#### 第一套

<u> </u>	埴匀	マション

- 1、一般高级语言的翻译程序有()和()两种。
- 2、有穷自动机接受的语言是()
- 3、φ Σ={a,b},则 Σ 上所有以 b 为首的字符串构成的正规集的正规式为()。
- 4、下面的语义规则是某 L 属性文法中的一个语义规则, 从中可看出: A.s 是

( )属性, B. x 是( )属性。

A-->BCD {A.  $s=B. x+C. y; D. z=B. i;}$ 

- 5、活前缀是指()的一个前缀,这种前缀不含()之后的任何符号。
- 6、局部优化是在()范围内进行的一种优化。

# 二、简答题

- 1. 请说明什么是算符优先文法?
- 2. 哪些优化措施是主要针对于循环实现的? 可举例说明
- 3. 文法  $G[S]: S \rightarrow S(S)S|_{E}$ , 请判断 G[S]是否是二义文法, 说明理由
- 4、请给出布尔表达式 a or b and e<f 利用规则:

$$E \rightarrow id^1 \text{ rop } id^2$$

{E. <sub>TC</sub> = NXQ; E. <sub>FC</sub> = NXQ + 1; Gen(jrop,Entry(id ), Entry(id ), 0); Gen(j, \_, \_, 0)} 进行翻译后的四元式序列? 并以此解释什么是链接与回填?

四、有语言  $L=\{w|w\in(0,1)+, 并且 w 中至少有两个1, 又在任何两个1之间有偶数个0}, 试构造接受该语言的确定有限状态自动机$ 

五、请给对文法 GISI进行改写成 LL(1)文法,并给出改写后文法的预测分析

表,要求计算出改写后文法各非终极符的 FIRST 和 FOLLOW 集合。

$$S \rightarrow S*aA \mid aA \mid *aA$$

$$A \rightarrow +aA \mid +a$$

六、请构造出文法 G[S]识别文法活前缀的有限自动机,请确定是否是 SLR (1) 文法,如果是,则构造出其 LR 分析表。

# 七、为文法

$$S \rightarrow (L) \mid a$$
  
  $L \rightarrow L, S \mid S$ 

写一个属性翻译文法,它输出文法中 a 的个数。

八、考虑下面的三地址语句序列,完成下列任务。

- (1) 在该代码中用水平的横线将代码分成基本块,并给每个基本块一个序号。
  - (2) 画出该代码的控制流图,每个基本块就用(1)的序号表示。
  - (3) 若有循环的话,列出构成每个循环的结点,并指出循环的入口结点。

b := 1

b := 2

 $\underline{i}f w \le x \text{ goto } L\underline{3}$ 

L1: e := b

goto L3

L2: c := 3

b := 4

c := 6

L3: if  $y \le z$  goto L4

goto L5

L4: g := g + 1

h := 8

goto L1

L5: h := 9

goto L2

## 第二套

	埴々	字题
`	7	1 15

- 1、根据与目标机器的依赖性将编译程序的五个阶段分为( )和 ( )
- 2、与语言 $\{x \mid x \in \{0, 1\}^{+}$ 且 x 中至少含有两个 1}等价的正规式可表示为 ( )。
- 3、S-属性定义中只含有())属性。
- 4、由文法开始符号推导得到符号串称为( )
- 5、根据 LR(0) 项目中圆点的不同位置所代表的含义是()。)。
- 6、LL(1)分析法, 其中第一个 L 表示 ( ), 第二个 L 表示 ( )。

#### 二、判断题

- ()1、确定的有限自动机和非确定的有限自动机均能正确识别正则语言。
- ( ) 2、若  $r_1$  和  $r_2$  是  $\Sigma$  上的正则表达式,则  $r_1 | r_2$  也是。
- () 3、所有文法规则的左部只能有非终极符号,不能有终结符号。
- ( ) 4、若  $r_1$  和  $r_2$  是  $\Sigma$  上的正则表达式,则 $(r_1|r_2)^*$ 与 $(r_1^*|r_2^*)^*$ 是等价的。
- ( )5、算符优先分析法在进行归约时,"句柄"要与某个产生式的右部完全一致。
- ( )6、规范句型的前缀称为活前缀。
- ( )7、在LR(0)项目中,存在的冲突有移进-归约冲突、归约-归约冲突。
- ( )8、一个有穷状态自动机中有且只有一个结束状态。
- ( ) 9、若文法的一个句子二义,则此文法也是二义的。
- ( )10、只有 DFA 能正确识别正则语言,而 NFA 则不能。

# 三、简答题

1. 简述 DFA 与 NFA 有何区别?

