

# نظریه زبانها و ماشینها - بهار ۱۴۰۲ پاسخ تمرین شماره ۲ دستیار آموزشی این مجموعه: پریا خوشتاب paria.khoshtab2019@gmail.com



تاریخ تحویل: ۱۴۰۱/۱۲/۱۶

1) برای هر یک از زبانهای زیر عبارت منظم بنویسید. (30 نمره)

$$(\Sigma = \{a, b, c\})$$
 الف) رامته هایی که تعداد  $a$ ها در آن ها فرد باشد.

(b + c)\*a(a(b + c)\*a + (b + c))\*

$$(\Sigma = \{0, 1\})$$
 با عداد باینری که مقدار آنها در مبنای ده، زوج و بیشتر یا مساوی  $8$  باشد.

$$0*1(0 + 1)*(0 + 1)(0 + 1)0$$

$$(\Sigma = \{a, b, c\})$$
 میباشند. ( $\Sigma = \{a, b, c\}$  میباشند. (خ

c\*(b + ac\*)\*

$$(\Sigma = \{a, b\})$$
 ایشد. ( $\Sigma = \{a, b\}$ ) د) زبانی که شامل تمامی رشته ها به جز

$$\varepsilon$$
 + a + aa + (b + ab + aab + aaa(a + b))(a + b)\*

$$(\Sigma = \{a, b\})$$
 بشند. ( $\Delta = \{a, b\}$ ) ما بشند. (ایر رشته aa ما بشند. (ایر رشته هایی ما بشند)

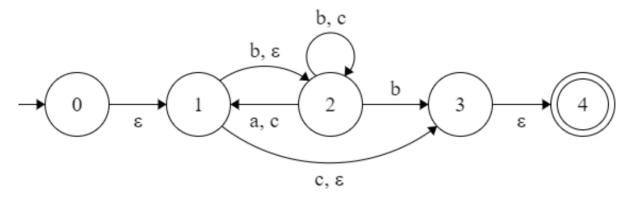
$$(a + b)*aa(a + b)*aa(a + b)* + (a + b)*aaa(a + b)*$$

و) 
$$($$
امتیازی $)$  رشتههایی که شامل تعداد زوجی زیررشته  $000$  میباشند.  $(\{0,\ 1\})=$ 

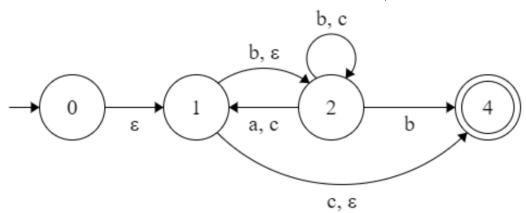
$$(((0+(00)^*)1)^*000(00)^*1((0+(00)^*1)^*000(00)^*1)^*((0+(00)^*)1)^*(0+(00)^*)$$

2) عبارت منظم متناظر با هر یک از NFAهای زیر را بنویسید و مراحل تبدیل و حذف هر state را نیز رسم کنید. (30 نمره)

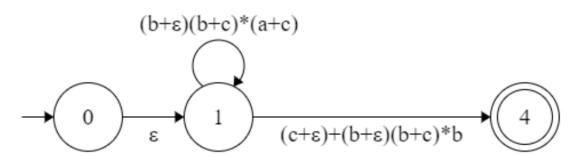
الف) ابتدا تبدیل به GNFA را انجام میدهیم:



سپس استیت 3 را حذف میکنیم:



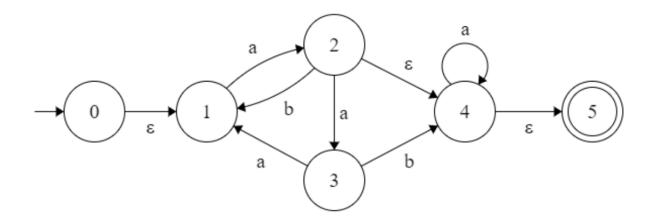
سپس استیت 2 را حذف میکنیم:



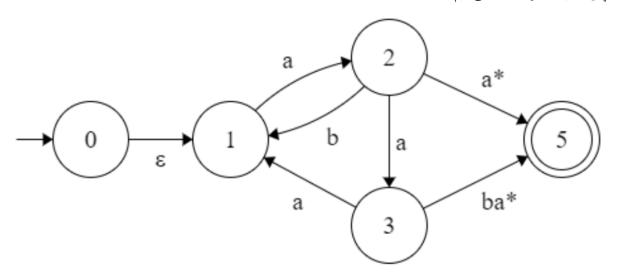
سپس استیت 1 را حذف میکنیم:

$$\longrightarrow 0 \qquad \underbrace{((b+\epsilon)(b+c)*(a+c))*((c+\epsilon)+(b+\epsilon)(b+c)*b)}_{4}$$

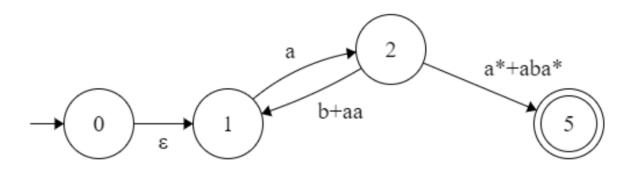
## ب) ابتدا تبدیل به GNFA را انجام میدهیم:



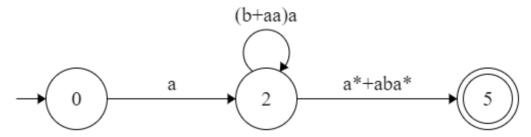
## سپس استیت 4 را حذف میکنیم:



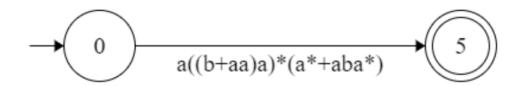
## سپس استیت 3 را حذف میکنیم:



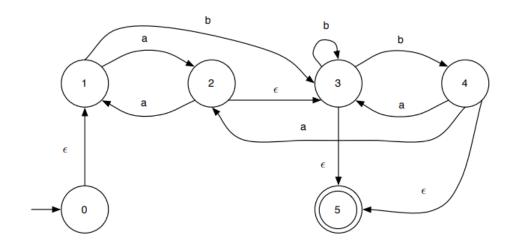
#### سپس استیت 1 را حذف میکنیم:



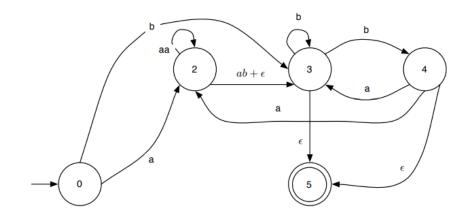
## سپس استیت 2 را حذف میکنیم



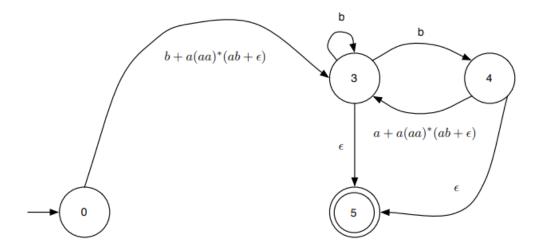
## ج) ابتدا تبدیل به GNFA را انجام میدهیم:



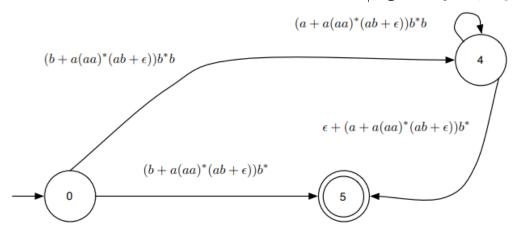
## سپس استیت 1 را حذف میکنیم:



#### سپس استیت 2 را حذف میکنیم:



#### سپس استیت 3 را حذف میکنیم:

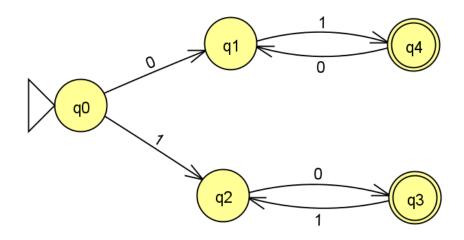


#### سپس استیت 4 را حذف میکنیم:

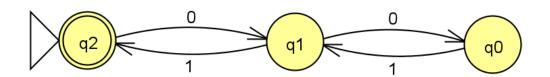
$$\begin{split} &(b + a(aa)^*(ab + \epsilon))b^* + \\ &((b + a(aa)^*(ab + \epsilon))b^*b)((a + a(aa)^*(ab + \epsilon))b^*b)^*(\epsilon + (a + a(aa)^*(ab + \epsilon))b^*) \end{split}$$



