# نظریه زبان و ماشین - دکتر قوامیزاده

امیرحسین منصوری - ۹۹۲۴۳۰۶۹ - تمرین سری ۴

### سوال ۱-الف)

ابتدا وضعیتها را بر اساس شناسایی بودن افراز میکنیم:

$$\{q_0, q_1, q_2, q_3, q_6\}, \{q_4, q_5\}$$

چون  $q_0$  و  $q_0$  وضعیت تله هستند، بودن یا نبودن آنها تفاوتی در رشتههای پذیرش شده ندارد. بنابراین آنها را حذف میکنیم:

$$\{q_0, q_1, q_2\}, \{q_4, q_5\}$$

داریم:

$$\delta(q_0, b) = q_2$$
 (!)  
 $\delta(q_1, b) = q_4$   
 $\delta(q_2, b) = q_5$ 

پس وضعیت  $q_0$  باید جدا شود:

$$\{q_0\},\ \{q_1,q_2\},\ \{q_4,q_5\}$$

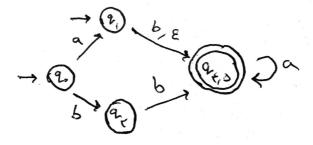
داریم:

$$\delta(q_1, \varepsilon) = q_4$$
  
$$\delta(q_2, \varepsilon) = \emptyset \ (!)$$

:پس  $q_1$  و  $q_2$  هم باید جدا شوند

$$\{q_0\},\;\{q_1\},\;\{q_2\},\;\{q_4,q_5\}$$

در نتیجه DFA نهایی به صورت زیر است:



#### سوال ۱-ب)

:ابتدا وضعیتها را بر اساس شناسایی بودن یا نبودن به صورت زیر افراز میکنیم  $\{q_0,q_1,q_2,q_3,q_7,q_8\},\ \{q_4,q_5,q_6\}$ 

حال داريم:

$$\delta(q_0, a) = q_1 
\delta(q_1, a) = q_3 
\delta(q_2, a) = q_5 (!) 
\delta(q_3, a) = q_6 (!) 
\delta(q_7, a) = q_8 
\delta(q_8, a) = q_7$$

بنابراین وضعیتهای  $q_2$  و  $q_3$  باید جدا شوند:

 $\{q_2, q_3\}, \{q_0, q_1, q_7, q_8\}, \{q_4, q_5, q_6\}$ 

داریم:

$$\begin{split} \delta(q_0,b) &= q_2 \quad (!) \\ \delta(q_1,b) &= q_4 \\ \delta(q_7,b) &= q_6 \\ \delta(q_8,b) &= q_5 \end{split}$$

بنابراین  $q_0$  هم باید جدا شود:

$$\{q_0\},\;\{q_2,q_3\},\;\{q_1,q_7,q_8\},\;\{q_4,q_5,q_6\}$$

همچنین داریم:

$$\delta(q_1, a) = q_3$$
 (!)  
 $\delta(q_7, a) = q_8$   
 $\delta(q_8, a) = q_7$ 

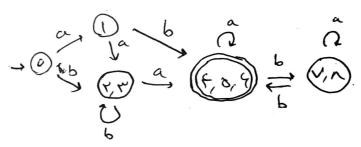
بنابراین  $q_1$  هم باید جدا شود:

$$\{q_0\}, \{q_1\}, \{q_2, q_3\}, \{q_7, q_8\}, \{q_4, q_5, q_6\}$$

با بررسی بقیه وضعیتها:

$$\delta(q_4, a) = q_4 
\delta(q_5, a) = q_5 
\delta(q_6, a) = q_4 
\delta(q_2, b) = q_3 
\delta(q_3, b) = q_3 
\delta(q_4, b) = q_7 
\delta(q_5, b) = q_8 
\delta(q_6, b) = q_8$$

مشخص میشود که افراز وضعیتها درست است و وضعیتهایی که در یک مجموعه هستند، معادلند. بنابراین DFA کمینه شده به شکل زیر است:



## سوال ۱-پ)

ابتدا وضعیتها را بر اساس شناسایی بودن یا نبودن به صورت زیر افراز میکنیم:  $\{A,B,D,F,H,I\},\ \{C,E,G\}$ 

داریم:

$$\delta(A, a) = H$$

$$\delta(B, a) = F$$

$$\delta(D, a) = G \quad (!)$$

$$\delta(F, a) = F$$

$$\delta(H, a) = I$$

$$\delta(I, a) = H$$

بنابراین D باید جدا شود:

 $\{D\}, \{A,B,F,H,I\}, \{C,E,G\}$ 

داریم:

$$\delta(A, b) = E \quad (!)$$

$$\delta(B, b) = C \quad (!)$$

$$\delta(F, b) = A$$

$$\delta(H, b) = A$$

$$\delta(I, b) = B$$

بنابراین A و B باید جدا شوند:

 ${A,B}, {D}, {F,H,I}, {C,E,G}$ 

داریم:

$$\delta(C, a) = A$$
  

$$\delta(E, a) = B$$
  

$$\delta(G, a) = F \quad (!)$$

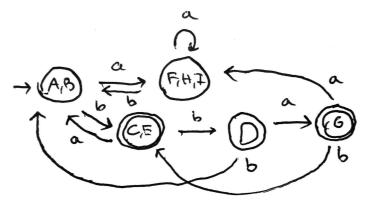
بنابراین G نیز باید جدا شود:

 ${A,B}, {D}, {F,H,I}, {C,E}, {G}$ 

با بررسی بقیه وضعیتها:

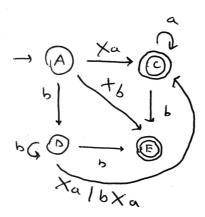
$$\delta(C, b) = D$$
  
 
$$\delta(E, b) = D$$
  
 
$$\delta(G, b) = C$$

مشخص میشود که افراز وضعیتها درست است و وضعیتهایی که در یک مجموعه هستند، معادلند. بنابراین DFA کمینه شده به شکل زیر است:

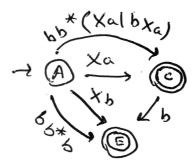


#### سوال ٢ - الف)

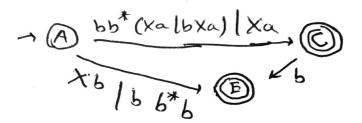
ابتدا وضعیتهایی که نه شناسایی هستند و نه شروع را حذف میکنیم. عبارت منظم \*(a(ba) را X مینامیم. بعد از حذف وضعیت B ماشین به شکل زیر در میآید:



بعد از حذف وضعیت D ماشین به شکل زیر در میآید:



که میتوان به صورت خلاصه تر آن را نوشت:



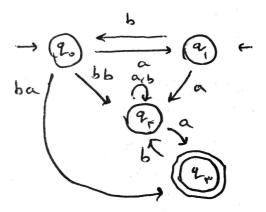
حال هر کدام از وضعیتهای شناسایی را جداگانه حذف میکنیم و برای ماشین باقیمانده در هر مرحله عبارت منظم مینویسیم. عبارت منظم  $bb^*(Xa|bXa)|Xa$  را ۲ مینامیم. بعد از حذف هر کدام از راسهای C و  $bb^*(Xa|bXa)$ 

$$\rightarrow \bigcirc \bigcirc \xrightarrow{Yb} \bigcirc \bigcirc \bigcirc$$

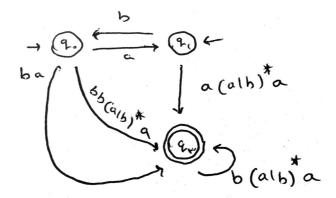
عبارت منظم نهایی حاصل or کردن عبارت منظم این دو ماشین خواهد بود:

$$r = Y|Yb|Xb|bb^*b$$
  
 $(Y = bb^*(Xa|bXa)|Xa, X = a(ba)^*)$ 

با حذف وضعیت <sub>q2</sub>، ماشین به صورت زیر در میآید:

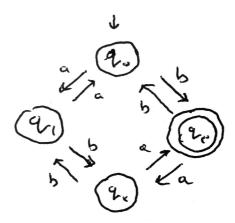


با حذف وضعیت ،q، ماشین به صورت زیر در میآید:

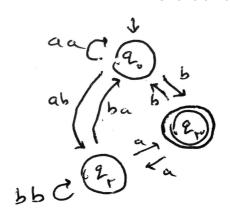


با حذف جداگانه هر کدام از وضعیتهای شروع، ماشین به دو صورت زیر در میآید:

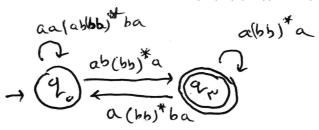
بنابراین regex ماشین مورد به صورت زیر خواهد بود: (((ab)\*(aaXa|ba|bbXa))|((ba)\*(b(ba|bbXa)|aXa)(bXa)\* (X = (a|b)\*)



