一、测试数据组织的说明:

B->W=T

根据实验 4 的要求进行测试数据的组织, 主要分以下 3 种情形。 情况 1: 是 SLR (1) 文法 E->E+TE->E-TE->TT->T*FT->T/F $T \rightarrow F$ $F \rightarrow (E)$ F->n情况 2: 非 SLR (1) 文法, 但可以采用 SLR (1) 方法进行语法分析, 因此需要构造 SLR (1) 分析表 S->IS->o $I \rightarrow i()S$ $I \rightarrow i()SeS$ 情况 3: 非 SLR (1) 文法且无法采用 SLR (1) 方法进行语法分析,因此不需要构造 SLR (1) 分析表 S->CS->AS->BC->i A->V=E

V->i

V->a

E->V

E->n

W->i

T->b

二、各功能的测试结论

情况 1: 是 SLR (1) 文法

E->E+T

E->E-T

E->T

T->T*F

T->T/F

 $T \rightarrow F$

 $F \rightarrow (E)$

F->n

文法规则多于一条,因此进行文法扩充,添加一条文法规则: S->E

(1)测试: 各非终结符号的 first 集合与 follow 集合 预期结果:

$$First(E) = \{ (, n \}, Follow(E) = \{ \$,), +, - \}$$

$$First(F) = \{ (, n \}, Follow(F) = \{ \$,), +, - \}$$

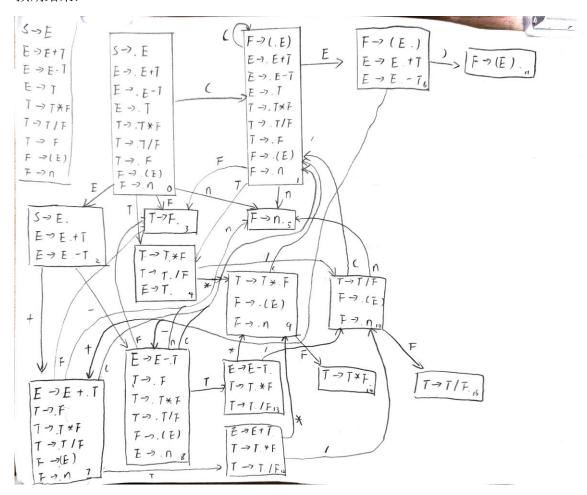
$$First(T) = \{ (, n \}, Follow(T) = \{ \$,), +, - \}$$

	非终结符号	first集合	follow集合
1	S *	{(,n}	{\$}
2	E	{(,n}	{\$,),+,-}
3	F	{(,n}	{\$,),*,+,-,/}
4	Т	{(,n}	{\$,),*,+,-,/}

结论: 正确生成各非终结符号的 first 集合与 follow 集合

(2)测试: LR(0)DFA 图的显示结果。

预期结果:



LR(0)DFA状态 0 S -> .E E -> .E+T E -> .E-T	()	*	+	-	/	E	F	Т	n	Ŷ
E -> .T T -> .F T -> .T*F T -> .T/F F -> .(E) F -> .n	1						2	3	4	5	
1 F-> (.F) E-> .E+T E-> .T E-> .T T-> .F T-> .T*F T-> .T/F F-> .(E) F-> .n	1						6	3	4	5	
2 S -> E. E -> E.+T E -> ET				7	8						
3 T -> F.											
4 E -> T. T -> T.*F T -> T./F			9			10					
5 F -> n.											
6 F -> (E.) E -> E.+T E -> ET		11		7	8						

7 E -> E+.T T -> .F T -> .T*F T -> .T/F F -> .(E) F -> .n	1				3	12	5	
8 E -> ET T -> .F T -> .T*F T -> .T/F F -> .(E) F -> .n	1				3	13	5	
9 T -> T*.F F -> .(E) F -> .n	1				14		5	
10 T -> T/.F F -> .(E) F -> .n	1				15		5	
11 F -> (E).								
12 E -> E+T. T -> T.*F T -> T./F		9		10				
13 E -> E-T. T -> T.*F T -> T./F		9		10				
14 T -> T*F.								
15 T -> T/F.								~

结论:程序正确生成LR(0)DFA图

(3)测试:判断该文法是否为 SLR(1)文法。(如果非 SLR(1)文法,可查看其原因) 预期结果:

文法不存在归约-移进冲突以及归约-归约冲突,是 SLR (1) 文法程序执行结果:



结论:程序能正确判断该文法是否为 SLR(1)文法

(4)测试: 文法对应 SLR(1)分析表的构造显示结果。 预期结果:

