| 一、单项选择题                           |  |  |  |              |
|-----------------------------------|--|--|--|--------------|
| 1. 文法 G· S→x5                     | Sx y 所识别的语言是_  | 0  |  |              |
| a. xyx                            | b. $(xyx)^*$ c. $x^nyx^n($   | $(n \ge 0)$ d. $x*yx*$                             | :  |              |
| 2、文法 G 描述的                        | 语言 $L(G)$ 是指。<br>$\Rightarrow \alpha$ , $\alpha \in V_T^*$ }<br>$\Rightarrow \alpha$ , $\alpha \in (V_T \cup V_N^*)$ } | *  |  |              |
| a. $L(G)=\{\alpha \mid S\}$       | $\Rightarrow \alpha, \alpha \in V_T^* \}$  | b. $L(G) = \{ \alpha \mid S \Rightarrow \alpha \}$ | $\alpha \in V_T^*$   | 17 ±/)       |
| 3、有限状态自动机                         | ⇒α,α∈(VT∪VN*)}<br>紅能识別   | $a. L(G)=\{\alpha \mid S \Rightarrow \alpha\}$     | $\mathbf{r}, \ \mathbf{q} \in (\mathbf{v}_{\mathrm{T}} \cup$ | VN*)}        |
| a. 上下文无关                          | · 文法 b. 上下   | 文有关文法  |  |              |
| c.正规文法                            | 大文法       b. 上下         d. 短语  | 文法   |  |              |
| 4、设 G 为算符优                        | 先文法, <b>G</b> 的任意终结  | 吉符对 a、b 有以下き                                       | 关系成立   | o            |
| a. 若 f(a)>g(b                     | ),则 a>b   b.若 f(a)<br>定成立   d. a~b <sup>—</sup>  | <g(b),则 a<b<="" th=""><th></th><th></th></g(b),则>  |  |              |
| c. a~b 郁小一,<br>5 加里文法 G 是         | 走成立     d. a~b =<br>无二义的,则它的任何   | 一定成立<br>『句子 α                                      |  |              |
| a. 最左推导和                          | 口最右推导对应的语法:<br>1   | 树必定相同  |  |              |
|                                   | 口最右推导对应的语法   |  |  |              |
|                                   | 日最右推导必定相同  | /m.).//m././///////////////////////////            |  |              |
| d. 可能存在内                          | 丙个不同的最左推导,<br>守经 0 步或多步推导产   | 但它们对应的语法   | 树相问<br>[ 目   |              |
| 0、田又法的开始1<br>a 短语                 | 寸 2 0 少 以 多 少 推 寺 广<br>b. 句 柄  | 生的义法付专序列<br>4 句子                                   | 疋。   |              |
| 7、文法 <b>G</b> : E→E               |  | a. 191   |  |              |
| $T \rightarrow T$                 |  |  |  |              |
| $P \rightarrow (E$                |  |  |  |              |
| 则句型 P+T+i 的句柄和                    |  | .T.: AD #II T                                      |  |              |
| a.P+1 和 1<br>8、设文法为: S-           |  | +1+1 a.P /µ I                                      |  |              |
| A                                 | A→a b  |  |  |              |
| 则对句子 aba,下面                       | 是规范推导。   |  |  |              |
|                                   | AA⇒AAA⇒aAA⇒abA   |  |  |              |
|                                   | AA⇒AAA⇒AAa⇒Aba<br>AA⇒SAa⇒Sba⇒Aba⇒  |  |  |              |
|                                   | ⇒SAa⇒Sba⇒Aba⇒ab  |  |  |              |
| u. 5→5A→5a<br>9、文法 <b>G</b> : S→b |  | oa -   |  |              |
| T→T,                              | • •  |  |  |              |
|                                   | D <sub>D</sub>   |  |  |              |
| 则 FIRSTVT(T)。                     | b. {b, ∧ ,)}   | a ( <b>b</b>                                       | 4 (b / )   | 1            |
|                                   |  | C.{D, /(,, }                                       | a.{b,/),,  | }            |
| 10、产生正规语言                         |  | - Til  | _  | - Tid        |
| a. 0 型                            |  | c. 2 型   | d.   | 3 型          |
| 11、采用自上而下                         |  | c. 消除回溯  | d  | <b>坦</b> 取   |
|                                   | ,用 <u></u> 来刻画可归约  |  | u.   | 是极 4 八 工 四 1 |
| a. 直接短语                           | b. 句柄  | c. 最左素短i   | 语 d.   | 素短语          |
| 13、有文法 G: _E-                     |  |  |  |              |
|                                   | ·T+i i<br>·C口炒,甘蔗头   |  |  |              |
| 句子 1+2*8+6 按该文法<br>a. 23 B. 42    |  |  |  |              |
| 14、规范归约指                          | o. 30 <b>u.</b>  | 17   |  |              |
| a. 最左推导的逆边                        |  | b. 最右推导  |  |              |
| c. 规范推导                           |  | d. 最左归约的证  | 逆过程  |              |
| 二、多项选择题                           |  |  |  |              |
| 1、下面哪些说法。                         | 是错误的。  |  |  |              |
| a. 有向图是-                          | 一个状态转换图  | b. 状态转换图是-   | 一个有向图  |              |
| c.有向图是一                           | 个 DFA  | d.DFA 可以用状态  | 5转换图表示   |              |
| 2、对无二义性文法                         | <b>法来说,一棵语法树往</b>  | 往代表了。  |  |              |
| a. 多种推导过                          | 过程 b. 多种最左   | 推导过程   c   | ·种最左推导;  | 过程           |
| d.仅一种推导                           | 过程 e.一种最左推   | <b></b>  |  |              |

