编译原理作业(5)

姓名: 陈彦泽 学号: <u>181250015</u>

评分: _____ 评阅: ____

2020年12月10日

请独立完成作业,不得抄袭。 若得到他人帮助,请致谢。 若参考了其它资料,请给出引用。 鼓励讨论,但需独立书写解题过程。

1 作业(必做部分)

题目 1 ([10 = 1 + 4 + 2 + 3分]) 给定下述文法 G,

$$L \to LP$$
 (1)

$$L \to P$$
 (2)

$$P \to (P) \tag{3}$$

$$P \to ()$$
 (4)

- (1) 为后面的小题计算必要的 FIRST 集合与 FOLLOW 集合 (可以直接转抄上次作业);
- (2) 为 G 构造 LR(1) 自动机;

注意: 为了尽量统一状态编号, 便于批改, 当计算 CLOSURE 时, 请按照文法编号大小顺序加入新项。当计算 $\mathrm{GOTO}(I,X)$ 时, 请按照 I 中项的出现顺序依次考虑可能的转移符号 X。

要求: 给出初始状态 I_0 的计算方法以及 $GOTO(I_0,())$ 的计算方法。

- (3) 为该文法设计 LR(1) 分析表; 该文法是 LR(1) 文法吗?请说明理由。要求:请说明归约的设置条件。
- (4) 为该文法设计 LALR(1) 分析表; 该文法是 LALR(1) 文法吗? 请说明理由。

解答:

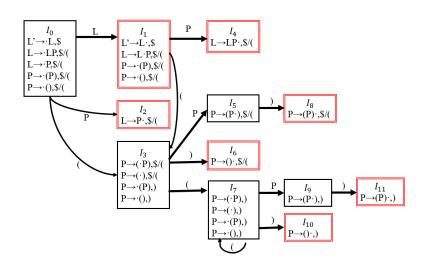
(1) FIRST(
$$L$$
) = {(}
FIRST(P) = {(}
FOLLOW(L) = {(, \$}
FOLLOW(P) = {(,), \$}

(2) 计算方法:

$$\begin{split} I_0 &= CLOSURE([L' \rightarrow \cdot L, \$]) \\ &= CLOSURE([L' \rightarrow \cdot L, \$], [L \rightarrow \cdot LP, \$], [L \rightarrow \cdot P, \$]) \\ &= CLOSURE([L' \rightarrow \cdot L, \$], [L \rightarrow \cdot LP, \$/(], [L \rightarrow \cdot P, \$/(])) \\ &= \{[L' \rightarrow \cdot L, \$], [L \rightarrow \cdot LP, \$/(], [L \rightarrow \cdot P, \$/(], [P \rightarrow \cdot (P), \$/(], [P \rightarrow \cdot (), \$/(])\}\} \end{split}$$

$$GOTO(I_0, () = CLOSURE([P \rightarrow (\cdot P), \$/(], [P \rightarrow (\cdot), \$/(])$$

= {[P \rightarrow (\cdot P), \$\\$/(], [P \rightarrow (\cdot), \$\\$/(], [P \rightarrow (P),)], [P \rightarrow (),)]}



(3) 如图所示, 是 LR(1) 文法

规约条件: 在合并相同 LR(0) 核心项后

 $[k: A \rightarrow \alpha \cdot, a] \in I_i \land A \neq S' \Rightarrow ACTION[i, a] = rk$

状态	ACTION			GOTO	
	()	\$	L	Р
0	s_3			g_1	g_2
1	s_3		acc		g_4
2	r_2		r_2		
3	s_7	s_6			g_5
4	r_1		r_1		
5		s_8			
6	r_4		r_4		
7	s_7	s_{10}			g_9
8	r_3		r_3		
9		s_{11}			
10		r_4			
11		r_3			

(4) 合并 I_3 与 I_7 、 I_5 与 I_9 、 I_6 与 I_{10} 、 I_8 与 I_{11} 如图所示,是 LALR(1) 文法

状态	ACTION			GOTO	
	()	\$	L	Р
0	s_{37}			g_1	g_2
1	s_{37}		acc		g_4
2	r_2		r_2		
37	s_{37}	s_{610}			g_{59}
4	r_1		r_1		
59		s_{811}			
610	r_4	r_4	r_4		
811	r_3	r_3	r_3		