

作业	考试	查看答案	个人信息	修改信息	注销
----	----	------	------	------	----

题号	题目内容	标准答案	您的答案	您的得分
1	Chomsky把文法分成四种类型，0型、1型、2型和3型。3型文法也称为()。 A. 上下文无关文法 B. 上下文相关文法 C. 正则文法 D. 短语文法	C	C	2
2	许多广为使用的语言，如Fortran、C、Pascal等，属于()。 A. 强制式语言 B. 应用式语言 C. 基于规则的语言 D. 面向对象的语言	A	A	2
3	设G是一个文法，S是开始符号，若S \Rightarrow^* a， $\alpha \in (VT \cup VN)^*$ ，则称a是一个()。 A. 句子 B. 句型 C. 推导 D. 语言	B	B	2
4	一个数据类型通常包括的三种要素中，没有下面的()。 a. 用于区别这种类型的数据对象的属性 b. 这种类型的数据对象可以具有的值 c. 对这种类型的数据对象的内存分配 d. 可以用于这种类型的数据对象的操作	C	C	2
5	Chomsky把文法分成四种类型，其中，()也称正规文法 a. 0型 b. 1型 c. 2型 d. 3型	D	D	2
6	语言的语法规则一般用Chomsky的()型文法来描述： a. 0 b. 1 c. 2 d. 3	D	D	2
7	7. 文法 S \rightarrow lAla L \rightarrow L ₁ ，S ₁ S 中，下面是该文法中的终结符号。 a. S b. , c. L d.	B	B	2
8	文法G所描述的语言是()的集合。 a. 文法G的字母表 Σ 中的所有符号组成的字符串 b. 文法G的字母表 Σ 的闭包 Σ^* 中的所有符号串 c. 文法G的识别符号串推出的所有符号串 d. 文法G的识别符号串推出的所有终结符号串	D	D	2
9	语言L={acc $\alpha \in (ab)^*$ }，该语言是()语言。 a. 3型语言 b. 2型语言 c. 1型语言 d. 0型语言	D	D	2
10	设有文法G： l \rightarrow l 0 1a bc a b c 下面符号串中不是该文法的句子是： a. ab0 b. ab0c01 c. aaa, d. bc10	A	A	2
11	给定文法A \rightarrow bA cc，下面的符号串中，是该文法句子的是()。 a. bcbcc, b. bbbccc, c. bcbccc, d. bccbcc;	B	B	2
12	Chomsky定义的四种形式语言文法中，2型文法可由()识别。 a. 图灵机； b. 确定性有限自动机； c. 下推自动机； d. 非确定性有限自动机；	C	C	2
13	若文法G定义的语言是无限集，则文法必然是()。 a. 上下文无关的 b. 递归的 c. 二义性的 d. 无二义性的	B	B	2
14	文法S \rightarrow aaS abac定义的语法是()。 a. {a ⁿ b ⁿ c ⁿ n>0} b. {a ⁿ b ⁿ c ⁿ n>0} c. {a ⁿ b ⁿ⁺¹ c ⁿ n>0} d. {a ⁿ a ⁿ b ⁿ c ⁿ n>0}	C	C	2
15	文法：G：S \rightarrow xxSx y所识别的语言是()。 a. xyx b. {xyx} [*] c. x ⁿ yx ⁿ d. x ⁿ yx ⁿ (n≥0)	D	D	2
16	假设G是一个文法，a是由终结符和非终结符组成的串，S是文法的开始符号，如果S \Rightarrow^* a，则称a是 [1] 。	%句型	%句型	1
17	在赋值语句中，赋值号“=”左右两边的变量名扮演两种不同的角色，为了区分一个名字的这两种特征，我们用一个名字所代表的 [1] 称为该名的左值，把另一个名字的 [2] 称为该名字的右值。	%单元的地址%值	%单元的地址%值	2
18	对于文法G，仅含终结符的句型称为 [1] 。	%句子	%句子	1
19	设有文法Q(E)，其部分产生式： E \rightarrow E+T E \rightarrow T T \rightarrow T*F T \rightarrow F F \rightarrow (E) F \rightarrow a 则VN={ [1] },VT={ [2] }。	%E,T,F%+,*,(,),a	%E,T,F%+,*,(,),a	2
20	由文法产生的 [1] 集合是文法产生的语言。	%句子	%句子	1
21	Chomsky语法定义的3型文法又可以分为 [1] 和 [2] 。	%右线性文法%左线性文法	%左线性文法%右线性文法	2
