编译原理第 4 次作业

卢雨轩 19071125

2022年4月9日

6. 求 LASTOP

Algorithm 1 求 Lastop

- 1: procedure LASTOP
- $a \mapsto \mathbf{for} \ A \to \dots a \in P \ \mathbf{do}$
- 3: LASTOP(A) \leftarrow LASTOP(A) \cup {a}
- 4: end for
- 5: for $A \to \dots aB \in P$ do
- 6: LASTOP(A) \leftarrow LASTOP(A) \cup {a}
- 7: end for
- 8: for $A \to \dots B \in P$ do
- 9: $LASTOP(A) \leftarrow LASTOP(A) \cup LASTOP(B)$
- 10: end for
- 11: end procedure

9. 文法
$$G = \begin{cases} S \to S; G | G \\ G \to G(T) | H \\ H \to a | (S) \\ T \to T + S | S \end{cases}$$

(1) 构造 G 的算符优先关系表, 判断 G 是否为算符优先文法

	FIRSTOP	LASTOP		
S	$\{a,(,;\}$	$\{a,),;\}$		
G	$\{a,(\}$	$\{a,)\}$		
Н	$\{a,(\}$	$\{a,)\}$		
T	$\{a, (,;,+)$	${a,),+,;}$		

	a	()	;	+	#
a		>	>	>	>	>
(<	<	=	<	<	
)		>	>	>	>	>
;	<	<	>	>	>	>
+	≪	<	>	<	>	
#	< <	<		< <		acc

两个符号之间至多只有一种关系,是算符优先文法。

(2) 给出句型 a(T+S); H; (S) 的短语、句柄、素短语和最左素短语。

短语: $\{a, T + S, a(T + S), a(T + S); H, H, (S), a(T + S); H; (S)\}$

句柄: {a}

素短语: $\{a, (T+S), (S)\}$

最左素短语: {a}