Assignment 3



Q1:在设计递归下降预测翻译器(Recursive Descent Predictive Translator)时,会让每一个非终结符号 A对应一个递归函数,其中A的每一个继承属性都对应着该函数的一个 _____,该函数的返回值则是A的____。(4分)

Q2: 如果一个翻译模式(Translation Scheme)中存在嵌入在产生式右部的左边或中间的语义动作,该翻译模式可通过哪些3种翻译技术实现?(6分)

Q3: 如下翻译模式(Translation Scheme):

$$S \rightarrow \{A_1.i:=5\} A_1 \{A_2.i:=6\} A_2$$

 $A \rightarrow a \{ print(A.i) \}$

对于输入串 a a, 执行该翻译模式的打印结果是什么?(5分)

Assignment 3



给定如下语言定义:

 $S \rightarrow (L)|a$

 $L\rightarrow L,S\mid S$

Q4: 给出一个语法制导定义(SDD), 计算输入串中配对括号的个数, 结果作为文法 开始符号S的一个综合属性值, 并利用print()函数打印。(15分)

• 例如, 输入的句子为((a,(a)),(a,(a,a,a)),(a)),则输出结果为 6

Q5: 设计一个SDT, 打印出输入串中每一个a的嵌套深度。(20分)

• 例如, 输入的句子为 (a,(a,(a)),(a,(a)),a),则输出结果为 123231

Assignment 3



如下语言定义一个表达式的开销 (cp) = 其所有子表达式的开销 + 其本身的开销

- 加法的开销是1, 乘法的开销是2, 顺序操作的开销是0, 如 (a + E).cp = 1 + a.cp + E.cp
- 赋值的开销是1, 还包括作为右值的子表达式的开销。
- 循环的开销是3, 还包括循环中每一次迭代的子表达式开销, 即子表达式.cp * 循环次数 + 3
- 每一个变量 id 与常量 int 作为表达式的开销均为1。

```
Expr \rightarrow for id := int<sub>1</sub> to int<sub>2</sub> do Expr<sub>1</sub>
                                     Q6: 给出一个计算上述开销函数定义的语法制导定
| id := Expr₁
                 (赋值)
                                     义(SDD)。可假设有一个属性 val 包含单词的词法分
 | Expr<sub>1</sub>; Expr<sub>2</sub>
                 (顺序操作)
                                     析值; 你也可按自己的需要定义其他属性。(40分)
 | Expr<sub>1</sub> * Expr<sub>2</sub>
                 (乘法)
                                      Q7: 请说明你在语法制导定义中引入的每一个属性
 | Expr<sub>1</sub> + Expr<sub>2</sub>
                 (加法)
                                     是综合属性还是继承属性。(10分)
 | id
                 (变量表达式)
 int
                 (常量表达式)
                                      例如: 产生式Expr \rightarrow int与Expr \rightarrow id的语义规则均为
                                           Expr.cp := 1;
```