# 编译原理作业三

# 白晋斌

## 171860607

## 810594956@qq.com

P147: 4.4.1 (中文版厚书) P136: 4.4.1 (中文版薄书)

练习 4. 4. 1: 为下面的每一个文法设计一个预测分析器,并给出预测分析表。你可能先要对 文法进行提取左公因子或消除左递归的操作。

## 6) 练习 4.2.2(7) 中的文法。

注: 题目有所改动,不需要设计预测分析器;原题第6)小题。 文法如下:

## ! 7) 下面的布尔表达式对应的文法:

bexpr→bexpr or bterm | bterm bterm→bterm and bfactor | bfactor bfactor→not bfactor | (bexpr ) | true | false

## 原文法无左公因子.

#### 然后消除左递归:

bexpr -> bexpr or bterm | bterm 可改写为
bexpr -> bterm bexpr'
bexpr' -> or bterm bexpr' | ε
bterm -> bterm and bfactor | bfactor 可改写为
bterm -> bfactor bterm'

bterm' -> and bfactor bterm' | ε

bfactor -> not bfactor | (bexpr) | true | false 无需改写

#### 故文法可改写为

bexpr -> bterm bexpr'

bexpr' -> or bterm bexpr' | ε

bterm -> bfactor bterm'

bterm' -> and bfactor bterm'  $\mid \epsilon$ 

bfactor -> not bfactor | (bexpr) | true | false

## 构造 FIRST 集:

FIRST(bexpr)={not,(,true,false}

FIRST(bexpr')= $\{or, \varepsilon\}$ 

FIRST(bterm)={not,(,true,false}

FIRST(bterm')= $\{and, \epsilon\}$ 

FIRST(bfactor)={not,(,true,false}

## 构造 FOLLOW 集:

FOLLOW(bexpr)={\$,)}
FOLLOW(bexpr')={\$,)}
FOLLOW(bterm)={\$, or,)}
FOLLOW(bterm')={\$,or,)}
FOLLOW(bfactor)={\$, and,or,)}

## 预测分析表如下:

非	输入符号							
终	not	(	)	true	false	and	or	\$
结								
符								
号								
bex	bexpr->bt	bexpr->bt		bexpr->bt	bexpr->bt			
pr	erm	erm		erm	erm			
	bexpr'	bexpr'		bexpr'	bexpr'			
bex							bexpr'	bexpr'
pr'			bexpr'				->or	3<-
			->ε				bterm	
							bexpr'	
bter	bterm->b	bterm->bf		bterm->b	bterm->b			
m	factor	actor		factor	factor			
	bterm'	bterm'		bterm'	bterm'			
bter			bterm			bterm'-	betrm'	betrm
m'			3<-'			>and	3<-	3<-'
						bfactor		
						bterm'		
bfac	bfactor->	bfactor->(		bfactor->	bfactor->			
tor	not	bexpr)		true	false			
	bfactor							

P147: 4.4.4 (中文版厚书) P136: 4.4.4 (中文版薄书)

练习 4. 4. 4: 计算练习 4. 2. 2 中各个文法的 FIRST 和 FOLLOW 集合。

文法如下:

! 3) S→S ( S ) S | €

注:原题第3)小题。

无左公因子.

消除左递归,得:

S -> S'

S' -> (S)SS'|ε

#### 构造 FIRST 和 FOLLOW 集合:

FIRST(S) =  $\{\varepsilon,(\}\}$ FOLLOW(S) =  $\{\xi,(,)\}$ 

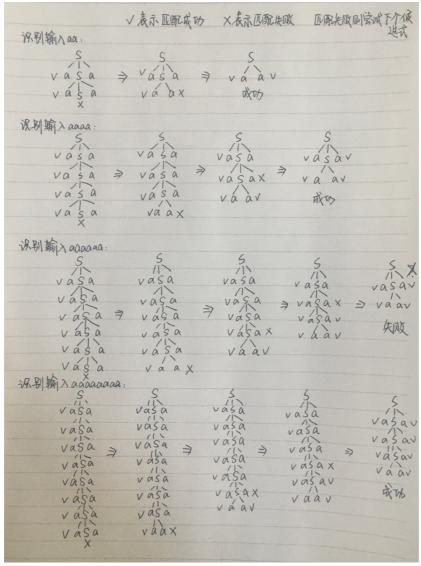
P147: 4.4.5 (中文版厚书) P136: 4.4.5 (中文版薄书)

