# 北京航空航天大学 2022-2023 学年 第一学期期末

# 《编译技术》 考试A卷

班	级	_学 号
姓	名	_成 绩
考证	式地点	

2022年12月8日

### 北京航空航天大学线上考试诚信承诺书

为严肃考风考纪,维护考试良好秩序,营造公平、公正的 考试环境,本次考试将使用信息技术手段对考试过程和试 卷实施监控和管理,请各位同学树立诚信考试观念,考前 做出如下承诺:

- 1. 严格遵守学校考试有关规定和纪律要求,自觉维护考试 秩序,认真履行考试程序,坚决服从监考老师和工作人员 管理;
- 2. 不提供、不传递、不抄袭与考试课程内容有关的信息资料,不抄袭他人答卷或协助他人抄袭;
- 3. 不请他人代考或为他人代考、组织作弊、使用通讯设备和工具作弊;
- 4. 如有考试违规行为, 自愿按有关规定接受处理。

## 请同学们考前在答卷上书写以下文字:

本人已知悉并将遵守《北京航空航天大学线上考试诚信承 诺书》相关内容。

班号	学号	姓名	成绩
·/エ J	, , <u> </u>	/ <del></del>	/•/\

## 《编译技术》期末考试卷

#### 题目:

一、填空题••••••	( 20	分)
二、正则文法与自动机	( 12	2 分)
三、符号表构造与运行时存储管理	( 15	5 分)
四、LL (1) 分析法	( 8	分)
五、算符优先分析法	( 10	) 分)
六、SLR分析法······	( 15	分)
七、代码优化······	( 20	分)

题号	得分	教师签字
1		
2		
3		
4		
5		
6		
7		
总分		

$\Box$	
2	
PDF	

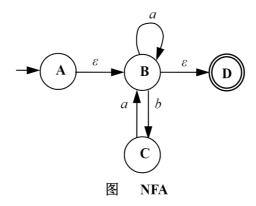
注:

- 1. 试卷共 10 页 (含封面和目录),请仔细检查;
- 2. 在监考老师统计完试卷后,再离开考场;
- 3. 所有答案写在答题纸上,每页答题纸顶部都需要写明"考场考号-学号-姓名-页号",答题结束后,请在答题纸首页写上总页数。

<b>一.</b>	填空题(共20分,每空1分)	
1.	编译过程的	;
		关。
2.	按照编译错误的类型分类,C语言程序在编译过程中,如果发现一个变量未定义就被	使
	用,这属于错误;如果发现一个函数缺乏最后的右侧大括号,这属	于
	错误。	
3.	$S=\{0,1,2,3\}$ 为符号串集合, $S^*$ 中长度最短的符号串为, $S^{\dagger}$ 中长度最	短
	的符号串为(需穷举)	
4.	A、B 均为符号串集合,其中 A = $\{a,b\}$ ,B = $\{\epsilon,0,1\}$ ,AB 中长度最短的 2 个符号	串
	为和。	
5.	有文法 G[E]: E ::= 0E0 1E1 1,句型 10E01 的短语有,其中简单	短
	语为。	
6.	上一题的文法,如改写为翻译文法 G[E]: E::= 0E0@a 1E1@b 1 后,当其输入序列	为
	10101,其活动序列为,翻译输出的字符串为	
7.	左递归文法 G[S]: S ::= Sab Sba aa,采用扩充的 BNF 表示法消除左递归后得到的文法	为
	°	
8.	语句 X = A+B*C+D 的波兰后缀表示为	,
	四元式表示为	'
9.	寄存器分配时,编译器通常会把通用寄存器分为	和
	寄存器。	
10.	大多数微处理器体系结构上,为当前函数申请活动记录空间都通过操作	
	寄存器来完成,该空间通常位于(高或低)	

Å. PDF

- 二. 设有非确定的有限自动机 M'如图所示 (12分)
- 1. 请将其确定化,并画出其新的状态图。(6分)
- 2. 请将其最小化。(6分)

