Tutorium 10

Max Springenberg

10.1

10.1.1

$$L = \{w \in \{a, b, c\}^* | \#_a(w) = \#_b(w) = \#_c(w)\}$$

Wir verwenden das Korrolar zum Pumpinglemma.

z sei gewählt durch:

$$z \stackrel{\text{def}}{=} a^n b^n c^n$$

Wir betrachten Zerlegungen der Form z = uvwxy, mit:

- $(i)vx \neq \epsilon$
- $(ii)|vwx| \le n$

Wir betrachten im folgenden die Fälle:

- (1) vwx enthält mindestens ein a, aber kein c, da zwischen a, c n b's liegen
- (2) vwx enthält mindestens ein b und entweder a's oder c's, da zwischen a, c n b's liegen
- (3) vwx enthält mindestens ein c, aber kein a, da zwischen a, c n b's liegen
- (1)

wähle k=0:

Nun wurde mindestens ein a abgepumpt, aber kein c, damit gilt

$$\#_a(z) < \#_c(z)$$

Ferner ist das abgepumpte Wort damit nicht in der Sprache.

(2)

analog

(3)

analog

Nach dem Pumping Lemma ist damit die Sprache L nicht kontextfrei.

10.1.2

$$L = \{a^k b^l c^m | k, l, m \in \mathbb{N} \land k < l < m\}$$

Wir verwenden das Korrolar zum Pumpinglemma.

z sei gewählt durch:

$$z \stackrel{\text{def}}{=} a^n b^{n+1} c^{n+2}$$

Wir betrachten Zerlegungen der Form z = uvwxy, mit:

- $(i)vx \neq \epsilon$
- $(ii)|vwx| \le n$

Wir betrachten im folgenden die Fälle:

- (1) vwx enthält mindestens ein a, aber kein c, da zwischen a, c n+1 b's liegen
- (2) vwx enthält mindestens ein b und entweder a's oder c's, da zwischen a, c n+1 b's liegen
- (3) vwx enthält mindestens ein c, aber kein a, da zwischen a, c n+1 b's liegen

```
(1) wähle k=2: 

1. nur b's z' \stackrel{\mathrm{def}}{=} uv^k w x^k y = a^m b^{n+1} c^{n+1}, m \geq n+1 \nleq
1. mindestens ein a in vx
Entweder illegale Folge von a's auf b's auf a's auf b's auf c's, oder z' \stackrel{\mathrm{def}}{=} uv^k w x^k y = a^m b^{m+1} c^{n+1}, m \geq n+1 \nleq
```

(2) wähle k=0 analog

(2) wähle k=0 analog

Nach dem Pumping Lemma ist damit die Sprache L nicht kontextfrei.

10.1.3

$$L = \{a^k b a^k b a^k | k \in \mathbb{N}\}$$

Wir verwenden das Korrolar zum Pumpinglemma.

```
zsei gewählt durch: z\stackrel{\text{def}}{=} a^nba^nba^n Wir betrachten Zerlegungen der Form z=uvwxy, mit: (i)vx\neq\epsilon (ii)|vwx|\leq n
```

Wir betrachten im folgenden die Fälle:

- (1) vwx enthält genau ein b, da zwischen b' n a's liegen
- (2) vwx enthält nur a's
- (1) wähle k=0

Insbesondere enthält jedes Wort aus L genau zwei b's, da nun ein b abgepumpt wurde, ist nur noch eines im abgepumpten Wort und das Wort damit auch nicht in der Sprache.

(2)

wähle k=0

 $a{\rm `s}$ sind durch $b{\rm `s}$ getrennt und, damit sind drei möglichen abgepumpten Wörter

$$z_1' = a^{k-1}ba^kba^k, z_2' = a^kba^{k-1}ba^k, z_3' = a^kba^kba^{k-1}, k \in \mathbb{N}$$

nicht in der Sprache.

Nach dem Pumping Lemma ist damit die Sprache ${\cal L}$ nicht kontextfrei.

10.2

10.2.1