$$A_{FS2} = (\mathcal{A}, \left\{L'_g, L_d, L_t\right\})$$
$$L'_g = \{w \in \Sigma^* | \forall u, v \in \Sigma^* \wedge uv = w : |u|_k \leq |u|_g\}$$

Zeigen Sie, dass $L(A_{FS2})$ kontextfrei, aber nicht regulär ist.

0.1 $L(A_{FS2})$ ist nicht regulär

Proof. Mit Hilfe des verschärften Pumping Lemmas für reguläre Sprachen.

$$w' = (ksk)^n r(drt)^n dg^n a$$

Wir wählen $u = (ksk)^n r(drt)^n d$ und $y = a$. Nun lassen sich alle möglichen Zerlegungen zusammenfassen mit $w = g^r, vx = g^{n-r}, r > 0$. Nun gilt für $i = 2$ das $uvw^2xy = (ksk)^n r(drt)^n dg^{n+r}a$ und da $|uvw^2xy|_k = 2n < 2n + r = |uvw^2xy|_g$ ist uvw^2xy offensichtlich nicht in L, somit kann L keine reguläre Sprache sein. □

0.2 $L(A_{FS2})$ ist kontextfrei

Proof. Wir geben einen Kellerautomaten A an für den gilt $L'_g = L(A)$. Daraus folgt dass L'_g kontextfrei ist. Wir wissen bereits dass L_d und L_t regulär sind. Und der Schnitt von kontextfreien Sprachen mit regulären Sprachen ist wieder kontextfrei somit ist $L(A_{FS2})$ auch kontextfrei.

$$A = (\{q_0\}, \{a, d, g, k, r, s, t\}, \{Z\}, q_0, S, \Delta)$$

$$\begin{aligned}\Delta = \{\, & (q_0, y, X, X, q_0),\\ & (q_0, k, X, XZ, q_0),\\ & (q_0, g, Z, \epsilon, q_0)\\ & | X \in \{S, Z\}, y \in \{a, d, r, s, t\} \,\}\end{aligned}$$

Der Beweis das $L'_g = L(A)$ wurde hier ausgelassen. □