#### 作业 5.16

有如下文法:  $S \rightarrow (L) \mid a$  $L \rightarrow L$ , S | S

- (1) 设计一个语法制导定义, 它输出配对的括号个数。
- 构造一个翻译方案, (2)它输出每个a的嵌套深度。 如对句子(a,(a,a)),

输出结果是1,2,2。

(1) S->(L) S-> a L-> L,S \_-> 5

(a) ((a), (a))((a), (a, (a)))

(a, a) ((a), a)

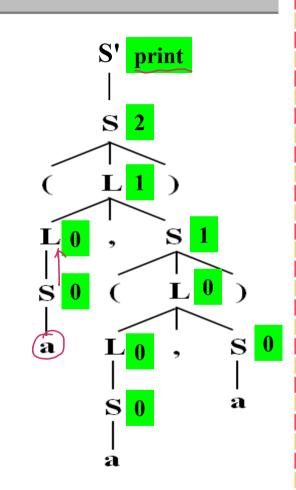
# 5.16 (1) 参考答案

#### 综合属性:

S. num记录由 S 产生的符号串中出现的配对括号数量。

L. num记录由 L 产生的符号串中出现的配对括号数量。

产生式	语义规则
S′→S	print(S.num)
S→(L)	S.num=L.num+1
S→a	S.num=0
$L \rightarrow L_1,S$	L.num=L <sub>1</sub> .num+S.num
L→S	L.num=S.num