| 3、         | 如果文法 G 存在  | 一个句子,清               | 满足下列条件_  | 之一时,                     | 则称该文法是二义式        | 文法。           |
|------------|--|----------------------|--|--------------------------|------------------|---------------|
|            | a. 该句子的最左  | E推导与最右               | 推导相同   |                          |                  |               |
|            | b. 该句子有两个  | 个不同的最左               | 推导   |                          |                  |               |
|            | c. 该句子有两树  | 果不同的最右               | 推导   |                          |                  |               |
|            | d. 该句子有两树  | 果不同的语法               | :树   |                          |                  |               |
|            | e.该句子的语法   | 树只有一个                |  |                          |                  |               |
| 4、         | 有一文法 G: S-   |                      |  |                          |                  |               |
|            | A-   | →aAb  ε              |  |                          |                  |               |
|            | В-   | →cBd ε               |  |                          |                  |               |
| 它不产生       | 上下面集合。   | •                    |  |                          |                  |               |
|            | a. {a <sup>n</sup> b <sup>m</sup> c <sup>n</sup> d <sup>m</sup>  n,m |                      | b. {a <sup>n</sup> b <sup>n</sup> c <sup>m</sup> d <sup>m</sup>  n,m | >0}                      |                  |               |
|            | c. {a <sup>n</sup> b <sup>m</sup> c <sup>m</sup> d <sup>n</sup>  n,m | -                    | -  | -                        |                  |               |
|            | e. $\{a^nb^nc^nd^n n\geq 0$  | •                    |  | ,                        |                  |               |
| 5、         | 自下而上的语法。   | ,<br>分析中,应从          | 人开始分析。   | 0                        |                  |               |
| a. 1       | <b></b> 句型   | b. 句子                | c.   |                          | 位的程序             |               |
|            | 文法的开始符<br>对正规文法描述的   |                      | 5 右轮五世   | <del>集</del> 合           |                  |               |
| a.0 型文     |  |                      |  |                          | 主文法 e.左线性        | 文法            |
| 三、         | 填空题  |                      |  |                          |                  |               |
|            |  |                      |  | 。词法分析器                   | 导交给语法分析器的        | ]文法符号一定       |
|            | ,它一定只出现在最左推导是指每~   |                      |  | 上符进行扩展                   |                  |               |
|            |  |                      |  |                          | 另一是分析法。          | 2             |
|            |  |                      | 消除文法的左边  |                          | , , <u> </u>     |               |
|            |  | 导过程,                 |  |                          | 741 IR W         |               |
| 6、<br>7    | 自下而上分析法法<br>Chamalay 把立法   | 米用、<br>公为            | 归约、错误处均<br>铀米刑   绝这哭   | 望、                       | 马种操作。<br>和    文沒 | 生,它们分别产       |
| 生          | Chomsky 把文法<br>和 语言,   | カ <u>ハ</u> /<br>并分别用 | 冲矢室,   | 构起中木用 <u>_</u><br>自动机识别所 |                  | s, E11171 7利) |
| 四、判践       | 折题   |                      |  | H - /3  / 6 0/ 1/3 3// 1 | / <u> </u>       |               |
| 1,         | 文法 <sub>∫</sub> S→aS bR  ε   | 描述的语言                | 是(a bc)*   |                          | ( )              |               |
| 2          | 〔R→cS<br>在自下而上的语   | <b>注分垢由</b> :        | 五注树与分析树  | 一学相同                     | ( )              |               |
|            | 二义文法不是上  |                      |  | 足相門。                     | ( )              |               |
| 4、         | 语法分析时必须给   | 先消除文法中               | 中的左递归。   |                          | ( )              |               |
|            | 规范归约和规范  |                      |  | <i>ラル</i> ンテン            | ( )              |               |
| 6、<br>五、简名 | 一个文法所有句  | 型的集合形成               | 及该又 法 所 能 接  | <b>党</b> 的语言。            | ( )              |               |
|            | <sup>計28</sup><br>句柄 2、素領  | 短语                   | 3、语法树  | 4、归约                     | 5、推导             |               |
| 六、问答       | * ****   |                      |  | ,_,,                     | 2 · 4 / 4        |               |
|            | 上下文无关文法的   | 的定义。                 |  |                          |                  |               |
| 2、文法       | G[S]:<br>S→aSPQ a  | ahO                  |  |                          |                  |               |
|            | QP→PQ  | auQ                  |  |                          |                  |               |
|            | bP→bb  |                      |  |                          |                  |               |
|            | bQ→bc  |                      |  |                          |                  |               |
| (1         | cQ→cc<br>)它是 Chomsky   | 哪—刑 文法               | 9  |                          |                  |               |
|            | )它生成的语言:   |                      | •  |                          |                  |               |
|            | 定类型,给出语  |                      |  |                          |                  |               |
|            | {a <sup>i</sup> b <sup>j</sup> [j>i≥1}的上                             |                      | 法。   |                          |                  |               |
| 4、有文       | 法 G: S→aAcB I  | 3d                   |  |                          |                  |               |
|            | A→AaB c  |                      |  |                          |                  |               |
| / 4        | B→bScA b   | )_1.1.1 ±H           | A - L D 3  |                          |                  |               |
| (1         | )试求句型 aAaE   | scodacc 和 a.         | ACDBacc 趵河州  | ;                        |                  |               |

|            | (2) 写出句子 acabebbdcc 的最左推导过程。  |
|------------|---|
| 5、         | 对于文法 G[S]:<br>S→ (L)  aS a  |
|            | (1) 画出句型(S, (a)) 的语法树。(2) 写出上述句型的所有短语、直接短语、句柄和素短语。  |
| 6.         | 考虑文法 G[T]:  |
|            | T→T*F F   |
|            | $F \rightarrow F \uparrow P P$ $P \rightarrow (T) \mid i$   |
|            | 证明 T*P↑ (T*F) 是该文法的一个句型,并指出直接短语和句柄。   |
|            |   |
| —,         | 单项选择题   |
| `          | 1、词法分析所依据的是。  |
|            | a. 语义规则 b. 构词规则 c. 语法规则 d. 等价变换规则 2、词法分析器的输出结果是。  |
|            | a. 单词的种别编码 b. 单词在符号表中的位置 c. 单词的种别编码和自身值 d. 单词自身值  |
|            | $3$ 、正规式 $M_1$ 和 $M_2$ 等价是指。  |
|            | a. M <sub>1</sub> 和 M <sub>2</sub> 的状态数相等 b. M <sub>1</sub> 和 M <sub>2</sub> 的有向弧条数相等 c. M <sub>1</sub> 和 M <sub>2</sub> 所识别的语言集相等 d. M <sub>1</sub> 和 M <sub>2</sub> 状态数和有向弧条数相等 |
|            | 4、状态转换图(见图 3-6-1)接受的字集为。  |
|            |   |
|            | (x) $(y)$   |
|            | 图 3-6-1   |
|            |   |
|            | a. 以 0 开头的二进制数组成的集合 b. 以 0 结尾的二进制数组成的集合 c. 含奇数个 0 的二进制数组成的集合 d. 含偶数个 0 的二进制数组成的集合   |
| a Ì        | 5、词法分析器作为独立的阶段使整个编译程序结构更加简洁、明确,因此,。<br>司法分析器应作为独立的一遍         b. 词法分析器作为子程序较好  |
| c. i       | 司法分析器分解为多个过程,由语法分析器选择使用 d. 词法分析器并不作为一个独立的阶段   |
| <b>→</b> ` | 多项选择题<br>1、在词法分析中,能识别出。   |
|            | a. 基本字 b. 四元式 c. 运算符 d. 逆波兰式 e. 常数  |
|            | 2、令 $\Sigma$ ={a,b},则 $\Sigma$ 上所有以 b 开头,后跟若干个 ab 的字的全体对应的正规式为。   |
|            | a. $b(ab)^*$ b. $b(ab)^+$ c. $(ba)^*b$ d. $(ba)^+b$ e. $b(a b)$   |
| 三、         | 填空题<br>1、确定有限自动机 DFA 是的一个特例。  |
|            | 2、若二个正规式所表示的相同,则认为二者是等价的。   |
| 四、         | 3、一个字集是正规的,当且仅当它可由所。<br>判断题   |
|            | 1、一个有限状态自动机中,有且仅有一个唯一终态。  |
|            | $3$ 、自动机 $\mathbf{M}$ 和 $\mathbf{M}'$ 的状态数不同,则二者必不等价。   |
|            | 4、确定的自动机以及不确定的自动机都能正确地识别正规集。 ( ) 5、对任意一个右线性文法 G,都存在一个 NFA M,满足 L(G)=L(M)。 ( )   |
|            | 6、对任意一个右线性文法 G,都存在一个 DFA M,满足 L(G)=L(M)。 ( )<br>7、对任何正规表达式 e,都存在一个 NFA M,满足 L(G)=L(e)。 ( )  |
|            | 8、对任何正规表达式 e, 都存在一个 DFA M, 满足 L(G)=L(e)。  |

1、 构造下面文法的 LL(1)分析表。

 $D \rightarrow TL$ 

 $T \rightarrow int \mid real$ 

 $L \rightarrow id R$ 

 $R\rightarrow$ , id  $R\mid\epsilon$ 

2、 下面文法 G[S]是否为 LL(1) 文法? 说明理由。

$$S \rightarrow AB \mid PQx$$
  $A \rightarrow xy$   $B \rightarrow bc$   
 $P \rightarrow dP \mid \epsilon$   $Q \rightarrow aQ \mid \epsilon$ 

3、 设有以下文法:

G[S]: 
$$S \rightarrow aAbDe|d$$
  
 $A \rightarrow BSD|e$   
 $B \rightarrow SAc|cD|\epsilon$   
 $D \rightarrow Se|\epsilon$ 

- (1) 求出该文法的每一个非终结符 U 的 FOLLOW 集。
- (2) 该文法是 LL(1) 文法吗?
- (3) 构造 C[S]的 LL(1) 分析表。
- 4、 将文法 G[V]改造成为 LL(1)的。

G[V]: 
$$V \rightarrow N|N[E]$$
  
 $E \rightarrow V|V+E$   
 $N \rightarrow i$ 

5、己知文法:

G[A]:  $A \rightarrow aAa \mid \varepsilon$ 

- (1) 该文法是 LL (1) 文法吗? 为什么?
- (2) 若采用 LL(1) 方法进行语法分析,如何得到该文法的 LL(1)分析表?
- (3) 若输入符号串 "aaaa", 请给出语法分析过程。
  - 1.设有文法 G[S]为:

 $S \rightarrow a|b|(A)$ 

 $A \rightarrow SdA|S$ 

(1) 完成下列算符优先关系表,见表 5-7-1,并判断 G[S]是否为算符优先文法。

表 5-7-1 算符优先关系表

|   | a        | b        | (        | )        | d | # |
|---|----------|----------|----------|----------|---|---|
| a |          |          |          | >        |   | > |
| b |          |          |          | >        |   | > |
| ( | <        | <b>«</b> | <        | <b>=</b> |   |   |
| ) |          |          |          | >        |   | > |
| d |          |          |          |          |   |   |
| # | <b>«</b> | <        | <b>«</b> |          |   | В |

- (2)给出句型(SdSdS)的短语、简单短语、句柄、素短语和最左素短语。
- (3)给出输入串(adb)#的分析过程。

| 一、                   | 单.  | 项选择题                        |  |                 |              |                |                                       |   |      |
|----------------------|-----|-----------------------------|--|-----------------|--------------|----------------|---------------------------------------|---|------|
|                      | 1,  | 若a为终结                       | <b>詩符,则</b>                            | <b>A</b> →α • a | β为           | 项目             |                                       |   |      |
|                      |     | a.归约                        |  | b.移进            |              | c.接受           |                                       | d.待约                                    |      |
|                      | 2,  | 若项目集 I <sub>k</sub>         | 含有A                                    | →α •, 则ā        | 在状态 k        | 时,仅当           | 面临的输入                                 | 入符号 a∈FOLLOW(A)时,才采取"                   | A    |
| $\rightarrow \alpha$ |     | 动作的一定:                      | 是。                                     |                 |              |                |                                       |   |      |
|                      |     | a.LALR 文                    | 法                                      | b.LR (0         | ) 文法         | c.LR (         | 1) 文法                                 | d.SLR(1)文法                              |      |
|                      | 3、  | 就文法的指                       | 描述能力                                   | 来说,有            | o            |                |                                       |   |      |
|                      |     | a. SLR (1)                  | CLR (                                  | (0) b. L        | R (1) ⊂      | LR (0)         | c. SLR (1)                            | ) <b>⊂LR</b> (1) d.无二义文法 <b>⊂LR</b> (1) | )    |
|                      | 4、  | 在 LR (0)                    | 的 AC                                   | ΓΙΟN 子表         | 長中,如身        | 果某一行           | 中存在标记                                 | 己"r <sub>i</sub> "的栏,则。                 |      |
|                      |     | a.该行必是                      | ዸ填满 r <sub>j</sub>                     |                 |              | b.该行           | 未填满 rj                                |   |      |
|                      |     | a.该行必是<br>c.其他行也            | 有 r <sub>j</sub>                       |                 |              | d.goto         | 子表中也有                                 | $\bar{r}_{j}$                           |      |
|                      | 5、  |                             |  |                 |              |                |                                       |   |      |
|                      |     | 一个 <u></u><br>a.活前缀<br>项选择题 |  | b.前缀            |              | c.项目           |                                       | d.项目集                                   |      |
| 二、                   | 多.  | 项选择题                        |  |                 |              |                |                                       |   |      |
|                      | 1,  | 一个 LR 分                     | 析器包:                                   | 括。              |              |                |                                       |   |      |
|                      |     | a.一个总控                      | 程序                                     | b.一个项           | 同集           | c.一个           | 活前缀                                   |   |      |
|                      |     | 一个 LR 分<br>a.一个总控<br>d.一张分析 | 表                                      | e.一个分           | 析栈           |                |                                       |   |      |
|                      | 2,  | LR 分析器                      | 核心部分                                   | 分是一张分           | 分析表,         | 该表包招           | i 等                                   | 子表。                                     |      |
|                      |     | a.LL(1)分材                   | T                                      | b.优先关           | <b>三系</b>    | c.GOT          | O                                     |   |      |
|                      |     | d.LR                        |  | e.ACTIC         | )N           | ,              |                                       |   |      |
|                      | 3、  | 每一项 AC<br>a.移进              | TION[S                                 | , a] <u></u>    | 定的动作         | 包括             | o                                     | III 611                                 |      |
|                      |     | a.移进                        | b.比                                    | 公牧 一            | c.接受         | d.             | 归约                                    | e.报错                                    |      |
|                      | 4、  | 对LR分析                       | 表的构:                                   | 造,有可〕<br>***    | 能仔仕 <u> </u> |                | P笑。                                   |   |      |
|                      | _   | a.移进                        | b.炉                                    | 均 大兴 大          | c.移进/        | 归约 d.          | 移进/移进                                 | e.归约/归约                                 |      |
|                      | ٥,  | 就文法的指                       | 的还能力<br>NGID /                         | **              | °            | 1) (01)        | 2 (1)                                 | - ID (0) CID (1)                        |      |
|                      |     | a. SLK (1)                  |  | 、1フ<br>ソマン土     | D. LK (      | 1) <b>~</b> 3口 | X (1)<br>三 ツ 六 注                      | c. LR (0) ⊂LR (1)                       |      |
|                      | 6   | U.LK(I)<br>对ID分析            | ・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・ | 人人伝<br>方左       | e. SLK       | ま的物質           | ·一人人伝<br>生方法                          |   |      |
|                      | 0,  | 对 LR 分析<br>a.LALR           | およい<br>トII                             | p (A)           |              | <b>1</b> ○     | ミルイム。<br>SID (N)                      | aIP (1)                                 |      |
|                      | 7   | 自上而下的                       | 1.正法公                                  | K (U)<br>析方法有   | C.SLK (      | (1) U.         | SLK (U)                               | e.LR (1)                                |      |
|                      | / ` | a 管符份失                      | 分析法                                    | 7/1/7/1447日     | hII (1       | 。<br>( ) 分析》   | <b>‡</b>                              | c SI R (1) 分析注                          |      |
|                      |     | dIR(0)                      | 分析法                                    |                 | e I AI R     | (1) 分          | ム<br>析注                               | c.SLR(1)分析法                             |      |
| = (                  | 埴:  | 空题                          | 777114                                 |                 | C.LI ILI     | . (1) ),       | 7/114                                 |   |      |
| ,                    |     |                             | ·法,如                                   | 果能够构造           | 告。 <i>,</i>  | 使得它的           | 1 均是附                                 | 能一确定的,则称该文法为 LR 文法                      | Ė,   |
|                      | 2,  | 字的前缀是                       | 指该字                                    | 的。              | <u> </u>     | Δ [3 G ]       | , <u> </u>                            |   | ., . |
|                      |     | 活前缀是指                       |  |                 | ,这种前         | <b>対缀不含</b>    | 之后的                                   | 任何符号。                                   |      |
|                      | 4、  | 在 LR 分析                     | 过程中                                    | ,只要             | 的已扫          | 描部分倪           | · · · · · · · · · · · · · · · · · · · | 成一个,则扫描过的部分正确                           | 0    |
|                      |     |                             |  |                 |              |                |                                       | FA,这个DFA就是建立的基础                         |      |
|                      | 6、  | A→α • 称>                    | <b>为</b>                               | 间; 对文           | (法开始?        | 夺 S′→α         | • 为项                                  | 目; 若 a 为终结符,则 $\overline{\Lambda}$ →α•: | аβ   |
| 为                    |     | 项目; 若 B                     | 为非终约                                   | 吉符,则和           | 际 A→α •      | aβ 为           | 项目。                                   |   |      |
|                      | 7、  | LR (0) 分7                   | 析法的名                                   | 名字中"L           | "表示_         |                | ,"R"表示                                | 斥,"0"表示。                                |      |
|                      | 综   | 合题                          |  |                 |              |                |                                       |   |      |
| 1, 5                 | 付于  | F文法 G[S]:                   |  |                 |              |                |                                       |   |      |
|                      |     |                             | $A \rightarrow SA$                     |                 |              |                |                                       |   |      |
|                      |     | 1)列出所有                      |  |                 | · · ·        | - \ \ / ·      |                                       |   |      |
|                      | (   | 2)列出构成                      | 文法 L                                   | R(0)项           | !目集规范        | 2族。            |                                       |   |      |