

Entscheidbar

Typ 0

Typ 1

Typ 2

Typ 3

Jede Grammatik - Aber **nicht** jede Sprache (Beispiel: π , alle irrationalen Zahlen)

Kontextsensitiv:

$$|w_1| \leq |w_2| \quad \forall w_1 \rightarrow w_2 \in P$$

Kontextfrei:

$$w_1 \in V \quad \forall w_1 \rightarrow w_2 \in P$$

Regulär:

$$w_2 \in \Sigma \cup \Sigma V$$

Kann von NFA und DFA realisiert werden.