طراحي كامپايلرها

نيمسال دوم ۲۰-۲۰



دانشکدهی مهندسی کامپیوتر استاد: سمانه حسینمردی

مهلت ارسال: ۲۳ اسفند ۲۳:۵۹

تمرين اول

مسئلهي ١.

با توجه به گرامرهای داده شده، عبارت زیر را توکن بندی(tokenize) کنید.

acccbabbbacacaabaabbabc

$$Q = (a+b)c^*$$

$$R = a^*b^+$$

$$S = a(ca)^*bc^*$$

پاسخ

در توکن کردن یک رشته باید توجه داشته باشیم که با توجه به گرامرها، بتوانیم بزرگترین زیررشته هایی را انتخاب کنیم که پس از آن هم بتوانیم ادامه رشته را به زیررشته هایی که با گرامرها مطابقت داشته باشند، تقسیم کنیم. بنابراین توکن بندی عبارت داده شده به صورت زیر خواهد بود:

$$accc(Q) - b(Q) - abbb(R) - ac(Q) - ac(Q) - aab(R) - aabb(R) - abc(S)$$

مسئلهي ٢.

با توجه به زباz L بر روی الفبای $\Sigma = \{0,1\} = 2$ که با شرایط زیر تعریف شده است: هر رشته باید با ۱ شروع شود و پس از آن هر ترکیبی از ۱۰ ها را دنبال کند. رشته باید حداقل یک زیررشته به فرم "۱۰ " داشته باشد که بخشی از هیچ نمونه تداخلی "۱۰۱۰" نباشد.

الف. یک عبارت منظم را بنویسید که تمام رشته های درون این زبان را شامل شود.

ب. تأثیر گسترش الفبای $\Sigma = \{0,1\} = \mathbb{Z}$ برای شامل شدن یک کاراکتر سوم، مثلاً '۲'، بر عبارت منظم و زبان Σ تعریف شده را بررسی کنید. اضافه شدن '۲' چگونه بر ساختار رشته های درون Σ و خود عبارت منظم تأثیر میگذارد؟ پاسخ:

الف

با توجه به اینکه رشته باید شامل ۱۰۰ باشد اما بخشی از ۱۰۱۰ نباشد یعنی قبل آن ۰۱ نیامده باشد (۱۱، ۰۰ یا ۱۰) آمده باشد و بعد آن هم ۱۰ نیامده باشد (۱۰، ۱۰) آمده باشد. همچنین باید حالات خاص که ۱۰۰ در اوایل یا اواخر رشته آمده نیز در نظر بگیریم. در نهایت داریم:

$$1(\cdot + 1)^*(\cdot \cdot + 11 + 1 \cdot) \cdot 1 \cdot (11 + \cdot \cdot + \cdot 1)(\cdot + 1)^*$$

 $+1(\cdot + 1)^*(\cdot \cdot + 11 + 1 \cdot) \cdot 1 \cdot (\cdot + 1)^*$
 $+1(\cdot + 1)^*(\cdot 11 + \cdot \cdot + \cdot 1)(\cdot + 1)^*$

ب

اگر فرض کنیم که با اضافه شدن حرف ۲ به مجموعه زبان ما زبان L میتواند شامل \cdot و ۱ و ۲ باشد به صورتی که شرطهای قبلی را هم داشته باشد، عبارت منظم L به صورت زیر در می آید:

$$1(\cdot + 1 + 7)^*(\cdot \cdot + 11 + 1 \cdot + 7) \cdot 1 \cdot (11 + \cdot \cdot + \cdot 1 + 7)(\cdot + 1 + 7)^*$$

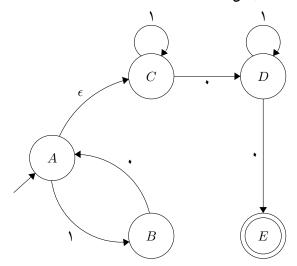
 $+1(\cdot + 1 + 7)^*(\cdot \cdot + 11 + 1 \cdot + 7) \cdot 1 \cdot (\cdot + 1 + 7)^*$
 $+1(\cdot + 1 + 7)^*(\cdot 11 + \cdot \cdot + \cdot 1 + 7)(\cdot + 1 + 7)^*$

مسئلهي ٣.

