

AUTOMATEN UND BERECHENBARKEIT - ÜBUNG 04

Pumping Lemma (PL)

Sei $A \in REG$. $\exists n \in \mathbb{N} : \forall x \in A : |x| > n : x = uvw :$

1. $|v| \geq 1$
2. $|uv| \leq n$
3. $\forall i \geq 0 : uv^i w \in A \Leftrightarrow \{u\}\{v\}^*\{w\} \subseteq A$

Aufgabe 1

Untersuchen Sie, ob die folgenden Sprachen regulär sind oder nicht:

(a) $A = \{w \mid w \in \{a, b\}^*, \#_a(w) = 2\#_b(w)\}$

Beweis. Ann : $A \in REG \Rightarrow$ es gilt PL \Leftrightarrow Sei k Pumpingzahl :

$$\text{Wähle } x = \underbrace{a^{j_1}}_u \underbrace{a^{j_2}}_v \underbrace{a^{2k-j}b^k}_w, j_1 + j_2 = j, j_2 \geq 1, |x| \geq k$$

Sei $x = uvw$ eine geeignete Zerlegung gemäß PL :

$$|v| \geq 1 \text{ und } |uv| \leq n \Rightarrow uv = a^j \mid j \leq k$$

$$v^i = a^{j \cdot i}$$

$$\xrightarrow{i=0} x = a^{j_1} a^{j_2 \cdot 0} a^{2k-j} b^k = a^{j_1} \lambda a^{2k-j} b^k = \underbrace{a^{2k-j_2} b^k}_x \stackrel{*}{\Rightarrow} x \notin A \quad \nexists$$

□

(b) $B = \{0^n 10^m \mid n > m\}$

Beweis. Ann : $B \in REG \Rightarrow$ es gilt PL \Leftrightarrow Sei k Pumpingzahl :

$$\text{Wähle } x = \dots, |x| \geq k$$

$$\text{Sei } x = uvw \text{ eine geeignete Zerlegung gemäß PL : } |v| \geq 1, |uv| \leq n$$

$$\rightarrow v = \dots$$

□

(c) $C = \{x\$y \mid x, y \in \{a, b\}^*, \#_a(x) = \#_b(y)\}$

Beweis. Ann : $C \in REG \Rightarrow$ es gilt PL \Leftrightarrow Sei k Pumpingzahl :

$$\text{Wähle } x = \dots, |x| \geq k$$

$$\text{Sei } x = uvw \text{ eine geeignete Zerlegung gemäß PL : } |v| \geq 1, |uv| \leq n$$

$$\rightarrow v = \dots$$

□

(d) $D = \{xy \mid x, y \in \{a, b\}^*, \#_a(x) = \#_b(y)\}$

Beweis. Ann : $D \in REG \Rightarrow$ es gilt PL \Leftrightarrow Sei k Pumpingzahl :

$$\text{Wähle } x = \dots, |x| \geq k$$

$$\text{Sei } x = uvw \text{ eine geeignete Zerlegung gemäß PL : } |v| \geq 1, |uv| \leq n$$

$$\rightarrow v = \dots$$

□

(e) $E = \{w \mid w \in \{a, b\}^*, \#_a(w) - \#_b(w) \equiv 0 \pmod{3}\}$

Beweis. Ann : $E \in REG \Rightarrow$ es gilt PL \Leftrightarrow Sei k Pumpingzahl :

Wähle $x = \dots, |x| \geq k$

Sei $x = uvw$ eine geeignete Zerlegung gemäß PL : $|v| \geq 1, |uv| \leq n$

$\rightarrow v = \dots$

□

(f) $F = \{0^{2^n} \mid n \in \mathbb{N}\}$ als Sprache über dem Alphabet $\{0\}$

Beweis. Ann : $F \in REG \Rightarrow$ es gilt PL \Leftrightarrow Sei k Pumpingzahl :

Wähle $x = \dots, |x| \geq k$

Sei $x = uvw$ eine geeignete Zerlegung gemäß PL : $|v| \geq 1, |uv| \leq n$

$\rightarrow v = \dots$

□

(g) Die Menge aller Wörter w über $\{0, 1\}$, die als Binärzahl betrachtet durch 3 teilbar sind.

Beweis. Ann : $G \in REG \Rightarrow$ es gilt PL \Leftrightarrow Sei k Pumpingzahl :

Wähle $x = \dots, |x| \geq k$

Sei $x = uvw$ eine geeignete Zerlegung gemäß PL : $|v| \geq 1, |uv| \leq n$

$\rightarrow v = \dots$

□

(h) $H = \{w \mid w \in \{a, b\}^*, w = w^R\}$ (Menge aller Palindorome über $\{a, b\}$)

Beweis. Ann : $H \in REG \Rightarrow$ es gilt PL \Leftrightarrow Sei k Pumpingzahl :

Wähle $x = \dots, |x| \geq k$

Sei $x = uvw$ eine geeignete Zerlegung gemäß PL : $|v| \geq 1, |uv| \leq n$

$\rightarrow v = \dots$

□

Aufgabe 2

Geben Sie für die Sprache $A = \{0^i 1^j \mid i, j \geq 0\}$. Alle Äquivalenzklassen bezüglich der Relation R_A an und beweisen Sie ihre Behauptung.