状态		输入								Goto		
	()	*	+	-	/	n	\$	E	F	T	
0	s1						s5		goto 2	goto 3	goto 4	
1	s1						s5		goto 6	goto 3	goto 4	
2				s7	s8			acc				
3		rT->F	rT->F	rT->F	rT->F	rT->F		rT->F				
4		rE->T	s9	rE->T	rE->T	s10		rE->T				
5		rF->n	rF->n	rF->n	rF->n	rF->n		rF->n				
6		s11		s7	s8							
7	s1						s5			goto 3	goto 12	
8	s1						s5			goto 3	goto 13	
9	s1						s5			goto 14		
10	s1						s5			goto 15		
11		rF-> (E)	rF-> (E)	rF-> (E)	rF-> (E)	rF-> (E)		rF-> (E)				
12		rE->E+T	s9		rE->E+TrE- >E+T	s10		rE->E+T				
13		rE->E-T	s9	rE->E-T	rE->E-T	s10		rE->E-T				
14		rT->T*F		rT->T*FrT- >T*F	rT->T*F	rT->T*F		rT->T*F				
15		rT->T/F	rT->T/F	rT->T/F	rT->T/F	rT->T/F		rT->T/F				

程序执行结果:

状态				输	入					Goto	
	()	*	+	-	/	n	\$	E	F	T
0	S1						S5		2	3	4
1	S1						S5		6	3	4
2				S7	S8			接受			
3		r(T -> F)		r(T -> F)							
4		r(E -> T)	S9	r(E->T)	r(E -> T)	S10		r(E->T)			
5		r(F->n)	r(F->n)	r(F->n)	r(F->n)	r(F->n)		r(F->n)			
6		S11		S7	S8						
7	S1						S 5			3	12
8	S1						S5			3	13
9	S1						S5			14	
10	S1						S5			15	
11		r(F -> (E))	r(F->(E))	r(F->(E))	r(F -> (E))	r(F->(E))		r(F->(E))			
12		r(E->E+T)	S9	r(E->E+T)	r(E->E+T)	S10		r(E->E+T)			
13		r(E -> E-T)	S9	r(E->E-T)	r(E->E-T)	S10		r(E -> E-T)			
14		r(T -> T*F)	r(T -> T*F)	r(T -> T*F)	r(T -> T*F)	r(T -> T*F)		r(T -> T*F)			
15		r(T -> T/F)		r(T -> T/F)							

结论:可以看出,程序能正确生成 SLR(1)分析表

(5)测试:选做功能:使用 SLR(1)方法进行句子分析的过程显示。

使用 n+n*(n-n)/n 作为句子使用 SLR(1)方法进行句子分析,该句子包含文法中的全部要素,作为测试数据非常合适。

预期结果:

1 \$0 n+n*(n-n)/n\$	移进 5
---------------------	------

2	\$ 0 n 5	+n*(n-n)/n\$	用 F->n 归约
3	\$0F3	+n*(n-n)/n\$	用 T->F 归约
4	\$ O T 4	+n*(n-n)/n\$	用 E->T 归约
5	\$ 0 E 2	+n*(n-n)/n\$	移进 7
6	\$0E2+7	n*(n-n)/n\$	移进 5
7	\$0E2+7n5	*(n-n)/n\$	用 F->n 归约
8	\$0E2+7F3	*(n-n)/n\$	用 T->F 归约
9	\$0E2+7T12	*(n-n)/n\$	移进 9
10	\$0E2+7T12*9	(n-n)/n\$	移进1
11	\$0E2+7T12*9(1	n-n)/n\$	移进 5
12	\$0E2+7T12*9(1n5	-n)/n\$	用 F->n 归约
13	\$0E2+7T12*9(1F3	-n)/n\$	用 T->F 归约
14	\$0E2+7T12*9(1T4	-n)/n\$	用 E->T 归约
15	\$0E2+7T12*9(1E6	-n)/n\$	移进 8
16	\$0E2+7T12*9(1E6-8	n)/n\$	移进 5
17	\$0E2+7T12*9(1E6-8n5)/n\$	用 F->n 归约
18	\$0E2+7T12*9(1E6-8F3)/n\$	用 T->F 归约
19	\$0E2+7T12*9(1E6-8T13)/n\$	用 E->E-T 归约
20	\$0E2+7T12*9(1E6)/n\$	移进 11
21	\$0E2+7T12*9(1E6)11	/n\$	用 F->(E) 归约
22	\$ 0 E 2 + 7 T 12 * 9 F 14	/n\$	用 T->T*F 归约
23	\$ 0 E 2 + 7 T 12	/n\$	移进 10
24	\$ 0 E 2 + 7 T 12 / 10	n\$	移进 5
25	\$0E2+7T12/10n5	\$	用 F->n 归约
26	\$ 0 E 2 + 7 T 12 / 10 F 15	\$	用 T->T/F 归约
27	\$ 0 E 2 + 7 T 12	\$	用 E->E+T 归约
28	\$ 0 E 2	\$	接受

