## 7.2

Wir beweisen per Gegenbeweis und nehmen hierzu an, dass  $L_1$  kontextfrei ist. So lässt sich das Pumping-Lemma anwenden und es gibt eine kontextfreie Grammatik  $G_1$  mit k Variablen und rechter Regelseite der Länge  $\leq k$  die  $L_1$  erzeugt. Zerteilt man ein  $z \in L(G_1)$ , sodass z = uvwxy gilt und setzt man nun die Variablen  $u := w := x := y := \epsilon$ , so ist keine der Bedingungen des Pumping-Lemmas verletzt und es gilt:

$$z \in L_1 \Rightarrow z \in L(G_1) \iff z = uvwxy = v \iff \exists k \in \mathbb{N} : k \text{ ist prim } \land v = a^k$$
 (1)

Wenden wir nun das Pumping-Lemma an, so muss ebenfalls gelten

$$v^2 \in L(G_1) \iff \exists k' : k' \text{ ist prim } \wedge v^2 = a^{k'}$$
 (2)

Da dieses  $k'=k\cdot 2$  sein müsste ist dies keine Primzahl mehr, es gibt also einen Widerspruch

## 7.3

Wir beweisen per Gegenbeweis und nehmen hierzu an, dass  $L_2$  kontextfrei ist. So lässt sich das Pumping-Lemma anwenden und es gibt eine kontextfreie Grammatik  $G_2$  mit k Variablen und rechter Regelseite der Länge  $\leq k$  die  $L_2$  erzeugt. Zerteilt man ein  $z \in L(G_2)$ , sodass z = uvwxy gilt und setzt man nun die Variablen  $u := y := \epsilon$ , v := ab, w := a und x := b, so ist keine der Bedingungen des Pumping-Lemmas verletzt und es gilt:

$$v^2wx^2 = abababb \notin L(G_2) \iff v^2wx^2 \notin L_2$$
 (3)

Dies ist ein Widerspruch zum Pumping-Lemma.

## 7.4