Aufgabenblatt zur 4. Übung

Zeitraum: 08.11. bis 12.11.2010

1. Aufgabe: (AGS 2.25)

Betrachtet werde die Sprache der "einfachen Ausdrücke". $W(\langle SimpleExpression \rangle)$ sei durch folgende EBNF-Regeln definiert:

 $\langle \text{SimpleExpression} \rangle ::= \hat{|} + \hat{|} - \hat{|} \langle \text{Term} \rangle \hat{|} \hat{|} \hat{|} + \hat{|} - \hat{|} \langle \text{Term} \rangle \hat{|}$

 $\langle \mathrm{Term} \rangle ::= \langle \mathrm{Factor} \rangle \ \hat{\{} \ \hat{(} \ * \ \hat{|} \ / \ \hat{|} \ \% \ \hat{)} \ \langle \mathrm{Factor} \rangle \ \hat{\}}$

 $\langle Factor \rangle ::= (\langle Ident \rangle) (\langle Number \rangle) (\langle Simple Expression \rangle))$

- (a) Geben Sie BNF-Regeln für diese Sprache an. Gehen Sie davon aus, dass die Regeln für (Ident) und (Number) bereits gegeben sind.
- (b) Erstellen Sie einen Ableitungsbaum für das Wort a + b * (c + d).

2. Aufgabe: (AGS 2.32)

- (a) Geben Sie eine EBNF-Definition \mathcal{E}_1 mit zwei syntaktischen Variablen an, so dass $W(\mathcal{E}_1) = \{a^n b^m c^n d^i \mid n, m, i \geq 0\}.$
- (b) Geben Sie eine EBNF-Definition \mathcal{E}_2 mit zwei syntaktischen Variablen an, so dass $W(\mathcal{E}_1) \cap W(\mathcal{E}_2) = \{a^n b^m c^n d^m \mid m, n \geq 0\}.$
- (c) Sei $\mathcal{E} = (V, \Sigma, S, R)$ mit $V = \{S\}, \Sigma = \{a, b\}$ und $R = \{S ::= (bb \mid \{b\})\}.$

Zeigen Sie $W(\mathcal{E}, S) = \{b^n \mid n \geq 0\}$ schrittweise mit Hilfe der über den induktiven Aufbau von EBNF-Termen definierten Regeln zur Bestimmung von Objektsprachen.

Achtung: Auf die Kennzeichnung der Metasymbole mit `wurde verzichtet.

3. Aufgabe: (AGS 2.41)

Sei
$$\mathcal{E} = (V, \Sigma, S, R)$$
 mit $V = \{S, A\}, \ \Sigma = \{a\} \text{ und } R = \{S ::= A, \ A ::= (aS \mid a) \}.$

Zum Berechnen der syntaktischen Kategorien $W(\mathcal{E}, S)$ und $W(\mathcal{E}, A)$ mit Hilfe der Fixpunktsemantik sind folgende Schritte anzugeben:

- (a) Führen Sie 5 Iterationsschritte aus und ermitteln Sie eine explizite Abbildungsvorschrift f_i für $f^i(\perp)$, $(i \geq 0)$.
- (b) Beweisen Sie mittels vollständiger Induktion über i, dass $f_i = f^i(\bot)$ für alle $i \ge 0$ gilt.
- (c) Leiten Sie durch Grenzwertbestimmung $(i \to \infty)$ die gesuchten Sprachen ab.

Zusatzaufgabe: (AGS 2.10*)

(a) Gegeben sei die folgende Sprache: $W(S) = \{a^{3i}c^kb^jca^{2j}c^i \mid i \geq 0, j, k \geq 1\}.$

Geben Sie für W(S) ein System von Syntaxdiagrammen an, welches genau diese Sprache erzeugt.

(b) Zeigen Sie mit Hilfe des Rücksprungalgorithmus, dass das Wort acaaabdcb zu der durch das folgende Syntaxdiagrammsystem definierten Sprache gehört. Fertigen Sie ein entsprechendes Markenprotokoll an. S ist das Startdiagramm.