- 解答内容不得超过装订线

"编译原理"考试试卷 (A卷)

2022 __ 考试时间 ___ 150 分钟 考试方式 闭卷 考试日期 学 专业班级 姓 名 题号 四 总分 核对人 五 六 七 八 九 分值 10 15 15 10 5 15 15 5 10 100



得分

- 一、简答(共10分)
- 1. 如果将编译分为六个阶段,请在方框中填写编译阶段的几个主要步
- 骤。(5分)



2. 请解释什么是编译器的前端和后端,以及这样设计有什么好处。(3分)

3. 浅谈使用面向对象方法编写编译器和面向过程方法编写编译器各有什么优势(2分);

分数 评卷人

二、文法与语言(共15分)

1. 给定文法 G[S]

S→AB

A→aA| ε

B→bc | bBc

请给出其所描述的语言。(5分)

2. 设有文法 G[S]:

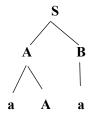
S→ AB

A→ aA | bB

B→ a|Sb

(1) 画出句子 ababaab 的语法推导树; (4分)

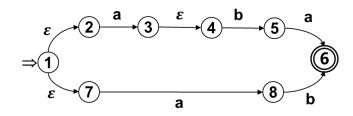
- (2) 写出句子 ababaab 的最左推导; (3分)
- (3) 给定句型 aAa 的语法推导树,写出该句型的短语、简单短语和句柄;(3分)



分 数	
评卷人	

- 三、词法分析(共15分)
- (1) 给定正规式 (a|b)*ab(a|b)*, 构造其等价的 NFA ; (5 分)

(2) 给定如下 NFA, 请将其转换成等价 DFA。(6分)



(3) 将下列右线性正规文法 G[A]:

A→aB|b

B→aC|bB

C→a

转换成等价的 NFA。(4分)

分 数	
评卷人	

四、自顶向下的语法分析(10分)

设有文法 G[S]:

 $S \rightarrow TP$ $T \rightarrow +PT \mid \epsilon \quad P \rightarrow (S) \mid a$

- (1) 证明 G[S]是 LL(1) 文法 (4分);
- (2) 构造文法 G[S]的 LL(1) 预测分析表; (3分)
- (3) 根据 LL(1)分析表,分析符号串(a)是否该文法的句子(注意:符号串(a)中,括号为符号串的一部分)。列表写出分析过程,列表内容包括:步聚、符号栈内容、待分析串内容、每步的动作或结论。(3分)

分 数	
评卷人	

五、(共5分)设有文法 G[S]:

 $S \rightarrow D(R)$ $R \rightarrow R; P|P$ $P \rightarrow S|i$ $D \rightarrow i$

求 G 中每个非终结符的 FIRSTVT 集和 LASTVT 集;

分 数	
评卷人	

六、自底向上的语法分析(共15分)。

设有文法 G[S]:

S→Aa|bAc|dc A→d

(1) 拓广文法,构造 LR(1)项目集规范族及识别活前缀的 DFA; (6分)

(2) 构造该文法的 LR(1)分析表 (6分);

(3) 用表格给出输入串 bdc 的 LR(1)分析过程,包括步骤、状态栈、符号栈、输入串的变化,以及 ACTION 和 GOTO 等动作。(3分)。

分数 评卷人

七、语法制导的翻译模式及中间代码生成(共 15 分)。 下面是某语言文法的部分产生式及相应的语义动作集合:

```
S \rightarrow id = E ":" { S. code := E. code // gen(id . place ':=' E. place) }
   S \rightarrow while ({ E. true := newlabel; E. false := S. next } E) "{"}
            \{ S_l. next := newlabel \} S_l "\}"
       \{S. code := gen(S_l. next ':') | / E. code / gen(E. true ':') | / S_l. code\}
               // gen('goto' S<sub>1</sub>.next) }
   S \rightarrow if(\{E. true := newlabel; E. false := newlabel\} E)
             "{" { S_1. next := S. next } S_1"}" else "{" { S_2. next := S. next } S_2"}"
        { S. code := E. code // gen (E. true ':') // S1. code // gen ('goto' S. next) //
   gen (E. false ':') // S2. code}
   E → num {E. place := newtemp; E. code := gen (E. place ':=' num .val) }
   E \rightarrow id \{E. place := id. place; E. code := "" \}
   E \rightarrow E_1 + E_2 { E. place := newtemp; E. code := E<sub>1</sub>. code // E<sub>2</sub>. code
   // gen (E. place ':=' E1. place '+' E2. place) }
   E \rightarrow id_1 rop id_2
    { E. code := gen ('if' id. place rop. op id2. place 'goto' E. true )
解 // gen ('goto' E. false) }
答 E \rightarrow (\{E_1, true := E_1, true; E_1, false := E_1, false\} E_1)
    { E. code := E<sub>1</sub>. code }
   语义属性说明:
不
· id. place: id 对应的符号表的存储位置;
超 E. place: 用来存放 E 的值的存储位置;
过 E. code: 对E 求值的三地址代码序列;
裝 E. true和E. false分别表示布尔表达式为真和假时,程序转移的目标位置。
订 S. code : 对应于 S 的三地址代码序列;
```

语义函数/过程说明: gen():生成一条三地址代码;

newtemp: 在符号表中新建一个从未使用过的名字,并返回该名字的存储位置;

||: 是三地址代码序列之间的链接运算;

newlabel 返回一个新的语句标号。

- (1)上述语义规则和动作采用的是什么类型的翻译模式; (1分)
- (2)根据题设给出的文法画出语句 S0:

```
if (a <b) { c = c + 1; } else { while (a < d) { a = a + 2; } } 的语法分析树; (6分)
```

S. next:表示 S 之后要执行的首条 TAC 语句的标号。

(3) 根据题设给出的文法和语义规则,计算语法树各结点的继承属性值,并将语句 S0 翻译成三地址代码序列。(8分)

八、运行时存储组织(5分)。 现有c语言的程序片段:

```
void f(int i1, int i2)
{
    int i3;
    int i4[2][2];
    i3 = 7;
    i4[0][0] = 1;
    i4[0][1] = 9;
    i4[1][0] = 8;
    i4[1][1] = 5;
    /*程序运行点1*/
}
int main()
{
    f(3,4);
    return 0;
}
```

答 假设某编译器给出的栈帧结构如下:

实际参数	▮高地址	栈	
><		生	
返回地址			
相关寄存器		长	
相大可任益		方	
局部变量区	64 DE L1	1	
// V F // L	◆低地址	向	

裝 假设该编译器没有开启任何优化选项,并且对于函数调用时,参数是从右向左依次入栈,临时变 量使用寄存器存储。程序经过该编译器编译成目标代码后在某平台上运行,当运行到"程序运行 点 1"时,请填写函数 f 的栈帧内容。

返回地址
相关寄存器

分 数	
评卷人	

九、代码优化(10分)。

有如下三地址代码片段,前面 L1~L17 是标号:

L1: I:=1

L2: IF I>10 GOTO L17

L3: J:=1

L4: IF J>2 GOTO L15

L5: T1:=I*2

L6: T2:=T1+J

L7: T3:=addr(A)-3

L8: T4:=I*2

L9: T5:=T4+J

L10: T6:=addr(B)-3

L11: T7:=T6[T5]

L12: T3[T2]:=T7

L13: J:=J+1

L14: GOTO L4

L15: I:=I+1

L16:GOTO L2

L17:

- (1) 请将三地址码序列划分为基本块并给出流图(3分);
- (2) 找出流图中的循环 (3分);
- (3) 对上述代码进行代码外提、删除归纳变量、强度削弱及其它优化; (4分);