

Úloha 2. Nech $L = \{u\#v \mid u, v \in \{a, b\}^*; \#_a(u) = \#_b(v)\}$. Rozhodnite, či platí $L \in \mathcal{R}$. Samozrejme sa očakáva, že vaše tvrdenie poriadne dokážete.

Tvrď, že $L \notin \mathcal{R}$. Pri dôkaze budeme používať pumpovaciu lemu, preto si napíšeme najskôr jej znenie.

Pumpovacia lema: Ku každému regulárному jazyku L existuje číslo p také, že pre každé slovo $w \in L$ také, že $|w| \geq p$ existujú $x, y, z \in \Sigma_L^*$ také, že platí:

- (i) $w = xyz$
- (ii) $|xy| \leq p$
- (iii) $|y| \geq 1$
- (iv) $\forall i \geq 0; xy^i z \in L$

Dokážeme, že jazyk L nie je regulárny.

Sporom.

Nech $L \in \mathcal{R}$. Potom pre L platí pumpovacia lema, podľa ktorej existuje p také, že každé slovo z L dlhšie ako p sa dá nejako rozdeliť a napumpovať.

Uvažujme slovo $w = a^p \# b^p$. Je zjavné, že $w \in L$. Podľa (i)

$$w = xyz = a^p \# b^p.$$

Z (ii) a (iii) vyplýva, že x, y sú tvorené len písmenami a . Bude teda platiť

$$x = a^j, y = a^k, z = a^{p-j-k} \# b^p \text{ pre nejaké } j \geq 0, k > 0, j + k \leq p$$

Potom ale podľa (iv)

$$xy^2z = a^j a^{2k} a^{p-j-k} \# b^p = a^{p+k} \# b^p \in L.$$

Kedže $k > 0$ tak neplatí, $a^{p+k} \# b^p \in L$, čo je SPOR.

Sporom sme dokázali, že $L \notin \mathcal{R}$.