

Übung 1

1.11.2011

Aufgabe 1

Beispiel 2.2.1

Dies zeigt die folgende Grammatik $G_1 = \langle \{S, NP, EN, VP, V, Pron, N\}, \{\text{Heinz, Auftritt, seinen, inszeniert}\}, R, S \rangle$ mit der Regelmenge $R = \{S \rightarrow NP VP, NP \rightarrow EN, NP \rightarrow \text{Pron } N, VP \rightarrow V NP, EN \rightarrow \text{Heinz}, N \rightarrow \text{Auftritt}, V \rightarrow \text{inszeniert}, \text{Pron} \rightarrow \text{seinen}\}$.

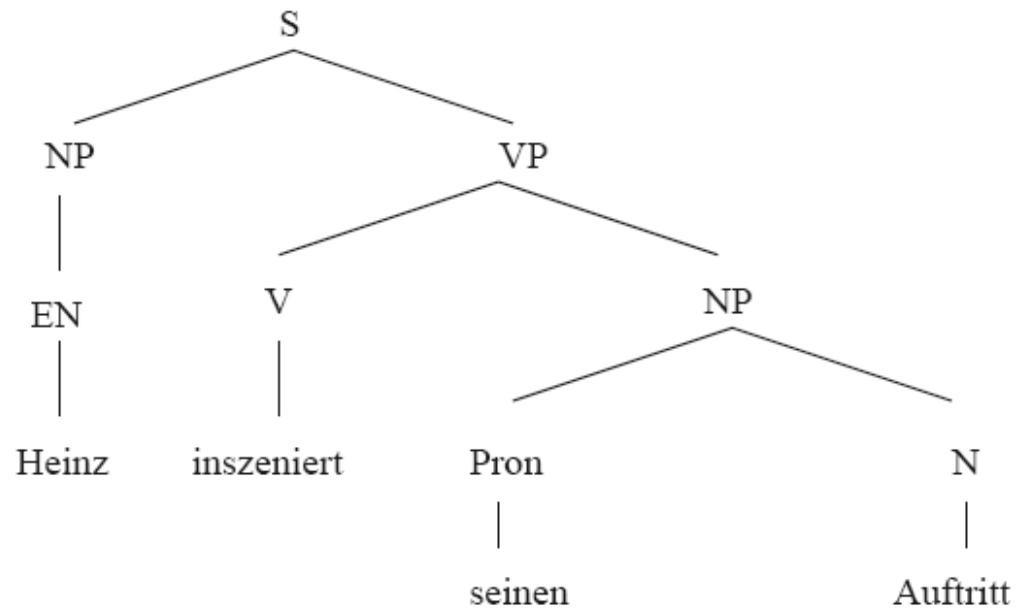
Aufgabe 1

Das Wort *Heinz inszeniert seinen Auftritt* wird unter anderem durch die folgenden zwei Ableitungen erzeugt:

- (1) S \Rightarrow NP VP \Rightarrow EN VP
 \Rightarrow Heinz VP \Rightarrow Heinz V NP
 \Rightarrow Heinz inszeniert NP \Rightarrow Heinz inszeniert
Pron N
 \Rightarrow Heinz inszeniert seinen N \Rightarrow Heinz inszeniert
seinen Auftritt
- (2) S \Rightarrow NP VP \Rightarrow NP V NP
 \Rightarrow NP V Pron N \Rightarrow NP V Pron
Auftritt
 \Rightarrow NP V seinen Auftritt \Rightarrow NP inszeniert
seinen Auftritt
 \Rightarrow EN inszeniert seinen Auftritt \Rightarrow Heinz inszeniert
seinen Auftritt



Aufgabe 1



Aufgabe 2 – Äquivalente Grammatiken

Beispiel 2.2.2

Die folgenden zwei Grammatiken sind äquivalent, da sie beide die Sprache $L(G_1) = L(G_2) = \{a\}^*$ erzeugen:

$$G_1 = \langle \{S_1\}, \{a\}, \{S_1 \rightarrow \varepsilon, S_1 \rightarrow aS_1\}, S_1 \rangle$$

$$G_2 = \langle \{S_2\}, \{a\}, \{S_2 \rightarrow \varepsilon, S_2 \rightarrow a, S_2 \rightarrow aS_2a\}, S_2 \rangle \quad \square$$

Aufgabe 3

S → NP V NP1

NP → ART ADJ N

ART → Der | Die | Das

ADJ → kleine | süße | flinke

N → Eisbär | Elch | Kröte | Maus | Nilpferd

V → mag | fängt | isst

NP1 → Kekse | Schokolade | Käsepizza

Aufgabe 3

Ableitbare Sätze:

Das flinke Nilpferd fängt Kekse

Das kleine Maus mag Käsepizza

Aufgabe 3

NP	→	Der	ADJ	N_M
NP	→	Die	ADJ	N_W
NP	→	Das	ADJ	N_S
N_M	→	Eisbär Elch		
N_W	→	Kröte Maus		
N_S	→	Nilpferd		

