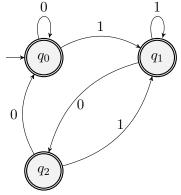
## První samostatná práce

## Jakub Adamec B4B01JAG

## 27. listopadu 2024

**Příklad 1.5.** Pro uvedený automat nakreslete stavový diagram. Najděte vlastnost  $\mathcal{V}$ , která charakterizuje slova přijímaná daným automatem. Dokažte, že automat přijímá právě všechna slova s vlastností  $\mathcal{V}$ .



$$\begin{split} F &= \{q_1,q_2\}.\\ L(M) &= \{w \mid w \text{ končí 1 nebo } 10\}.\\ \text{Af } u &\in L. \end{split}$$

 $\begin{array}{ll} \text{D} \mathring{\text{u}} \text{kaz } u0 \not \in F: & \text{D} \mathring{\text{u}} \text{kaz } u1 \in F: \\ \delta(q_i,0) = q_0 \not \in F & \delta(q_i,1) = q_1 \\ i = 0,2. & i = 0,1,2. \end{array}$ 

 $\begin{array}{ll} \text{D} \| \text{Likaz} \ u00 \not \in F: & \text{D} \| \text{Likaz} \ u10 \in F: \\ \delta(q_i,00) = q_0 \not \in F & \delta(q_i,10) = q_2 \\ i = 0,1,2. & i = 0,1,2. \end{array}$ 

Důkaz  $\varepsilon \notin F$ :  $\delta(q_1, \varepsilon) = q_1$ .

**Příklad 1.6.** Jazyk L nad abecedou  $\Sigma = \{a, b\}$  je dán induktivně

$$\varepsilon \in L$$

$$u \in L \implies aua \in L$$

$$u \in L \implies bub \in L$$

Charakterizujte slova jazyka L, tj. najděte vlastnost  $\mathcal{V}$  takovou, že  $L = \{u \mid \text{slovo } u \text{ má vlastnost } \mathcal{V}\}$ . Své tvrzení zdůvodněte.

 $\mathcal{V}=$ slovo u je sudé délky a  $u=u^R($ tj. je palindrom). Označme  $L_1=\{u\mid u^R=u, |u| \text{ je sudé}\}.$  Dokážeme, že  $L=L_1.$ 

- a)  $L \subseteq L_1$ , indukcí podle definice množiny L.
  - i)  $\varepsilon$  je sudé délky a zároveň  $\varepsilon^R = \varepsilon$ , tedy  $\varepsilon \in L_1$ .
- ii) Mějme slovo u, které je sudé délky a platí  $u^R = u$ . Pak také slova  $v_1 = aua$  a  $v_2 = bub$  mají sudou délku a jsou palindromy, tj.  $v_1^R = (aua)^R = au^Ra = aua = v_1$  a  $v_2^R = (bub)^R = bu^Rb = bub = v_2$ .
- b)  $L_1 \subseteq L$ , každé slovo, které palindrom sudé délky vzniklo dle pravidel, indukcí podle délky slova  $u \in L_1$ .

- i) Nejkratší slovo podle pravidel  $\mathcal{V}$  je  $\varepsilon$ , které patří do L.
- ii) Předpokládejme, že všechny palindromy v délky 2n vznikly podle pravidel jazyka L. Uvažujme libovolný palindrom u délky 2(n+1). Pak u nutně začíná buď písménem a nebo písmenem b. Jestliže u začíná a, pak musí končit a, protože je palindromem. Pak lze tedy říct, že u=ava, navíc platí  $u^R=av^Ra=u$ , proto  $u^R=v$  a |v|=2n. Z indukčního předpokladu víme, že  $v\in L$  a tedy i  $u\in L$ .

A analogicky platí to samé pro případ, že u začíná, a tedy i končí, písmenem b.

Takže platí, že  $L = L_1$ .