TGI10

Jeremy Seipelt

July 12, 2018

1 Zustandsautomaten aufstellen für 1+(0+11)(1+01)*01

Siehe im Archiv enthaltene Graphik findia.svg

2 Konkatenation von Sprachen

2.1 a L1 =
$$\{0, 1, 011\}$$
 L2 = $\{\epsilon, 0, 1, 01\}$

$$L1 \bullet L2 = \{0,1,011,00,10,0110,01,11,0111,001,101,01101\}$$

 $L2 \bullet L1 = \{0,1,00,01,01011,10,11,0111,010,011,01011\}$

2.2 b L1 =
$$\{\epsilon, a, ab, abb\}$$
 L2 = $\{a, b, bb\}$

$$L1 \bullet L2 = \{a,b,bb,aa,ab,abb,abba,abbb,abba,abbb\}$$

 $L2 \bullet L1 = \{a,b,bb,aa,aab,aabb,ba,bab,babb,bbabb,bbabb,bbabb\}$

2.3 c L1 =
$$\{\epsilon$$
, -, +, -+ $\}$ L2 = $\{\epsilon$, -, +, +- $\}$

$$\begin{array}{l} L1 \bullet L2 = \{\text{-},\text{+},\text{+-},\text{-},\text{-+},\text{++},\text{++-},\text{-+-},\text{++-},\text{++-}\} \\ L2 \bullet L1 = \{\text{-},\text{+},\text{-+},\text{-},\text{-+},\text{+-},\text{+-+},\text{+-+},\text{+-+},\text{+-+}\} \end{array}$$

$$L2 \bullet L1 = \{-,+,-+,-,-+,+-,+-+,+-+,+-+\}$$

2.4 d L1=
$$\{\epsilon, a, ab, aba\}$$
 L2= $\{\epsilon, a, b, bab\}$

Die eigentlichen Symbole der aufgabe wurden der einfachheit halber auf a und b geändert.

3 Pumping Lemma

3.1
$$L = \{w = 0^i 1^j | i \le 2^j + 1\}$$

Annahme L ist regulär. Dann kann ich mit Pumping Lemma ein Wort xyz bilden das ein Wort der Sprache L ist. Pumpingzahl n = 3; Zeichenreihe x aus L bei der der $|x| \ge$ n. Pumpen mit dem Wort 011 welches in der Sprache liegt.

Zerlegeung in uvw: u=0 v=1 w=1 Es gilt:

 $|v| \ge 1$

Es gilt:

 $|uv| \le n$; n = 3

1. Versuch abpumpen von v mit v⁰: 01 liegt nicht in der Sprache

Da 1. Versuch fehlgeschlagen ist ist die Annahme die Sprache sei regulär falsch.

3.2
$$L = \{w = 0^i 1^j | i \neq j\}$$

Annahme L ist regulär. Dann kann ich mit Pumping Lemma ein Wort xyz bilden das ein Wort der Sprache L ist. Pumpingzahl n = 2; Damit Wort akzeptiert wird i = n und j= n+1, somit kann i niemals gleich j sein. Zeichenreihe x aus L bei der der $|uv| \ge n$ mit einsetzen von n. Pumpen mit dem Wort 00111 welches in der Sprache liegt.

Zerlegeung in uvw: u=0 v=0 w=111 Es gilt:

 $|v| \ge 1$

Es gilt:

 $|uv| \le n$; n = 2

- 1. Versuch abpumpen von v mit v⁰: 0111 liegt in der Sprache
- 2. Versuch pumpen von v mit v²: 000111 liegt nicht in der Sprache, da |0|=|1| ist. Wiederspruch im Pumping Lemma , deswegen ist L nicht Regulär.