编译原理第6章习题课

2021级计算机科学与技术

第 1 题 文法G=({U,T,S},{a,b,c,d,e},P,S) 其中P 为:

$$S \rightarrow UTa \mid Tb$$

 $T \rightarrow S \mid Sc \mid d$
 $U \rightarrow US \mid e$

- (1) 判断G是LR(0), SLR(1), LALR(1)还是LR(1), 说明理由。
- (2) 构造相应的分析表。

答案:

- (1)构造其增广文法为G',增加产生式 $S' \rightarrow S$
 - 0) $S' \rightarrow S$

4) $T \rightarrow Sc$

1) $S \rightarrow Uta$

5) $T \rightarrow d$

2) $S \rightarrow Tb$

6) U →US

3) $T \rightarrow S$

7) U →e

答案:

- 0) $S' \rightarrow S$
- 1) $S \rightarrow UTa$
- 2) $S \rightarrow Tb$
- 3) $T \rightarrow S$
- 4) $T \rightarrow Sc$
- 5) $T \rightarrow d$
- 6) $U \rightarrow US$
- 7) U →e

(2)求非终结符的FOLLOW集

First $(S') = \{d,e\}$

First $(S) = \{d,e\}$

First $(U) = \{e\}$

First $(T) = \{d,e\}$

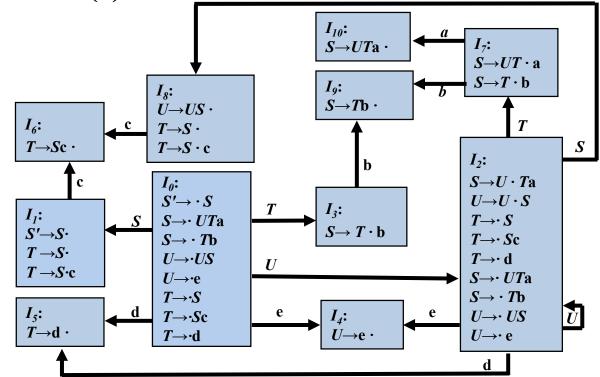
 $Follow(S') = \{\$\}$

 $Follow(S) = \{a,b,c,d,e,\$\}$

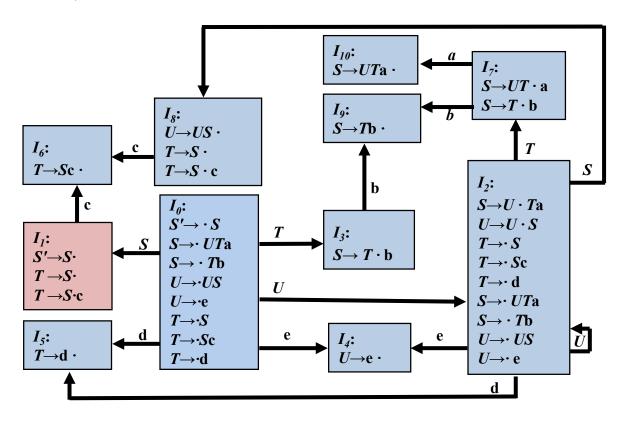
Follow(U) = $\{d,e\}$

 $Follow(T) = \{a,b\}$





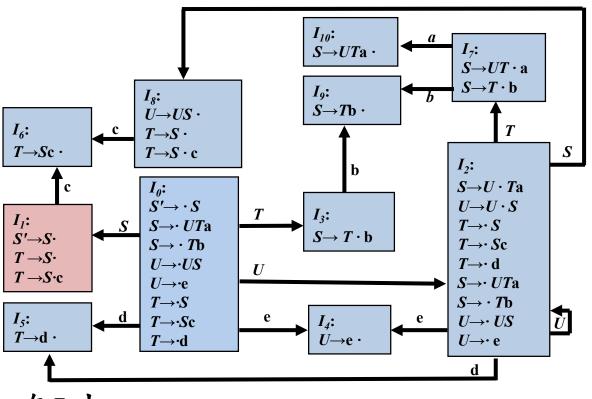
答案: (3)LR(0)文法判断



在 I_1 中:

 $S' \rightarrow S \cdot$ 为接受项目, $T \rightarrow S \cdot$ 为归约项目, $T \rightarrow S \cdot c$ 为移进项目,存在接受-归约和移进-归约冲突,因此所给文法G不是LR(0)文法。

答案: (4)SLR(1)文法判断



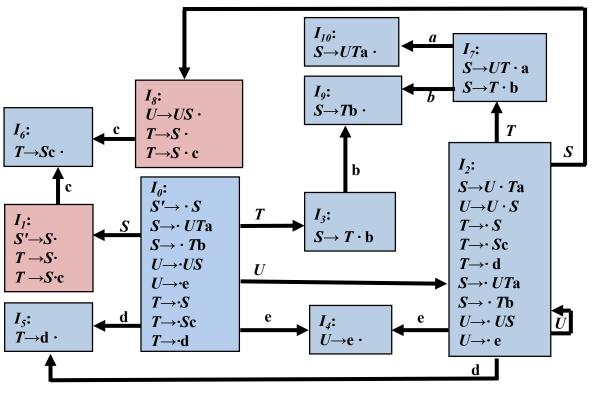
Follow(S') = {\$} Follow(S) = {a,b,c,d,e,\$} Follow(U) = {d,e} Follow(T) = {a,b}

在 I_1 中:

Follow(S') \cap Follow(T)= { \$} \cap {a , b}=Ø Follow(T) \cap { c}= { a , b} \cap {c}= Ø Follow(S') \cap { c}= { \$} \cap {c}= Ø

因此在I,中的规约-归约和移进-归约冲突可以由Follow集解决

答案: (4)SLR(1)文法判断



Follow(S') = {\$} Follow(S) = {a,b,c,d,e,\$} Follow(U) = {d,e} Follow(T) = {a,b}

由此可以确定文法G 是SLR(1)文法

在 I_8 中:

Follow(U) \cap Follow(T) \cap { c}={d,e} \cap { a , b} \cap {c}=Ø

因此在Ig中的移进-归约和归约-归约冲突可以由Follow解决

答案: (5)SLR(1)分析表构造

状态 (State)	Action						Goto		
	a	b	С	d	е	\$	S	U	T
0				S5	S4		1	2	3
1	r3	r3	S6			Acc			
2				S5	S4		8	2	7
3		S9							
4				r7	r7				
5	r5	r5							
6	r4	r4							
7	S10	S9							
8	r3	r3	S6	r6	r6				
9	r2	r2	r2	r2	r2	r2			
10	r1	r1	r1	r1	r1	r1			

SLR(1)相比LR(0)文法有改进,但仍然存在多余规则 LR(1)方法解决了SLR(1)方法在某些情况下存在的无效规约问题。

第2题设文法G为:

$$S \rightarrow A$$
 $A \rightarrow BA \mid \varepsilon$
 $B \rightarrow aB \mid b$

