

Nikita Emanuel John Fehér  
Tim Schlenstedt

3793479  
3797524

**Hausaufgabe 2.4 (Turingmaschinen: Satzform und Ableitungsrelation)** (4)

Für alle  $i \in \{1, 2, 3, 4\}$ , prüfen Sie, ob es möglich ist, die jeweils fehlende Komponente so zu vervollständigen, dass  $u_i \vdash v_i$  durch Ausführen der Transition  $\delta_i$ . Begründen Sie jeweils Ihre Antwort.

(a)  $\delta_1 = (q, b) \rightarrow (q', a, \diamond), u_1 = bqbb, v_1 = ?$

(b)  $\delta_2 = (q, a) \rightarrow (q', a, \triangleright), u_2 = baqa, v_2 = ?$

(c)  $\delta_3 = ?, u_1 = bqbb, v_1 = bbq'b$

(d)  $\delta_4 = (q, \square) \rightarrow (q', a, \triangleright), u_4 = ?, v_4 = \varepsilon a q' \square$

a)  $v_1 = b q' a b$

b)  $v_2 = b a a q' \square$

c)  $\delta_3 = (q, b) \rightarrow (q', b, \triangleright)$

d)  $u_4 = \varepsilon q \square$

## Hausaufgabe 2.5 (Turingmaschinen: Akzeptierte Sprache)

(a) Betrachten Sie die folgende Aussage:

Für alle  $p \in \mathbb{N}$ , sind die beiden folgenden Aussagen äquivalent.

- (i) Eine Zahl  $p$  ist keine Primzahl.
- (ii)  $p \in \{0, 1\}$ , oder es existieren  $m, n \in \mathbb{N}$  mit  $m \geq 2, n \geq 1$ ,  $n$  ist Vielfaches von  $m$ , und  $p = m + n$ .

Beweisen Sie eine der beiden Implikationen, d.h. entweder (i) $\Rightarrow$ (ii), oder (ii) $\Rightarrow$ (i). (4)

ii)  $\Rightarrow$  i)

Fall 1  $p = 0 \Rightarrow 0$  ist keine Primzahl  $\checkmark$

Fall 2  $p = 1 \Rightarrow 1$  ist keine Primzahl  $\checkmark$

Fall 3  $p \geq 2 \Rightarrow p = m + n, m \cdot x = n, m, n, x \in \mathbb{N}, m \geq 2, n \geq 1$

Fall 3.1  $x = 0 \Rightarrow m \cdot 0 = n \Rightarrow n = 0 \nmid_{n \geq 1}$

Fall 3.2  $x \geq 1 \Rightarrow m \cdot x = n$   
 $\Rightarrow p = m + n = m + m \cdot x$   
 $\Rightarrow p = m(1 + x), m \geq 2, 1 + x \geq 2$   
 $\Rightarrow p$  ist keine Primzahl  $\checkmark$

