# 武汉大学计算机学院 2016 - 2017 学年第一学期 2014 级《编译原理》(A) 期末考试参考答案

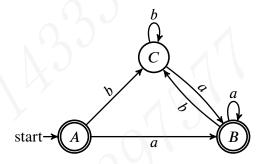
一、\_\_(1)

start 
$$\longrightarrow 0$$
  $\stackrel{a}{\longrightarrow} 1$   $\stackrel{b}{\longrightarrow} 4$   $\stackrel{b}{\longrightarrow} 5$   $\stackrel{\varepsilon}{\longrightarrow} 3$   $\stackrel{\varepsilon}{\longrightarrow} 4$   $\stackrel{\varepsilon}{\longrightarrow} 0$   $\stackrel{a}{\longrightarrow} 1$   $\stackrel{a}{\longrightarrow} 1$ 

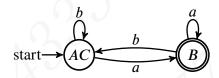
(2)

$$A = \{0,3,4\}, B = \{1,2\}, C = \{0,3,4,5\}.$$

状态转换图为:



(3) 最小 DFA 如下所示:



- (4) 由 a 和 b 且以 a 结尾的字符串.
- (5) (a | b)\*a.
- 二、 (1) 语句 "()(())" 的最左推导如下:

$$\begin{array}{cccc} S & \underset{lm}{\Longrightarrow} & SS & \underset{lm}{\Longrightarrow} & ()(S) \\ & \underset{lm}{\Longrightarrow} & (S)S & \underset{lm}{\Longrightarrow} & ()((S)) \\ & \underset{lm}{\Longrightarrow} & ()S & \underset{lm}{\Longrightarrow} & ()(()) \end{array}$$

(2) 消除左递归后的文法如下:

$$S \rightarrow S' \mid (S) S'$$
  
 $S' \rightarrow S S' \mid \varepsilon$ 

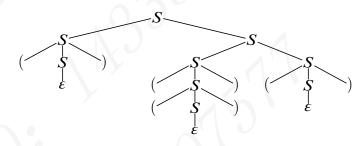
- (3)  $\operatorname{First}(S) = \operatorname{First}(S') = \{ \varepsilon, ( \}; \\ \operatorname{Follow}(S) = \operatorname{Follow}(S') = \{ \$, (, ) \}.$
- (4) LL(1) 分析表如下所示:

	(	)	\$
S	$S \to (S)S' \mid S'$	$S \to S'$	$S \rightarrow S'$
S'	$S'  o SS' \mid \varepsilon$	$S' \to SS' \mid \varepsilon$	$S' \to SS' \mid \varepsilon$

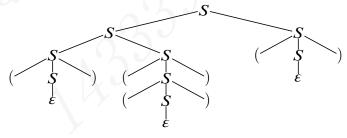
(5) 语句"()()"的分析过程如下所示:

	/ /	
剩余串	分析栈	分析动作
()()\$	<b>S</b> \$	$S \to (S)S'$
()()\$	(S)S'\$	match-advance
)()\$	S)S'\$	$S \to S'$
)()\$	S')S'\$	$S'  o \varepsilon$
)()\$	) <b>S</b> '\$	match-advance
()\$	S'\$	$S' \rightarrow SS'$
()\$	<i>SS</i> '\$	$S \rightarrow (S)S'$
()\$	(S)S'S'\$	match-advance
)\$	S)S'S'\$	$S \to S'$
)\$	S')S'S'\$	S'  o arepsilon
)\$	)S'S'\$	match-advance
\$	S'S'\$	$S'  o \varepsilon$
\$	S'\$	S'  o arepsilon
\$	\$	分析成功

#### 三、 (1) 语句 "()(())()" 的两颗不同的语法树为: 语法树 1:



#### 语法树 2:



### (2) 无二义文法:

$$S \rightarrow S(S) \mid \varepsilon$$

## 四、 (1) 状态 $I_3$ 的 LR(0) 项目集为

$$\overline{\{S \to S \bullet S, S \to (S \bullet)\}} 
= \{S \to S \bullet S, S \to (S \bullet), S \to \bullet SS, S \to \bullet(S), S \to \bullet\}$$

- (2) 识别活前缀的 DFA 在识别正则式  $\underline{(^*S(^*))}$  所生成的串一定到达状态  $I_2$ ,  $I_1$  或  $I_3$ .
- (3) Follow(*S*) = {\$, (, )}. SLR 分析表如下所示:

ſ		action		goto	
	状态	(	)	\$	S
	0	s1/r3	r3	r3	2
اً	1	s1/r3	r3	r3	3
	2	s1/r3	r3	acc/r3	4
ĺ	3	s1/r3	s5/r3	r3	4
ĺ	4	r1/s1/r3	r1/r3	<b>r</b> 1/r3	4
	5	r2	r2	r2	

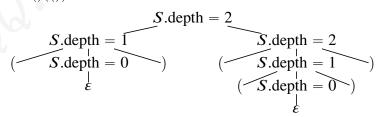
(4) 语句"()()"的分析过程如下所示:

剩余串	分析栈	分析动作
()()\$	0	shift
)()\$	0(1	reduce $S \to \varepsilon$
)()\$	0(1S3	shift
()\$	0(1S3)5	reduce $S \to (S)$
()\$	0.52	shfit
)\$	0S2(1	reduce $S \to \varepsilon$
)\$	0S2(1S3	shift
\$	0S2(1S3)5	reduce $S \to (S)$
\$	0 <i>S</i> 2 <i>S</i> 4	reduce $S \to SS$
\$	0.52	accept

五、(1)

$$rac{\dot{\mathcal{F}}  \, \, \dot{\mathcal{E}} \, \, \dot{\mathcal{E}} \, \, \dot{\mathcal{M}} \, \, \dot{\mathcal{M}}}{S \to S_1 \, S_2} \quad \dot{\mathcal{S}}. \text{depth} = \max(S_1. \text{depth}, S_2. \text{depth})}{S \to (S_1)} \quad \dot{\mathcal{S}}. \text{depth} = S_1. \text{depth} + 1} \\ S \to \varepsilon \qquad \dot{\mathcal{S}}. \text{depth} = 0$$

(2) 试画出语句 "()(())" 的附注语法树:



3

六、

七、 调用 printf 时,实参反向逐一计值压栈. 因此首先调用 sum(),将返回值 15 先压栈,由于 sum()的副作用修改了全局变量 n为 0,再压 n进栈时,实际上是压 0进栈.