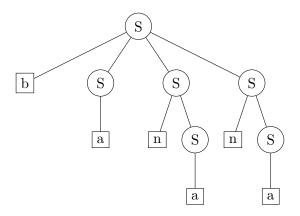
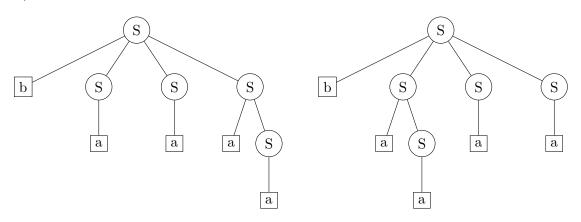
Hausaufgabe 3

Aufgabe 5

a) $\underline{S} \to b\underline{S}SS \to ba\underline{S}S \to ban\underline{S}S \to bana\underline{S} \to banan\underline{S} \to banana$



b) $\mathcal G$ ist nicht eindeutig. Wir haben für das Wort baaaa folgende verschiedene Ableitungsbäume:



Aufgabe 6

a) Es wird folgende reguläre Sprach erzeugt: $L(a(ba)^+ + (ba)^+b)$.

Diese Sprache ist nicht regulär. Es wird erzeugt: $L := \{w \in \Sigma^* \mid |w|_1 \ge |w|_0\}$, also alle Wörter über dem gegebenen Alphabet, welche mehr 1 als 0 beinhalten.

c)

Aufgabe 7

Die Grammatik der Listensprache LIST(BIN) ist $\mathcal{G} := (\{S, B, D\}, \Sigma_{\mathtt{ASCII}}^*\}, P, S)$ wobei P folgende Produktionsregeln hat:

$$S o \mathtt{nil} \mid \mathtt{cons}(B,S) \qquad B o \mathtt{0} \mid \mathtt{1}D \qquad D o \mathtt{0}D \mid \mathtt{1}D \mid \varepsilon$$

Aufgabe 8

Da die Grammatik schon frei von jeglichen ε -Regeln ist, können wir uns den ersten Schritt sparen.

Nach dem 2. Schritt erhalten wir $\mathcal{G}_2 := (\{S,A,B,C,D,T_a,T_b\},\{a,b\},P,S)$ mit

$$S \to AB \mid BA \mid C \qquad A \to DAD \mid T_a \qquad B \to DBD \mid T_b$$

$$C \to A \mid B \mid T_a T_b C \mid D \qquad D \to T_a \mid T_b \qquad T_a \to a \qquad T_b \to b$$

Nach dem 3. Schritt erhalten wir $\mathcal{G}_3 := (\{S, A, B, C, D, T_a, T_b\}, \{a, b\}, P, S)$ mit

$$S \to AB \mid BA \mid T_a T_b C \mid DAD \mid DBD \mid a \mid b$$
 $A \to DAD \mid a$
$$B \to DBD \mid b$$
 $C \to T_a T_b C \mid DAD \mid DBD \mid a \mid b$
$$D \to a \mid b$$
 $T_a \to a$ $T_b \to b$

Nach dem 4. Schritt erhalten wir $\mathcal{G}_4 := (\{S, A, B, C, D, T_a, T_b, X, Y, Z\}, \{a, b\}, P, S)$ mit

$$S \to AB \mid BA \mid T_aX \mid DY \mid DZ \mid a \mid b \qquad A \to DY \mid a$$

$$B \to DZ \mid b \qquad C \to T_aX \mid DY \mid DZ \mid a \mid b \qquad D \to a \mid b$$

$$X \to T_bC \qquad Y \to AD \qquad Z \to BD \qquad T_a \to a \qquad T_b \to b$$

Diese Grammatik ist nach 7.20 äquivalent zur gegebenen und offensichtlich auch in CNF.