

a) Mějme pravidlo  $S \rightarrow \lambda$   
 $S \rightarrow aabS$   
 $S \rightarrow abaS$   
 $\vdots \quad \rightarrow$  a všechny dalsí permutace

Rozložete, zda-li gramatika generuje jazyk  $L = \{w \in \{0,1\}^* \mid |w|_a = 2|w|_b\}$

Hypotéza: gramatika negeneruje celý jazyk.

Myslenka: Jelikož mají všechny pravidla ( $a \in V$  na  $S \rightarrow \lambda$ ) soubor delších m projev stále, neroz symbol „ $S$ “ vložit do středu tak, aby byl zápis symetrický.  
 Oči v některých případech neroz „obklad“ obou konec.

Důkaz: Mějme slovo „aaabbbaa“. Takové slovo zjevně  $\notin L$ .

V takovém slově mohly být pouze červené čárky jeho následujícími substitucemi. Tedy jiné určité pravidlo slova:

aSbbaa nebo aaabbbaa. Ačkoliv oboje tyto slova mají také jen jednoho předchůdce a to aSSa.

Takové slovo aSSa však neroz gramatiku generuje.

Tedy jsom nased slovo, co patří do jazyku, ale není slovem gramatiky.

Tedy tvrzení neplatí.

b) Majme  $L = \{a^i \mid i \in \mathbb{N}\}$ . Nalezněte gramatiku (co nejjednoduššího typu)

pro zadany jazyk.

$$L \rightarrow L - \{a, aa, aaa, \dots\}$$

Pravidla gramatiky:

$$S \rightarrow EPAE$$

$$EL \rightarrow EP$$

$$PA \rightarrow BBP$$

$$EPA \rightarrow a$$

$$PE \rightarrow LE$$

$$aA \rightarrow aa$$

$$BL \rightarrow LA$$

$$aE \rightarrow a$$

Ukázka pro  $i=2$ :

$$S \rightarrow EPAE \rightarrow EBBPE \rightarrow EBBLE \rightarrow EBLAE \rightarrow ELAAE \rightarrow$$

$$\hookrightarrow EPAAE \rightarrow EBBPAE \rightarrow EBBBPE \rightarrow EBBBLE \rightarrow$$

$$\hookrightarrow EBBBBLAE \rightarrow EBBBLAAE \rightarrow EBLAAAE \rightarrow ELAAAAE \rightarrow EPAAAAE \rightarrow$$

$$\hookrightarrow aAAAE \rightarrow aaAAE \rightarrow aaaAE \rightarrow \underline{aaaa}$$

Popis:

neformálně E mi označuje začátek a konec slova.

Zdvojkřížek počet terminálů může pouze pokud před znakem A je písmenko P,

který probalí význam. Tedy jindy než jednou za probalí znak můžeme, zároveň bez písmenka taky nezadat.

Jakmile probalí znak P neboce, můžeme se zapojit a probalí znak L,

se kterým zase zapojit méně znak A. Jakmile jsem opět

na začátku, můžu si užít, jestližech přejdu na neformálně

když pokračuji ve zdrojování! Důležité je, že to lze rozhodnout

růždy jen jednou uprostřed vloha a pak se podle toho provede další "cyklus".