## آزمون میانترم درس کامپایلر

دانشکده ریاضی – دانشگاه صنعتی خواجه نصیرالدین طوسی

آذر ماه ۱۴۰۲ – مدت زمان آزمون: ۶۰ دقیقه

۱- مزیت استفاده از جفت بافرها به جای یک تک بافر هنگام خواندن فایل ورودی توسط تحلیل گر لغوی
 چیست؟

Y عبارت منظمی بنویسید که عددهای هگزادسیمال را تولید کند. هر عدد هگزادسیمال با عبارت 0 آغاز می گردد و دست کم یک رقم در مبنای شانزده دارد. هر رقم در مبنای شانزده می تواند یکی از رقمهای 0 تا 0 یا یکی از حروف 0 تا 0 و یا یکی از حروف 0 تا 0 باشد. البته، گاهی پیش از 0 یکی از علامتهای 0 یا یکی از حروف 0 تا 0 باشد. البته، گاهی پیش از 0 یکی از علامتهای 0 یکی از ممکن است وجود داشته باشد. برای نمونه، 0 0 نمونه، 0 0 بارتهای منظم توسعهیافته مجاز است.

۳- عبارت منظم (regular expression) زیر را در نظر بگیرید:

(1\*01\*0)\*1\*

الف) ماشین متناهی حالت غیرقطعی (NFA) متناظر با عبارت منظم داده شده را رسم نمایید.

 $\epsilon$ را به دست آمده از بخش الف، تابع  $\epsilon$ دالتهای ماشین به دست آمده از بخش الف، تابع

پ) با به کارگیری شیوه ساختن زیرمجموعهها (subset construction)، ماشین متناهی حالت قطعی (DFA) معادل با ماشین بخش الف را به دست آورید.

۴- گرامر زیر را به گونهای تغییر دهید که چپبازگشتی (left-recursive) نباشد.

 $A \rightarrow Ba \mid C$ 

 $B \rightarrow AA$ 

 $C \rightarrow a \mid Cb \mid c$ 

ه- گرامر زیر را به گونهای تغییر دهید که در آن عملگرهای X، / و + به ترتیب اولویتهای اول، دوم و سوم را در محاسبه عبارتها داشته باشد.

$$E \rightarrow E + E \mid E \mid E \mid E \times E \mid (E) \mid digit$$
  
 $digit \rightarrow 0 \mid 1 \mid 2 \mid 3 \mid 4 \mid 5 \mid 6 \mid 7 \mid 8 \mid 9$ 

 $m{\varphi}$  نشان دهید گرامر زیر مبهم است. برای این منظور جملهای (sentence) مثال بزنید و نشان دهید دست کم دو اشتقاق چپترین (leftmost derivation) برای آن جمله وجود دارد. مرحلههای هر دو اشتقاق را نشان دهید. منظور از  $m{\varphi}$ ، رشته تهی است.

$$S \rightarrow SRS \mid a \mid b \mid c \mid \epsilon$$

$$R \rightarrow o_1 \mid o_2 \mid o_3 \mid \epsilon$$

۷- مشخص کنید کدامیک از عبارتهای زیر درست و کدامیک نادرست است؟ (ذکر دلیل لازم نیست.)

الف) خواسته "هر متغير استفاده شده در برنامه بايد قبلاً تعريف شده باشد." غيرقابل بيان با گرامر غيرحساس به متن (context-free) است.

ب) با انجام عمل چپفاکتورگیری (left-factoring) بر گرامر زیر، ابهام گرامر از بین میرود:

 $stmt \rightarrow if \ expr \ then \ stmt \ else \ stmt \ | \ if \ expr \ then \ stmt \ | \ a$   $expr \rightarrow b$ 

پ) کامپایلر تنها در مرحلههای مربوط به front-end از جدول نمادها (symbol table) استفاده می کند و در مرحلههای back-end از آن استفاده نمی کند.

ت) در زبان تولید شده توسط عبارت منظم  $(a|\epsilon)^*(a|\epsilon)^*(a|\epsilon)$ ، رشتههایی وجود ندارند که در آنها aهای متوالی ظاهر شده باشند. منظور از  $\epsilon$ ، رشته تهی است.

c با در نظر گرفتن گرامر زیر و جمله a=b=c که در آنa بیانگر عملگر انتساب است، ابتدا مقدار که در a و سپس، مقدار a در a قرار داده می شوند.

$$V \rightarrow L = V \mid L$$
  
 $L \rightarrow a \mid b \mid c \mid \dots \mid z$