## 编译原理基础题

## 一、选择题 1、在使用高级语言编程时,首先可通过编译程序发现源程序的全部(\_\_\_\_\_\_\_\_A\_\_\_)错误和部分 语义错误。 A 、语法 B 、语义 C 、语用 D 、运行 2、编译过程中, 语法分析器的任务是(B)。 (1) 分析单词是怎样构成的; (2) 分析单词串是如何构成语句和说明的; (3) 分析语句和说明是如何构成程序的; (4) 分析程序的结构 A (2)(3) B (2)(3)(4) C (1)(2)(3) D (1)(2)(3)(4)3.生成能被 5整除的正整数的文法 G[Z] 是\_C\_\_\_。 A. G[Z]: Z AC,A BA|B,B 0|1|2| , |9,C 0|5 B. G[Z]: Z AC,A BA| ,B 0|1|2| , |9,C 0|5 C. G[Z] : Z DA0|A5, A BA| , B 0|D, D 1|2|, |9 D. G[Z] : Z AC|C,A BA|B,B 0|1|2| , |9,C 0|5 4、编译程序中的语法分析器接受以( C )为单位的输入,并产生有关信息供以后各阶 段使用。 A 、表达式 B、产生式 C、单词 D、语句 5、算符优先分析法每次都是对 ( D )进行归约。 A 、直接短语 B 、句柄 C 、素短语 D 、最左素短语 6、过程调用时,参数的传递方法通常有( C )。 (1) 传值; (2) 传地址; (3) 传结果; (4) 传名 A (1)(2) B (1)(2)(3) C (1)(2)(4) D (1)(2)(3)(4)7、在编译方法中,动态存储分配的含义是(\_\_\_A\_\_)。 A 、在运行阶段对源程序中的量进行分配 B、在编译阶段对源程序中的量进行分配 C 、在编译阶段对源程序中的量进行分配,在运行时这些量的地址可以根据需要改变 D 、以上都不对 8、a:= a+b\*c (d/e)/f 的逆波兰记号表示是 ( \_\_\_\_)。 A、aabc\*+ de/f/:= B 、aabcde /\*f/:= C 、aabcde/ \*f/+:= D 、以上都不对。 9. 算符文法是指 \_\_\_A\_\_\_\_的文法。 没有形如 U …VW…的规则( U,V,W <sup>€</sup>VN )

VT 中任意两个符号之间至多存在一种算符优先关系

	没	有相同在	<b>占部的</b>	规则								
	没	有形如	U	的规则	ij							
	A.	B.	和	C.	、禾		D. ,	`	和			
10、	编译程序	<b>茅绝大多</b>	数时间	间花在	D	上。						
	а.	出错处3	浬		ĺ	b.词法	分析					
	с.	目标代码	冯生成	,		d.管理	表格					
11.	下述语句	可类中,		Α	在	编译阶	段通常	不产	生可执	行代码。		
	A. 变量											
	C. 输 <i>入</i>			D.								
12、	词法分析	斤器的箱	〕入是	В	0							
·		单词符 <sup>。</sup>				b.	源程序	7				
		语法单位				d.目标		•				
13 .	在编译和			化方法中			D	是	! 在循环	· 语句范围内ì	进行的。	
	<u>一</u> 合并已知			除多余		删除原	 3纳变量			运算强度		代码外提
	A.	В.		C.		D.						
	7 (1	٥.		0.		Ο.						
14.	程序的基	表本块是	4指	D	•							
	A. 不含											
	B. 不含											
	C. 不含				T.A.							
	D. 仅含				<b>小</b> 出口÷	连句的》	5字程1	支 EO				
	D. KE	1 51	/\	7 -71 H	тшн	ווונ א כיי בא	火/J·1王/	J. FX				
15	文法 G	描述的	<b></b> 连	I (C) 是	└坮 ∧							
10,	X/A G	加灰山	ЧП	L(G) Æ	-JH <u>~~</u>	0						
	a.	L(G)={	<b>?</b>	s , \	/ <sub>T*</sub> }	b.	L(G)={		* S ,	V T*}		
	C.	L(G)={	<b>?</b> *	s , (V	' <sub>T</sub> V <sub>N</sub> *	')} d.	L(G)={		† S ,	$(V_T V_N^*)$	}	
40	ᄳᄪᅷ	+	1 <del>-</del>	いた 回	I <del>़ों</del> ሰ∕ብ / ⊤	ロケフ		٨				
10,	如果文法						_ 		o			
						语法树必 油油	. —	_				
						语法树 <sup>口</sup>	」能小小	믜				
				是右推导		_	_ //==   -	<u> </u>	<del>-</del> >_			
				个问的	最左推-	导,但它	511113713	业 出了 1:	<b>音</b> 法树木	目同		
1/,	文法 G	_	•									
			Γ <b>Τ</b> *Ι	•								
			P (E)	•	_ ==	N -						
	则句型											
	a.l	P+T 和	i k	o. P 和	P+T (	c.i和 F	P+T+i	d.P	和T			
18、	产生正規	见语言的	文法	为	D。							
	a. 0 型			b. ′	1 型			c. 2	型		d. 3 型	
19、	有文法	G:E	E*T	T								
			Т	T+i i								