步骤	分析栈	输入	动作	^
1	\$ 0	n+n*(n-n)/n\$	移进5	
2	\$ 0 n 5	+n*(n-n)/n\$	用 F->n 归约	
3	\$ 0 F 3	+n*(n-n)/n\$	用 T->F 归约	
4	\$ 0 T 4	+n*(n-n)/n\$	用 E->T 归约	
5	\$ 0 E 2	+n*(n-n)/n\$	移进7	
6	\$ 0 E 2 + 7	n*(n-n)/n\$	移进5	
7	\$ 0 E 2 + 7 n 5	*(n-n)/n\$	用 F->n 归约	
8	\$ 0 E 2 + 7 F 3	*(n-n)/n\$	用 T->F 归约	
9	\$ 0 E 2 + 7 T 12	*(n-n)/n\$	移进9	
10	\$ 0 E 2 + 7 T 12 * 9	(n-n)/n\$	移进1	
11	\$ 0 E 2 + 7 T 12 * 9 (1	n-n)/n\$	移进5	
12	\$ 0 E 2 + 7 T 12 * 9 (1 n 5	-n)/n\$	用 F->n 归约	
13	\$ 0 E 2 + 7 T 12 * 9 (1 F 3	-n)/n\$	用 T->F 归约	
14	\$ 0 E 2 + 7 T 12 * 9 (1 T 4	-n)/n\$	用 E->T 归约	
15	\$ 0 E 2 + 7 T 12 * 9 (1 E 6	-n)/n\$	移进8	
16	\$ 0 E 2 + 7 T 12 * 9 (1 E 6 - 8	n)/n\$	移进5	
17	\$ 0 E 2 + 7 T 12 * 9 (1 E 6 - 8 n 5)/n\$	用 F->n 归约	
18	\$ 0 E 2 + 7 T 12 * 9 (1 E 6 - 8 F 3)/n\$	用 T->F 归约	
19	\$ 0 E 2 + 7 T 12 * 9 (1 E 6 - 8 T 13)/n\$	用 E->E-T 归约	
20	\$ 0 E 2 + 7 T 12 * 9 (1 E 6)/n\$	移进11	
21	\$ 0 E 2 + 7 T 12 * 9 (1 E 6) 11	/n\$	用 F->(E) 归约	
22	\$ 0 E 2 + 7 T 12 * 9 F 14	/n\$	用 T->T*F 归约	~
23	\$ 0 E 2 + 7 T 12	/n\$	移进10	
24	\$ 0 E 2 + 7 T 12 / 10	n\$	移进5	
25	\$ 0 E 2 + 7 T 12 / 10 n 5	\$	用 F->n 归约	
26	\$ 0 E 2 + 7 T 12 / 10 F 15	\$	用 T->T/F 归约	
27	\$ 0 E 2 + 7 T 12	\$	用 E->E+T 归约	
28	\$ 0 E 2	\$	接受	~

结论:程序能正确地使用 SLR(1)方法进行句子分析。

情况 2: 非 SLR(1) 文法,但可以采用 SLR(1) 方法进行语法分析,因此需要构造 SLR(1) 分析表

S->I

S->0

 $I \rightarrow i()S$

 $I \rightarrow i()SeS$

文法规则多于一条,因此进行文法扩充,添加一条文法规则: Z->S

(1)测试: 各非终结符号的 first 集合与 follow 集合

预期结果:

 $First(I) = \{ i \}, Follow(I) = \{ \$, e \}$

First(S) = $\{ i, o \}, Follow(S) = \{ \$, e \}$

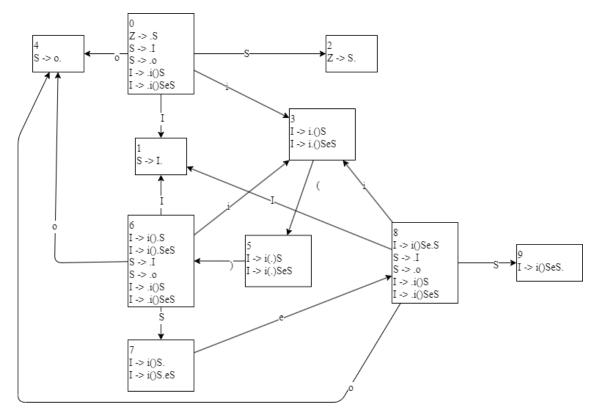
程序执行结果:

	非终结符号	first集合	follow集合
1	Z *	{i,o}	{\$}
2	I	{i}	{\$,e}
3	S	{i,o}	{\$,e}

结论: 正确生成各非终结符号的 first 集合与 follow 集合

(2)测试: LR(0)DFA 图的显示结果。

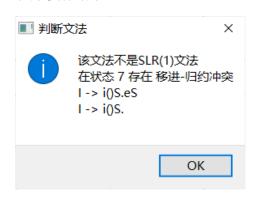
预期结果:



LR(0)DFA状态	()	1	S	e	i	О
0							
Z -> .S							
S -> .I			1	2		3	4
S -> .o			'	2		3	4
I -> .i()S							
I -> .i()SeS							
1							
S -> I.							
2							
Z -> S.							
3							
I -> i.()S	5						
I -> i.()SeS							
4							
S -> o.							
5							
I -> i(.)S		6					
I -> i(.)SeS							
6							
I -> i().S							
I -> i().SeS				_			
S -> .I			1	7		3	4
S -> .o I -> .i()S							
I -> .i()SeS							
7							
/ I -> i()S.					8		
I -> i()S.eS					0		
8							
I -> i()Se.S							
S -> .I							
S -> .o			1	9		3	4
I -> .i()S							
I -> .i()SeS							
9							
I -> i()SeS.							

结论:程序正确生成 LR(0)DFA 图

(3)测试:判断该文法是否为 SLR(1)文法。(如果非 SLR(1)文法,可查看其原因) 预期结果:不是 SLR(1)文法,因为在状态 7 存在移进-归约冲突,I -> i()S.与 I -> i()S.eS,程序执行结果:



结论:程序能正确判断该文法是否为 SLR(1)文法,并给出原因

(4)测试: 文法对应 SLR(1)分析表的构造显示结果。

存在移进-归约冲突,不是 SLR(1)文法,因此没画 SLR(1)分析表。但其实可以通过只做移进,不做归约,在分析表中只填入移进项来解决这个问题,生成 SLR(1)分析表。

结论:程序在文法仅有移进-归约冲突时,无法生成 SLR(1)分析表。

情况 3: 非 SLR(1) 文法且无法采用 SLR(1) 方法进行语法 分析,因此不需要构造 SLR(1) 分析表

S->C

S->A

S->B

C->i

A->V=E

B->W=T

V->i

V->a

E->V

E->n

W->i

T->b

文法规则多于一条,因此进行文法扩充,添加一条文法规则: Z->S

(1)测试:各非终结符号的 first 集合与 follow 集合

预期结果:

First(A):	{ a, i }	Follow(A):	{ \$ }
-----------	----------	------------	--------

First(B) : { i } Follow(B) : { \$ }

First(C): { i } Follow(C) : { \$ }

 $First(E) : \{ a, i, n \}$ Follow(E) : { \$ }

 $First(S) : \{ a, i \} \qquad Follow(S) : \{ \$ \}$

First(T) : { b } Follow(T) : { \$ }

First(V) : { a, i } Follow(V) : { \$, = }

 $First(W) : \{ i \} \qquad Follow(W) : \{ = \}$

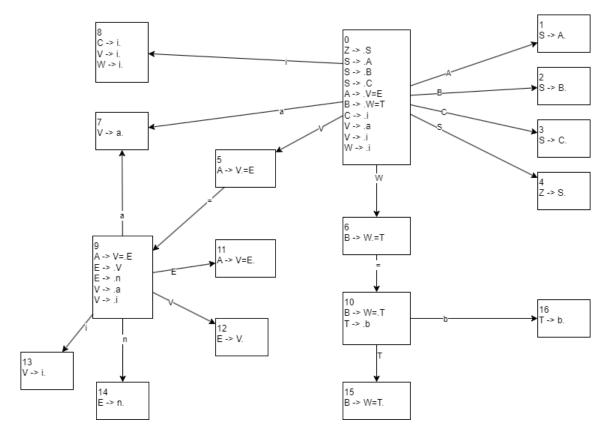
程序执行结果:

