

## 编译原理 - 作业(3) : LR Parsing

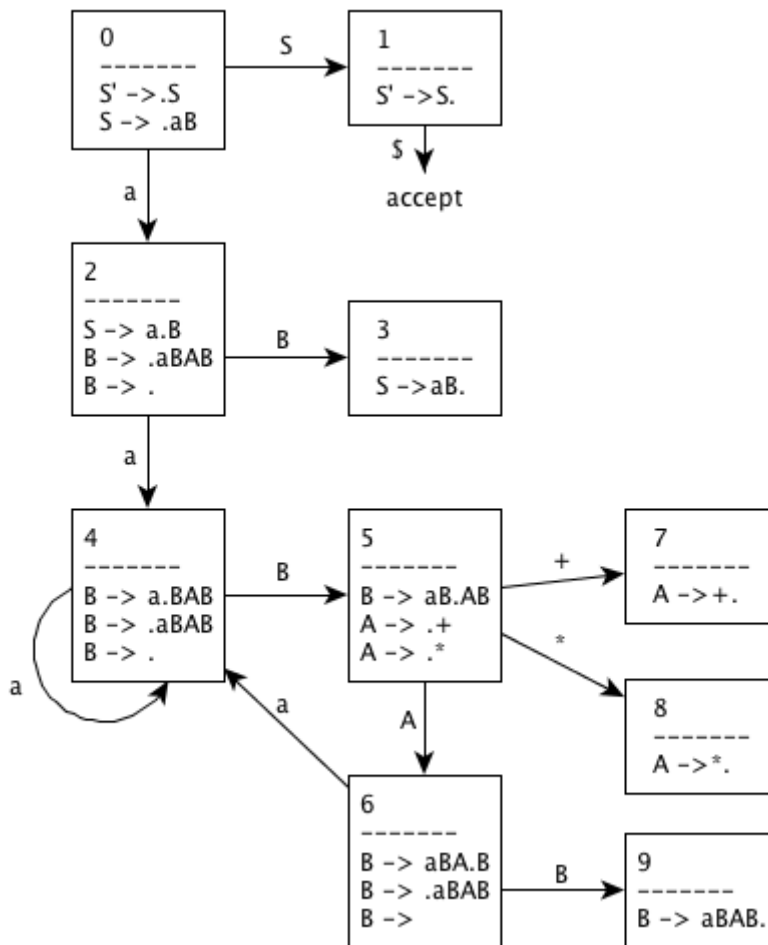
截至时间: 2021.4.28/周四 上课前 (14:20)

提交方式: 超算习堂 (<https://easyhpc.net/course/144>)

**Q1:** (Exercises 4.6.2) Construct the SLR sets of items for the (augmented) grammar:

$S \rightarrow SS + \mid SS * \mid a$

Compute the GOTO function for these sets of items. Show the parsing table for this grammar. Is the grammar SLR?



**Q2:** (Exercises 4.7.4) Show that the following grammar:

1)  $S \rightarrow Aa \mid bAc \mid dc \mid bda$

2)  $A \rightarrow d$

is LALR(1) but not SLR(1)

增广文法:

$S \rightarrow S'$

$S \rightarrow Aa \mid bAc \mid dc \mid bda$

$A \rightarrow d$ 

构造 LR (0)

<b>I0</b> $S' \rightarrow \cdot S$ $S \rightarrow \cdot Aa$ $S \rightarrow \cdot bAc$ $S \rightarrow \cdot dc$ $S \rightarrow \cdot bda$ $A \rightarrow \cdot d$	<b>I1</b> $S' \rightarrow \cdot S$	<b>I2</b> $S \rightarrow A \cdot a$	<b>I5</b> $S \rightarrow Aa \cdot$	<b>I8</b> $S \rightarrow dc \cdot$
	<b>I3</b> $S \rightarrow b \cdot Ac$ $S \rightarrow b \cdot da$ $A \rightarrow \cdot d$	<b>I4</b> $S \rightarrow d \cdot c$ $A \rightarrow d \cdot$	<b>I6</b> $S \rightarrow bA \cdot c$	<b>I9</b> $S \rightarrow bAc \cdot$
			<b>I7</b> $S \rightarrow bd \cdot a$ $A \rightarrow d \cdot$	<b>I10</b> $S \rightarrow bda \cdot$

