

T7 A1

$L = \{x\bar{x} \mid x \in \{0,1\}^*\}$, \bar{x} bezeichne das bitweise Komplement von x

L ist nicht kontextfrei

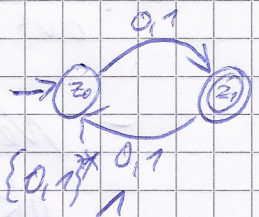
Zeige! $L' = \{0,1\}^* \setminus L$ kontextfrei

durch Strukturüberlegungen:

$L' = \{w \mid |w| \text{ ungerade}\}$

$\cup \{w_1 \uparrow w_2 w_3 \uparrow w_4 \mid w_{1-4} \in \{0,1\}^* \wedge |w_1| = |w_3| \wedge |w_2| = |w_4|\}$

$\cup \{w_1 0 w_2 w_3 0 w_4 \mid w_{1-4} \in \{0,1\}^* \wedge |w_1| = |w_3| \wedge |w_2| = |w_4|\}$



Erkenntnis: vermöge = mittels :->

Erster Teil von L' ist regulär.

Das heißt im Folgenden Kellerautomat für die beiden letzten Teile:

Informelle Beschreibung:

Wir benutzen einen Zähler $\hat{=}$ Anzahl der Symbole im Keller

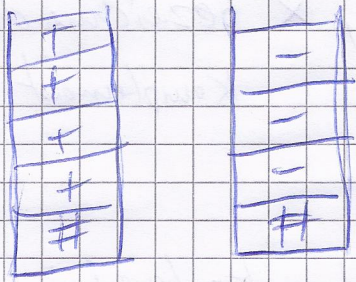
1. Solange du willst, lies ein Zeichen und erhöhe den Zähler

2. Lies ein Zeichen und merke (vermöge Zustand) ob es 0 oder 1 war.

3. So lange du willst: lies ein Zeichen und verändere den Zähler

4. Lies ein Zeichen: wenn es nicht gleich ist zu dem in Schritt 2 gelegenen, verwerfe Eingabe

5. Bis zum Wortende: lies ein Zeichen und erhöhe den Zähler
6. Ist der Zähler Null, so akzeptiere, sonst verwerfe



- es ist klar, dass der Automatt alle Wörter aus ~~L~~ akzeptiert, den letzten beiden Teilen von L' akz.
- Nehmen wir an, x sei ein Wort mit einem akzeptierenden Berechnungspfad

Dann gilt:

$$x = w_1 \uparrow w_2 w_3 \uparrow w_4 \text{ oder } w_1 0 w_2 w_3 0 w_4 \text{ mit } |w_1| \neq |w_4| = |w_2| + |w_3|$$

Da $|w_1| + |w_2| + |w_3| + |w_4| = |x| - 2$

gilt: $|w_1| + |w_4| = \frac{|x| - 2}{2} = \frac{|x|}{2} - 1$

und $|w_2| + |w_3| = \frac{|x| - 2}{2} = \frac{|x|}{2} - 1$

Wir wissen (Test in Schritt 4) dass $x(i_{w_4} + 1) = x(|w_1| + |w_2| + |w_3| + 2)$

wobei $x(i)$ das i -te Zeichen von x

Einsetzen liefert: $x(i_{w_4} + 1) = x(|w_1| + \frac{|x|}{2} + 1)$

und deshalb gilt $x \in L' \quad \square$

Ist L' regulär? Nein, weil $L'' = \overline{L'}$ nicht regulär.

H.A.3 A2 wurde vergerechnet aber nicht mitgeschrieben