

=====
Pumping-Lemma für reguläre Sprachen
=====

Lückentext/Rezept

Sei L regulär und $n \geq [1]$ eine beliebige Pumping-Lemma-Zahl für L .

Wähle $z = [2]$ mit $z \in L$ und $|z| = [3] \geq n$.

Seien $u, v, w \in \Sigma^*$ beliebig mit $z = uvw$, $v \neq \varepsilon$ und $|uv| \leq n$.

Für v gilt: [4]. Daraus folgt [5] $\notin L$, denn [6].

Widerspruch!

Erläuterungen

- [1] Meistens 1, kann aber auch 2,3,4,... sein, wenn die Argumentation bei [6] nur für $n \geq 2,3,4,\dots$ funktioniert. Diese Lücke wird ganz am Schluss - also nach [6] - ausgefüllt.
- [2] Ein Wort aus L mit Länge mindestens n . D.h. z soll von n abhängig sein.
- [3] Länge von z in Abhängigkeit von n . Soll mindestens n sein!
- [4] Eine Beschreibung von v . Gibt es mehrere Möglichkeiten dafür, dann werden für jeden Fall die Lücken [4]-[6] neu ausgefüllt! Wegen $v \neq \varepsilon$ und $|uv| \leq n$ hat v mindestens 1 Zeichen und höchstens n und liegt innerhalb der ersten n Positionen von z .
- [5] $uv^i w$ für ein konkretes i aus $\{0,2,3,4,5,\dots\}$, so dass $uv^i w \notin L$ gilt. Achtung: $i=1$ ergibt keinen Sinn, da $uv^1 w = uvw = z \in L$.
- [6] Argumentation, warum $uv^i w \notin L$ gilt.

ACHTUNG:

Ich werde in den folgenden Beispielen nur den Inhalt der Lücken [1] bis [6] angeben. Wenn ihr eine Aufgabe löst, dann schreibt bitte immer brav den gesamten Text hin!

Beispiele

1) $L = \{a^m b^m \mid m \in \mathbb{N}\}$

- [1] 1
[2] $a^n b^n$
[3] $2n$
[4] $v = a^k$ für $k \geq 1$.
[5] $uv^0 w$
[6] $uv^0 w$ hat höchstens $n-1$ as, aber genau n bs, obwohl jedes Wort aus L gleich viele as wie bs hat.

auch möglich: [5] 2 (oder 3,4,5,...)
[6] $uv^i w$ hat mindestens $n+1$ as, aber

genau n bs, obwohl jedes Wort aus L
gleich viele as wie bs hat.

2) $L = \{aw \mid w \in \{b,c\}^* \text{ und } |w|_b = |w|_c\}$

[1] 1
[2] $ab^n c^n$
[3] $2n+1$

Fall 1:

[4] $v = ab^k$ für $k \geq 0$.
[5] $uv^0 w$
[6] $uv^0 w$ hat kein a, obwohl jedes Wort aus L mit a
beginnt.

auch möglich: [5] 2 (oder 3,4,5,...)
[6] $uv^1 w$ hat 2 (oder 3,4,5,...) as,
obwohl jedes Wort aus L nur ein a hat.)

Fall 2:

[4] $v = b^k$ für $k \geq 1$.
[5] $uv^0 w$
[6] $uv^0 w$ hat höchstens $n-1$ bs, aber genau n cs, obwohl
jedes Wort aus L mit gleich viele bs wie cs hat.

auch möglich: [5] 2 (oder 3,4,5,...)
[6] $uv^1 w$ hat mindestens $n+1$ bs, aber
genau n cs, obwohl jedes Wort aus L
gleich viele bs wie cs hat.

3) $L = \{a^l b^m \mid l < m\}$

[1] 1
[2] $a^n b^{n+1}$
[3] $2n+1$
[4] $v = a^k$ für $k \geq 1$.
[5] $uv^2 w$
[6] $uv^2 w$ hat mindestens $n+1$ as und genau $n+1$ bs, d.h.
 $|uv^2 w|_a \geq |uv^2 w|_b$.

4) $L = \{a^{(m^2)} \mid m \in \mathbb{N}\}$

[1] 2 (siehe [6])
[2] $a^{(n^2)}$
[3] n^2
[4] $v = a^k$ für $1 \leq k \leq n$.
[5] $uv^0 w$
[6] es gilt

$$(n-1)^2 < n^2 - n \leq |uv^0 w| \leq n^2 - 1 < n^2,$$

denn $n^2 - 1 < n^2$ ist trivial und

$$\begin{aligned} (n-1)^2 &< n^2 - n \\ \iff n^2 - 2n + 1 &< n^2 - n \\ \iff -2n + 1 &< -n \\ \iff 1 &< n. \end{aligned}$$

(Deswegen steht bei [1] eine 2!)

Also liegt $|uv^0 w|$ echt zwischen zwei benachbarten
Quadratzahlen und kann somit selbst keine Quadratzahl

sein.

auch möglich: [5] uv^2w
[6] Es gilt

$$n^2 < n^2+1 \leq |uv^2w| \leq n^2+n < (n+1)^2,$$

denn $n^2 < n^2+1$ ist trivial und

$$\begin{aligned} n^2+n &< (n+1)^2 \\ \iff n^2+n &< n^2+2n+1 \\ \iff n &< 2n+1 \\ \iff -1 &< n. \end{aligned}$$

(Hier ist es wieder egal, was man bei [1] schreibt. Man könnte z.B. auch 1 statt 2 schreiben. 0 ist verboten, weil 0 nie eine Pumping-Lemma-Zahl sein kann.)

