Aufgabe 3

Gegeben sei die kontextfreie Grammatik $G=(V,\Sigma,P,S)$ mit Sprache L(G), wobei $V=\{S,T,U\}$ und $\Sigma=\{a,b\}$. P bestehe aus den folgenden Produktionen:

 $P = \{$

$$S \to TUUT$$
$$T \to aT \mid \varepsilon$$
$$U \to bUb \mid a$$

}

1

- (a) Geben Sie fünf verschiedene Wörter $w \in \Sigma^*$ mit $w \in L(G)$ an.
 - aa
 - aaaa
 - ababbaba
 - aababbabaa
 - abbabbbbabba
- (b) Geben Sie eine explizite Beschreibung der Sprache $\mathcal{L}(G)$ an.

$$L = \{ a^*b^nab^{2n}ab^na^* \mid n \in \mathbb{N}_0 \}$$

- (c) Bringen Sie G in Chomsky-Normalform und erklären Sie Ihre Vorgehensweise.
 - (i) Elimination der ε -Regeln

— Alle Regeln der Form $A \to \varepsilon$ werden eliminiert. Die Ersetzung von A wird durch ε in allen anderen Regeln vorweggenommen.

$$P = \{$$

$$S \rightarrow TUUT \mid TUU \mid UUT \mid UUT \mid UUT \mid UUT \mid UUUT \mid UUUUT \mid UUU \mid UUUT \mid UUU \mid$$

}

- (ii) Elimination von Kettenregeln
 - Jede Produktion der Form $A \to B$ mit $A,B \in S$ wird als Kettenregel bezeichnet. Diese tragen nicht zur Produktion von Terminalzeichen bei und lassen sich ebenfalls eliminieren.
 - ☑ Nichts zu tun
- (iii) Separation von Terminalzeichen

¹https://flaci.com/Gjpsin26a

```
P = \{ \\ S \rightarrow TUUT \mid TUU \mid UUT \mid UU \\ T \rightarrow AT \mid A \\ U \rightarrow BUB \mid A \\ A \rightarrow a \\ B \rightarrow b \\ \}
```

(iv) Elimination von mehrelementigen Nonterminalketten

— Alle Produktionen der Form $A \to B_1B_2 \dots B_n$ werden in die Produktionen $A \to A_{n-1}B_n, A_{n-1} \to A_{n-2}B_{n-1}, \dots, A_2 \to B_1B_2$ zerteilt. Nach der Ersetzung sind alle längeren Nonterminalketten vollständig heruntergebrochen und die Chomsky-Normalform erreicht.

$$P = \{$$

$$S \rightarrow TS_1 \mid TS_3 \mid US_2 \mid UU$$

$$S_1 \rightarrow US_2$$

$$S_2 \rightarrow UT$$

$$S_3 \rightarrow UU$$

$$T \rightarrow AT \mid a$$

$$U \rightarrow BU_1 \mid a$$

$$U_1 \rightarrow UB$$

$$A \rightarrow a$$

$$B \rightarrow b$$

}