

Übung zur Vorlesung  
**Theoretische Informatik I**

Prof. Dr. Christoph Kreitz / Holger Arnold  
Universität Potsdam, Theoretische Informatik, Wintersemester 2005  
**Blatt 9 (Version 1) — Abgabetermin: 09.01.2006, 11.00 Uhr**

---

### Quiz 9

Markieren Sie die folgenden Aussagen als wahr (w) oder falsch (f).

- [ ] Die von einer kontextfreien Grammatik  $G = (V, T, P, S)$  erzeugte Sprache ist die Menge der Wörter über  $T$ , die in endlich vielen Schritten aus dem Startsymbol von  $G$  abgeleitet werden können.
- [ ] Jedes Wort, das aus einer kontextfreien Grammatik abgeleitet werden kann, entspricht genau einem Ableitungsbaum über dieser Grammatik.
- [ ] Wenn  $L$  eine reguläre (kontextfreie) Sprache ist, dann ist auch jede echte Teilmenge von  $L$  eine reguläre (kontextfreie) Sprache.
- [ ] Es gibt kontextfreie Sprachen, für die keine eindeutige Grammatik existiert.

### Aufgabe 9.1

Gegeben sind die folgenden Grammatiken  $G_i = (\{A, B, C, S\}, \{a, b\}, P_i, S)$  mit den Regeln

$$\begin{aligned}P_1 &= \{S \rightarrow aAbB, A \rightarrow CaAb, B \rightarrow \varepsilon, C \rightarrow \varepsilon\} \\P_2 &= \{S \rightarrow aa \mid bb \mid aAa \mid bAb \mid \varepsilon, A \rightarrow aAa \mid bAb \mid aa \mid bb\} \\P_3 &= \{S \rightarrow AaB \mid B \mid \varepsilon, aB \rightarrow b \mid bb \mid \varepsilon, B \rightarrow bb \mid Bbb, A \rightarrow a \mid \varepsilon\} \\P_4 &= \{S \rightarrow \varepsilon \mid aS \mid bA, A \rightarrow \varepsilon \mid Ab\}\end{aligned}$$

Bestimmen Sie die erzeugten Sprachen  $L(G_1), \dots, L(G_4)$ .

### Aufgabe 9.2

Sei  $L$  die Menge der regulären Ausdrücke über den Terminalsymbolen  $T = \{a, b, (, ), +, *, \emptyset, e\}$ . Dabei sollen  $a$  und  $b$  die einzigen Zeichen sein, die von regulären Ausdrücken in  $L$  erzeugt werden können. Um Verwechslungen vorzubeugen, wird in  $L$  das leere Wort durch  $e$  statt durch  $\varepsilon$  dargestellt. Ein wohlgeformter regulärer Ausdruck aus  $L$  ist zum Beispiel  $(a + b + e)^*ab$ .

1. Geben Sie eine möglichst einfache kontextfreie Grammatik an, die genau die regulären Ausdrücke über  $T$  (d.h. die regulären Ausdrücke über dem Alphabet  $\{a, b\}$ ) erzeugt (da die Grammatik möglichst einfach sein soll, wird sie wahrscheinlich mehrdeutig sein).
2. Geben Sie eine linksseitige und eine rechtsseitige Ableitung für den Ausdruck  $a(a + b)^*ba$  an. Geben Sie für eine der Ableitungen einen Ableitungsbaum an.
3. Geben Sie eine eindeutige kontextfreie Grammatik für  $L$  an, welche die üblichen Vorrangs- und Assoziativitätsregeln beachtet (Klammern binden am stärksten, dann folgen  $*$ , Verkettung und  $+$ ; Verkettung und  $+$  sind beide linksassoziativ).

### Aufgabe 9.3

Zeigen Sie, dass die Sprache  $L = \{0^n 1^{n+1} 0^{2m} 1^m \mid m, n \in \mathbb{N}_{\geq 0}\}$  kontextfrei ist. Konstruieren Sie dazu eine kontextfreie Grammatik  $G$ , welche die Sprache  $L$  erzeugt und begründen Sie Ihre Konstruktion.

---

### Hausaufgabe 9.4

Sei  $L$  die Menge der aussagenlogischen Formeln über den Terminalsymbolen  $T = \{A, B, C, a, b, c, (, ), \wedge, \vee, \Rightarrow, \neg\}$ , wobei Aussagenvariablen mit einem Großbuchstaben ( $A, B$  oder  $C$ ) beginnen, dem Kleinbuchstaben ( $a, b$  oder  $c$ ) folgen können. Beispielsweise ist  $(\neg\neg A \wedge (B)) \Rightarrow \neg(Cab \vee Cbb)$  eine wohlgeformte Formel,  $(X \wedge \wedge B) \neg \vee C$  dagegen nicht.

1. Geben Sie eine möglichst einfache kontextfreie Grammatik an, die genau die aussagenlogischen Formeln über  $T$  erzeugt (da die Grammatik möglichst einfach sein soll, wird sie wahrscheinlich mehrdeutig sein).
2. Geben Sie eine linksseitige und eine rechtsseitige Ableitung für den Ausdruck

$$A \wedge (A \Rightarrow Bac) \vee C \Rightarrow \neg C \Rightarrow Bac$$

an. Geben Sie für eine der Ableitungen einen Ableitungsbaum an.

3. Geben Sie eine eindeutige kontextfreie Grammatik für  $L$  an, welche die üblichen Vorrangs- und Assoziativitätsregeln beachtet (Klammern binden am stärksten, dann folgen  $\neg, \wedge, \vee$  und  $\Rightarrow$ ;  $\wedge$  und  $\vee$  sind linksassoziativ,  $\Rightarrow$  ist rechtsassoziativ).

### Hausaufgabe 9.5

Gegeben ist die kontextfreie Grammatik  $G = (\{S\}, \{a, b\}, P, S)$ , wobei  $P$  die folgenden Regeln enthält:  $S \rightarrow aS \mid Sb \mid a \mid b$ .

1. Beweisen Sie durch Induktion über die Wortlänge, dass kein Wort aus  $L(G)$  das Teilwort  $ba$  enthält.
2. Beschreiben Sie die Sprache  $L(G)$  informell. Begründen Sie Ihre Antwort.

### Hausaufgabe 9.6

Zeigen Sie, dass die Sprache  $L = \{a^n b^m c^{n+m} \mid n, m \in \mathbb{N}_{\geq 0}\}$  kontextfrei ist. Konstruieren Sie dazu eine kontextfreie Grammatik  $G$ , welche die Sprache  $L$  erzeugt und begründen Sie Ihre Konstruktion.