



## 7. Vorbereitungsblatt zur Veranstaltung Informatik III

Die Freitagsvorlesung endete mit der Definition der Menge  $\text{Nullable}(\mathcal{G}) \subseteq N$  die für eine gegebene kontextfreie Grammatik  $\mathcal{G} = (\Sigma, N, P, S)$  die Menge aller Nichtterminalsymbole enthält von denen das leere Wort  $\varepsilon$  abgeleitet werden kann.

$$\text{Nullable}(\mathcal{G}) = \{A \in N \mid A \vdash_{\mathcal{G}}^* \varepsilon\}.$$

Dieses Aufgabenblatt soll Sie auf den Beweis von Satz 3.4 vorbereiten.

Betrachten Sie die Grammatik  $\mathcal{G} = (\Sigma, N, P, S)$  mit  $\Sigma = \{a, b\}$ ,  $N = \{S, A, B, C\}$  und

$$P = \{ S \rightarrow AS \mid AB \mid AA, \\ A \rightarrow a \mid BB \mid C, \\ B \rightarrow b \mid \varepsilon \\ C \rightarrow a \}$$

### Aufgabe 1: Ableitungsbäume

1 Punkt

Zeigen Sie dass es einen Ableitungsbaum  $\mathcal{T} \in \text{Abl}(A)$  gibt, sodass  $Y(\mathcal{T}) = \varepsilon$  gilt.

Wir definieren  $M_i$  als die Menge der Nichtterminalsymbole, aus denen sich  $\varepsilon$  mit einem Ableitungsbaum der Höhe  $< i$  ableiten lässt:<sup>1</sup>

$$M_0 = \emptyset \\ M_{i+1} = M_i \cup \{A \mid A \rightarrow \alpha \in P \text{ und } \alpha \in M_i^*\}$$

### Aufgabe 2: Die Mengen $M_i$

1 Punkt

Bestimmen Sie die Mengen  $M_0, M_1, M_2, M_3$  und  $M_4$ .

---

<sup>1</sup> Im Folgenden ist mit  $*$  bei  $M_i^*$  und  $M^*$  der Kleene-Stern gemeint.

### Aufgabe 3: Iterative Berechnung

1 Punkt

Wenden Sie den folgenden Algorithmus an, um die Menge  $M$  zu berechnen. Geben Sie hierbei die Menge  $M$  nach jeder Iteration der while-Schleife an.

```
M = {}
done = false
while (not done):
    done = true
    Mold = M
    foreach A → a ∈ P:
        if (A ∉ M ∧ a ∈ Mold*):
            M = M ∪ {A}
            done = false
return M
```