

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	程序语言下面的单词符号中, ()一般不需要超前搜索。 A. 关键字 B. 标识符 C. 常数 D. 算符和界符	B	B	2
2	在状态转换图的实现中, ()一般对应一个循环语句 A. 不含回路的分叉结点 B. 含回路的状态结点 C. 终态结点 D. 都不是	B	B	2
3	从左线性文法构造有限自动机时, 通常自动机状态个数比文法非终结符号数多()个。 A. 4 B. 2 C. 0 D. 1	C	C	2
4	正规表达式 $(\epsilon a b)^2$ 表示的集合是()。 A. $\{\epsilon, ab, ba, aa, bb\}$ B. $\{ab, ba, aa, bb\}$ C. $\{a, b, ab, aa, ba, bb\}$ D. $\{\epsilon, a, b, aa, bb, ab, ba\}$	D	D	2

5	<p>有限状态自动机可用五元组 $(VT, Q, \delta, q_0, Q_f)$ 来描述, 设有一有限状态自动机M的定义如下:</p> <p>$VT=\{0, 1\}$, $Q=\{q_0, q_1, q_2\}$, $Q_f=\{q_2\}$, δ的定义为:</p> <p>$\delta(q_0, 0) = q_1$ $\delta(q_1, 0) = q_2$ $\delta(q_2, 1) = q_2$ $\delta(q_2, 0) = q_2$</p> <p>M所能接受的语言可以用正则表达式表示为()。</p> <p>A. $0 1)^*$ B. $00(0 1)^*$ C. $(0 1)^*00$ D. $0(0 1)^*0$</p>	B	B	2
6	<p>有限状态自动机可用五元组 $(VT, Q, \delta, q_0, Q_f)$ 来描述, 设有一有限状态自动机M的定义如下:</p> <p>$VT=\{0, 1\}$, $Q=\{q_0, q_1, q_2\}$, $Q_f=\{q_2\}$, δ的定义为:</p> <p>$\delta(q_0, 0) = q_1$ $\delta(q_1, 0) = q_2$ $\delta(q_2, 1) = q_2$ $\delta(q_2, 0) = q_2$</p> <p>M所能接受的语言为()。</p> <p>A. 由0和1所组成的符号串的集合 B. 以0为头符号和尾符号、由0和1所组成的符号串的集合 C. 以两个0结束的, 由0和1所组成的符号串的集合 D. 以两个0开始的, 由0和1所组成的符号串的集合</p>	D	D	2
7	<p>从接受语言的能力上来说, 非确定型有穷自动机和()是等价的。</p> <p>A. i.正规式; ii.上下文无关文法; iii.确定性有穷自动机; B. i.左线性正规文法; ii.右线性正规文法; iii.确定性有穷自动机; C. i.正规式; ii.上下文无关文法; iii.正规文法; D. i.正规式; ii.确定性有穷自动机; iii.下推自动机;</p>	B	B	2
8	<p>关于NFA的叙述中, 下面()是不正确的。</p> <p>A. 有一个有穷字母表 B. 有多个初始状态 C. 有多个终止状态 D. 有多个有限状态</p>	D	D	2
9	<p>词法分析的理论基础是()。</p> <p>A. 有穷自动机理论 B. 图灵机理论 C. 图论 D. 无穷自动机理论</p>	A	A	2
10	<p>设有两个状态S和T, 如果从S出发能读出某个字w而停于终态, 那么从T出发也能读出同样的字而停于终态; 反之, 果从T出发能读出某个字w而停于终态, 那么从S出发也能读出同样的字而停于终态。则我们称状态S和状态T是()。</p> <p>A. 可区分的; B. 等价的; C. 多余的; D. 无用的。</p>	B	B	2

11	词法分析器对扫描缓冲区进行扫描时一般用两个指示器，一个指向当前正在识别的单词符号的【1】；另一个用于向前搜索以寻找单词符号的【2】。	%开始位置%终点	%开始位置%终点	2
12	一个确定性有限自动机DFA M的化简是指：寻找一个状态数比M少的DFA M'，使得【1】。	%L(M)=L(M')	%L(M)=L(M')	1
13	词法分析器所的输出常表示成如下形式的二元式：（【1】，【2】）。	%单词种别%单词符号的属性值；	%单词种别%单词符号的属性值	1
14	一个状态转换图只包含有限个状态，其中有一个被认为是【1】，而且实际上至少有一个【2】。	%初态%终态	%初态%终态	2
15	把状态转换图用程序实现时，对于含有回路的状态结点来说，可以让它对应一个由【1】和【2】语句构成的程序段。	%while%if	%while%if	2
16	词法分析阶段的任务式从左到右扫描【1】，从而逐个识别【2】。	%源程序%单词	%源程序%单词	2
17	如果一个种别只含有一个单词符号，那么，对于这个单词符号，【1】就可以完全代表它自身了。	%类别编码	%类别编码	1
18	单词符号的属性值是指单词符号的特性或特征，其属性值则是反映特性或特征的值。比如，对于某个标识符，常将存放它的有关信息的【1】作为其属性值。	%符号表项的指针	%符号表项的指针	1
19	单词符号的属性值是指单词符号的特性或特征，其属性值则是反映特性或特征的值。比如，对于常数，常将存放它的【1】作为其属性值。	%常数表项的指针	%常数表项的指针	1
20	如果一个种别含有多个单词符号，那么，对于它的每个单词符号，除了给出种别编码以外，还应给出有关单词符号的【1】（【2】）。	%属性信息%属性值	%属性信息%属性值	2
21	NFA M的非确定性表现在它有多个终态。	false	false	2
22	有穷自动机接受的语言是正则语言。	true	true	2
23	若 r_1 和 r_2 是 Σ 上的正规式，则 $r_1 r_2$ 也是。	true	true	2
24	设M是一个NFA，并且 $L(M)=\{x, y, z\}$ ，则M的状态数至少为4个。	false	false	2
25	令 $\Sigma=\{a, b\}$ ，则 Σ 上所有以b为首的字符构成的正规集的正规式为 $b^*(a b)^*$ 。	false	false	2
26	对任何一个NFA M，都存在一个DFA M'，使得 $L(M')=L(M)$ 。	true	true	2
27	对一个右线性文法G，必存在一个左线性文法G'，使得 $L(G)=L(G')$ ，反之亦然。	true	true	2
28	对任意一个右线性文法G，都存在一个NFA M，满足 $L(G)=L(M)$ 。	true	true	2
29	对任意一个右线性文法G，都存在一个DFA M，满足 $L(G)=L(M)$ 。	true	true	2

30	对任何正则表达式r，都存在一个NFA M，满足 $L(M)=L(r)$ 。	true	true	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。