به سوالات زير پاسخ بدهيد:

- ۱. عبارت منظم توصیف کننده زبان های زیر را بنویسید.
- $L = \{ w \in \{a,b\}^* \mid bb$ نباشد a با a با b تمام بشود و شامل رشته b
- $L = \{ \ w \in \{a,b\}^* \mid$ ب رشته \mathbf{w} حداقل دو \mathbf{b} و یا دقیقا دو \mathbf{a}
 - ۲. برای عبارات منظم زیر، DFA رسم نمایید.

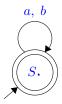
 - $(a^*b^* + ba)^*$ (آ ۱۱۰* + ۱۰(۱ + ۱۰)* (ب
 - ۳. آ) ماشین NFA زیر را به DFA تبدیل نمایید.



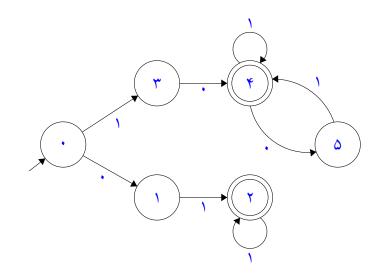
ب) ماشین بالا چه زبان منظمی را تشخیص می دهد؟

پاسخ:

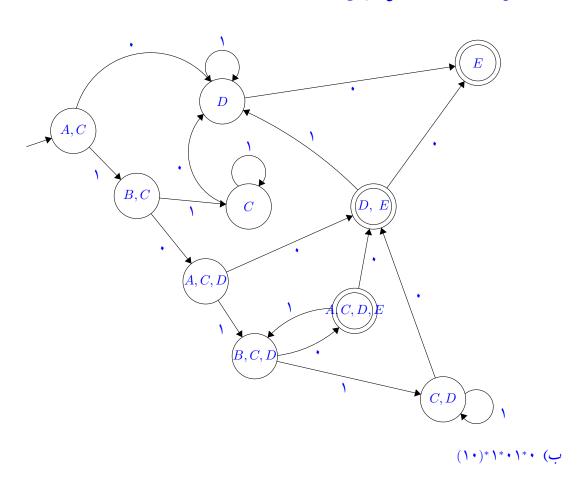
- $(a+ba)^*$ ($\tilde{1}$. 1
- $b^*ab^*ab^* + (a+b)^*b(a+b)^*b(a+b)^*$
- ۲. آ) دقت کنید ماشین رسم شده باید رشته ϵ را نیز بپذیرد.



ب) داریم:



۳. آ) ماشین DFA معادل به شکل زیر میباشد:



مسئلهی ۴.

با استفاده از گرامر مستقل از متن زیر، برای عبارت [a!b][a!b] یک right most derivation و یک left most derivation بنویسید و درخت parse مربوط به آن را رسم کنید.

$$\begin{split} E \rightarrow UV \mid EBE \mid V \mid [E] \\ V \rightarrow a \mid b \\ U \rightarrow < \mid > \\ B \rightarrow ? \mid ! \mid @ \end{split}$$

پاسخ:

ابتدا یک left most derivation برای عبارت مینویسیم، داریم:

$$E \to EBE \to [E]BE \to [EBE]BE \to [VBE]BE \to [aBE]BE \to [a!E]BE \to [a!V]BE \to [a!b]BE \to [a!b]@E \to [a!b]@[E] \to [a!b]@[V] \to [a!b]@[a]$$

در ادامه یک right most derivation برای عبارت مینویسیم، داریم:

$$\begin{split} E \rightarrow EBE \rightarrow EB[E] \rightarrow EB[V] \rightarrow EB[a] \rightarrow E@[a] \rightarrow [E]@[a] \rightarrow [EBE]@[a] \\ \rightarrow [EBV]@[a] \rightarrow [EBb]@[a] \rightarrow [E!b]@[a] \rightarrow [V!b]@[a] \rightarrow [a!b]@[a] \end{split}$$

درخت parse مربوط به هر دو derivation بالا در ادامه آمده است. (درخت هایشان یکسان است)