Goto 函数:

$GOTO(I0, S) = I1$ ,  $GOTO(I0, A) = I2$ ,  $GOTO(I0, b) = I3$ ,  $GOTO(I0, d) = I4$ ,  
 $GOTO(I1, \$) = acc$ ,  $GOTO(I2, a) = I5$ ,  $GOTO(I3, A) = I6$ ,  $GOTO(I3, d) = I7$ ,  
 $GOTO(I4, c) = I8$ ,  $GOTO(I6, c) = I9$ ,  $GOTO(I7, a) = I10$

State	ACTION					GOTO	
	a	b	c	d	\$	S	A
0		S3		S4		1	2
1					acc		
2	S5						
3				S7			6
4	R5		S8 R5				
5					R1		
6			S9				
7	S10 R5		R5				
8					R3		
9					R2		
10					R4		

由于存在二义性条目, 所以不是 SLR (1)

同理可知是 LALR (1)。

Q3: Grammar:  $F \rightarrow aFd | aFb | \epsilon$ 

Determine whether the grammar is an SLR(1) grammar, if so, construct the corresponding analysis table, and give the analysis process for the input string  $ab\#$ .

增加一个非终结符  $S'$  后, 产生原文法的增广文法有:  $S' \rightarrow F \quad F \rightarrow aFd | aFb | \epsilon$ 

下面构造它的 LR(0)项目集规范族为:

从上表可看出, 状态 I0 和 I2 存在移进-归约冲突, 该文法不是 LR(0)文法。对于 I0 来说有:  $FOLLOW(F) \cap \{a\} = \{b, d, \#\} \cap \{a\} = \Phi$ , 所以在 I0 状态下面临输入符号为 a 时移进, 为 b, d, # 时归约, 为其他时报错。对于 I2 来说也有与 I0 完全相同的结论。这就是说, 以上的移进归约冲突是可以解决的, 因此该文法是 SLR(1)文法。

State	Action				Goto
	a	b	d	#	
0	S2	R1	R2	R3	1
1				acc	
2	S2	R1	R2	R3	3
3		S1	S5		
4	R2	R2	R2	R2	
5	R1	R1	R1	R1	

Step	状态栈	符号栈	输入串	Action	Goto
1	0	#	ab#	S2	
2	02	#a	b#	R3	3
3	023	#aA	b#	S1	
4	0234	#aAb	#	R2	1
5	01	#A	#	Acc	

