编译原理与技术 H5

PB18111697 王章瀚

4.12

为文法

$$S \to (L)|a$$

$$L \to L, S|S$$

(b)

分别写出相应的语法制导定义,翻译方案以及预测翻译器,它打印出每个 a在句子中是第几个字符.例如,当句子是 (a,(a,(a,a),(a))) 时,打印结果是 2581014

消除了左递归的1,2问答案在第3问都有描述

1. 语法制导定义

分析:

- 字符a的位置能够通过其左边部分判断, 因此使用L属性即可解决
- 字符a的位置不可能由字符a本身就判定, 因此需要继承属性

综上:用first(继承属性)和last(综合属性)表示一个文法符号的第一个字符和最后一个字符的位置,并加入一个 $S' \to S$ 以作为初始情况.

产生式	语义规则
$S' \to S$	L.first = 1
$S \to (L)$	L.first = S.first + 1
	S.last = L.last + 1
$S \to a$	S.last = S.first
	print(S.first)
$L o L_1, S$	$L_1.first = L.first$
	$S.first = L_1.last + 2$
	L.last = S.last
$L \to S$	S.first = L.first
	L.last = S.last

2. 翻译方案

根据first和last的综合和继承性,很容易写出以下翻译方案:

$$S' \rightarrow \{S'.first = 1;\}S$$

$$S \rightarrow \{L.first = S.first;\}(L)\{S.last = L.last + 1;\}$$

$$S \rightarrow a\{S.last = S.first; print(S.first);\}$$

$$L \rightarrow \{L_1.first = L.first\}L_1, \{S.first = L_1.last + 2;\}S\{L.last = S.last;\}$$

$$L \rightarrow \{S.first = L.first;\}S\{L.last = S.last;\}$$

3. 预测翻译器

为了设计预测翻译器, 首先需要消除左递归, 使之成为LL(1)文法. 改进后文法如下:

$$\begin{split} Q &\to S \\ S &\to (L) \\ S &\to a \\ L &\to SR \\ R &\to , SR_1 \\ R &\to \epsilon \end{split}$$

相应语法制导定义为:

产生式	语义规则
$Q \to S$	S.first=1
$S \to (L)$	L.first=S.first
	S.last=L.last+1
$S \to a$	S.last=S.first
	print(S.first)
$L \to SR$	S.first=L.first
	R.first=S.last+1
	L.last=R.last
$R \to SR_1$	S.first = R.first + 1
	$R_1.first = S.last + 1$
	$R.last = R_1.last$
$R \to \epsilon$	R.last = R.fisrt

从而得到翻译方案:

$$Q \rightarrow \{S.first = 1;\}S$$

$$S \rightarrow \{L.first = S.first;\}(L)\{S.last = L.last + 1;\}$$

$$S \rightarrow a\{S.last = S.first; print(S.first);\}$$

$$L \rightarrow \{S.first = L.first\}S\{R.first = S.last + 1\}R\{L.last = R.last\}$$

$$R \rightarrow \{S.first = R.first + 1;\}S\{R_1.first = S.last + 1;\}R_1\{R.last = R_1.last\}$$

$$R \rightarrow \{R.last = R.first\}$$

进而能够写出其预测翻译器代码如下(见下页), 为了代码言简意赅, 这里没有加入错误处理:

```
// 分析 Q 的函数
  void Q() {
       int s_first = 1;
       S(s_first);
   }
   // 分析 S 的函数
  int S(int s_first) {
       int s_last;
10
       if(lookahread == 'a') { // 产生式 S->a
11
12
            match('a');
            s_last = s_first;
13
14
       else { // 产生式 S->(L)
15
            int l_first , l_last;
16
17
            l_first = s_first;
            match('(');
18
            l_last = L(l_first);
19
            match(')');
20
            s_last = l_last + 1;
21
22
       return s_last
23
24
25
  // 分析的函数L
  int L(int l_first) { //产生式 L->SR
       int l_last , s_first , s_last , r_first , r_last;
29
       s_first = l_first;
30
       s_last = S(s_first);
31
       r_first = s_last + 1;
32
       r_last = R(r_first);
       l_last = r_last;
34
       36
  }
37
  // 分析的函数R
38
  int R(int r_first) {
39
       int r_last;
40
41
        if(lookahead == ', ') { // 产生式 R->,SR1
42
             {\color{red} \textbf{int}} \  \, \textbf{s\_first} \,\, , \,\, \, \textbf{s\_last} \,\, , \,\, \, \textbf{r1\_first} \,\, , \,\, \, \textbf{r1\_last} \, ; \\
43
            s\_first = r\_first + 1;
44
45
            s_last = S(s_first);
            r1_first = s_last + 1;
46
            r1\_last = R(r1\_first);
47
            r_last = rl_last;
48
49
       else {
50
            {\tt r\_last} \ = \ {\tt r\_first} \ ;
51
52
53
       return r_last;
54 }
```