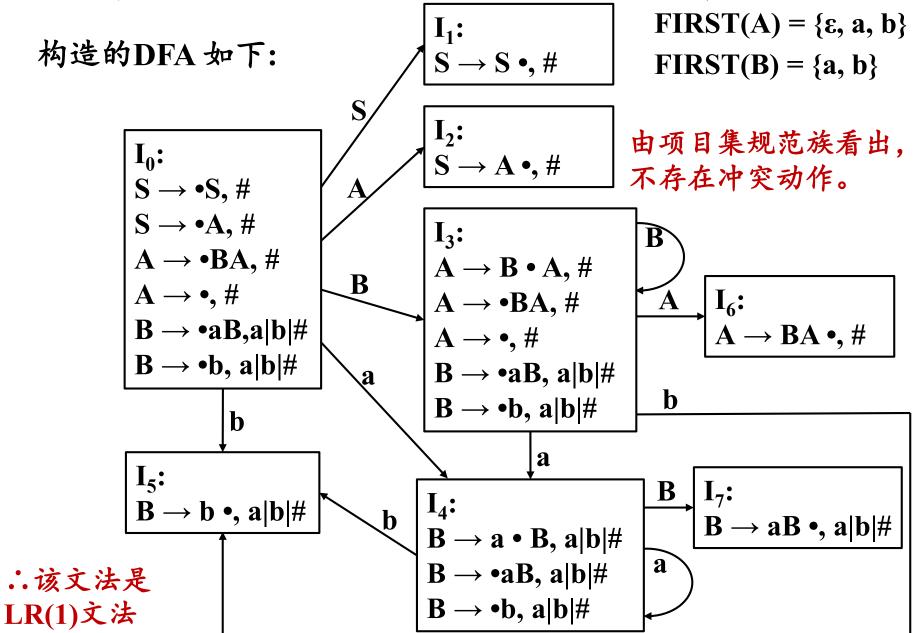
- (1)证明它是LR(1)文法;
- (2)构造它的LR(1)分析表;
- (3)给出输入符号串abab的分析过程。

答案:

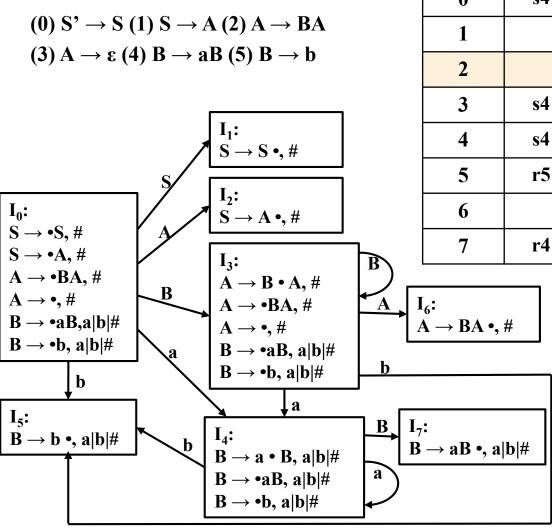
(1)构造其增广文法为G',增加产生式S'→S

(0) S'
$$\rightarrow$$
 S (1) S \rightarrow A (2) A \rightarrow BA

(3)
$$A \rightarrow \epsilon$$
 (4) $B \rightarrow aB$ (5) $B \rightarrow b$







北大		GOTO				
状态	a	b	#	S	A	В
0	s4	s 5	r3	1	2	3
1			acc			
2			r1			
3	s4	s 5	r3		6	3
4	s4	s 5				7
5	r5	r5	r5			
6			r2			
7	r4	r4	r4			

(3)给出输入符号串abab的分析过程

$$(0) S' \rightarrow S(1) S \rightarrow A(2) A \rightarrow BA$$

(3)
$$A \rightarrow \epsilon$$
 (4) $B \rightarrow aB$ (5) $B \rightarrow b$

状	1	GOTO				
状态	a	b	#	S	A	В
0	s4	s 5	r3	1	2	3
1			acc			
2			r1			
3	s4	s 5	r3		6	3
4	s4	s 5				7
5	r5	r5	r5			
6			r2			
7	r4	r4	r4			

	状态栈	符号栈	输入串	action	goto
	0	#	abab#	s4	
	04	#a	bab#	s5	
l	045	#ab	ab#	r5	7
l	047	#aB	ab#	r4	3
l	03	#B	ab#	s4	
	034	#Ba	b#	s5	
	0345	#Bab	#	r5	7
l	0347	#BaB	#	r4	3
l	033	#BB	#	r3	6
	0336	#BBA	#	r2	6
l	036	#BA	#	r2	2
	02	#A	#	r1	1
1	01	#S	#	acc	
ı					