**Q4:** For the grammar:

$$S \rightarrow F a \mid b F c \mid G c \mid b G a$$

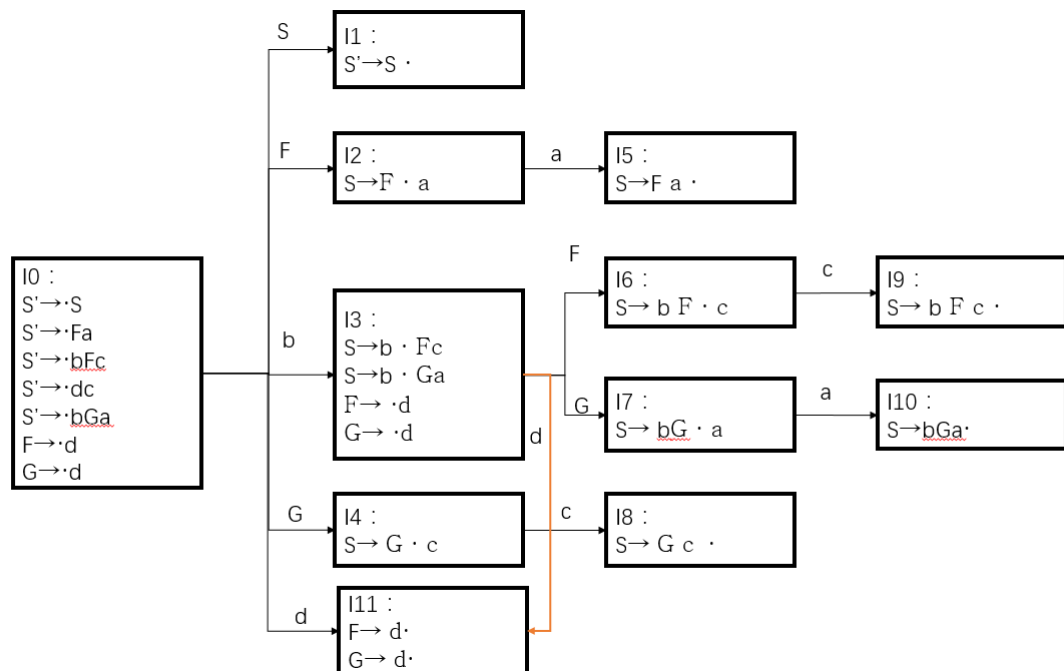
$$F \rightarrow d$$

$$G \rightarrow d$$

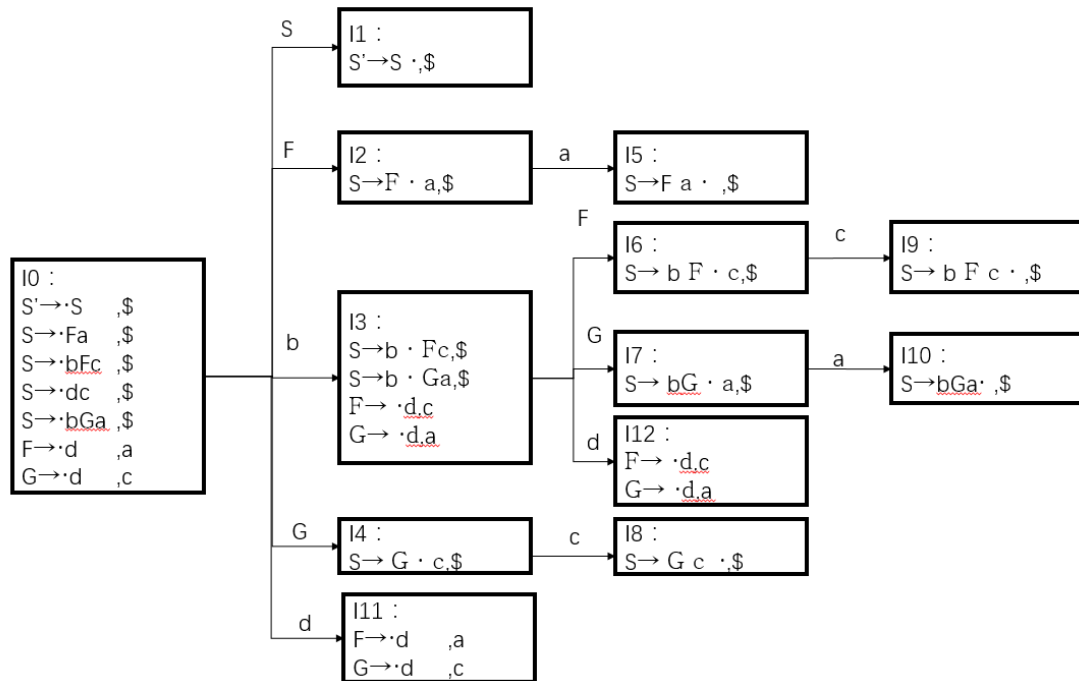
Construct the DFAs based on LR(0) and LR(1) items.

Is it an SLR(1) grammar? Is it LALR(1)? Is it LR(1) ? (Please give reasons)

LR(0):



LR(1):



基于 LR(0)项目的识别活前缀的 DFA 中: 在 I4 第一个项目要求面对 c 移进到 8, 第二个要求 r5 归约, I7 第一个项目要求面对 a 移进到 10, 第二个要求 r5 归约。所以存在冲突, 不是 SLR(1) 的!

基于 LR(1)项目 I11,I12 需要合并, 结果和 SLR(1) 一样。

基于 LR(1)项目的识别活前缀的 DFA 中: 没有同心项目集可以合并, 是 LR(1) 的。