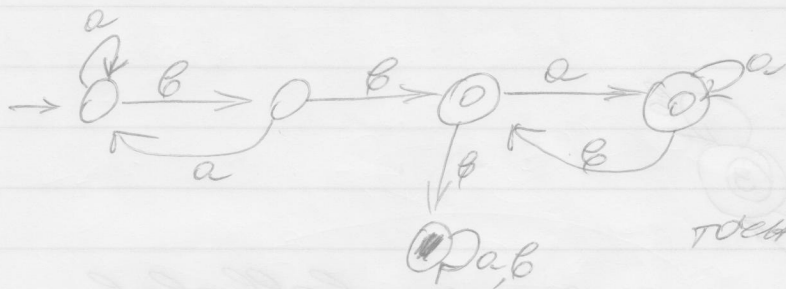


DM 20.05.14



точно на едно място
има 2 b-та



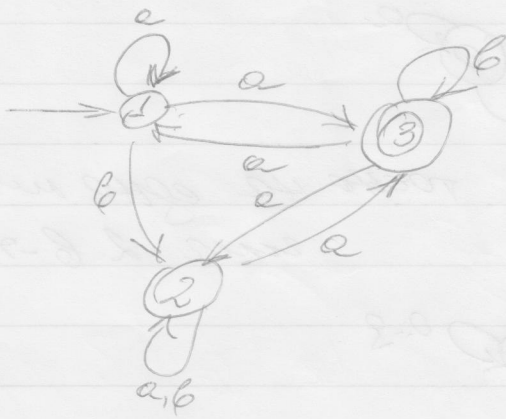
за четене на десетично число

Имаме автомат с 5 състояния като състоянията са номерирани от 0 до 4 и ако думата w е запис на десетично число което дава остатък i то след прочетане на тази дума, автоматът става точно до състояние i .



Недетерминистичен автомат е детерминизация

Тб За всеки недетерминистичен автомат има детерминистичен автомат, който разпознава същия език

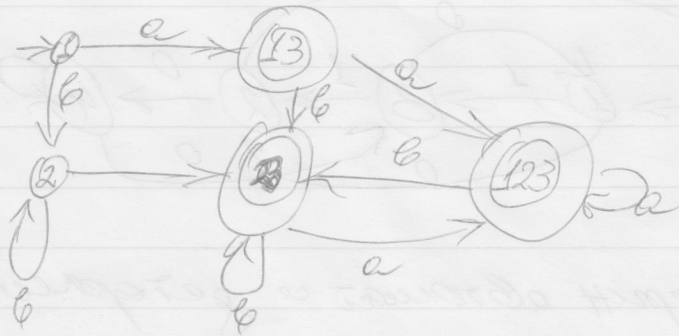


зуната баббабав

$\{1\}$ - урғуға урғетем илберата буба
 $\{2\}$ - урғуға урғетем илберата буба

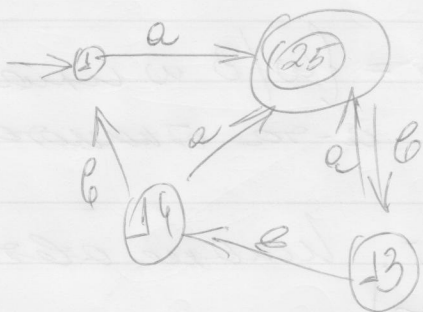
Сортта	a	b
1	13	2
* 13	123	23
2	23	2
* 123	123	23
* 23	123	23

* - урғуға урғетем илберата буба (б илберата буба)



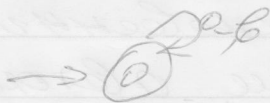
Заг

Сорт	a	b
1	25	∅
* 25	∅	13
13	25	14
14	25	1



детерминизация

Ако има крайно състояние което със всяка буква отива в себе си, тогава при детерминизация можем за всяко множество което съдържа това състояние, просто да заявим преходи с всичките букви към самото него



$L_1 \cup L_2$
 $L_1 \cap L_2$
 L_1^*
 $L_1 \Delta L_2$
 $\overline{L_1}$

Резултатни операции

$$L_1 \circ L_2 = \{w_1 w_2 \mid w_1 \in L_1 \text{ и } w_2 \in L_2\}$$

Нека $L_1 = \{w \mid \exists w \text{ има поне толкова } a\text{-та колкото } b\text{-та}\}$

$L_2 = \{w \mid \exists w \text{ има поне толкова } b\text{-та, колкото } a\text{-та}\}$

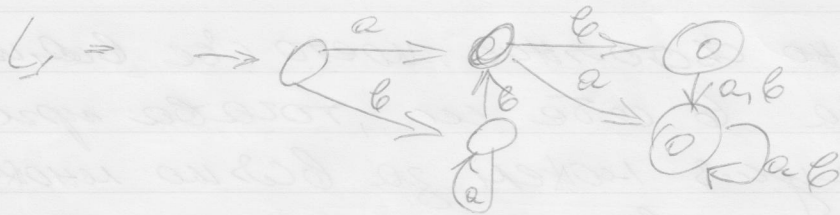
$babba = ? (L_2)$ $baaba = ? (L_1 \text{ или } L_2)$

$$L^* = \{w_0 w_1 w_2 \dots w_n \mid w_0 \dots w_n \in L\}$$

$$L_1^* = L_1, \quad L_1 \circ L_2 = \Sigma^*$$

$$\overline{L_2} = ? \Rightarrow \overline{L_2} = L_1 \setminus L_2 = \{w/B \text{ в ума ндееке } a\text{-ра откноро } b\text{-ра}\}$$

Нема A_i е автомат за L_i . Умаме автомат за L_1 (горизонтално)



Реш - Всички крайни ставяат отново всички и всички отново всички ставяат крайни и поучаваме автомат за L_1