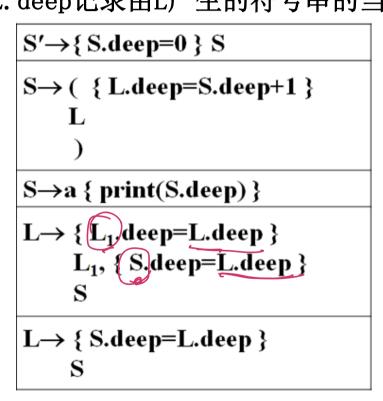


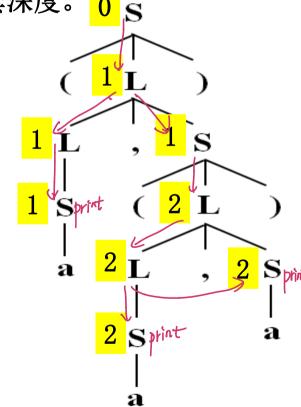
# 5.16 (2) 参考答案

#### 继承属性:

S. deep记录由S产生的符号串的当前嵌套深度。

L. deep记录由L产生的符号串的当前嵌套深度。





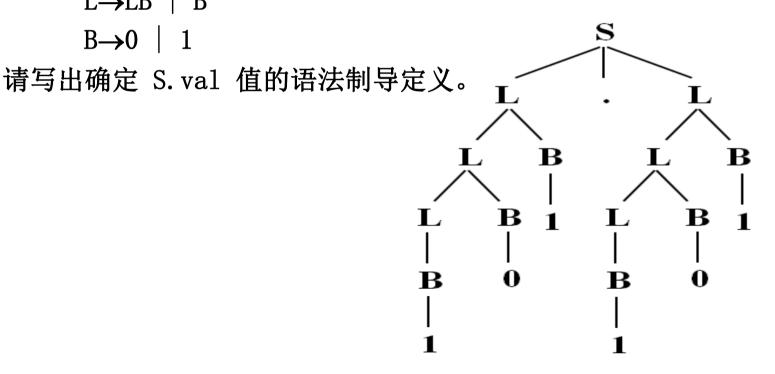
#### 作业 5.17

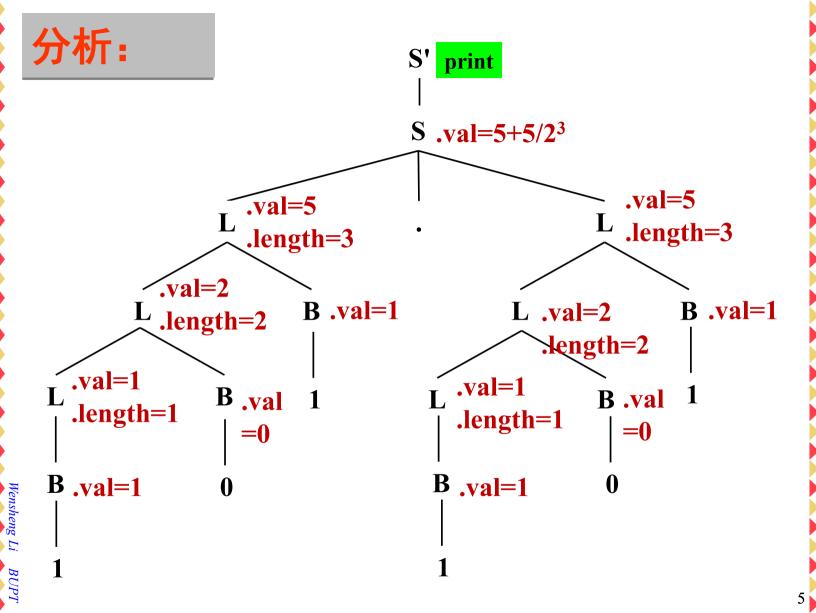
令综合属性 val 给出在下面的文法中 S 产生的二进制数的十 进制数值,如对于输入101.101,S.va1=5.625

 $S \rightarrow L. L \mid L$ 

 $L \rightarrow LB \mid B$ 

 $B \rightarrow 0 \mid 1$ 





定义:综合属性 val 表示所识别出的相应二进制串的数值, length 表示相应二进制串的长度。

确定S. val值的语法制导定义如下:

产生式	语义规则
$S \rightarrow L_1.L_2$	S.val=L <sub>1</sub> .val+L <sub>2</sub> .val/2 <sup>L2.length</sup>
S→L	S.val=L.val
$L{\rightarrow}L_1B$	L.val=L <sub>1</sub> .val*2+B.val L.length=L <sub>1</sub> .length+1
L→B	L.val=B.val L.length=1
B→0	B.val=0
B→1	B.val=1

#### 思考:

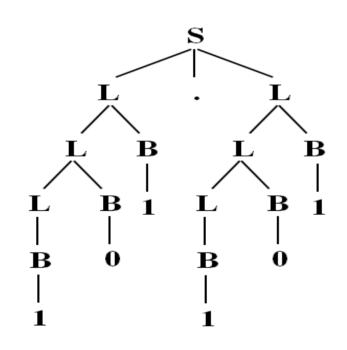
针对如下文法,设计一个翻译方案,打印出输入二进制数中每个1的权值。

如对于输入101.101,打印输出:4,1,0.5,0.125。

 $S \rightarrow L. L \mid L$ 

 $L \rightarrow LB \mid B$ 

 $B \rightarrow 0 \mid 1$ 



继承属性 L.r: 整数部分 L.r=0, 小数部分 L.r=1 分析: L.w:整数部分 L.w 表示 L产生的末位数字的权位信息, 小数部分 L.w 表示 L产生的首位数字的权位信息 B.w: B产生的数字的权位信息 综合属性 L.len: L产生的数字串的长度 .v=0 L .len=3  $\cdot$ r=1 . L .len=3 r=0r=1.w=-1L .len .w=1 L .len .w B .print .w B .print  $(2^{B.w})$ (2B.W)=0.r=0 r=1.w=2 L .len .w B .w=-1L .len .w=-1 B .print .w=2 B .print  $(2^{B.W})$ 

#### 翻译方案:

```
S \rightarrow \{L_1, r=0; L_1, w=0\} L_1, \{L_2, r=1; L_2, w=-1\} L_2
  S \rightarrow \{L. r=0: L. w=0\} L
  L \rightarrow \{L_1, r=L, r\}
        if (L. r==0) L<sub>1</sub>. w=L. w+1;
        else L_1. w=L. w; L_1
       {if (L. r==0) B. w=L. w:
        else B. w=-(L_1. len+1); } B {L. len=L<sub>1</sub>. len+1}
L \rightarrow \{B. w=L. w; \} B \{L. 1en=1\}
```

g Li BUPT

■ 有文法G[S]:

 $S \rightarrow SaA \mid A$ 

 $A \rightarrow AbB \mid B$ 

B→cSd | e

(1) 说明 ebeaebced 是该文法的一个句子;

(2)为该文法设计一个翻译方案,利用该翻译方案,可以在自底向上的分析中把上述句子翻译为 1314513135246。

ebcedae==>1313524136

(1) S = > SaA = > AaA==>AbBaA ==>BbBaA

==>ebBaA ==>ebeaA

==>ebeaAbB ==>ebeaBbB ==>ebeaebB ==>ebeaebcSd

==>ebeaebcAd ==>ebeaebcBd==>ebeaebced

1314513135246

(2)  $S \rightarrow SaA \{ printf('6') \}$ 

 $A \rightarrow AbB \{ printf('4') \}$  $A \rightarrow B \{ printf('3') \}$ 

 $B \rightarrow e \{ printf('1') \}$ 

 $S \rightarrow A \{ printf('5') \}$ 

 $B \rightarrow cSd \{ printf('2') \}$ 

 $B \rightarrow e$  $A \rightarrow B$  $B \rightarrow e$  $A \rightarrow AbB$ 

 $S \rightarrow A$ 

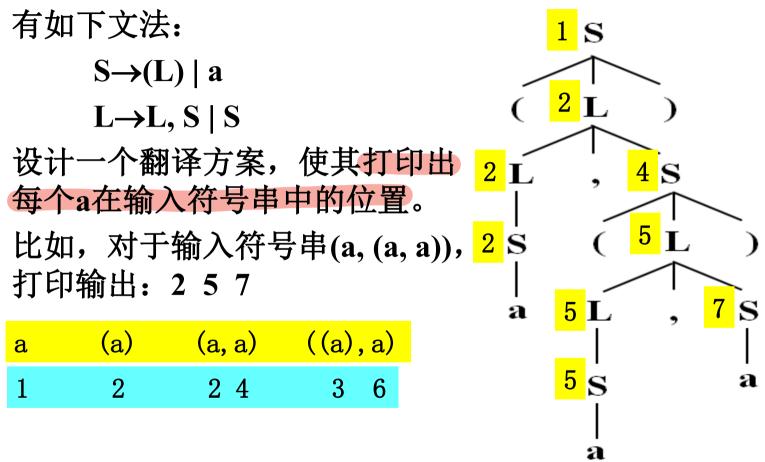
b

 $S \rightarrow A$ 

 $B \rightarrow e$  $A \rightarrow B$  $B \rightarrow e$  $A \rightarrow B$ 

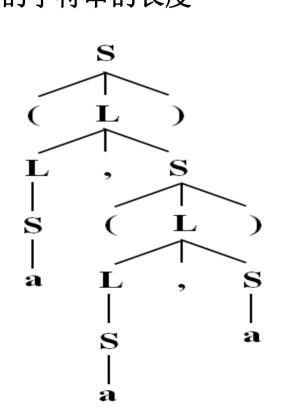
 $S \rightarrow SaA$ 

5  $B \rightarrow cSd$  $A \rightarrow AbB$ 



继承属性: pos,记录S或者L推导出的符号串的首字符的位置综合属性: len,记录S或者L推导出的字符串的长度

 $S' \rightarrow \{ S.pos = 1 \} S$  $S \rightarrow (\{L.pos = S.pos + 1\} L)$ **{ S.len=L.len+2 }**  $S \rightarrow a \{ S.len=1; print(S.pos) \}$  $L \rightarrow \{ L_1.pos = L.pos \} L_1,$  $\{ S.pos=L.pos+L_1.len+1 \} S$  $\{ L.len=L_1.len+S.len+1 \}$  $L \rightarrow \{ S.pos = L.pos \} S$ { L.len=S.len }



有如下文法:

 $S \rightarrow (L) \mid a$ 

 $L\rightarrow L, S \mid S$ 

设计一个翻译方案,使其打印出每个a在输入符号串中的位置,并统计输出a的个数。

比如,对于输入符号串(a, (a, a)),

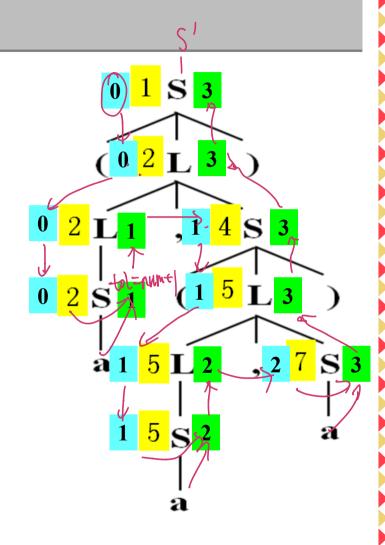
打印输出:

第1个a的位置是2

第2个a的位置是5

第3个a的位置是7

一共有3个a。



```
继承属性: pos, 记录S或者L推导出的符号串的首字符的位置
          num,记录到目前为止已经识别的a的个数
综合属性: len, 记录S或者L推导出的字符串的长度
           tol,记录S或者L完全展开后,字符串中含有a的个数
S'→{ S.pos=1; S.num=0; } S { print("一共有%d个a\n", S.tol); }
S \rightarrow (\{L.pos=S.pos+1; L.num=S.num;\} L)
   { S.len=L.len+2; S.tol=L.tol }
S \rightarrow a \{ S.len=1; S.tol=S.num+1; \}
      print("第%d个a的位置是%d\n", S.tol, S.pos); }
L \rightarrow \{L_1.pos=L.pos; L_1.num=L.num;\} L_1,
   \{ S.pos=L.pos+L_1.len+1; S.num=L_1.tol \} S
    { L.len=L<sub>1</sub>.len+S.len+1; L.tol=S.tol }
L \rightarrow \{ S.pos=L.pos; S.num=L.num \} S
    { L.len=S.len; L.tol=S.tol }
```

15

有如下文法:

 $S \rightarrow (L) \mid a$ 

 $L\rightarrow L, S \mid S$ 

设计一个翻译方案,使其打印出每个a在输入符号串中的位置,并统计输出a的个数。

比如,对于输入符号串(a,(a,a)),打印输出:

第1个a的位置是2,嵌套深度是1

第2个a的位置是5,嵌套深度是2

第3个a的位置是7,嵌套深度是2

字符串长度为9,一共有3个a。

定义继承属性:

pos,记录S或者L推导出的符号串的首字符的位置

deep,记录目前符号串的嵌套深度

num,记录到目前为止已经识别的a的个数

综合属性:

len,记录S或者L推导出的字符串的长度

tol,记录S或者L完全展开后,字符串中含有a的个数

```
S' \rightarrow \{ S.pos=1; S.num=0; S.deep=0; \} S
    {print("字符串长度为%d,一共有%d个a\n", S.len, S.tol); }
S \rightarrow (\{L.pos=S.pos+1; L.num=S.num; L.deep=S.deep+1; \} L)
   { S.len=L.len+2; S.tol=L.tol }
S\rightarrow a \{ S.len=1; S.tol=S.num+1; \}
       print("第%d个a的位置是%d,嵌套深度是%d\n",
               S.num, S.pos, S.deep); }
L \rightarrow \{L_1.pos=L.pos; L_1.num=L.num; L_1.deep=L.deep;\} L_1,
    { S.pos=L.pos+L<sub>1</sub>.len+1; S.num=L<sub>1</sub>.tol; S.deep=L.deep;} S
    { L.len=L<sub>1</sub>.len+S.len+1; L.tol=S.tol }
L \rightarrow \{ S.pos=L.pos; S.num=L.num, S.deep=L.deep; \} S
    { L.len=S.len; L.tol=S.tol }
```

BUPT