# 1.单选题

- 1.1 在以阶段划分的编译器中,()阶段以上一阶段识别的()为输入,识别句子结构并构造相应(),将之交给()阶段。
- A. 词法分析、记号流、语法树、语法分析
- B. 语法分析、记号流、语法树、语义分析
- C. 词法分析、语法树、记号流、语法分析
- D. 语法分析、语法树、记号流、语义分析
- 1.2 编译器与解释器是语言翻译的两种基本形态,其中编译器的工作方式为

#### 其特点包括

- A. 边翻译边执行、程序执行效率低且可移植性差
- B. 先翻译后执行、程序执行效率高且可移植性好
- C. 边翻译边执行、程序执行效率低且可移植性好
- D. 先翻译后执行、程序执行效率高且可移植性差
- 1.3 设正规式R{by,byb}, 正规式S表示{hx}则正规式RS?表示的集合是
- A. (byhx, bybhx) B. {by, byb, byhx, bybhx}
- C. (by, byb, byhx) D. (by, byb, bybhx)
- 1.4 NFA的不确定性表现在
- (1) 存在空转移
- (2) 同一状态下对同一字符有多于一个的下一状态转移
- (3) 存在多个终态
- A(1) B(2) C(1)(2) D(1)(2)(3)
- 1.5 在基于递归下降子程序的语法分析器中,每个产生式对应一个子程序,在子程序内部,产生式右部的非终结符对应(),终结符对应()
- A 匹配输入中的记号、子程序调用
- B 子程序调用、匹配输入中的记号
- C 匹配输入中的记号、最左规约
- D 最左规约 匹配输入中的记号
- 1.6 在文法  $E \to T + E|T,T \to T*id|id$ 中,运算+比运算符\*的优先级(),运算符+是()结合的,运算符 \*是()结合的。
- A. 高左左
- B低左右
- C高右右
- D低右左
- 1.7 基于预测分析的语法分析器是对句子的

- A 最右推导
- B 最左推导
- C最左归约
- D 最右规约
- 1.8 在基于移进-归约分析的语法分析器中,若分析栈的栈顶形成了句柄,且下一输入终结符属于对应非终结符的 FOLLOW集合,则执行()动作。
- A 移进
- B 规约
- C推导
- D 匹配终结符
- 1.9 若在过程调用时,将作为实参的变量的地址放进形参的存储单元,且在被调用过程内对形参单元中的数据直接访问,则这种参数传递方式为
- A.值调用
- B.引用调用
- C. 复写-恢复调用
- D. 换名调用
- 1.10在语法制导翻译的过程中,对于可执行语句的主要处理目标为
- A. 填写符号表 B.生成中间代码 C. 分析句子结构 D.计算执行结果

# 2.简答题

### 2.1

$$Uchar = [A - Z]$$

$$Lchar = [a - z]$$

$$Digit = [0 - 9]$$

- (1)用正规式描述"以大写英文字母打头, 由英文字母、数字构成的字符串"这个集合
- (2) 给出上述正规式可表示的三个不同字符串

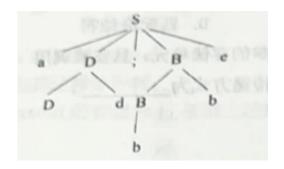
### 2.2

文法G

$$E \rightarrow EorE|EandE|id$$

- (1)以句子a or b and c 为例说明该文法是二义的
- (2)将该二义文法改造成非二义文法

### 2.3



### 2.4

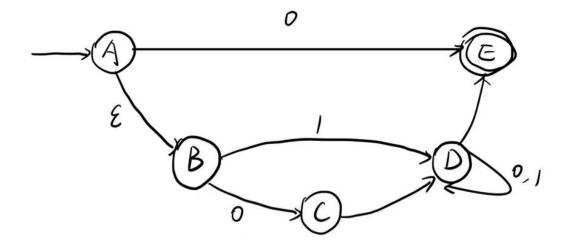
对于术表达式及赋值语x:=(a+b)\*-c+d,运算符+(加)、(乘)、-(取负)的优先级与结合性与常规相同,请分别给出其语法树和后缀式。

### 2.5

简要说明传值调用和引用调用的区别,并分别给出两种方式在下面代码的输出结果

# 3.计算题

## 3.1



- (1) 给出三个该NFA可识别的字符串
- (2) 确定化为DFA D, 给出D的状态转移图
- (3) 判断D是否为最小DFA,若不是,找出其最小DFA D'并给出其状态转换图

## 3.2

文法G

$$S
ightarrow AB \ A
ightarrow a|\epsilon B
ightarrow c|Bb$$

### (1) 求解 FIRST集合 FOLLOW集合

	FIRST集合	FOLLOW集合
S		
А		
В		

### (2)构造该文法的预测分析表

	a	b	С	#
S				
Α				
В				

### 3.3

增广文法G'

$$S' 
ightarrow S \ S 
ightarrow S; A|A \ A 
ightarrow AaB|aB 
ightarrow b(S)$$

- (1)构建项目集
- (2)文法G是否为SLR(1)文法?为什么?

### 3.4

某上下文无关文法的翻译方案如下:

```
3.4(13分) 船定某上下文无关支法(逻辑运算符 100
           (1) S - If B then M S<sub>1</sub> ( backpatch(B.tc,M.stat); S.nc:= merge(B.fc,S<sub>1</sub>.nc); )
           (2) 8 - A
                                  ( M.stat:=nextstat; )
   (4) B \rightarrow B_1 or MB_2 ( backpatch(B<sub>1</sub>.fc, M.stat);
                                   B.tc:=merge(B_1.tc,B_2.tc); B.fc:=B_2.fc;
                              ( B.te:=B1.fe; B.fe:=B1.te; )
      (5) B \rightarrow not B_1
                               { B.te:=mkchain(nextstat);
     (6) B → id
                                B.fc:=mkchain(nextstat+1);
                               emit('if' id.place 'goto -');
                               emit('goto -'); }
                            { emit(entry(id.name) ':=' E.place); }
(7) A \rightarrow id := E
(8) E \rightarrow id
                           { E.place:=entry(id.name); }
```

对于语句if not a or b then x:=c

- (1) 给出其注释分析树
- (2) 设nextstat的初值为1,根据上述翻译方案,给出该语句的三地址码序列