句子 1+2*8+6 按	设文法 G 归约,其值为	B。	
a. 23 B.	42 c. 30 d.	17	
20、若 a 为终结符 , 🧓	则 A ·a 为 <u>B</u>	ē目	
a.归约	b.移进	c.接受	d.待约
21、就文法的描述能力	]来说,有 <u>_C</u> 。		
a. SLR (1)	? LR (0) b. LR (1)	? LR (0) c. SLR	(1)? LR (1) d.无二义文法
? LR (1)			
22、 <b>-</b> ↑ <b>A</b>	指明了在分析过程中的某时	<sup>村刻所能看到产生式多</sup>	大一部分。
a.活前缀	b.前缀	c.项目	d.项目集
23、四元式之间的联系	、是通过 <u>B</u> 实现的	<b>ঠ</b> 。	
a.指示器	b.临时变量	c.符号表	d.程序变量
24、表达式 ( A	B) ( C D)的逆波兰	表示为 <u>B</u> 。	
a. AB	CD	b. A B CD	
c. AB CI		d. A B CD	
25、终结符具有[			
	b.继承		d.综合
	]态存储分配的含义是		
	设对源程序中的数组、变量 :RS-1/5781		
	段对源程序中的数组、变量 834.54.55中的数组、变量		<del>/-</del> >= /= n- <del> </del> >-   +  +  +    +  -   - <del>  -   -                        </del>
	设对源程序中的数组、变量 的地址可根据需要改变	、参奴寺进行分配,位	<b>仕运行时</b> 这些 <b>数组、</b> 变
_, _,,			
d. 以上都不正	<sup>上佣</sup> 图理在过程返回时应做的工作	<b>た</b> 左	
	b. 恢复 SP		a 恢复 TOD
a. MJF SF	D.  伙友 OF		u. 恢复 TOP
28. 下列 C 优	化方法不是针对循优化进行	于的。	
	. 删除归纳变量		外提
	·	(2) (1) (2) (1) (1)	>1 JAC
	语句和一个出口语句	b.有一个入口语句	可和多个出口语句
c . 有多个入	、口语句和一个出口语句	d.有多个入口语句	可和多个出口语句
二、填空题			
1、编译方式与解释方:	式的根本区别在于 (	是否生成目标代码	).
2 白顶向下海注分析	·		左递归带来的无限循环。
3、目上而卜语法分析)	方法的基本思想是:从(	<u>识别符号或开始符</u>	<del>符号</del> )出发,不断建立( <u>直</u>
接推导),试图构造-	一个推导序列,最终由它推	导出与输入符号相同	的(
4、表达式 a+b*(c+d/c	e) 的逆波兰表示为( <u>at</u>	ocde/+*+_ )。	
,	( _继承属性)和( _		
	、 <u>-⊱୯/トイル両  工</u> / ヤ ( _	<u>-小口/内(工</u> )   ツ(中。	

