北京航空航天大学

2005-2006 学年第一学期

编译技术期末辅导

2005年12月

-,	选择题: (10 分, 每小题 2 分)
1.	文法 G 产生的 (4) 的全体是该文法描述的语言。
	(1) 句型 (2) 终结符集 (3) 非终结符集 (4) 句子
2.	Chomsky 定义的四种形式语言文法中, 0 型文法又称为(1)文法; 1 型文法又称为(3)
	文法; 2型语言可由 (7) 识别。
	(1) 短语结构文法 (2) 上下文无关文法 (3) 上下文有关文法 (4) 正则文法
0	(5) 图灵机 (6) 有穷自动机 (7) 下推自动机
٥.	一个文法所描述的语言是 <u>(1)</u> ;描述一个语言的文法是 <u>(2)</u> 。
4	(1) 惟一的 (2) 不惟一的 (3) 可能惟一,也可能不惟一 有文法 C [S] See A la la C A constant of the Co
	有文法 G [S]: S::= aA a bC A::=aS bB B::=aC bA b C::=aB bS
_	B为 L (G) 中句子。 A a ¹⁰⁰ b ⁵⁰ ab ¹⁰⁰ B a ¹⁰⁰⁰ b ⁵⁰⁰ aba
	$C = a^{500}b^{60}aab^2a$ $D = a^{100}b^{40}ab^{10}aa$
5.	有文法 G= ({S}, {a}, {S::=SaS, S::=ε}, S), 该文法是 B
	A LL(1)文法 B 二义性文法
	C 算符优先文法 D SLR(1)文法
二、墳	[空题: (25 分, 每空 1 分)
1.	活前缀是指
2.	常见的编译程序由7个部分组成,它们是词法分析、语法分析、
	语义分析和中间代码生成、代码优化、生成目标程序
	、符号表管理、出错处理。
3.	文法符号的语义属性有综合属性和几成熟性两类。
4.	算符优先分析法每次归约的是当前句型的最左素短语
5.	常见的循环优化方法有循环交换,循环展开,代码外
	提和循环强度削弱。
6.	
7.	基本块上的优化方法有窥孔优化,_消除局部公共子表达式,,

常量合并和传播_____.

- 12. 交叉编译的含义是 在一个平台上生成另一个平台上的可执行代码
- 三、简述题 (10分,每题5分)
 - 1) 构造一个不带回溯的自顶向下分析程序对文法有何要求?为什么? 对于 G 的每一个非终结符 A 的任意两条规则 A::=alb 存在
 - 1. $FIRST(a) \cap FIRST(b) = \emptyset$
 - 2、若b能推出空集,则要求FOLLOW(A)∩FIRST (a)=∅
 - 2) 试述编译过程中引入中间语言的优点。
 - 1、方便进行优化
 - 2、方便在不同平台上移植
- 四、已知文法 G[S]: (15分,第一小题 8分,第二小题 7分)
- S→aBc | bAB A→aAb | b B→b | ϵ (约定: 文法中小写字母表示终结符号, 大写字母表示非终结符号)
 - 1、构造 G的 LL(1)分析表;
 - 2、用构造的分析表分析 baabbb 是否是 G 的句子。
- 五、有文法 R::= $i \mid (T)$ T::= T, R | R 完成其算符优先关系表(填写第一、第二行)(5分,每空 0.5分)

	i	()	,	#
i					
(
)			•>	•>	•>
,	· •	.	•>	•>	
#	· (· <			<u>•</u>

六、已知文法 G[Z]: (16分)

Z->aAc

A->b|bB

 $B \rightarrow e|dB$

- (1) 构造该文法的 LR(0) 项目集规范族。(5分)
- (2) 构造识别该文法所产生活前缀的 DFA。(5分)
- (3) 试构造其 SLR 分析表,并判断该文法是否是 SLR(1)文法。(6分)

七、对下列程序,(14分)

- 1) 当编译程序编译到箭头所指位置①时,画出其层次表(分程序索引表)和符号表。(7分)
- 2) 对以上程序段采取栈式动态存储分配,试写出程序执行到②处时,运行栈内各分程序的活动记录情况。(7分)

```
PROGRAM stack(output);
```

```
VAR
    m, n: integer;
    r : real;
  PROCEDURE setup( ns : integer, check: real );
    VAR
        k, m: integer;
         FUNCTION total (VAR: at: integer, nt: integer ): integer;
             i, sum: integer;
           BEGIN
             FOR i := 1 TO nt DO sum := sum + at * i;
                                    ----» (2)
             total := sum;
           END;
     BEGIN
         m := 27 + total (k, ns); ---- ) (1)
         r := check + 4.3;
     END;
  BEGIN
       n := 4;
        setup( n, 5.75)
```

八、有文法 G[S]: (5分,任选一题)

```
S:: = (L) \mid ag
L:: =L, S \mid S
```

END.

- (1) 试写出一个翻译文法,它输出配对括号的个数。
- (2) 写出一个属性翻译文法,打印每个 a 的嵌套深度。