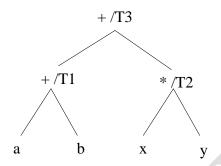
1、 填空题(30分)

1.1 以阶段划分的编译器中,		入,
树为输入。		
1.2 有正规式 P=a b 和 Q=cd,	则 L(QP)=	L((P Q)Q)=
1.3 有两个因素使得有限自	动机是不确定的,一个是	,另一个
是		0
	请给出其中的任意两个:	
1.5 一个定义正确的上下文无	关文法,非终结符集合和终结符	F集合的交集为空,所有出现
在产生式左部的文法符号均是	ē,仅出现?	生产生式右部的文法符号均
是。		
1.6 编译源程序的过程中,发	现函数定义末尾缺少花括号,该	亥情况是错误;
发现除数为 0,该情况是		
1.7 推导 S=>?H=>?FTP =>?FT	c=>?Fbc=>?abc 是	推导。
1.8 产生式 F→A*F A 提取左因	因子的结果为 <u></u>	o
1.9 对于算术表达式 "a*b+c	",当采用预测分析方法时,接受	受格局中的"当前剩余输入"
	的"当前剩余输入"应该是	
1.10 最左归约是		是用
句型中的,直	到归约为文法开始符号。	
1.11 在引用调用的参数传递	方式中,调用时传递的是实参的	,要求实参必须
是,过程内部对刑	^多 多的修改等价于	o
	合的,且运算*比运算+优先级高	5,则算术表达式 x+y*(u+v)
的后缀式是	•	
1.13 拉链-回填技术是语法制-	导翻译过程中使用的一种基本技	花,其基本思想是当三地址
的地址被确定,则		о

2、 简答题(20分)

- 2.1 简述语言的语法和语义,并举一个实际的例子加以说明。
- 2.2 如果一个集合中的元素都是长度不小于 1 且均不以 ab 开始的 a、b 串,请给出描述该集合的正规式。
- 2.3 语法分析器在编译器中应完成什么任务?

- **2.4** 给定文法 G: C→C h T | T → T a F | F → v 请给出该文法的终结符集合、非终结符集合,并指出文法的开始符号。
- 2.5 给出下图中的树对应的三地址码序列。



2.6 假设数组下标从 0 开始,对于有 5 行 6 列的数组 a[5][6],已知该数组的存储空间首地址为 a,每个元素占用存储空间大小为 w,请给出数组以行为主存放时元素 a[2][3]的地址。

3、 计算题(50分)

- 3.1 给定正规式 R = a(a|b)*
 - <1> 用 Thompson 算法构造识别 L(R)的 NFA N:
 - <2> 用"子集法"把N确定化(写出完整过程),得到识别L(R)的DFAD;
 - <3> 如果D不是最简DFA,请找出最简DFAD'。
- 3.2 给定文法 G:

- <1>画出该句型对应的分析树;
- <2>指出句型中的所有短语、直接短语和句柄。
- 3.3 给定文法 G 的拓广文法如下:

$$S' \rightarrow S$$

 $S \rightarrow E \$$
 $E \rightarrow id$
 $E \rightarrow id (E)$

$$E \rightarrow E + id$$

- <1>构造识别 G 所有活前缀的 DFA:
- <2>G 是 SLR(1) 文法吗? 为什么?
- <3>G 是 LL(1) 文法吗? 为什么? 若不是,请改写为等价的 LL(1) 文法。

3.4 给定上下文无关文法和语义规则如下:

```
S \rightarrow aS_1a \ \{ S.count := S_1.count + 2; \}
\mid bS_1b \ \{ S.count := S_1.count + 2; \}
\mid C \quad \{ S.count := C.count; \}
C \rightarrow cC_1 \ \{ C.count := C_1.count + 1; \}
\mid c \quad \{ C.count := 1; \}
```

- <1> 画出输入序列 aabbccbbaa 的分析树;
- <2> 根据语义规则标注分析树上对应文法符号的. count 值;
- 3.5 忽略过程参数的快排序的部分 Pascal 声明代码如下:

```
program sort;
  var a:array[10]of integer;
    x:integer;
procedure quicksort;
  var i,v:integer;
  function partition:integer;
  var i,j:integer;
```

- <1>给出上述代码中三个过程(sort、quicksort及partition)的嵌套层次;
- 〈2〉给出上述定义对应的嵌套层次的符号表及每个符号表中的符号(假设每个整型数占用4个单元)。