练习 4.4.5: 文法  $S \rightarrow aSa \mid aa$  生成了所有由 a 组成的长度为偶数的串。我们可以为这个文法设计一个带回溯的递归下降分析器。如果我们选择先用产生式  $S \rightarrow aa$  展开,那么我们只能识别到串 aa。因此,任何合理的递归下降分析器将首先尝试  $S \rightarrow aSa$ 。

- 1) 说明这个递归下降分析器识别输入 aa、aaaa 和 aaaaaaaa, 但是识别不了 aaaaaa。
- !! 2)这个递归下降分析器识别什么样的语言?

注: 第2)小题可选,不作要求。

#### 1)如图为识别过程:



2)这个递归下降分析器识别长度 $N = 2^n(n)$  为正整数)个 a 的串,理由如下:

由第一问可知,这个递归下降分析器最后正确识别的情况必然是左边 N 个 a 与右边 N 个 a 与输入匹配,即识别结果属于长度为 2N 个 a 的串的子集.

我们假定输入了 2N 个 a,首先产生 2N+1 个 S 的语法树,对第 2N+1 个 S 进行展开时输入缓冲已空,匹配失败.

对第 2N 个 S 尝试候选式 aa,第二个 a(即右边一列从上往下数第 N 个 a)匹配失败.

对第 2N-1 个 S 尝试候选式 aa, (右边一列从上往下数第 N-1 个 a)匹配失败.

对第 2N-2 个 S 尝试候选式 aa, (右边一列从上往下数第 N-2 个 a)匹配失败.

对第 2N-4 个 S 尝试候选式 aa, (右边一列从上往下数第 N-4 个 a)匹配失败.

对第 2N-8 个 S 尝试候选式 aa, (右边一列从上往下数第 N-8 个 a)匹配失败.

. . . . . .

要想匹配成功,必须对第 2N-2^n 个 S 尝试候选式 aa 时, (右边一列从上往下数第 N-2^n 个 a)匹配成功,此时左边有 N 个 a 与右边有 N 个 a,即 N=2^n 时恰好匹配成功.

故输入的串长度 N 应满足N =  $2^n$  (n 为正整数)

P153: 4.5.2 (中文版厚书) P142: 4.5.2 (中文版薄书)

练习 4. 5. 2: 对于练习 4. 2. 1 的文法  $S \rightarrow S S + 1 S S * 1 a$  和下面各个最右句型, 重复练习 4. 5. 1。

aaa \* a + +

练习 4.5.1: 对于练习 4.2.2(a)中的文法  $S \rightarrow 0$  S 1 | 0 1, 指出下面各个最右句型的句柄:

注: 原题第3)小题。

3)句柄为 a.

P153: 4.5.3 (中文版厚书) P142: 4.5.3 (中文版薄书)

练习4.5.3:对于下面的输入符号串和文法,说明相应的自底向上语法分析过程。

练习 4.5.2 的文法的串 ααα \* α + + 。

文法如下:

练习 4.5.2: 对于练习 4.2.1 的文法  $S \rightarrow S S + | S S * | \alpha$  和下面各个最右句型, 重复练习 4.5.1。

注: 原题第 2) 小题。

## 2)如表所示,加红部分为对应动作中文法的句柄

栈	输入	动作
\$	aaa*a++\$	移入
\$ <mark>a</mark>	aa*a++\$	按照 S->a 归约
\$S	aa*a++\$	移入
\$Sa	a*a++\$	按照 S->a 归约
\$SS	a*a++\$	移入
\$SSa	*a++\$	按照 S->a 归约

\$SSS	*a++\$	移入
\$SSS*	a++\$	按照 S->SS*归约
\$SS	a++\$	移入
\$SSa	++\$	按照 S->a 归约
\$SSS	++\$	移入
\$SSS+	+\$	按照 S->SS+归约
\$SS	+\$	移入
\$\$\$+	\$	按照 S->SS+归约
\$S	\$	accept