Also liegt $|uv^2w|$ echt zwischen zwei benachbarten Quadratzahlen und kann somit selbst keine Quadratzahl sein.

5) $L = \{a^{(m^3)} \mid m \in \mathbb{N}\}$

[1] 2 (siehe [6])
[2] $a^{(n^3)}$
[3] n^3
[4] $v = a^k$ für $1 \leq k \leq n$.
[5] uv^0w
[6] Es gilt

$$(n-1)^3 < n^3-n \leq |uv^0w| \leq n^3-1 < n^3,$$

denn $n^3-1 < n^3$ ist trivial und

$$\begin{aligned} (n-1)^3 &< n^3-n \\ \iff n^3-3n^2+3n-1 &< n^3-n \\ \iff 1 &< 3n^2-4n \\ \iff 1 &< n \cdot (3n-4). \end{aligned}$$

Die letzte Ungleichung gilt für alle $n \geq 2$.

(Deswegen steht bei [1] eine 2.)

Also liegt $|uv^0w|$ echt zwischen zwei benachbarten Kubikzahlen und kann somit selbst keine Kubikzahl sein.

auch möglich: [5] uv^2w
[6] Es gilt

$$n^3 < n^3+1 \leq |uv^2w| \leq n^3+n < (n+1)^3,$$

denn $n^3 < n^3+1$ ist trivial und

$$\begin{aligned} n^3+n &< (n+1)^3 \\ \iff n^3+n &< n^3+3n^2+3n+1 \\ \iff -1 &< 3n^2+2n \\ \iff -1 &< n \cdot (3n+2). \end{aligned}$$

Die letzte Ungleichung gilt für alle $n \geq 0$.

(Hier ist es wieder egal, was man bei [1] schreibt. Erinnerung: \emptyset ist verboten, weil \emptyset nie eine Pumping-Lemma-Zahl sein kann.)

Also liegt $|uv^2w|$ echt zwischen zwei benachbarten Kubikzahlen und kann somit selbst keine Kubikzahl sein.

Pumping-Lemma für kontextfreie Sprachen

Lückentext/Rezept

Wie beim regulären Pumping-Lemma, aber mit:

kontextfrei	statt	regulär
$u, v, w, x, y \in \Sigma^*$	statt	$u, v, w \in \Sigma^*$,
$z = uvwxy$	statt	$z = uvw$,
$vx \neq \varepsilon$	statt	$v \neq \varepsilon$,
$ vwx \leq n$	statt	$ uv \leq n$ und
$uv^iwx^iy \notin L$	statt	$uv^i w \notin L$.

Erläuterungen

[1], [2], [3] und [5] wie beim regulären Pumping-Lemma.

[4] Diesmal wird vx beschrieben. Wegen $vx \neq \varepsilon$ und $|vwx| \leq n$ hat vx auch mindestens 1 Zeichen und höchstens n , kann aber beliebig innerhalb von z liegen (nicht nur am Anfang)!

[6] Diesmal wird argumentiert, warum uv^iwx^iy nicht in L ist.

Beispiele

1) $L = \{a^k b^l c^m \mid k < l < m\}$

[1] 1
[2] $a^n b^{n+1} c^{n+2}$
[3] $3n+3$

Fall 1:

[4] vx enthält nur as .
[5] uv^2wx^2y
[6] uv^2wx^2y enthält mindestens $n+1$ as , aber genau $n+1$ bs .

Fall 2:

[4] vx enthält as und bs .
[5] uv^2wx^2y
[6] uv^2wx^2y enthält mindestens $n+2$ bs , aber genau $n+2$ cs .

Fall 3:

- [4] vx enthält nur bs.
- [5] uv^0wx^0y
- [6] uv^0wx^0y enthält höchstens n bs, aber genau n as.

auch möglich: [5] uv^2wx^2y
 [6] uv^2wx^2y enthält mindestens n+2 bs,
 aber genau n+2 cs.

Fall 4:

- [4] vx enthält bs und cs.
- [5] uv^0wx^0y
- [6] uv^0wx^0y enthält höchstens n bs, aber genau n as.

Fall 5:

- [4] vx enthält nur cs.
- [5] uv^0wx^0y
- [6] uv^0wx^0y enthält höchstens n+1 cs, aber genau n+1 bs.

Info: Diese Aufgabe kann man auch mit nur 3 Fällen lösen, aber mir war wichtiger, euch die intuitivere Lösung zu geben als die "elegantere". Für Interessiert:

$$2) L = \{a^k b^l c^m \mid k < l < m\}$$

(nochmal, aber diesmal mit nur 3 Fällen)

- [1] 1
- [2] $a^n b^{n+1} c^{n+2}$
- [3] $3n+3$

Fall 1:

- [4] vx enthält mindestens ein a und wegen $|vwx| \leq n$ kein c.
- [5] uv^3wx^3y (i=0 und i=2 gehen hier nicht)
- [6] uv^3wx^3y enthält mindestens n+2 as, aber genau n+2 cs.

Fall 2:

- [4] vx enthält kein a, aber mindestens ein b.
- [5] uv^0wx^0y
- [6] uv^0wx^0y enthält höchstens n bs, aber genau n as.

Fall 3:

- [4] vx enthält nur cs.
- [5] uv^0wx^0y
- [6] uv^0wx^0y enthält höchstens n+1 cs, aber genau n+1 bs.