

## A47)

Zur vereinfachten Darstellung wird folgendes analoges Problem betrachtet:

$$\begin{aligned}
 G' &= (V', \Sigma', P', S) \\
 V' &= \{S, X, A, D\} \\
 \Sigma' &= \{Y\} \\
 P' &= \{S \rightarrow DXD, DX \rightarrow DA, AX \rightarrow XXA, AD \rightarrow XXD, X \rightarrow Y, D \rightarrow \epsilon\} \\
 L(G') &= L'
 \end{aligned}$$

Alle über Produktionen aus dem Startsymbol erzeugbaren Wörter aus  $(V' \cup \Sigma')^*$  sind der Form  $S \mid [D] \{A|X|Y\} [D]$  (EBNF), da

- $S$  nur zu  $DXD$  umgeformt werden kann und nicht produziert wird,
- $D$  nur entfernt, aus  $S$  am Anfang und Ende eines Wortes erzeugt oder in Produktionen der Form  $D\alpha \rightarrow D\beta$ ,  $\alpha D \rightarrow \beta D$  am Anfang bzw. Ende erhalten werden kann.

Es seien die Funktionen  $g : Q_g \rightarrow \mathbb{N}^+$ ,  $f : Q_f \rightarrow \mathbb{N}_0$  mit  $Q_g \subseteq \{DSAXY\}^*$ ,  $Q_f = \{AXY\}^*$  folgendermaßen definiert:

$$\begin{aligned}
 g(\alpha) &= f(\alpha[DXD/S][\epsilon/D]) \\
 f(\epsilon) &= 0 \\
 f(X\alpha) &= 1 + f(\alpha) \\
 f(Y\alpha) &= 1 + f(\alpha) \\
 f(A\alpha) &= 2 * (1 + f(\alpha))
 \end{aligned}$$

Damit sind

$$\begin{aligned}
 g(S) &= f(X) &= 1 \\
 g(DX^n D) &= f(X^n) &= n \\
 g(DY^n D) &= f(Y^n) &= n \\
 g(Y^n) &= f(Y^n) &= n
 \end{aligned}$$

Für die Produktionen gilt:

$$\begin{aligned}
 g(S) &= f(X) &= g(DXD) \\
 2g(DX\alpha) &= 2 * (1 + f(\alpha)) &= g(DA\alpha) \\
 f(A) &= 2 * (1 + 0) &= 1 + (1 + (0)) &= f(XX) \\
 \Rightarrow g(\alpha AD) &= g(\alpha XXD) \\
 f(AX\alpha) &= 2 * (1 + (1 + f(\alpha))) &= 2 + 2 * (1 + f(\alpha)) &= f(XXA\alpha) \\
 \Rightarrow g(\alpha AX\beta) &= g(\alpha XXA\beta) \\
 f(X\alpha) &= 1 + f(\alpha) &= f(Y\alpha) \\
 \Rightarrow g(\alpha X\beta) &= g(\alpha Y\beta)
 \end{aligned}$$

Somit kann durch die Anwendung einer Produktion der Wert von  $g(\chi)$  nur beibehalten oder verdoppelt werden.

Da  $Y$  das einzige Terminalsymbol ist gilt  $\forall \chi \in L' . \chi = Y^n$ .

Da  $n = g(\chi) \in \{1, g(\chi'), 2g(\chi')\}$  ( $\chi'$  sei beliebiges produzierbares Wort), ist  $n = g(\chi) = 2^k$ .

[Korrektur]  $\chi, \chi'$  beliebig? Was ist die Aussage über score  $g$ ?

Für  $k = 0$  folgt  $n = 1$ , dies ist für das Startsymbol gegeben, für beliebige  $k > 0$  baue  $\chi$  mit  $n = 2^k$  mittels Produktionen wie folgt:

1.  $S \rightarrow DXD$
2. Wiederhole  $k$  mal:  $DX^{2^i}D \xrightarrow{*} DX^{2^{i+1}}D \Rightarrow DX^{2^0}D \xrightarrow{*} DX^{2^k}D$
3.  $DX \rightarrow DA \Rightarrow DX^{2^i}D \xrightarrow{*} DAX^{2^i-1}AD$
4. Wiederhole so oft wie möglich:  $\Rightarrow DAX^{2^i-1}D \xrightarrow{*} DX^{2^{i+1}-2}AD$
5.  $AX \rightarrow XXA$
6.  $AD \rightarrow XXD \Rightarrow DX^{2^{i+1}-2}AD \xrightarrow{*} DX^{2^{i+1}}D$
7. Wiederhole so oft wie möglich:  $\Rightarrow DX^nD \xrightarrow{*} X^n$
8.  $D \rightarrow \epsilon$
9. Wiederhole so oft wie möglich:  $\Rightarrow X^n \xrightarrow{*} Y^n$
10.  $X \rightarrow Y$