- 5 $\{ab, bb, bab, baab\}$ **JA**, durch erschöpfendes Testen.

Geben Sie $\min(L)$ und $\max(L)$ von Teil 4 an.

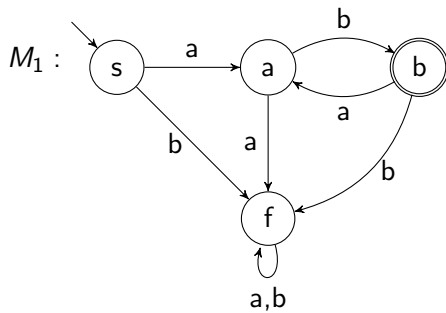
$$\min(L) = L \setminus \{bbaab\}, \max(L) = L \setminus \{bb\}$$

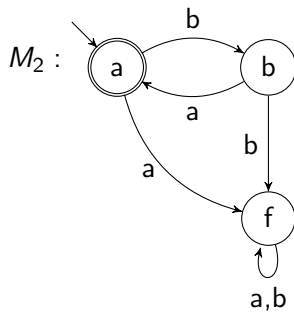


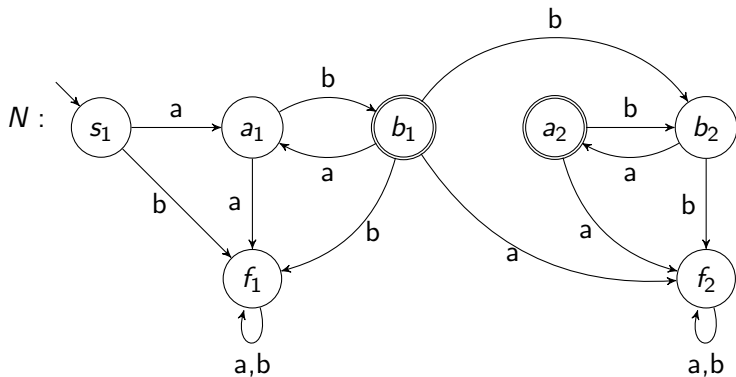
Aufgabe 3

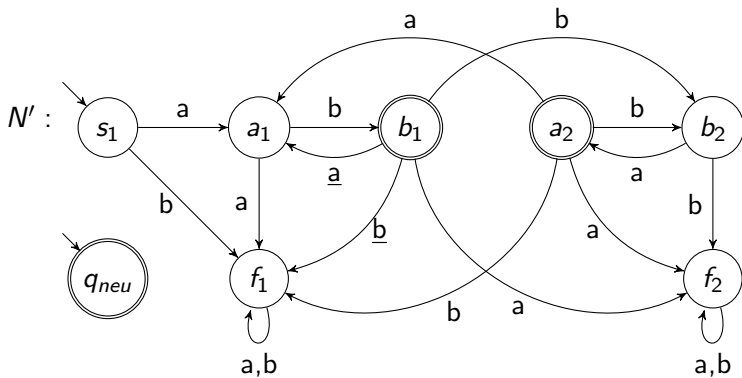
- 1 Geben Sie DFAs M_1, M_2 zu folgenden regulären Sprachen an:
 - $A = L((ab)^+)$
 - $B = L((ba)^*)$
- 2 Konstruieren Sie mit dem Verfahren aus der Vorlesung (20.10., Folien 33-35) einen NFA N für $L = AB$.
- 3 Konstruieren Sie mit dem Verfahren aus der Vorlesung (22.10., Folie 36) einen NFA N' für L^* .











Aufgabe 4

- 1 Geben Sie einen NFA N zu folgendem regulären Ausdruck γ an:

$$\gamma = (a^*b)^+(ab^+)^*a$$

- 2 Wandeln Sie N in einen DFA M um.