	非终结符号	first集合	follow集合
1	Z *	{a,i}	{ \$ }
2	Α	{a,i}	{ \$ }
3	В	{i}	{ \$ }
4	С	{i}	{ \$ }
5	E	{a,i,n}	{ \$ }
6	S	{a,i}	{ \$ }
7	Т	{b}	{ \$ }
8	V	{a,i}	{ \$, = }
9	W	{i}	{ = }

结论: 正确生成各非终结符号的 first 集合与 follow 集合

(2)测试: LR(0)DFA 图的显示结果。

预期结果:



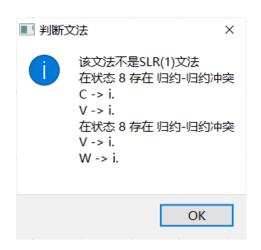
程序执行结果:

LR(0)DFA状态	=	Α	В	С	E	S	Т	V	W	a	b	i	n	^
0 Z -> .S S -> .A S -> .B S -> .C											_			
A -> .V=E B -> .W=T C -> .i V -> .a V -> .i W -> .i		1	2	3		4		5	6	7		8		
1 S -> A.														
2 S -> B.														
3 S -> C.														
4 Z -> S.														
5 A -> V.=E	9													
6 B -> W.=T	10													
7 V -> a.														
8 C -> i. V -> i. W -> i.														
9 A -> V=.E E -> .V E -> .n V -> .a V -> .i					11			12		7		13	14	
10 B -> W=.T T -> .b							15				16			
11 A -> V=E.														
12 E -> V.														
13 V -> i.														
14 E -> n.														
15 B -> W=T.														
16 T -> b.														~

结论:程序正确生成 LR(0)DFA 图

(3)测试:判断该文法是否为 SLR(1)文法。(如果非 SLR(1)文法,可查看其原因) 预期结果:

文法不是 SLR(1)文法,因为在状态 8 存在两个归约-归约冲突,分别是 C->i.和 V->i.,与 V->i.和 W->i.。Follow(C)与 Follow(V)交集非空,Follow(V)与 Follow(W)交集非空。



结论:程序能正确判断该文法是否为 SLR(1)文法,并给出原因

(4)测试: 文法对应 SLR(1)分析表的构造显示结果。

预期结果: 非 SLR(1)文法, 无法用 SLR(1)方法构建分析表

最终结论:程序能正确得出各非终结符号的 first 集合与 follow 集合,能正确生成 LR(0)DFA 图,能正确判断文法是否为 SLR(1)文法,在文法为 SLR(1)文法时能正确生成 SLR(1)分析表,但在文法仅有移进-归约冲突时,无法生成 SLR(1)分析表。程序还能正确完成选做功能,能正确地使用 SLR(1)分析法分析句子。

三、通过测试结论对实验 4 的自评

根据测试的结论来对实验 4 的实现情况的自评分数以及原因说明

【1.上述必做功能的测试,除情形 3 对于功能 4 无须进行测试之外,由于要分 3 个情形进行每个功能的测试,因此需要测试的必做功能总共有 10 个,因此,每种情形的每个功能测试各占 10 分,共 100 分。

2.选做功能(加分项),由于情形 3 是无法测试选做功能的;只有情形 1 和情形 2 的两个分析测试,各计算 4 分,但对于情况 2,则需要先构造 SLR(1)分析表,这个功能占分也

为 4 分,因此,总共为 12 分,这个分数是作为加分处理的,但整个实验 4 的总分最高分只能为 100 分】

评分表

题目	测试点	得分	原因		
1	求 First/Follow 集	10	正确生成 First/Follow 集 合		
	求 LR(0)DFA	10	正确得出 LR(0)DFA		
	判断是否为 SLR(1)文法	10	正确判断文法		
	生成 SLR(1)分析表	10	正确生成分析表		
	(选做) 句子分析	4	正确分析句子		
2	求 First/Follow 集	10	正确生成 First/Follow 集 合		
	求 LR(0)DFA	10	正确得出 LR(0)DFA		
	判断是否为 SLR(1)文法	10	正确判断文法		
	生成 SLR(1)分析表	0	因为不是 SLR(1)文法, 没有生成 SLR(1)分析表		
	(选做)句子分析	0	没有生成 SLR (1) 分析表, 无法分析句子		
3	求 First/Follow 集	10	正确		
	求 LR(0)DFA	10	正确 e		
	判断是否为 SLR(1)文法	10	正确,能发现多个冲突		
	总分	104 -> 100			