编译原理第四次作业

201300035 方盛俊

Ex. 4.5.2 (1) (3)

(1)

最右句型	句柄	产生式
SSS + a * +	SS+	S o SS+
SSa*+	a	S o a
SSS*+	SS*	S o SS*
SS+	SS+	S o SS+
S	-	-

可以看出, SSS + a * + 的句柄为 SS+.

(3)

最右句型	句柄	产生式
aaa*a++	a	S o a
Saa*a++	a	S o a
SSa*a++	a	S o a
SSS*a++	SS*	S o SS*
SSa++	a	S o a
SSS++	SS+	S o SS+
SS+	SS+	S o SS+
S	-	-

可以看出, aaa*a++ 的句柄为 a.

Ex. 4.5.3 (2)

栈	输入	动作
\$	aaa*a++\$	移入
\$a	aa*a++\$	按照 $S o a$ 规约
\$S	aa*a++\$	移入
\$Sa	a*a++\$	按照 $S o a$ 规约
\$SS	a*a++\$	移入
\$SSa	*a + +\$	按照 $S o a$ 规约
\$SSS	*a + +\$	移入
SSS*	a + +\$	按照 $S o SS*$ 规约
\$SS	a + +\$	移入
\$SSa	++\$	按照 $S o a$ 规约
\$SSS	++\$	移入
SSS+	+\$	按照 $S o SS+$ 规约
\$SS	+\$	移入
SS+	\$	按照 $S o SS+$ 规约
\$S	\$	接受

Ex. 4.6.2

我们构建增广文法 G', 即

1.
$$S' o S$$

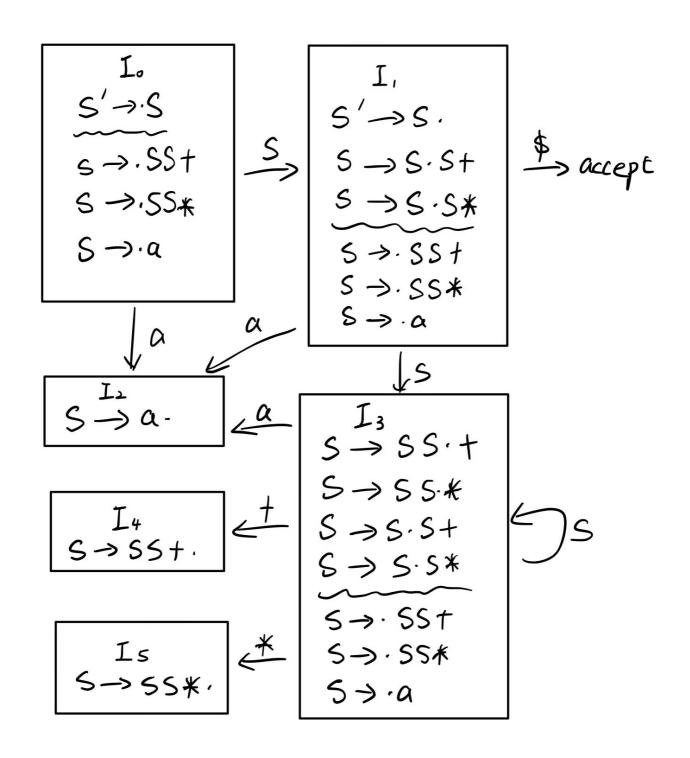
2.
$$S o SS+$$

3.
$$S o SS*$$

4.
$$S o a$$

后续归约我们也使用 这个编号 (1~4).

我们构造 LR(0) 自动机如下:



同时我们计算出

$$Follow(S') = \{\$\}$$

$$\operatorname{Follow}(S) = \{a, +, *, \$\}$$

因此有语法分析表

状态	ACTION			GOTO	
-	a	+	*	\$	S
0	s2	-	-	-	1

状态	ACTION			GOTO	
1	s2	-	-	acc	3
2	r4	r4	r4	r4	-
3	s2	s4	s5	-	3
4	r2	r2	r2	r2	-
5	r3	r3	r3	r3	-

由于表中没有多个条目,因此该语法分析表是语法 G 的 SLR(1) 分析表,也即该文法是 SLR(1) 文法.

Ex. 4.6.3

根据上一题的语法分析表,给出处理 aa * a+ 时的各个动作如下:

-	栈	符号	输入	动作
(1)	0	-	aa*a+\$	移入
(2)	0 2	a	a*a+\$	根据 $S o a$ 规约
(3)	0 1	S	a*a+\$	移入
(4)	0 1 2	Sa	*a + \$	根据 $S o a$ 规约
(5)	0 1 3	SS	*a + \$	移入
(6)	0 1 3 5	SS*	a + \$	根据 $S o SSst$ 规约
(7)	0 1	S	a + \$	移入
(8)	0 1 2	Sa	+\$	根据 $S o a$ 规约
(9)	0 1 3	SS	+\$	移入
(10)	0 1 3 4	SS+	\$	根据 $S o SS+$ 规约
(11)	0 1	S	\$	接受