## 第6章练习P<sub>122</sub>

作业布置: P<sub>122</sub> **1** 

1、已知文法 G[S]: S→a | ^ | (T)

 $T \rightarrow T, S \mid S$ 

- (1) 计算 G[S]的 FIRSTVT 和 LASTVT。
- (2) 构造 G[S]的算符优先关系表并说明 G[S]是否为算符优先 文法。
  - (3) 计算 G[S]的优先函数。
  - (4) 给出输入串(a,a)#和(a,(a,a))#的算符优先分析过程。

解:

(1)

	FIRSTVT	LASTVT
S	{a, ^, (}	{a, ^, )}
Т	{,, a, ^, (}	{,, a, ^, )}

(2)

由#S#得, # ◆ FIRSTVT(S), LASTVT(S) ◆ #。

由  $S \rightarrow (T)$ , 得# $\overline{-}$ #, ( $\overline{-}$ )。

找形如 A→...aB...的产生式,列出形如...aB...符号对的 ◆关系

(T 则有(◆FIRSTVT(T)

,S 则有, ◆FIRSTVT(S)

找形如 A→...Bb...的产生式,列出形如...Bb...的符号对的•关系

- T) 则有 LASTVT(T) ❖)
- T, 则有 LASTVT(T) ◆,

	a	٨	(	)	,	#
a				>	⇒	÷
۸				>	⇒	÷
(	≪	<	∨	Ŀ	≪	
)				>	⇒	⇒
,	<	<	<	>	⇒	
#	≪	V	٧			Ŀ

从表中可见 G[S]的任意两个终结符之间至多有一种优先关系成立, 所以 G 是一个算符优先文法。

(3) 依据优先函数的定义直接构造优先函数关系表

步骤1:置初值为1

	a	۸	(	)	,	#
f	1	1	1	1	1	1
g	1	1	1	1	1	1

步骤 2: 对第一步结果进行迭代,逐行扫描,依次执行算法的三种情况

	a	^	(	)	,	#
f	2	2	1	3	3	1
g	2	2	2	1	2	1

步骤 3: 对第 2 步结果进行迭代, 重复执行算法。

	a	۸	(	)	,	#
f	3	3	1	3	3	1
g	4	4	4	1	2	1

步骤 4: 对第 3 步结果进行迭代, 重复执行算法。结果与步骤 3 相同, 迭代收敛, 步骤 3 的结果即为优先函数。

(4) 给出输入串(a,a)#和(a,(a,a))#的算符优先分析过程。

对输入串(a,a)#的算符优先分析过程

步骤	符号栈	剩余符号串	动作
1	#	(a,a)#	#≪(, 移进
2	#(	a,a)#	( <b>€</b> a, 移进
3	#(a	,a)#	a ▶ ,, 归约
4	#(N	,a)#	#ዺ,, 移进
5	#(N,	a)#	, ≪ a, 移进
6	#(N,a	)#	a ▶),归约
7	#(N,N	)#	, ▶), 归约
8	#(N	)#	( <u>•</u> ), 移进
9	#(N)	#	) ▶#, 归约
10	#N	#	接受

因此符号串(a,a)#是文法 G[S]的句子。

对输入串(a,(a,a))#的算符优先分析过程

步骤	符号栈	剩余符号串	动作
1	#	(a,(a,a))#	#⋖(, 移进

2	#(	a,(a,a))#	( <b>€</b> a, 移进
3	#(a	,(a,a))#	a > ,,归约
4	#(N	,(a,a))#	#€,, 移进
5	#(N,	(a,a))#	, ۅ(, 移进
6	#(N,(	a,a))#	( <b>∢</b> a, 移进
7	#(N,(a	,a))#	a ▶ ,, 归约
8	#(N,(N	,a))#	(⋖,, 移进
9	#(N,(N,	a))#	, <b>∢</b> a, 移进
10	#(N,(N,a	))#	a <b>&gt;</b> ),归约
11	#(N,(N,N	))#	, ▶), 归约
12	#(N,(N	))#	( ), 移进
13	#(N,(N)	)#	) ▶), 归约
14	#(N,N	)#	, ▶ ), 归约
15	#(N	)#	(• ), 移进
16	#(N)	#	) ▶#,归约
17	#N	#	接受

因此符号串(a,(a,a))#是文法 G[S]的句子。