Assignment7

≡ ID	2019K8009929039
≡ name	周鹏宇

练习**4.3.1**: 对于文法 $S \to SS+|S^*|x$,指出下列最右句型归约时使用的句柄:

- 1. $x^*x+xx++$
- SS+x*+
- 3. SS*+

这里直接参照课本的分析方式

1.
$$x * x + xx + +$$

RIGHT SENTENTIAL FORM	HANDLE	REDUCING PRODUCTION
x * x + x x + +	х	$S \rightarrow X$

2.
$$SS + x * +$$

RIGHT SENTENTIAL FORM	HANDLE	REDUCING PRODUCTION
S S + x * +	S S +	S→S S +

3.
$$SS * +$$

RIGHT SENTENTIAL FORM	HANDLE	REDUCING PRODUCTION
S S * +	S *	S→S*

练习4.3.2: 考虑文法

$$S \rightarrow x = E \mid E$$
$$E \rightarrow E + x \mid x$$

- 1. 增广该文法,构造 SLR 项目集和状态转化图
- 2. 计算项目集的 GOTO 函数和这个文法的语法分析表
- 3. 这个文法是不是 SLR 文法? 为什么?

由于三个小问联系极其密切,且大量依赖于NFA和DFA状态转换图,在此不给出严格的题号顺序

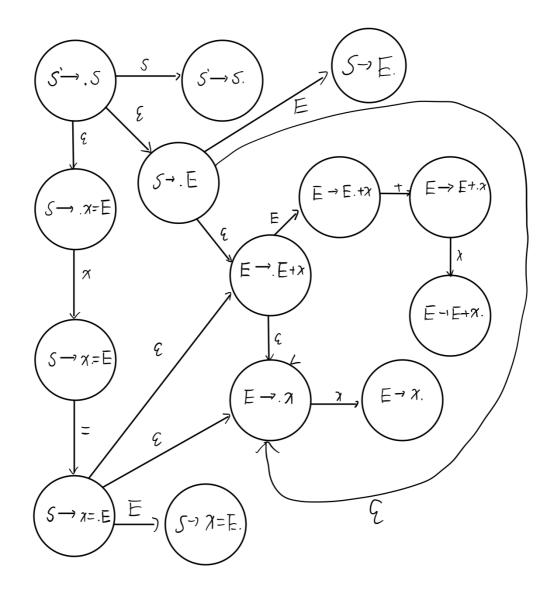
增广文法:

$$egin{aligned} 0:S' &
ightarrow S \ 1:S &
ightarrow x = E \ 2:S &
ightarrow E \ 3:E &
ightarrow E + x \ 4:E &
ightarrow x \end{aligned}$$

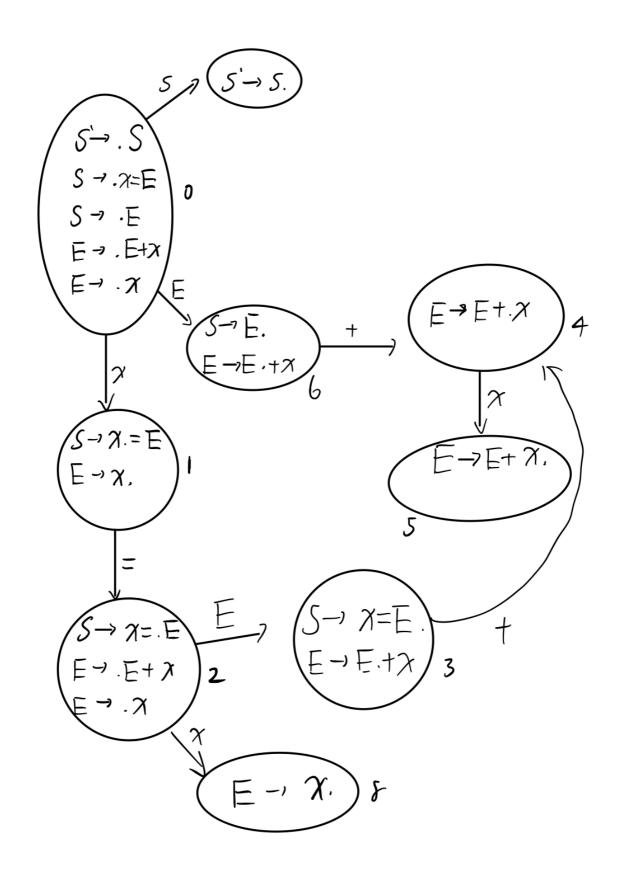
由此可以构造出的LR(0)项目为:

$$S'
ightarrow .S$$
 $S'
ightarrow S.$
 $S
ightarrow .x = E$
 $S
ightarrow x = .E$
 $S
ightarrow x = E.$
 $S
ightarrow .E$
 $S
ightarrow E.$
 $E
ightarrow E. + x$
 $E
ightarrow E + x$
 $E
ightarrow E + x$
 $E
ightarrow x.$

由此可以得到NFA如下图所示:



进一步整理得到DFA,即9个SLR项以及状态转移图:



由逆时针顺序标号后由如下GOTO函数:

 $GOTO(I_0,S) = I_7 \ GOTO(I_0,E) = I_6 \ GOTO(I_0,x) = I_1 \ GOTO(I_1,=) = I_2 \ GOTO(I_2,x) = I_1 \ GOTO(I_2,E) = I_3 \ GOTO(I_3,+) = I_4 \ GOTO(I_4,x) = I_5 \ GOTO(I_6,+) = I_4 \ GOTO(I_2,x) = I_8$

而其FOLLOW集合和FIRST集合给定如下:

最终给出语法分析表如下:

此态	ACTION			G070		
	11	+	γ	\$	S	П
D			5,		8	6
1	Sz	R4		R ₄		
2			S _{\$}			3
3		S ₄	-	R.		
4			55			
5		R3		R3		
6		S4		Ri		
7				ACC		
8		R4		124		

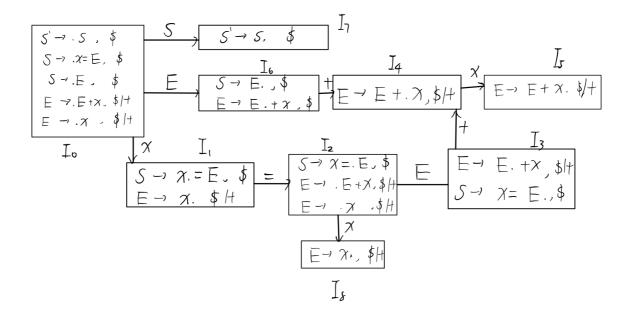
由于在填表过程中没有出现冲突,因此其是SLR文法

练习4.3.3: 对 4.3.2 中文法

- 1. 构造规范 LR 项目集和状态转化图
- 2. 构建语法分析表
- 3. 构建 LALR 项目集族

1. 项目集和状态转化图如下图所示,和4.3.2几乎没有任何区别,因此标号(index) 仍如上题

Assignment7 6



2. 正如上题所言,由于最后的状态转化图几乎没有任何实质性的区别,因此分析表 和上题完全一致

状态	ACTION				G070	
	(1)	+	γ	\$	S	口
D			5,		8	6
1	Sz	R4		R ₄		
2			S*			3
3		S ₄	•	R.		
4			55			
5		R3		R3		
6		S4		RL		
7				ACC		
8		R4		R 4		

Assignment7 7

3. 同样由于上题所言,LR(1)和SLR的项是完全一致的,因此不存在合并,LALR即LR(1)的项集

Assignment7 8