## 2. 设有如下文法 G<sub>2</sub>[S]:

 $S \rightarrow a |\hat{}| (T)$ 

 $T \rightarrow T, S \mid S$ 

给出句型: ((ˆ,a),(T))的最左推导,并画出相应的语法分析树,给出句型的短语、句柄、素短语和最左素短语。

3. 文法  $G_6$  [S]: S—aSbS|bSaS|ab, 请判断  $G_6$ [S]是否是二义文法,说明理由,如果是二义文法,可采用何种方式处理其二义性。

四、构造一文法,其产生语言集合为 $\{a^ndb^{2n}|n\geq 0\}$ ,并说明你所设计的文法是属于乔姆斯基形式文法中的哪一类文法?

五、设有如下文法  $G_3$  [E]:  $E \rightarrow E+T \mid T$   $T \rightarrow T*F \mid F$   $F \rightarrow$  (E)  $\mid i$ 

- (1)计算文法 G<sub>3</sub> [E]中各非终极符的 FIRSTOP, LASTOP 集合。
- (2)给出算符优先关系表并判断文法是否是算符优先文法。

六、设有如下文法 G<sub>4</sub> [S]:

- $S \rightarrow SaA|B \qquad A \rightarrow BbA|B \qquad \qquad B \rightarrow cSd|\epsilon$
- (1)消除文法中左递归, 提取左因子。
- (2)求改造后文法中文法符号的 FIRST 集合和 FOLLOW 集合
- (3)判断改造后的文法是否是 LL(1)文法,如果是,请构造其预测分析表

七、设有如下文法  $G_5[S]: S \to Db|B$   $D \to d|\epsilon$   $B \to Ba|\epsilon$ 

- (1)构造出文法 G<sub>5</sub>[S]识别文法活前缀的有限自动机。
- (2)确定文法是否是 SLR(1) 文法,如果是,则构造出其 SLR(1)分析表。

八、构造一个有限自动机,能识别被5整除余数为3二进制无符号整数

## 第三套

<del></del>	埴空	题

1,	编译程序各阶段的工作都会涉及至	· <u> </u>	
2,	设有字母表 A={0,1}, A <sup>+</sup> ={	}}	
3,	词法分析程序的输入是	输出是	
4,	LR(0)项目中 "•"在LR分析中的含	义是	
5、	S 属性定义是只含有	属性的语法制导定义,	L属性定义中规则
A <del> )</del>	·X <sub>1</sub> X <sub>2</sub> ····X <sub>n</sub> , X2 的属性只能依赖于 A	的	. 0

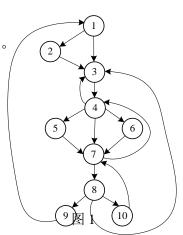
## 二、判断题

- ( )1、一个语言的文法是不唯一的。
- ( ) 2、设有 r 和 s 都是非ε的正规式,则有 L(rs)=L(sr)
- ( )3、一个有限自动机识别的语言是无穷集合,则该有限自动机的状态转换 图中一定含有回路。
- ( ) 4、自上而下语法分析实施的是最左推导。
- ( )5、最左素短语一定是短语。
- ( ) 6、LR 分析中的活前缀一定包含某句型的句柄的一部分或全部
- ( )7、二义文法一定不是 LR 文法
- ( ) 8、使用语法制导翻译方法的编译程序能同时进行语法分析和语义分析
- ( )9、DISPLAY 表用来记录每层过程的最新活动记录地址,因此它的大小在运行时确定
- ( )10、程序控制流图的一个结点一定是一个基本块。
- 三、简答及简单应用题
- 1. 什么是自底向上语法分析?什么是自顶向下语法分析?简述 LR(0)项目中"●"在 LR 分析中的含义。
- 2. 写出能被4整除的二进制整数的正规式,并构造有限自动机
- 3. 设有如下文法 G<sub>2</sub>[S]:

 $S \rightarrow bTc \mid a \qquad T \rightarrow R \qquad R \rightarrow R/S \mid s$ 

给出句型: bR/bTc/bSc/ac, 写出该句型的所有短语、句柄、素短语。

- 4、语法制导翻译结果: 请将下列语句翻译成三地址码 while (A<B )do if (C>D) then X:=Y+Z
- 5、找出如图 1 所示流图中的循环,写出组成循环的结点集合。



四、设计一个LL(1)文法, 生成语言为: {0<sup>n</sup>1<sup>2n</sup>|n>0}

五、设文法 G<sub>5</sub>[S]:

S→BB

 $B \rightarrow aB|b$ 

- (1)构造出文法识别文法活前缀的有穷状态自动机,并构造 LR 分析表
- (2) 说明文法是否为 SLR(1)文法,为什么?
- (3)构造一个正规文法 G, 使得 L(G)=L(G8)

六、文法如下:

P→D

 $D \rightarrow D; D \mid id:T \mid proc id;D;S$ 

- (1)设计语法制导定义,打印该程序一共声明的 id 个数
- (2)设计翻译模式,打印 P 所生成的程序中每个 id 的嵌套深度

#### 七、给出文法

 $S \rightarrow (L) \mid a$ 

 $L \rightarrow L, S \mid S$ 

的算符优先关系表,要求计算文法中非终极符的 FIRSTOP 和 LASTOP 集合

#### 第四套

<u> </u>	填空题
•	7 <del>12</del>   15/

1,	在 C 语言中, m 是一个整型变量,程序编译时遇	到表达式 m+" test", 出现错
误	此错误是编译各阶段中的	_阶段发现的错误。
2,	设有字母表 A={a,b},与 A*等价的正则表达式是	£o
3、	自底向上的语法分析方法中产生的冲突有	和和
4、	LALR(1)项目是对 LR(1)项目集中的	
5、	语法制导翻译能同时进行分析和	分析
_	木儿 床上 育型	

- 二、判断题
- ()1、将目标程序装配成可执行程序是编译程序的任务。
- ( )2、一棵语法树反映了其叶子结点从左到右连接成句型的任意推导情况。
- ( ) 3、NFA 和 DFA 的区别之一是映射函数是否唯一。
- ( ) 4、任何正则语言均可用上下文无关文法来描述。
- ( ) 5、在 C 语言中语句 int int1;经过词法分析后识别出 int、int、1 和 ;四个单词。
- ( ) 6、自上而下语法分析的"上"是指分析树的根结点或文法的开始符号
- ( ) 7、每个 SLR(1)文法一定是 LALR(1)文法
- ( ) 8、LR 项目集中的待约项目不会引起冲突
- ( ) 9、终结符既可有综合属性,也可以有继承属性
- ( )10、语法制导翻译方法既可用于生成中间代码,也可用于生成目标代码。

## 三、简答及简单应用题

- 1、采用语法制导翻译方式对数组引用进行翻译,设有定义  $\inf a[10][20]$ ,写出赋值语句: x=a[i][j]; 翻译后生成的中间代码?
- 2、文法  $G_1[S]$ :  $S \rightarrow (A)$   $A \rightarrow a \mid Bb$   $B \rightarrow Aab$ ,请消除其中的左递归,改写后的文法是 LL(1)文法吗? 为什么?
- 3、设有如下文法  $G_2[S]$ :  $S \to aAcB|Bd$   $A \to AaB|c$   $B \to bScA|b$  给出句型 aAcbBdcc 的语法树,并写出其所有短语、素短语与句柄。
- 4、从运行时存储分配方面解释C语言中静态变量、局部变量的生存期与作用域。

## 5、文法 G<sub>3</sub>[S]

 $S \rightarrow S$ ;  $G \mid G$   $G \rightarrow G$   $(T) \mid H$   $H \rightarrow a \mid (S)$   $T \rightarrow T + S \mid S$  计算文法中非终极符的 FIRSTOP 和 LASTOP 集合,填入下表中。

				•
	S	G	Н	T
FIRSTOP				
LASTOP				

四、文法 G<sub>4</sub>[S]如下:

 $S \rightarrow DSD | 2$ 

 $D \rightarrow 0|1$ 

设计属性文法, 使其能判断一个句子是否为回文数, 并输出判断

五、给定文法 G<sub>5</sub>[S]:

 $S \rightarrow aA|a$   $A \rightarrow cAd \mid \varepsilon$ 

- (1)给出 G 的 LR(1)项目集规范族(包括项目集和有穷状态自动机)
- (2) 说明文法是否为LR(1)文法,为什么?如果文法是LR(1)文法,构造其SLR(1)分析表

