

Dů: řešení:

x 1) Jazyk je tvořen pouze slovy  $ww$ , tedy všechna slova jazyka mají sudou délku.

Díky lib. volbě je zaručené splnění celého slova minimální jako  $w|w$ .

Nechť z Pumping Lemma je  $n = |ww|$ ,  $x = w$ ,  $y = w$ . Pak pro

každé  $k \in \mathbb{N}$  platí 3. podmínka Pumping Lemma:  $xy^kz \in L$ , jelikož  $\rightarrow$  pro lib. libě

to bude ve tvaru  $w(ww)^k w$ , avšak pro lib.  $k$  bude ve tvaru  $w(ww)^i$ ,

tedy 3. podmínka neplatí. Speciálně pro  $k=0$  neplatí:  $ww \in L \Rightarrow w \in L$

Tedy nejde o regulární jazyk.

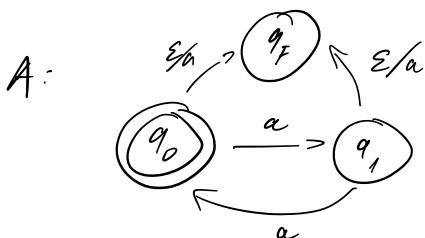
✓ 2)  $a^{2n} | n \in \mathbb{N}$

$L \supset$  tedy jazyk obsahuje sudopčetné slova stejného znaku.

$$L = \{ \lambda, a^2, a^4, a^6, a^8, \dots \}$$

Nechť z Pumping Lemma je  $n=2$ ,  $x = \lambda$ ,  $y = aa$

Pak  $w = xy^kz$ ,  $k \in \mathbb{N}$ , tedy  $w = (aa)^k \in L$ , což platí  $\forall k$ .



$\rightarrow$  Final stav pro přechemí znaků  $! = "a"$

$\rightarrow$  přijme lib. slova, co má sudý počet "a".

x 3)  $a^{n^2} | n \in \mathbb{N}$

$$L = \{ \lambda, a, aaaa, aaaaaaaaaa, \dots \} \rightarrow w = x(y^k)z$$

Z Pumping Lemma lze upravit všechny  $k$ -tice lib.  $n$ -tice,  $\rightarrow$  větší  $n$  z lemma  
tedy  $(a^n)^k$ , kdy  $1 \leq n \leq n^2$ . Potom ale vždy existuje  $i, k$  t.č.

$|a^{i^2}| < |(a^n)^k| < |a^{(i+1)^2}|$ , kde ale  $a^{i^2}, a^{(i+1)^2}$  jsou si vzdálenosti  
nejbližší slova, co z definice  $\in L$ . Tedy jak slovo  $(a^n)^k \notin L$ .

Například pro  $n=2, i=2, k=3$ :

$$a^{i^2} = aaaa \in L$$

$$(a^n)^k = aaaaaa \notin L$$

$$a^{(i+1)^2} = aaaaaaaaaa \in L$$

Tedy nejde o reg. jazyk.

$$* 4) a^{2^n} \mid n \in \mathbb{N} \quad L = \{ a, aa, aaaa, aaaaaa, \dots \}$$

Použijí stejný argument jako v příkladě 3. Máme z Pumping Lemma, kde  $n=2$ ,  $x=\lambda$ ,  $y=aa$ ,  $w=xy^kz$ . Jelikož  $L = \{ a^{2^n} \mid n \in \mathbb{N} \}$ , existuje dvojice slov  $\in L$ , která „má seba“, což se do určitého stáří, nemají jiný počet. Z Pumping Lemma ale platí  $w = xy^kz \forall k$ , tedy i speciálně pro  $k=2$ .  $|a^{2^i}| < |(a^n)^k| < |a^{2^{(i+1)}}|$ , tedy opět najde o vez. jazyk.

Například:

$$n=2, y="aa", i=2, k=3$$

$$a^{2^i} = aaaa \rightarrow 4 \in L$$

$$(a^n)^k = aaaaaa \rightarrow 6 \notin L$$

$$a^{2^{(i+1)}} = aaaaaaaa \rightarrow 8 \in L$$