Aufgabe 4 – reguläre Grammatiken

$$G = (\{S, B, C\}, \{a, b\}, R, S)$$

Regeln: $S \rightarrow aB$

$$B \rightarrow bC$$

$$C \rightarrow aB$$

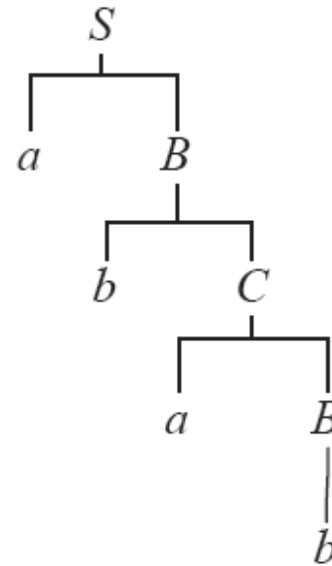
$$C \rightarrow \varepsilon$$

$$L(G) = \{(ab)^n : n \geq 1\}$$

Aufgabe 4

Ableitung: $abab$

$S \Rightarrow aB$
 $\Rightarrow abC$
 $\Rightarrow abaB$
 $\Rightarrow ababC$
 $\Rightarrow abab$



Aufgabe 4

$$G = (\{S, B, C\}, \{a, b\}, R, S)$$

Regeln: $S \rightarrow aB$

$$B \rightarrow bC$$

$$C \rightarrow aB$$

$$B \rightarrow b$$

$$L(G) = \{(ab)^n : n \geq 1\}$$

Aufgabe 4

$$G = (\{S, B\}, \{a, b\}, R, S)$$

Regeln: $S \rightarrow aB$

$$B \rightarrow b$$

$$B \rightarrow baB$$

$$L(G) = \{(ab)^n : n \geq 1\}$$

Aufgabe 5

Beispiel 2.2.5

Die folgende rechts-lineare Grammatik G mit $\Phi = \{S, A1, A2, A3, A4\}$, $\Sigma = \{\text{un, be, lehr, bar, keit}\}$, dem Startsymbol S und der Regelmengemenge $R = \{S \rightarrow \text{un } S, S \rightarrow \text{lehr } A2, S \rightarrow \text{be } A1, A1 \rightarrow \text{lehr } A2, A2 \rightarrow \text{bar } A3, A3 \rightarrow \text{keit } A4, A3 \rightarrow \varepsilon, A4 \rightarrow \varepsilon\}$ erzeugt aus den in Σ angegebenen Morphemen als Symbolen die bildbaren Derivationen. Der strikt nach rechts expandierende Ableitungsbaum für das Wort *unbelehrbar* ist in Abbildung 2.2 angegeben. \square

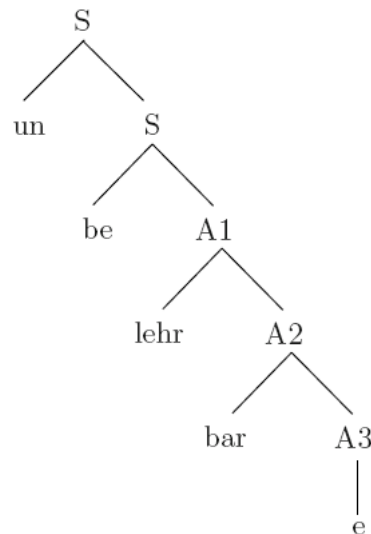


Abbildung 2.2: Rechts-linearer Ableitungsbaum für das Wort *unbelehrbar*

Aufgabe 5

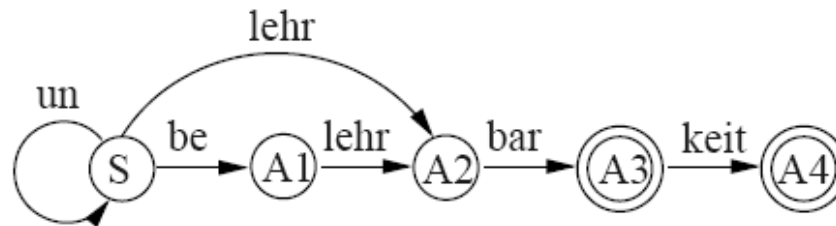


Abbildung 2.3: Akzeptanz aller mit den Morphemen *un-*, *be-*, *lehr-*, *-bar* und *-keit* gebildeten Wörter

Aufgabe 6

Beispiel 6.4: Gegeben sei die Grammatik $G = (V_N, V_T, P, S)$ mit $V_T = \{a, b\}$ und $P = \{S \rightarrow aS \mid bA, A \rightarrow bS \mid aA \mid \varepsilon\}$. Wie einfach zu verifizieren ist, erzeugt diese Grammatik Wörter über dem Alphabet $\{a, b\}$, welche eine ungerade Anzahl b enthalten:

$$L(G) = \{w \in \{a, b\}^* \mid w \text{ enthält eine ungerade Anzahl } b\}.$$

Das Wort *abbab* entsteht beispielsweise durch die Ableitungsfolge

$$S \Rightarrow aS \Rightarrow abA \Rightarrow abbS \Rightarrow abbaS \Rightarrow abbabA \Rightarrow abbab.$$

Aufgabe 6