22	一个上下文文法G的四个组成部分分别是：开始符号 [1] ， [2] ，非终结符集合。	%产生式集合%终结符集合	%产生式集合%终结符集合	2
23	已知语言：{a ⁿ b ⁿ a ⁿ n \geq 1，m≥0}，其语法定义为： G=($\{a, b\}$, {S, A, B}, S, P)，其中P为： [1] [2] [3] 。	%S \rightarrow AB%A \rightarrow aAb ε%B \rightarrow aBb ε	%S \rightarrow AB%A \rightarrow aAb ε%B \rightarrow aBb ε	3
24	已知某语言的语法定义为： G=($\{1, 0\}$, {S, A}, S, P)， 且P：S \rightarrow 1A A ε；A \rightarrow 0A ¹ ε，则该语言为 [1] 。	%(0 1)*n n≥0	%(0 1)*n n≥0	1
25	已知某语言为 {wcw ⁿ w \in {a, b} [*] }，其语法定义为G=($\{a, b, c\}$, {S}, S, P)，其中P为： { [1] }。	%S \rightarrow aSa bSb c	%S \rightarrow aSa bSb c	1
26	所谓最右推导是指任何一步α \rightarrow β都是对α中的 [1] 进行替换。	%最右非终结符	%最右非终结符	1
27	文法Q(S)：S \rightarrow aAa，A \rightarrow aS ¹ 为 [1] 型文法，其确定的语言的为： [2] 。	%3%(a ⁿ 2n+1) n≥0	%3%(a ⁿ 2n+1) n≥0	2
28	我们说G \in {VT, VN, S, P}是一个0型文法，如果它的每一个产生式α \rightarrow β是这样一种结构：α \in [1] 且至少含有一个非终结符，而β \in [2] 。	%(VN \cup VT)* (VN \cup VT)*	%(VN \cup VT)* (VN \cup VT)*	4
29	如果一个文法存在某个句子对应两棵以上不同的语法树，则称这个文法是 [1] 。	%二义性文法	%二义性文法	1
30	设A \rightarrow a是一个产生式，且α, β \in {VT \cup VN} [*] ，若αAβ \Rightarrow^* αγβ，则称αAβ直接推出αγβ；或者说，αγβ是αAβ的一个 [1] 。 如果α1 \Rightarrow^* α2 \Rightarrow^* ... \Rightarrow^* αn，则称这个序列是从α1到αn的一个 [2] 。	%直接推导%推导	%直接推导%推导	2
31	一棵语法树表示了一个句型所有的不同推导过程，包括最右推导和最左推导。	true	true	2
32	可能有两个不同的文法G1和G2，期中一个是二义的而另一个是无二义的，但是却有LG(G1)=LG(G2)。	true	true	2
33	变量既持有左值又持有右值，而常数和带有算符的表达式一般认为只持有右值。	true	true	2
34	文法G：S \rightarrow bA，A \rightarrow aA a定义的语言是所有以b开头的后跟至少一个a的字符串的集合。	true	true	2
35	设有文法G：S \rightarrow S ¹ S S+S (S) a该文法是二义的。	true	true	2
36	正则文法一定是二义的。	false	false	2
37	*上下文无关文法可以产生语言：L={a ⁿ b ⁿ c ⁿ b=1,n≥1}，*	true	true	2
38	不存在任何正规文法能产生语言：L={a ⁿ b ⁿ n≥1}。	true	true	2
39	对于每一个左线性文法G1，都存在一个右线性文法G2，使得LG(G1)=LG(G2)。	true	true	2
40	正规文法产生的语言都可以用上下文无关文法来描述。	true	true	2
41	上下文无关文法比正规文法有更强的描述能力。	true	true	2
42	文法的二义性和语言的二义性在概念上是相同的，也就是说，对于某个语言，不可能存在两个以上的文法来描述它。	false	false	2
43	二义性是可以判定的，也就是说，可以编这么一个程序，输入该文法后，该程序能确切地给出该文法是否二义的答案。	false	false	2
44	说明语句旨在定义名字的性质，编译程序把这些性质登记在符号表中，并检查程序中名字的引用和说明是否一致。实际上，许多说明语句并不能翻译成相应的目标代码。	true	true	2
45	C语言是一个允许子程序嵌套定义的语言。	false	false	2