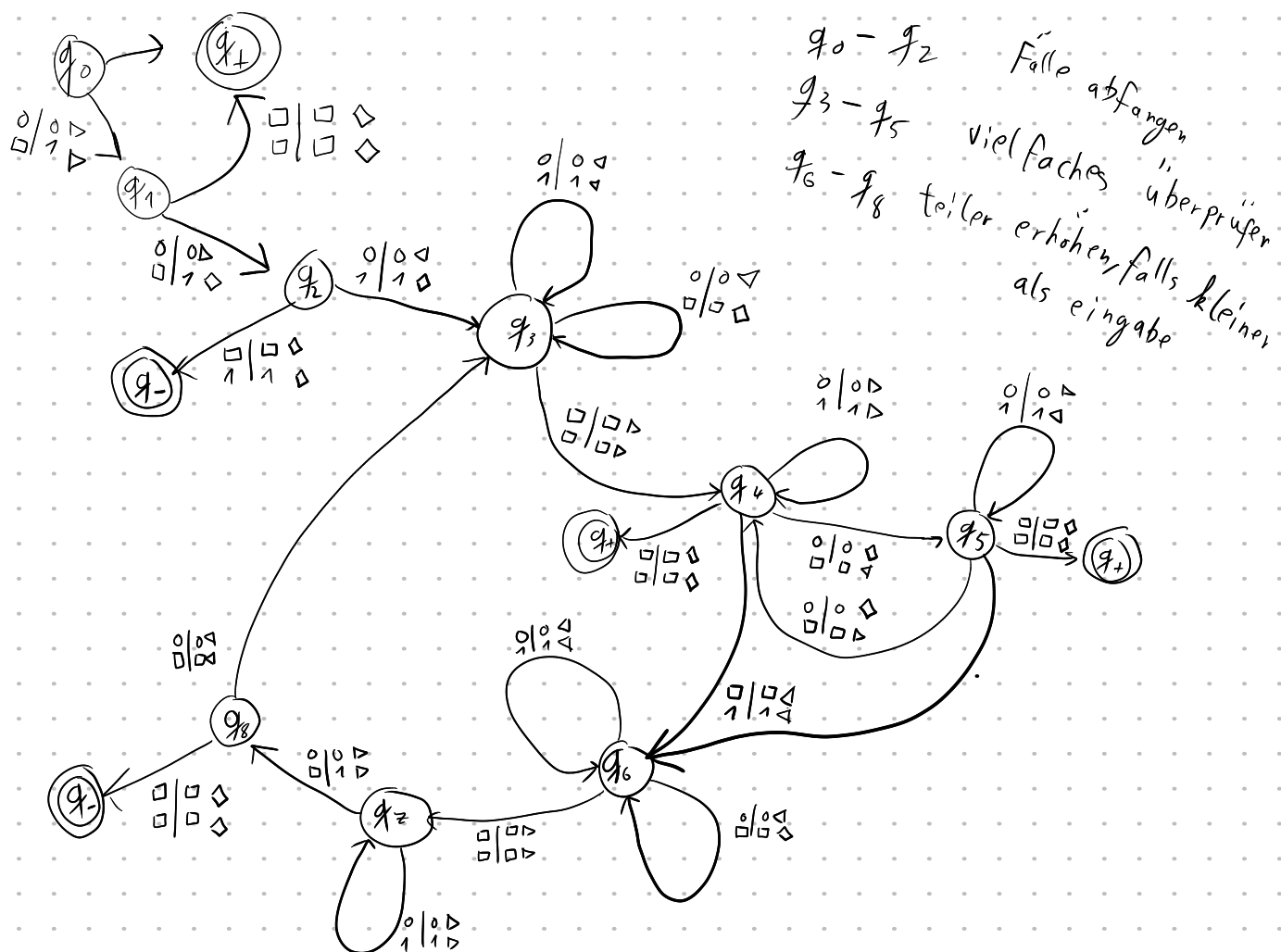
(b) Sei  $\Sigma = \{0\}$  und  $L \subseteq \Sigma^*$  definiert durch

$$L = \{0^p \mid p \text{ ist keine Primzahl}\}.$$

Geben Sie eine Turingmaschine an, welche  $L$  akzeptiert, d.h.  $L(M) = L$ .

(8)

Hinweis: Ihre Turingmaschine darf selbstverständlich gemäss Vorlesung 3 aus mehreren Turingmaschinen mittels Verkettung, Iteration oder Vereinigung zusammengesetzt werden. Sie dürfen aus Übung oder Vorlesung bekannte Turingmaschinen verwenden.

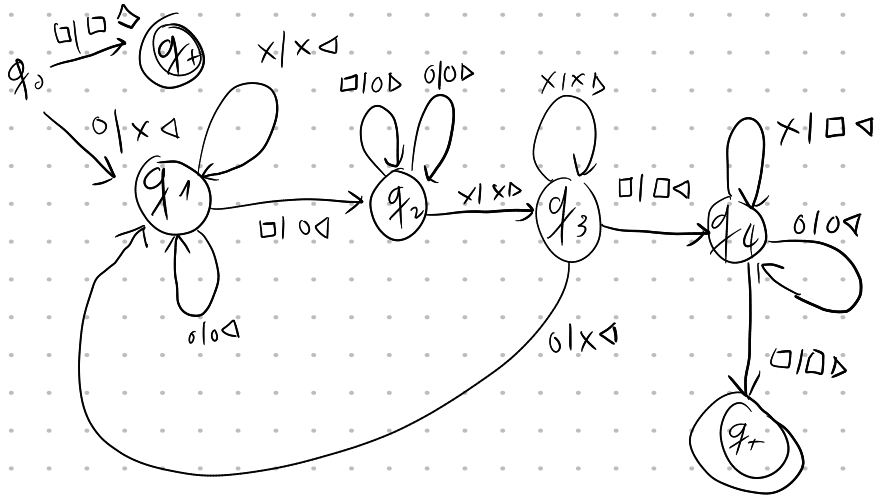


$$L(M) = \{w \in \Sigma^* \mid \exists u, v \in \Gamma^*, \epsilon q_0 w \square \vdash_M^* u q_+ v\}$$

## Hausaufgabe 2.6 (Turingmaschinen: Transformationssemantik)

(8)

Sei  $f : \{0\}^* \rightarrow \{0\}^*$  definiert durch  $f(0^n) = 0^{2n}$ , für alle  $n \in \mathbb{N}$ . Geben Sie eine Turingmaschine  $M$  an, sodass  $T(M) = f$ .



$$T(M) = \{w \in \Sigma^*, u \in \Gamma^* \setminus \{\square\} \mid \exists x, y \in \{\square\}^*, \epsilon q_0 w \square \vdash_M^* x q_+ u y\}$$