6. 已知文法 G[A]: A (B)|a| , B B, A|A , 该文法的开始符号是 <u>A</u> , 非终结符号

集合为{A,B} , 终结符号集合为{(,),a}。
7.已知文法 G[S] :S AB,A aAb   c,B aBb  d , 则对于非终结符 A , FOLLOW(A)=_
<u>{a,b,d}</u> 。
8、Chomsky定义的四种形式语言文法分别为: 0 型文法 又称短语文法 , 1 型文法 又称上
下文有关文法 , 2 型 文法 又称( 上下文无关 )文法 , 3 型文法 又称( _正规 )文法。
9、在 PASCAL中,由于允许用户动态申请与释放内存空间,所以必须采用(
分配方式。
10、局部优化是局限于一个(  _基本块)范围内的一种优化。
11、编译程序的工作过程还会伴有( <u>表格处理</u> )和( <u></u> 出错处理)。
12. 有这样一个推导过程, 其每一步推导都是对符号串中最右的非终结符进行替换, 我们把
这种推导过程称为最右推导(或规范推导)。
三、判断题
1、一个有限状态自动机中,有且仅有一个唯一终态。          (F) 2、自动机 M 和 M 的状态数不同,则二者必不等价。        (F)
2、
4、对任何正规表达式 e,都存在一个 NFA M,满足 L(G)=L(e)。 (T)
5.在形式语言中,最右推导的逆过程称为规范归约。 (T)
6. 句型的每个直接短语都是某规则的右部。 (T)
7.任何正规文法都是上下文无关文法。 (T)
8. 计算机高级语言翻译成低级语言只有解释一种方式。
9. 自底而上语法分析方法的主要问题是候选式的选择。
10. "用高级语言写的源程序都必须通过编译 ,产生目标代码后才能投入运行 "这种说法。(F
11.一个句型的句柄一定是文法某产生式的右部。         (T )
12.在中间代码优化中循环上的优化主要有不变表达式外提和削减运算强度。    (  )
13.对于数据空间的存贮分配, FORTRAN 采用动态贮存分配策略。 ( )
14.综合属性是用于 "自上而下 "传递信息。 (F)
15.使用语法制导翻译方法的编译程序能同时进行语法分析和语义分析。 ( T )
16. 终结符既可以有综合属性,又可以有继承属性。 (F)
17. 逆波兰表示法表示表达式时无须使用括号。 ( T )
18. 由于 C语言的函数允许递归调用,因此对 C程序中的所有变量的单元分配一律采用动态
分配方式。(F)
19. DISPLAY 表用来记录每层过程的最新活动记录地址,因此它的大小运行时确定。 ( )
20. 最左素短语一定是短语。 ( T )
21. LR 分析中的活前缀一定包含某句型的句柄的一部分或全部。 ( T )
22. 自下而上分析的"下"指的是被分析的源程序串。 (T)

23. 文法 G若是 LALR(1) 文法,则文法 G必定是 LR(1) 文法。(T)
24. 语法分析必须在语义分析之前完成。 (F)
25. 文法若存在左递归,则在自上而下语法分析过程中会因为假匹配造成算法的回溯。 (T)
26. 在 C语言中有一个语句 int int1; 词法分析后识别出 int、int、1和; 四个单词。(F)
27. 一个有限自动机识别的语言是一个无限集合,则该有限自动机的状态图一定含有回路。 (T)
28. 正规文法、正规式、 NFA和 DFA在接受语言的能力上是相互等价的。 (T)
28. 文法 G的一个句子对应于多个推导,则 G是二义的。(T)

30. 编译程序是应用软件。 (F)