六、设 $\Sigma$ ={a,b},L={(a|b)\*|不包含子串 aab 的字符串}

- (1)给出 L 的正则表达式:
- (2)构造识别此语言集合的的 DFA;
- (3)构造生成此语言集合的3型文法。

七、设有如下中间代码序列,(1)画出其流图,(2)求出流图中各支配结点集,并找出其中的回边与循环

J:=1

L1: i:=0

if i<8 goto L2

L2: a=b+c;

b := d\*c

L3: if b=0 goto L4;

print b;

goto L5;

L4: i:=i+1;

if i<8 goto L2;

L5: j:=j+!;

if  $j \le 3$  goto L1;

halt

K-K-	_	
7.11		<i>→</i>
<i>—</i>	11	· F

	埴々	字题
`	7	1 15

- 1、编译各阶段的工作都要涉及到的工作是 和 。
- 2、设有字母表  $A=\{a,b,c\}$ , 与  $A^{\dagger}$  等价的正则表达式是 。
- 3、规范归约是指。。
- 4、一个 LR 分析器的逻辑结构一般会包含\_\_\_\_\_、\_\_、\_\_、\_\_\_、

等三个部分。

- 5、继承属性依赖于\_\_\_\_\_的属性。
- 6、词法分析是基于\_\_\_\_\_\_文法进行,即识别的单词是该文法的句子。

# 二、判断题

- ( ) 1、一个文法 G 的文法符号不属于  $V_N$  就属于  $V_T$ 。
- ()2、一棵语法树反映了其叶子结点从左到右连接成句型的一种推导情况。
- ( ) 3、(a|b)\*与(ab)\*是等价的正规式。
- ( ) 4、{ a<sup>n</sup>b<sup>n</sup>c<sup>n</sup> | n>0 }和{ a<sup>n</sup>b<sup>n</sup> | n>0 }都能用上下文无关文法产生。
- ( ) 5、依赖图是用于描述分析树中节点的属性及属性间依赖关系的有向图。
- ( ) 6、自上而下语法分析的"下"是指分析树的根结点或文法的开始符号。
- ( ) 7、SLR(1)与 LR(1)中的"1"含义无区别。
- ( )8、最左素短语一定是短语。
- ( ) 9、对于任何一个编译程序,产生中间代码是不可缺少的。
- ( )10、逆波兰表示法用于表示表达式时不需要括号。

#### 三、简答及简单应用题

- 1、设计文法,其产生的语言 L={ $a^nb^mc^k | n< m+k,k≤ n$  以及 m,n,k ≥ 1}
- 2、在 C 语言中可以用如下两种方式建立符号常量: #define M 100 与 const int m=100,请说明这两种方式的有何区别(结合编译的知识)。
- 3、有文法  $G[S]: S \rightarrow aAcB|Bd$   $A \rightarrow AaB|c$   $B \rightarrow bScA|b$
- (1)试求句型 aAaBcbbdcc 的句柄;
- (2) 写出句子 acabebbdcc 的最左推导过程。
- 4、文法  $G_3[S]: S \rightarrow a S b S | b S a S | ε$  是否为算符优先文法,说明理由。

四、属性文法  $G_4[S]$  如下:

$$S \to ABCD$$
 {  $x = 11 * x + 1; }$ 

 $D \rightarrow d \{ x = 7 * x + 1; \}$ 

$$C \rightarrow cc$$
 {  $x = 5 * x + 1;$  }  
 $B \rightarrow Bb$  {  $x = 3 * x + 1;$  }  
 $B \rightarrow b$  {  $x = x + 1;$  }  
 $A \rightarrow gBa$  {  $x = 2 * x + 1;$  }

根据语义规则,对句子gbbabbccd进行语法制导翻译,最终结果是什么?要求写出分析过程,否则不得分。

五、给定文法 G<sub>5</sub>[S]:

$$S \rightarrow Xa$$

 $X \rightarrow a \mid aXb$ 

- (1)构造识别该文法所产生的活前缀的DFA。
- (2)构造其 SLR 分析表,给出该文法是 SLR(1)文法的理由。
- (3)根据所构造的 SLR 分析表,给出句子 aaba 的分析过程。

六、假设有一自动售货机,接收1元、2元、3元的硬币,出售2元和4元的商品,多投不找零,请构造能实现此功能有限自动机。并写出其相应的正则表达式和正则文法。

七、对文法G[S], 计算各非终极符的FIRST集合和FOLLOW集合。

$$S \rightarrow aS \mid Ab$$

$$A \rightarrow XYZ \mid \varepsilon$$

$$X \rightarrow cS \mid \varepsilon$$

$$Y \rightarrow dS \mid \varepsilon$$

$$Z \rightarrow eS$$