## 《编译原理》试卷(A卷)

## 2006 —2007 年度第二学期计算机学院 2004 级本科生

考试形式: 闭卷

班级			学	丝号 _				_ 女	生名 _			
题号	_	=	三	四	五	六	七	八	九	十	总分	核对人
题分	10	10	10	10	15	10	10	10	10	5	100	
得分												
得分	得分 评卷人 一、单项选择题(从下列各题四个备选答案中选出一个正确答案,将 其代号 A,B,C,D 写在下表中,答题写在其它地方无效。(每项选择 1 分,共 10 分)											
	<u> </u>	_ •	1						8	-	+	
1	. 在编 ① <sup>-</sup>	合并已经	知常量	优化方 ②删隙	多余道	<b>运算③</b>	删除归	是在基準	<b>④运</b> 算	算强度的	前弱 ⑤	」 代码外提
2	<ul> <li>A. ①②</li> <li>B. ①⑤</li> <li>C. ②④⑤</li> <li>D. ③④⑤</li> <li>2. 符号串 ab₁b₂是文法 G[A]: A→aB, B→bB b 的句子,该句子的句柄是。</li> <li>A. b₁</li> <li>B. b₂</li> <li>C. a</li> <li>D. b₁b₂</li> </ul>											
3	3. 文法所描述的语言是											
4	1. 常用来识别一个正规集。 A. 无穷自动机 B. 图灵机 C.下推自动机 D. 有穷自动机											
5		生成能被 5 整除的正整数的文法 $G[Z]$ 是。 A. $G(Z)$ : $Z \rightarrow AC$ , $A \rightarrow BA B$ , $B \rightarrow 0 1 2 \cdots 9$ , $C \rightarrow 0 5$ B. $G(Z)$ : $Z \rightarrow AC$ , $A \rightarrow BA \epsilon$ , $B \rightarrow 0 1 2 \cdots 9$ , $C \rightarrow 0 5$ C. $G(Z)$ : $Z \rightarrow AC 5$ , $A \rightarrow BA B$ , $B \rightarrow 0 1 2 \cdots 9$ , $C \rightarrow 0 5$ D. $G(Z)$ : $Z \rightarrow AC C$ , $A \rightarrow BA B$ , $B \rightarrow 0 1 2 \cdots 9$ , $C \rightarrow 0 5$										
6.						一个 L 表 约  C.				D. 频	l范归约	

7.	A. b B. b C. a	a+b+c+ c+a+ab-d* c+a+dab-* b+c+dab-*	*+ <b>·</b> +	波三式是	o		
8. 状态。	对于 LR(	0) 分析法,语	法分析栈中存	好放的状态是证	只别规范句型		_的 DFA
	A. 育	f缀 B.	活前缀	D. LR(0) I	页目 D. 与	7柄	
9.			在编译阶段 B. 流程控制			D. 赋值语	句
10.	<ul> <li>算符文法是指</li></ul>						
得分	评卷		选题(从下列	各题四个备选	上答案中选出	2 至 4 个正	确答案,
	将其代号 A, B, C, D 写在下表中, 答题写在其它地方无效。每小题 2 分, 共 10 分)						
	题号	1	2	3	4	5	
	答案	AB	BD	CD	CD	ABC	
1. 缀包括		o	去 G[A]: A→d B. d	BC, B→aB   C. db		的句子,试问	其活前
2.	常见的自	底而上语法分	か析方法有 B. 算符优先		0	D. LR 分析	i
3.	已知字母表 $\Sigma$ = $\{a$ , $b\}$ , 下列						
4.	A. G B. G C. G	'必须超出 G ) '应缩小 G 所; 和 G'描述的	的文法,如果行 所定义语言的 定义语言的范 语言相同 所定义语言的	范围 围			
5.	一个文法 A. S	·是 LR(0) 文法 LR(1) 文法	一定也是 <u> </u> B. LR(1)文法		(1) 文法 D.	. 0G 文法	

得分	评卷人	三、判断题(对下列叙述正确的说法,在题后打"√",错误的打"×"。
		每小题 1 分, 共 10 分)

1.	设 A 是符号串集,则 $A^0 = ε$ 。	(	<b>X</b> )
2.	在形式语言中,最右推导的逆过程称为规范归约。	(	<b>√</b> )
3.	一个语言的文法是唯一的。	(	$\times$ )
4.	如果一个语言是无穷集,则定义该语言的文法一定是递归的。	(	<b>√</b> )
5.	句型中出现某规则右部的子串,此子串一定是此句型的句柄。	(	$\times$ )
6.	句型的每个直接短语都是某规则的右部。	(	<b>√</b> )
7.	如果语言的文法是二义性,则该语言也是二义性的。	(	$\times$ )
8.	如果两个正规式的最小状态 DFA 是相同的,则这两个正规式是等价的。	(	<b>√</b> )
9.	任何正规文法都是上下文无关文法。	(	$\times$ )
10.	如果优先关系矩阵存在优先函数,则优先函数不是唯一的。	(	<b>√</b> )

得分	评卷人

## 四、简述题(简洁回答下列问题,每小题5分,共10分)

1. 构造一个高级语言词法分析程序的基本步骤是什么?

依据给定的源语言之单词集,设计其正规文法或正规式,之后等价地 转换成非确定有穷自动机,再通过子集法将其确定化,最终将确定有穷自 动机最小化,最后依据最小化的确定有穷自动机,设计词法分析程序。

2. 拟采用 LL(1)预测分析法,构造一个高级语言语法分析程序的基本步骤是什么?

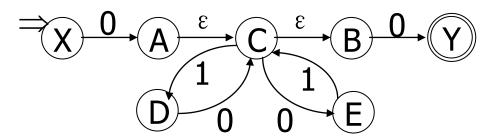
采用 LL(1)预测法构造语法分析程序时,其语法分析算法是通用的。基本步骤是依据给定的源语言,设计其上下文无关文法,并计算选择集 SELECT()判定文法是否是 LL(1)文法;如果不是 LL(1)文法,则可以提取 左公共因子法和消除左递归法进行等价转换,或重新设计文法,直到是 LL(1)文法;之后,根据选择集 SELECT(),构造 LL(1)分析表。

得分	评卷人

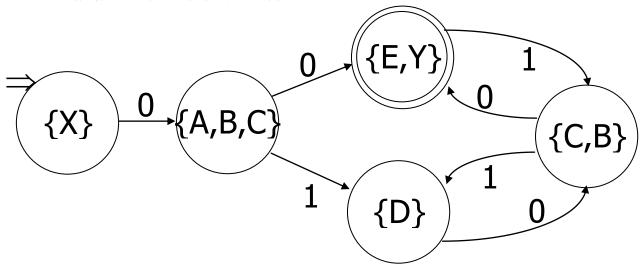
五、试给出正规式  $R=0(10|01)^*0$  的下列等价转换的结果。(共 15 分)

- (1) 给出与 R 等价的 NFA M; (5分)
- (2) 给出与 NFA M 等价的 DFA M'; (5分)
- (3) 给出与 DFA M'等价的最小 DFA M"; (5分)

## (1)根据正规式到转换NFA方法,构造NFAM

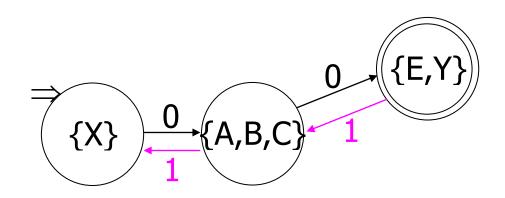


(2)根据 NFA 到 DFA 转换方法,构造 DFA M'



(3) 根据分割法, 得等价状态划分如下:

Π={{{X}, {D}}, {{A, B, C}, {C, B}}, {E, Y}} 合并 DFA M' 的等价状态,得最小 DFA M" 如下:



得分 评卷人

六、已知算符文法  $G[S]: S \rightarrow *A$ , $A \rightarrow * \mid 0A1$ ,(1)判断 G[S] 是否为算符优先文法; (5分)(2)如果是,试给出算符优先关系矩阵。(5分)(共 10分)

(1) 计算 FIRSTVT 集和 LASTVT 集如下:

FIRSTVT(S)={\*}, LASTVT(S)={\*,1} FIRSTVT(A)={0,\*},LASTVT(A)={1,\*}

计算算符优先关系如下:

对于 S→\*A, FIRSTVT(A), 有: \*<0, \*<\*

对于 A→0A1, 有: 0<sup>-1</sup>

对于 A→0A1, FIRSTVT(A), 有: 0 < 0, 0 < \*

对于 A→0A1, LASTVT(A), 有: 1>1, \*>1

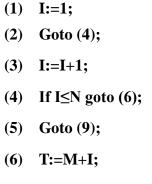
显然,文法 G 是 OG 文法、没有空规则、任何两个终结符之间至多存在一种算符优先关系。所以文法 G 是算符优先文法。

(2) 根据(1)计算的算符优先关系,构造算符优先关系矩阵如下。

e <sup>2</sup>	O.	1.	*
O.	Ÿ	- <del> </del>	Å
1.	43	•> ,	47
*	V	•>	Ÿ

得分 评卷人

七、请将如下三地址代码程序划分基本块,并作出其程序流图。(共10分)

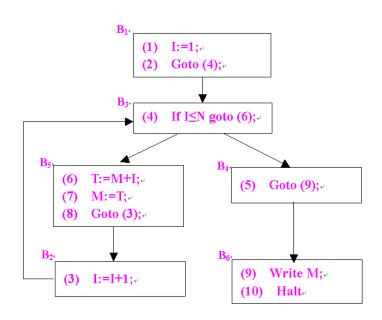




(8) Goto (3);

(9) Write M;

(10) Halt



得分 评卷人

八、已知文法 G[E]如下,(1) 试构造识别文法 LR(0) 活前缀的 DFA,(2) 并据此指明该文法是否 LR(0) 文法,如果 LR(0) 文法,试构造 LR(0) 分析表。(10 分)

G[E]:  $E \rightarrow aA$  $A \rightarrow cA \mid d$ 

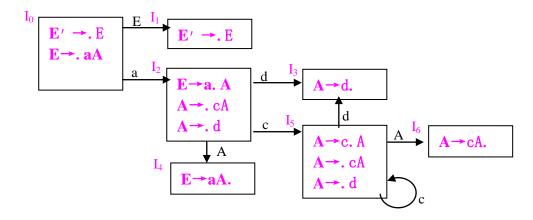
(1) 改写文法为 G' [E']: 0. E' →E

1. E→aA

2. **A→**cA

3. **A→d** 

识别文法 LR(0)活前缀的 DFA 如下:



(2) 因为识别文法 LR(0)活前缀的 DFA 的状态(即 LR(0)项目集)中没有任何冲突项目,所以该文法是 LR(0)文法。构造该文法 LR(0)分析表如下。

		ACT	'ION		GO	TO
	a	c	d	#	E	Α
0	$S_2$				1	
1				acc		
2		$S_5$	$S_3$			4
3	$\mathbf{R}_3$	$\mathbf{R}_3$	$\mathbf{R}_3$	$R_3$		
4	$\mathbf{R}_1$	$\mathbf{R}_1$	$\mathbf{R}_1$	$R_1$		
5		$S_5$	$S_3$			6
6	$\mathbb{R}_2$	$R_2$	$R_2$	$R_2$		

得分 评卷人

九、试设计文法 G,使得  $L(G)=\{a^nb^mc^nd^k|n\geq 1, m\geq 0, k\geq 0\}$ 。 (共 10 分)

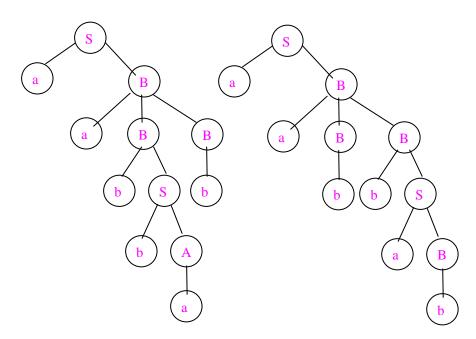
G(S): S  $\rightarrow$  AD A  $\rightarrow$  aAc | aBc B  $\rightarrow$  Bb |  $\epsilon$ D  $\rightarrow$  Dd |  $\epsilon$ 

得分	评卷人

十、试证明下列文法 G[S]具有二义性。(共 5 分) G[S]:

 $S \rightarrow aB \mid bA$   $A \rightarrow a \mid aS \mid bAA$  $B \rightarrow b \mid bS \mid aBB$ 

证明: : 文法 G[S]的句子 aabbab 具有下列两棵不同的语法树



∴G[S]是二义性文法