

**Aufgabe 16.** Man zeige, dass die Sprache  $L = \{a^m b^n \mid m, n \in \mathbb{N} \wedge m \geq 2n\}$  nicht regulär ist. Wie ist der Beweis aus dem Vorlesungsbeispiel zu modifizieren?

**Aufgabe 17.** Sei  $L$  die Menge aller Strings  $x \in \{a, b\}^*$  mit  $|x| \geq 4$  bei denen das vierte Symbol von rechts ein  $b$  ist. Z.B. sind  $babaaa$  und  $bbbb$  Elemente von  $L$ , nicht aber  $bbb$  oder  $babab$ . Man konstruiere einen NEA mit nur 5 Zuständen welcher  $L$  akzeptiert.

Anmerkung: Hier haben wir ein Beispiel einer regulären Sprache für die ein nichtdeterministischer endlicher Automat wesentlich einfacher ist als ein deterministischer. Ein DEA der  $L$  akzeptiert müsste mindestens 16 Zustände, haben, wie man relativ leicht zeigen kann.

**Aufgabe 18.** Schreiben Sie ein RAM-Programm mit folgendem Verhalten. Die RAM liest das erste Eingabezeichen. Sagen wir, der erste Wert auf dem Eingabeband sei  $z$ . Danach liest die RAM die nächsten  $|z| + 1$  Felder des Eingabebandes und schreibt deren Summe auf das Ausgabeband.

**Aufgabe 19.** Sei  $m > 1$  eine natürliche Zahl und  $L := \{(1^k 2)^m \mid k \in \mathbb{N}\}$ . Wir repräsentieren ein Wort aus  $\{1, 2\}^*$  auf dem Eingabeband einer RAM, indem jedes Zeichen des Wortes genau ein Eingabefeld belegt und 0 als Endemarkierung interpretiert wird.

Schreiben Sie ein RAM-Programm, das ein Wort  $w \in \{1, 2\}^*$  vom Eingabeband liest und, je nachdem ob  $w \in L$  oder  $w \notin L$  eine 1 oder eine 0 aufs Ausgabeband schreibt. Sie können dabei annehmen, dass auf dem Eingabeband keine anderen Zahlen als 0, 1 oder 2 stehen und dass wenigstens eine 0 auftritt.

**Aufgabe 20.** Begründen Sie Ihre Aussagen.

1. Sei  $R$  eine RAM, die genau ein Zeichen vom Eingabeband liest, auf jeder Eingabe hält und dann jeweils eine 0 oder 1 aufs Band geschrieben hat.
  - (a) Gibt es eine Funktion  $f : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$ , so dass  $f(x) = y$  gilt, falls die Eingabe  $x$  war und  $y$  nach dem Halten von  $R$  auf dem Band steht?
  - (b) Gibt es eine Sprache  $L$ , so dass ein (einbuchstabiges) Wort  $w$  genau dann in  $L$  liegt, wenn die Berechnung von  $R$  eine 1 auf dem Band hinterlässt?
2. Sei  $f : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$  eine Funktion. Gibt es immer eine RAM  $R$ , so dass  $R$  die Funktion  $f$  berechnet?