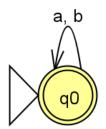
# 3) برای عبارات منظم زیر DFA رسم کنید. (20 نمره) ( استیت Trap به منظور سادهسازی رسم نشده است) الف) 0\*(10) + 1\*(10)



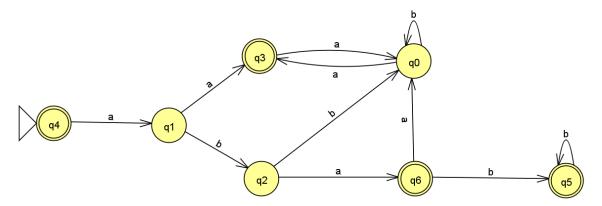
ب) \*(1\*(10 + 10)))



((a\*b)\*(b\*a)\*)\* (c



#### د) (امتيازى) \*(ab\*a) ( امتياز



4) درستی یا نادرستی موارد زیر را مشخص کنید. (در صورت نادرست بودن مثال نقض و در صورت درستی اثبات ارائه دهید.) (20 نمره)

الف) اگر  $L_1 \cap L_2$  و  $L_2$  زبان های منظم باشند، زبان  $L_1$  نیز منظم است.

نادرست؛ مثال نقض:

$$L_1 = \{a^{2^n} : n \ge 0\}, L_2 = \phi, L_1 \cap L_2 = \phi$$

ب) اگر  $L^*$  منظم باشد، زبان L نیز منظم است.

نادرست؛ مثال نقض:

زبان  $L \geq n \geq 2^n$  نامنظم است ولی  $L^* = a^*$  به وضوح منظم است.

ج) اگر  $L_1$  و  $L_2$  زبانهای منظم باشند،  $L_1$  نیز منظم است. (عملگر \ نشان دهنده تفاضل مجموعه ای است)

در ست؛ اثبات:

 $L_1\backslash L_2=L_1\cap\overline{L_2}$  مى دانيم زبان هاى منظم نسبت به اعمال اشتراک، اجتماع و متمم بستهاند و چون بنام نسبت به تفاضل مجموعه اى نيز بستهاند.

د) اگر  $\{\epsilon\}$  منظم باشد، زبان L نیز منظم است. (عملگر \ نشان دهنده تفاضل مجموعه ای است) در ست؛ اثبات:

طبق فرض میدانیم  $L\setminus\{\epsilon\}$  منظم است. همچنین میدانیم  $\{\epsilon\}$  نیز منظم است. بنابر این با توجه به بسته بودن زبانهای منظم نسبت به عمل اجتماع،  $L\setminus\{\epsilon\}$   $\cup$   $\{\epsilon\}$   $\cup$   $\{\epsilon\}$  نیز منظم است.

ه) اگر  $L_1$  زبان منظم و  $L_2 \subseteq L_1$  باشد، زبان  $L_2$  نیز منظم است.

نادر ست؛ مثال نقض:

$$L_1 = a *, L_2 = \{a^{2^n} : n \ge 0\}, L_2 \subseteq L_1$$

5) فرض کنید A یک زبان منظم باشد و B هر زبانی باشد (لزوما منظم نیست). ثابت کنید زبان L منظم می باشد. (10 نمره)

$$L = \{ w \mid wx \in A \text{ A لي } x \in B \}$$

A یک زبان منظم می باشد، بنابر این یک DFA به نام M وجود دارد که زبان A را می پذیرد.  $M=(Q,\Sigma,\delta,q_0,F)$  فرض می کنیم داریم:

برای این که ثابت کنیم L یک زبان منظم است باید یک DFA بسازیم که زبان L را بپذیرد. این DFA به نام M'

- $\bullet \quad M' = (Q', \Sigma', \delta', q_0', F')$
- $\bullet$  Q' = Q
- $\bullet \quad \Sigma' = \Sigma$
- $\bullet \quad q_0' = q_0$
- $F' = \{q \in Q \mid \exists x \in B : \widehat{\delta}(q, x) \in F\}$