

在线答题系统

作业 (/docs/selectExam.php)
考试 (/docs/selectFinalExam.php)
查看答案 (/docs/lookOverAnswer.php)
个人信息 (/docs/showSelfInformation.php)
修改信息 (/docs/updateSelfInformation.php)
注销 (/docs/logout.php)

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 $S \Rightarrow^* \alpha$ ， $\alpha \in (VTUVN)^*$ ，则称 α 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. 可以作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	语言的词法规则一般用Chomsky的()型文法来描述： a. 0 b. 1 c. 2 d. 3	D	D	2
7	7. 文法 $S \rightarrow (L) a$ $L \rightarrow L, S S$ 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符号串 b. 文法G的字母表 Σ 的闭包 Σ^* 中的所有符号串 c. 文法G的识别符号推出的所有符号串 d. 文法G的识别符号推出的所有终结符号串	D	D	2
9	语言 $L=\{aca \mid a \in (a b)^*\}$ ，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： $I \rightarrow I1 \mid I0 \mid Ia \mid Ic \mid a \mid b \mid c \mid$ 下面符号串中不是该文法的句子是： a. ab0 b. a0c01 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. bcbc, b. bbbcc, c. bcbcc, 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 $S \rightarrow aaS abc$ 定义的语言是()。 a. $\{a^{2k}bc k>0\}$ b. $\{a^kbc k>0\}$ c. $\{a^{2k-1}bc k>0\}$ d. $\{a^k a^kbc k>0\}$	C	C	2
15	文法：G: $S \rightarrow xSx \mid y$ 所识别的语言是()。 a. xyx b. $(xyx)^*$ c. x^*yx^* d. $x^n y x^n$ ($n \geq 0$)	D	D	2
16	假设G是一个文法， α 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 $S \Rightarrow^* \alpha$ ，则称 α 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着两种不同的角色，为了区分一个名字的这两种特征，我们把一个名字所代表的【1】称为该名的左值，把一个名字的【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，仅含终结符号的句型称为【1】。	%句子	%句子	1
19	设有文法G[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	%右线性文法%正规文法	1
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： $\{a^n b^n a^m b^m n, m \geq 0\}$ ，其语法定义为： $G = (\{a, b\}, \{S, A, B\}, S, P)$ ，其中P为： 【1】 【2】 【3】。	$\%S \rightarrow AB \% A \rightarrow aAb \epsilon \% B \rightarrow aBb \epsilon$	$\%S \rightarrow AB \% A \rightarrow aAb \epsilon \% B \rightarrow aBb \epsilon$	3
24	已知某语言的语法定义为： $G = (\{1, 0\}, \{S, A\}, S, P)$ ， 且P: $S \rightarrow 1A0 A \epsilon$; $A \rightarrow 0A1 \epsilon$ ，则该语言为{【1】}。	$\%(0 1)^n n \geq 0$	$\%(0 1)^n n \geq 0$	1

25	已知某语言为 $\{wcw^R w \in \{a, b\}^*\}$ ，其语法定义为 $G = (\{a, b, c\}, \{S\}, S, P)$ ，其中 P 为： $\{ \text{【1】} \}$ 。	$\%S \rightarrow aSa bSb c$	$\%S \rightarrow aSa bSb c$	1
26	所谓最右推导是指任何一步 $\alpha \rightarrow \beta$ 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 $G[S]: S \rightarrow aA a, A \rightarrow aS$ 为 【1】 型文法，其确定的语言的为： 【2】 。	$\%3\% \{a^{2n+1} n \geq 0\}$	$\%3\% \{a^{2n+1} n \geq 0\}$	2
28	我们说 $G = (VT, VN, S, P)$ 是一个0型文法，如果它的每一个产生式 $\alpha \rightarrow \beta$ 是这样一种结构： $\alpha \in \text{【1】}$ 且至少含有一个非终结符，而 $\beta \in \text{【2】}$ 。	$\%(VNUVT)^* \%$ $(VNUVT)^*$	$\%(VNUVT)^* \%$ $(VNUVT)^*$	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 $A \rightarrow \alpha$ 是一个产生式，且 $\alpha, \beta \in (VT \cup VN)^*$ ，若 $\alpha A \beta \Rightarrow \alpha \gamma \beta$ ，则称 $\alpha A \beta$ 直接推出 $\alpha \gamma \beta$ ；或者说， $\alpha \gamma \beta$ 是 $\alpha A \beta$ 的一个 【1】 。 如果 $\alpha_1 \Rightarrow \alpha_2 \Rightarrow \dots \Rightarrow \alpha_n$ ，则称这个序列是从 α_1 到 α_n 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 G_1 和 G_2 ，期中一个是二义的而另一个是无二义的，但是却有 $L(G_1) = L(G_2)$ 。	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 $G: S \rightarrow S^*S S+S (S) a$ 该文法是二义的。	true	true	2
36	正则文法一定不是二义的。	false	false	2
37	"上下文无关文法可以产生语言： $L = \{ a^n b^n c^i i \geq 1, n \geq 1 \}$ 。"	true	true	2
38	不存在任何正规文法能产生语言： $L = \{ a^n b^n n \geq 1 \}$ 。	true	true	2
39	对于每一个左线性文法 G_1 ，都存在一个右线性文法 G_2 ，使得 $L(G_1) = L(G_2)$ 。	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

出错答案以红色标注,其中%为分隔符。

想要提高本次测试的分数可以在参考完答案后重新答题。