

**A2.1:**

Wort1 = bcaba

Start: q0

1. q0 → b → q4 Stack: ⊥
2. q4 → c → q0 Stack: cc⊥
3. q0 → a → q3 Stack: c⊥
4. q3 → b → q3 Stack: c⊥
5. q3 → a → q3 Stack: ⊥
6. q3 → e → q4 Stack: ⊥ → Wort akzeptiert

Wort2 = bccac

Start: q0

1. q0 → b → q4 Stack: ⊥
2. q4 → c → q0 Stack: cc⊥
3. q0 → c → q0 Stack: cccc⊥
4. q0 → a → q3 Stack: ccc⊥
5. q3 → c → q0 Stack: ccccc⊥ → Wort nicht akzeptiert

**A2.2:**

Sprache:  $L = \{a^n b^m c^m d^n\}$

**A2.3:**

Condition = C, Statement = S

$L(g) = \{\text{ifCS}(\text{elseS})?\}^+$  es wird eine verschachtelte Konstruktion aus if und else Statements generiert.

Diese Grammatik ist mehrdeutig da man dasselbe Wort unterschiedlich Interpretieren kann, also das man abhängig, wo man eine Klammer setzt, unterschiedlich Ableitungsbäume bilden kann.

**A2.4:**

$L = \{a^i b^j c^k \mid i = j \vee j = k\}$

$G = (\{q_0, I, J, A1, C1, C2, A2\}, \{a, b, c\}, P, q_0)$

$q_0 \rightarrow I \mid J$

$I \rightarrow A1 C1$

$A1 \rightarrow a A1 b \mid ab$

$C1 \rightarrow cC1 \mid c$

$J \rightarrow C2 A2$

$C2 \rightarrow c C1 b \mid cb$

$A2 \rightarrow aA1 \mid a$

Diese Grammatik ist mehrdeutig da, wenn  $i = j = k$  dann können zwei Ableitungsbäume erstellt werden bei dem einer von  $q_0$  nach  $I$  springt und der andere von  $q_0$  zu  $J$ , beide aber das gleiche Wort akzeptieren. Zum Beispiel bei  $w=(aabbcc)$ .