

Theoretische Informatik II

7. Übung

1. Aufgabe:

Geben Sie einen PDA für die Sprache $L = \{a^n b^n c : n \geq 0\}$ an.

2. Aufgabe:

Betrachten Sie die Grammatik G , wie in „Theoretische Informatik – kurzgefaßt“ zur Äquivalenz von PDA und kontextfreier Grammatik.

Zeigen Sie:

a) Wenn es in G eine Linksableitung der Form

$$S \Rightarrow^* a_1 \dots a_k (z_1, A_1, z_2)(z_2, A_2, z_3) \dots (z_l, A_l, z_{l+1}) \quad k, l \geq 0$$

gibt, dann existiert im PDA für jedes $\omega \in \Sigma^*$ eine Rechnung der Art

$$(z_0, a_1 \dots a_k \omega, \#) \vdash^* (z_1, \omega, A_1 A_2 \dots A_l).$$

b) Wenn im PDA die Rechnung

$$(z_0, a_1 \dots a_k \omega, \#) \vdash^* (z_1, \omega, A_1 A_2 \dots A_l) \quad k, l \geq 0$$

möglich ist, dann existiert die Ableitung

$$S \Rightarrow^* a_1 \dots a_k (z_1, A_1, z_2)(z_2, A_2, z_3) \dots (z_l, A_l, z_{l+1})$$

für alle z_i ($i \geq 2$).

Folgern Sie aus a) und b), daß der PDA genau $L(G)$ erkennt.

3. Aufgabe:

Seien L_1 und L_2 Teilmengen einer Gesamtmenge U , auf die sich das Komplement bezieht. Zeigen Sie, daß $L_1 \cap L_2 = \overline{\overline{L_1} \cup \overline{L_2}}$ gilt.

4. Aufgabe:

Zeigen Sie, daß

- die kontextfreien Sprachen nicht unter Schnitt abgeschlossen sind.
- die deterministisch kontextfreien Sprachen nicht unter Schnitt abgeschlossen sind.
- es eine kontextfreie Sprache gibt, deren Komplement nicht kontextfrei ist.
- L genau dann kontextfrei ist, wenn $L^R = \{\omega^R : \omega \in L\}$ kontextfrei ist.