概论

7 试题

1 point

3。计算运行下列程序段后m的值:

```
1  n = 10; m = 0;
2  for (i = 1; i <= n; i++)
3  for (j = 2 * i; j <= n; j++)
4  m = m + 1;
```

25
1 point
4。 关于算法特性描述正确的有:(多选)
算法可能一直运行下去,永不停止,比如操作系统算法。
算法不能保证计算结果的正确性。
学 算法描述中下一步执行的步骤是确定的。
组成算法的指令必须是有限的。
1
point
5.
由大到小写出以下时间复杂度的序列:
$(1)2^n$
$(2)n^{2.5}$
${\scriptstyle (3)} n {\left(log_5 n \right)^4}$
$(4)5n^2$
$(5)2^{2^n}$
答案直接写标号,如:(1)(2)(3)(4)(5) 答案直接写标号,如:(1)(2)(3)(4)(5)(提示:系
统基于字符匹配来判定答案,所以您的答案中不要出现空格)
(5)(1)(2)(4)(3)
1 point
6.
下列说法正确的是:
如果a>b>1, $log_a n$ 是 $O(log_b n)$,但 $log_b n$ 不一定是 $O(\log_a n)$
函数 $f(n)$ 是 $O(g(n))$,当常数a足够大时,一定有函数 $g(n)$ 是 $O(af(n))$

\checkmark	如果函数 $f(n)$ 是 $O(g(n))$, $g(n)$ 是 $O(h(n))$,那么 $f(n)+g(n)$ 是 $O(h(n))$
\checkmark	函数 $f(n)$ 是 $O(g(n))$,当常数a足够大时,不一定有函数 $g(n)$ 是 $O(af(n))$
1 point	
7。 已知一个	〉数组a的长度为n,求问下面这段代码的时间复杂度:
for (i=0,	length=1;i <n-1;i++){< td=""></n-1;i++){<>
for (j = i	+1;j <n &&="" a[j-1]<="a[j];j++)</td"></n>
if(length	n <j-i+1)length=j-i+1;< td=""></j-i+1)length=j-i+1;<>
}	
✓	$\Omega(n)$
\checkmark	$O(n^2)$
	$\Omega(n^2)$
	$ heta(n^2)$
	我(伟臣 沈)了解提交不是我自己完成的作业 将永远不会通过此课程或导致我 的 Coursera 帐号被关闭。 了解荣誉准则的更多信息
	提交测试