در بالا  ${\bf q}_0$  وضعیتی است که در آن رشته وارد شده زوج تا  ${\bf a}$  و زوج تا  ${\bf b}$  دارد. به همین ترتیب  ${\bf q}_1$  فرد تا  ${\bf a}$  زوجتا  ${\bf b}$ ، همچنین  ${\bf q}_2$  فردتا  ${\bf d}$ ، و  ${\bf q}_3$  زوجتا  ${\bf d}$  دارد. به ماشین به صورت زیر در میآید:



با حذف وضعیت ،q2 ماشین به صورت زیر در میآید:



برای هر کدام از گذرها اسم میگذاریم:

X = aa|ab(bb)\*ba

 $Y = ab(bb)^*a$ 

 $Z = a(bb)^*a$ 

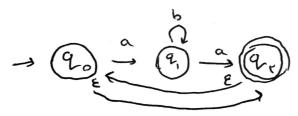
T = a(bb)\*ba

بنابراین regex نهایی به صورت زیر خواهد بود:

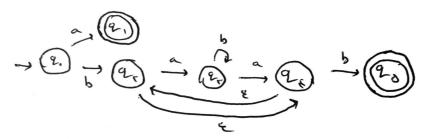
 $X^*Y(Z^*|Z^*TX^*Y)^*$ 

## سوال ۴-۱)

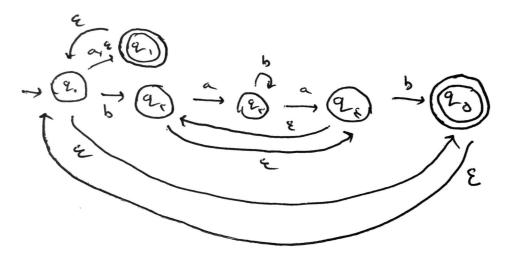
ماشین متناظر  $(ab^*a)^*$  به صورت زیر است (در واقع کافیست ماشین  $ab^*a$  را بکشیم و وضعیت شروع آن را با گذر تهی به وضعیت شناسایی ببریم و از وضعیت شناسایی با گذر تهی به وضعیت شروع برویم):



ماشین متناظر  $a|b(ab^*a)^*b$  به صورت زیر است:



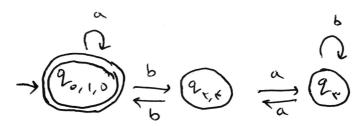
:درنهایت ماشین متناظر  $\left(a \left| b \left( a b^* a 
ight)^* b 
ight)^*$  به صورت زیر است



در نهایت با توجه به جدولهای زیر (صفحه بعد):

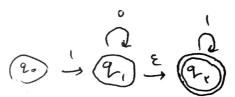
t	а	b	state	ε-closure	δ	а	b	ε	
0	0,1,5	2,4	0	0,1,5	0	1	2	1,5	
1	0,1,5	2,4	1	0,1,5	1	Ø	Ø	0	
2	3	0,1,5	2	2,4	2	3	Ø	4	
3	2,4	3	3	3	3	4	3	Ø	
4	3	0,1,5	4	2,4	4	Ø	5	2	
5	0,1,5	2,4	5	0,1,5	5	Ø	Ø	0	
ٰ جدول t			جدول ε-closure			جدول δ			

DFA مورد نظر به صورت زیر خواهد بود:

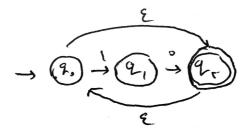


## سوال ۴ - ۲)

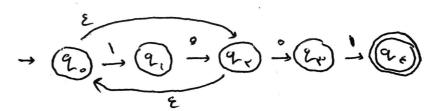
ماشین متناظر \*1\*10 به صورت زیر است:



ماشین متناظر \* (10) به صورت زیر است (در واقع کافی است ماشین 10 را رسم کنیم و از وضعیت شناسایی به وضعیت شروع و همچنین از وضعیت شروع به وضعیت شناسایی دو گذر تهی رسم کنیم):



بنابراین ماشین متناظر 01\* (10) به صورت زیر است:



با وصل کردن یک وضعیت شروع به ابتدای این دو ماشین، ماشین متناظر 01\*(10)|\*1\*10 به دست میآید:

