北京理工大学 2016—2017 学年第二学期 计算机科学与技术类《编译原理与设计》试卷 (2017.06)

班级 学号 姓名 成绩

题号	_	<u> </u>	11	四	五	六	七	八	九	十	总分
成绩											

** 注意: 各题均必须答在试卷上, 书写不下可以写在试卷背面。

一. 判断题 (15 分)

在下面答题表中填上"√"或"×"。

题号	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
答案										

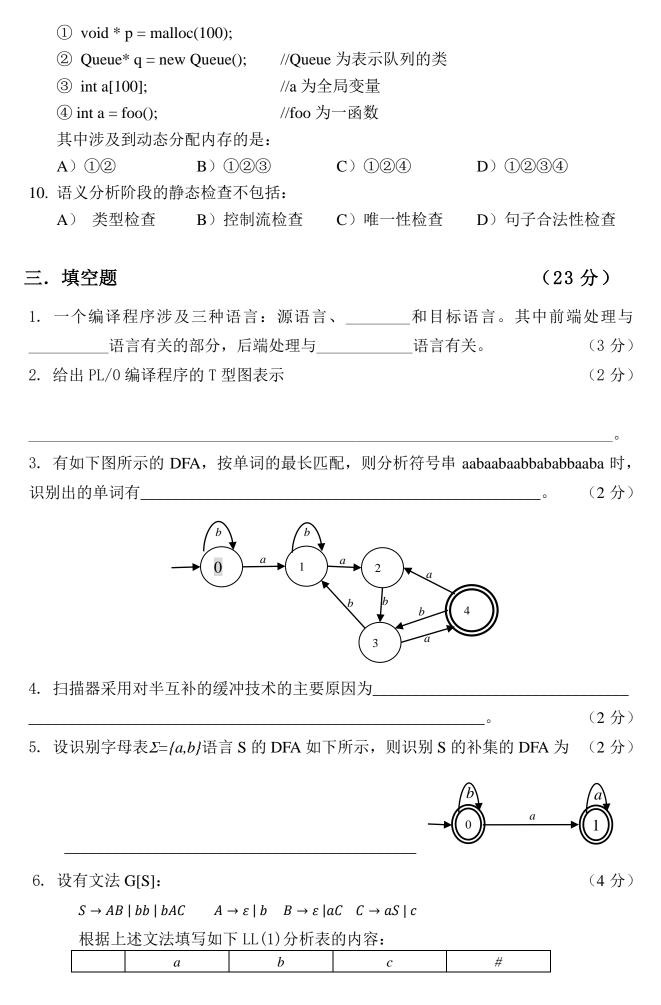
- 1. 符号串的前缀一定是此符号串的子串。
- 2. 设正规式 r 对应的正规集合中有 m 个元素、正规式 s 对应的正规集合中有 n 个元素,则正规式 rs 对应的正规集合中有 $m \times n$ 个元素。
- 3. NFA 的确定化是为了减少有限状态机的状态数。
- 4. DFA 识别的语言一定是一个正规集。
- 5. 一个 LR(1)的项目集可以对多个句型的活前缀有效。
- 6. 变量P在点d是活跃的是指P在点d被引用。
- 7. 程序控制流图是无环路有向图。
- 8. 若文法规则存在 $P \rightarrow P'a$,则 FIRST(P') = FIRST(P)。
- 9. C语言的符号表是在可执行程序运行过程中动态维护的。
- 10. 实施循环不变代码外提之前需要进行活跃变量分析。

二、单项选择题 (在下面答题表中填上答案)

(20分)

题号	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
答案										

1.	编译过程处理的遍数多的优点不包括()
	A)编译程序逻辑结构清晰 B)减少对主存容量的要求;
	C) 优化准备充分 D) 便于移植
2.	有 $G(S)$ ={{S, T, F, X}, {a, b}, S, {S \rightarrow XSX/T $T\rightarrow$ aFb/bFa $F\rightarrow$ XFX/X/ ε
	$X→a/b$ },则下列符号串中不是该文法的句子的是()
	A) babb B) aaaab C) aba D) bbbaa
3.	不是文法的表示方法的是()
	A) BNF B) 语法树 C) EBNF D) 语法图
4.	根据 N. Chomsky 分类法,则下列说法错误的是()
	A)正则语言可以用上下文无关文法表示;
	B) 短语文法语言可由图灵机识别;
	C) 线性有界自动机识别的语言可以用上下文无关文法表示;
	D)下推自动机识别的语言可以用上下文无关文法表示。
5.	下列文法中,()是算符优先文法。
	A) $G_1: S \to Aa$ $A \to bB$ $B \to a$
	B) $G_2: S \to Ba$ $A \to Bb$ $B \to a$
	C) $G_3: S \to AB$ $A \to Bb$ $B \to a$
	D) $G_4: S \rightarrow aSb \mid a$
6.	设有文法 <i>G(E)=({E}, {i}, {E→E+E E*E (E) i}</i>)该文法是()。
	① 算符文法 ② 上下文无关文法 ③ 3 型文法 ④ 二义性文法
	A) (1)2 B) (1)2(4 C) (2)4 D) (1)3(4 E) (1)2(3)(4
7.	设 $B_1 \rightarrow B_2$ 是一条回边,则下列描述正确的是()
	A) $B_1 DOM B_2$
	B) 存在一个循环,入口结点为 B_1
	C)循环中包含 B_1 和 B_2 ,循环里一定含有环路
	D)循环中包含 B_1 和 B_2 ,由有通路到达 B_2 且通路上不经过 B_1 的结点构成
8.	设有产生式: $A \to \alpha \mid \beta \mid \gamma$, 且 $\alpha \setminus \beta \setminus \gamma_{\neq>}^* \varepsilon$ 。则在自上而下语法分析中,对 A 不带回
	溯的条件是。
	A) $FIRST(\alpha) \cap FIRST(\beta) \cap FIRST(\gamma) = \Phi$
	B) $FIRST(α) ∩ FIRST(β) = Φ ⇒ FIRST(β) ∩ FIRST(γ) = Φ$
	$与FIRST(α) \cap FIRST(γ) = Φ$
	C) $FIRST(\alpha) \cup FIRST(\beta) \cup FIRST(\gamma) = \Phi$
	D) $FIRST(\alpha) \cap FIRST(\beta) = \Phi$ 或 $FIRST(\beta) \cap FIRST(\gamma) = \Phi$
	或 $FIRST(\alpha) \cup FIRST(\gamma) = \Phi$
9.	如下 C/C++语言语句:



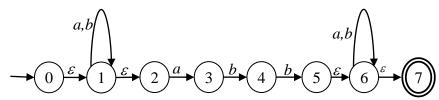
7.	设有如下文法 G(S 是 G 的开始符号):		(4分)
	G: $S \rightarrow A$; A $A \rightarrow B \mid BB$; $B \rightarrow c \mid c$;		
	且有句型: B;c;c ;		
	①该句型的全部直接短语是		o
	②如果将该句型归约到文法的开始符号 S,	按照归约的先后次序,	请写出依次规范
	归约的句柄		o
8.	-((a+b)*c/d)的逆波兰式为		。 (2分)
9.	与控制流方向一致的数据流分析有	和	。 (2分)
加	解答 题		(8分)

设字母表 Σ ={a,b,c},字母表上定义的语言 S 中的句子为:字母 a 和 c 对称出现,即若符号串的长度为 n,第 i 个字符为 a,则第 n-i+1 个字符为 c,反之,若第 i 个字符为 c,则第 n-i+1 个字符为 a。例如 b,abc,cbbacbba 属于 S,而 ab,cc 不属于 S。

- 1) 给出语言S的文法描述;
- 2) 给出句子 cbbacbba 的语法分析树。

五. 解答题 (8分)

用子集法将下面的 NFA 确定化和最小化(要求给出确定化和最小化过程)。



六. 解答题 (10分)

设有下列文法 G[S]:

$$S \rightarrow A$$
 ① $A \rightarrow A + A \mid B + +$ ② ③ $A \rightarrow A + A \mid B \rightarrow A$

(1) 设文法 G[S]的 LR(1)项目为:

$$I = [S \rightarrow \cdot A, \#]$$
 求closure({I})。

- (2) 假设加法"+"为左结合,试构造该文法的 SLR(1)分析表;
- (3) 给出句子 a+++a++的 SLR(1)分析过程。

七.	解答题	(9分	(۱
	/v) H / v	\ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \	_

假设 *int a[100]*表示一个行向量, *int b[100]*表示一个列向量:

- (1) 请给出行向量 a乘以列向量 b的 C 语言程序片段;
- (2) 将该 C 语言程序片段翻译为等价的四元式中间表示;
- (3) 请结合四元式序列说明可以实施哪些优化(至少两种)。

解答:

(1) C 语言代码片段:						

(2) 四元式:

标号	四元式	标号	四元式
19. 5	F7324	143. 3	

(3) 优化措施:

八. 解答题 (7分)

逆向分析是安全领域对可执行程序进行分析的常用技术手段之一,如下为一段 MIPS 汇编程序及其对应指令说明:

	la	\$t0, array	#加载数组起始地址到 t0
	addi	\$t3, \$zero, 0	#计数器\$t3 = 0
out:			
	add	\$t1, 0, \$t0	#\$t1=0+\$t0
	slti	\$s0, \$t3, 10	#比较\$t3 是否小于 10
	beqz	\$s0, print	#不小于则跳转到 print
	addi	\$t4, \$t3, -1	#\$t4 = \$t3 - 1
in:			
	slti	\$s0, \$t4, 0	#比较\$t4 是否小于 0
	bnez	\$s0, exitIn	#小于则跳转到 exitIn
	sll	\$t5, \$t4, 2	#\$t5 = \$t4 * 4
	add	\$t5, \$t1, \$t5	#\$t5 = 数组起始地址 + \$t4 * 4
	lw	\$t6, 0(\$t5)	#加载数组元素到\$t6
	lw	\$t7, 4(\$t5)	#加载数组元素到\$t7
	slt	\$s0, \$t6, \$t7	#比较\$t6 是否小于\$t7
	bnez	\$s0, swap	#小于则跳转到 swap
	j	exitIn	#跳转到 exitIn
swa	p:		
	sw	\$t6, 4(\$t5)	#写入数组元素
	sw	\$t7, 0(\$t5)	#写入数组元素
	addi	\$t4, \$t4, -1	#\$t4 = \$t4 - 1
	j	in	#跳转到 in
exit	In:		
	addi	\$t3, \$t3, 1	\$3 = \$t3 + 1
	j	out	#跳转到 out
prin	ıt:		

- (1) 请绘制该程序的程序控制流图;
- (2) 该程序中是否存在循环,包括哪些基本块?
- (3) 请说明该程序的功能。