4 Formale Sprachen

Ausgangspunkt	Schritt 1	Schritt 2	Schritt 3	Schritt 4
$\begin{array}{cccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	$\begin{array}{cccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	$\begin{array}{cccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	$\begin{array}{cccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	$\begin{array}{cccccccccccccccccccccccccccccccccccc$

Tabelle 4.7: Schrittweise Erzeugung der Chomsky-Normalform

Um eine kontextfreie Grammatik G mit  $\varepsilon \notin \mathcal{L}(G)$  in die Chomsky-Normalform zu überführen, sind vier Schritte zu absolvieren. In Tabelle 4.7 werden diese für das Beispiel aus Abbildung 4.15 durchlaufen.

## **Schritt** 1: Elimination der $\varepsilon$ -Regeln

Alle Regeln der Form  $A \to \varepsilon$  werden eliminiert, indem die Ersetzung von A durch  $\varepsilon$  in allen anderen Regel vorweggenommen wird. Da  $\varepsilon \notin \mathcal{L}(G)$  ist, wird das leere Wort hierdurch vollständig aus den Produktionen entfernt.

## ■ Schritt 2: Elimination von Kettenregeln

Jede Produktion der Form  $A \to B$  mit  $A, B \in V$  wird als *Kettenregel* bezeichnet. Diese tragen nicht zur Produktion von Terminalzeichen bei und lassen sich ebenfalls eliminieren. Hierzu gehen wir wie in Schritt 1 vor und nehmen die Ersetzung der rechten Seite vorweg.

## ■ Schritt 3: Separation von Terminalzeichen

Jedes Terminalzeichen  $\sigma$ , das in Kombination mit anderen Symbolen auftaucht, wird durch ein neues Nonterminal  $V_{\sigma}$  ersetzt und die Menge der Produktionen durch die Regel  $V_{\sigma} \to \sigma$  ergänzt.

■ Schritt 4: Elimination von mehrelementigen Nonterminalketten Alle Produktionen der Form  $A \rightarrow B_1B_2...B_n$  werden in die Produktionen  $A \rightarrow A_{n-1}B_n$ ,  $A_{n-1} \rightarrow A_{n-2}B_{n-1},...,A_2 \rightarrow B_1B_2$  zerteilt. Nach der Ersetzung sind alle längeren Nonterminalketten vollständig heruntergebrochen und die Chomsky-Normalform erreicht.