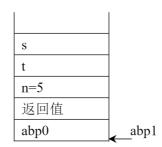


| Å

- 三. 有如下程序段, (共15分)
- 1. 说明符号表的内容和分程序索引表的作用。(2分)
- 2. 说明动态存储分配和静态存储分配的区别。(3分)
- 3.下图是递归计算 Fiabonacci 数列的 C 语言代码,(10 分,每个问题 5 分)

```
int f(int n) {
  int t,s;
  if(n<2) return 1;
  s=f(n-1);
  t=f(n-2);
  return s+t;
}</pre>
```

假设初始调用是 f(5), 调用 f(5)时,运行栈的内容如下:



- (1) 请画出当第一个 f(3)调用即将返回时运行栈内容 (不考虑 Display (2) 区,只有形式参数给出值)
- (2) 请画出当第二个 f(3)调用即将返回时运行栈内容 (不考虑 Display 区,只有形式参数给出值)

四. 有如下文法 G[S]: (共8分)

$$S \rightarrow cAtSB|a$$

$$B \rightarrow eA|\epsilon$$

$$A \rightarrow b$$

1. 计算每个产生式右端符号串的 FIRST 集和每个非终结符的 FOLLOW 集(用#代表输入结束)。(4分)

2. 说明该文法是否为 LL(1)文法,并给出依据。(4分)

五. 有如下文法 G[E]: (共 10 分)

 $E \rightarrow a \mid b \mid (A)$ 

 $A \rightarrow EdA \mid E$ 

- 1. 求各非终结符的 FIRSTVT 和 LASTVT 集合。(4 分)
- 2. 构造文法 G 的优先关系矩阵,并判断该文法是否是算符优先文法。(6分)

右终结符 (栈外) 左终结符 (栈内)	a	b	(	)	d	#
a						
ь						
(						
)						
d						
#						

六. 有如下文法 G[S]: (共 15 分)

S→S0S0 | S1S1 | \*

- 1. 拓广文法,并求拓广后的文法中所有非终结符的 FIRST 和 FOLLOW 集合。(5 分)
- 2. 求 LR(0)项目集规范族 $\{I0,I1,.....\}$ ,并分别给出能够识别活前缀 S0S 和 S0S0 的有效项目集。(5 分)
- 3. 按照以下格式构造 Action 表和 Goto 表: (5分)

	0	1	*	#	S
I0:					

七. 有如下程序,其中 x、y 是 int 类型的函数形参,函数返回值是 int 类型。其中,a 是全局变量,i、j、r 是局部变量,t1~t7 是由中间代码生成阶段产生的临时变量。(共 20

分) (1)j=0r=0L1: i=0if i<8 goto L3 L2: t1=x+it2=y+it3=4\*t1t4=a+t3t5=val(t4)2 t3=4\*t2t4=a+t4t6=val(t4)t7 = t5 + t6L3: if x=0 goto L4 write t7 goto L5 L4: write i, j r=r+t7i=i+1if i<8 goto L2 L5: j=j+1if  $j \le 3$  goto \_L1

return r

- 1. 本程序段切分基本块后,以①所在的基本块命名为 B1,按程序出现先后顺序分别命名 各个基本块为 B2、B3...,请画出流图。(4分)
- 2. 对②所在的基本块用 DAG 做公共子表达式删除,请绘制 DAG 图并给出消除基本块后 优化后的代码。其中,val 是一个单目运算符。(4 分)
- 3. 对整个函数做活跃变量分析,写出每个基本块的 def 和 use 集合,以及 in 和 out 集合,根据分析信息对参与全局寄存器分配的变量绘制冲突图。注意:变量 A、B 冲突的标准为,变量 B 的定义点处变量 A 活跃。(8分)
- 4. 假设全局寄存器为{X1, X2, X3, X4}, 试采用图着色方法对(3)中参与分配的变量做全局寄存器分配,写出分析过程,给出一种可行的寄存器分配方案。(4分)