HUMBOLDT-UNIVERSITÄT ZU BERLIN Einführung in die Theoretische Informatik PROF. Dr. JOHANNES KÖBLER 9. Dezember 2013

Übungsblatt 9

Besprechung der mündlichen Aufgaben am 16.–20. 12. 2013 Abgabe der schriftlichen Lösungen bis 15:00 am 8. 1. 2014

Aufgabe 64 mündlich

Lokalisieren Sie folgende Sprachen möglichst exakt innerhalb der Chomsky-Hierarchie (inklusive DCFL und DCSL). Begründen Sie.

- (a) $L_1 = \{(ab)^n a^m b^n \mid 1 \le n < m\},$
- (b) $L_2 = \{xyx^R \mid x, y \in \{a, b\}^+, |x| \le |y|\},$
- (c) $L_3 = \{xyx^R \mid x, y \in \{a, b\}^+, |y| \le |x|\}.$

Aufgabe 65 Zeigen Sie, dass CFL in DCSL enthalten ist. mündlich

 $\begin{aligned} & \text{\it Hinweis:} \text{ Konstruieren ausgehend von einer CNF-Grammatik } G = (V, \Sigma, P, S) \text{ für eine kontextfreie Sprache } L \smallsetminus \{\varepsilon\} \text{ einen DLBA } M = (Z, \hat{\Sigma}, \Gamma, \delta, q_0, E) \text{ für } L \text{ mit dem Arbeit-salphabet } \Gamma = \hat{\Sigma} \cup (\hat{\Sigma} \times \{1, \dots, \|P\|\} \times \{1, \dots, \|P\|\} \times (\hat{V} \cup \hat{\Sigma})). M \text{ benutzt Bandinschriften der Form } (\hat{x}_1, i_1, i_2, \alpha_1)(x_2, i_3, i_4, \alpha_2) \dots (x_{n-1}, i_{2n-3}, i_{2n-2}, \alpha_{n-1})(\hat{x}_n, i_{2n-1}, i_{2n}, \alpha_n), \\ \text{um die Eingabe } x = x_1 \dots x_n, \text{ eine Folge } i_1 \dots i_{2n-1} \text{ von Regelindizes } i_j \in \{1, \dots, \|P\|\} \\ \text{und eine Satzform } \alpha = \alpha_1 \dots \alpha_k \text{ mit } 1 \leq k \leq n \text{ zu speichern.} \end{aligned}$

Bemerkung: Nach Aufgabe 71 ist die Sprache $L = \{a^nb^nc^n \mid n \geq 1\} \in \mathsf{DCSL}$. Da L nicht kontextfrei ist, ist CFL also echt in DCSL enthalten. Ob auch die Inklusion DCSL \subseteq CSL echt ist, ist bis heute ungelöst. Diese Frage ist als LBA-Problem bekannt.

Aufgabe 66 Zeigen Sie:

 $m\ddot{u}ndlich$

- (a) DCSL und CSL sind unter Vereinigung, Schnitt, Produkt und Sternhülle abgeschlossen.
- (b) DCSL = co-DCSL. (Bemerkung: Es gilt auch CSL = co-CSL.)

Aufgabe 67 mündlich

Sei $M=(\{z_0,z_1,z_2\},\{a,b\},\{a,b,\sqcup\},\delta,z_0,\{z_2\})$ eine 1-DTM, wobei δ gegeben ist durch

$$z_0a \rightarrow z_1bN,$$
 $z_0b \rightarrow z_1aN,$ $z_0 \sqcup \rightarrow z_2 \sqcup N,$ $z_1a \rightarrow z_0aR,$ $z_1b \rightarrow z_0bR,$ $z_1 \sqcup \rightarrow z_0 \sqcup R.$

- (a) Geben Sie die Rechnung (Konfigurationenfolge) von M(aabba) an.
- (b) Beschreiben Sie informell das Verhalten von M, wenn M im Zustand z_0 mit einer beliebigen Bandinschrift gestartet wird.

Aufgabe 68 mündlich, optional

Ein k-PDA $M = (Z, \Sigma, \Gamma, \delta, q_0, \#, E)$ ist ein PDA mit Endzuständen, der über k Kellerspeicher verfügt. Falls Γ neben dem Kelleranfangszeichen # nur noch ein weiteres Zeichen A enthält und M die k Stacks oberhalb des untersten Zeichens # nur mit diesem Zeichen befüllen kann, heißt M k-CPDA (für engl. k-Counter-PDA).

- (a) Geben Sie Definitions- und Wertebereich der Überführungsfunktion eines k-PDA an.
- (b) Wie lässt sich eine 1-NTM durch einen 2-PDA simulieren?
- *(c) Wie lässt sich ein PDA durch einen 2-CPDA simulieren?
- *(d) Wie lassen sich ein 2-PDA und eine 1-NTM durch einen 2-CPDA simulieren?

Aufgabe 69 5 Punkte

Eine kontextfreie Sprache L heißt $(inh\ddot{a}rent)$ mehrdeutig, falls jede kontextfreie Grammatik für L mehrdeutig ist. Andernfalls heißt L eindeutig. Zeigen Sie:

- (a) Die Sprache $L = (L_3 \cup 0L_4)^R$ mit $L_3 = \{a^i b^j c^k \mid i \neq j\}$ und $L_4 = \{a^i b^j c^k \mid j \neq k\}$ (siehe Aufgabe 62) ist eindeutig (es gibt also eindeutige Sprachen in CFL\DCFL). (mündlich)
- (b) Jede deterministisch kontextfreie Sprache $L \in \mathsf{DCFL}$ ist eindeutig. (5 Punkte) Hinweis: Konstruieren Sie aus einem deterministischen PDA M, der die präfixfreie Sprache L\$ durch Leeren des Kellers akzeptiert (siehe Aufgabe 61), eine eindeutige kontextfreie Grammatik für L\$ und daraus eine für L.

Bemerkung: Die Sprache $\{a^ib^jc^k\mid i=j \text{ oder } j=k\}$ ist inhärent mehrdeutig (die eindeutigen kontextfreien Sprachen liegen also echt zwischen DCFL und CFL).

Aufgabe 70 10 Punkte

Sei $M = (Z, \Sigma, \Gamma, \delta, q, \#)$ ein PDA mit $Z = \{q, q', p\}, \Sigma = \{a, b\}, \Gamma = \{A, \#\}$ und

$$\delta: \quad qa\# \to qA\#, \quad qaA \to qAA, \quad qbA \to q', \quad q'bA \to q', \quad q'\epsilon\# \to p.$$

- (a) Ist $M' = (Z, \Sigma, \Gamma, \delta, q, \#, \{p\})$ ein DPDA? Begründen Sie. (2 Punkte)
- (b) Geben Sie explizite Beschreibungen für L(M) und L(M') an. (2 Punkte)
- (c) Transformieren Sie M' mit dem Verfahren aus der Vorlesung in einen DPDA für das Komplement von L(M'). (6 Punkte)

Aufgabe 71 7 Punkte

Geben Sie einen DLBA für die Sprache $L=\{a^nb^nc^n\mid n\geq 1\}$ an und erläutern Sie Ihre Konstruktion.

Aufgabe 72 8 Punkte

Geben Sie eine kontextsensitive Grammatik für die Sprache $L = \{ww \mid w \in \{a,b\}^*\}$ an und erläutern Sie Ihre Konstruktion. (Bemerkung: L ist in DCSL \setminus CFL.)