LSOI2018 NOIP 初赛模拟赛 2nd

普及组 C++语言试题

竞赛时间:2018年9月27日 16:50~17:50

• 不得使用任何电子设备(如计算器、手机、电子词典等)或查询任何书籍资料。

"一工"一一	
选手注意	•
	•

• 试题纸共有9页,满分100分。

-,	单项选择题(共 20 题	,每题2分,共计40分;	与 题有	j且仅有一个正确选 I	页)	
1.	(11111011) ₂ 是(5) ₁₀	的()。				
Α.	原码	B. 反码	С.	补码	D.	海明码
2.	在家用计算机通常运行	的情况下,以下访问最快的	是 ()。		
Α.	硬盘	B. U盘	С.	缓存	D.	外存
3.	以下表达式的真或假与	y 的值无关的是 ()。				
Α.	(x∪y)∩y		В.	(xuy)ux		
С.	xu(y∩x)		D.	x∩(x∪y)		
4.	以下不属于 Windows	XP 自带软件的是()	0			
Α.	蜘蛛纸牌		В.	Internet Explo	rer	
С.	画图		D.	Notepad++		
	设 a \ b 表示 a 除以 b 的 ī于 ()。]商的整数部分,T(n)=T(r	n\2)	+T(n\2)+1 , T(1)	=0 ,	则 T(n)最
Α.	log n	B. n	С.	n log n	D.	n ²
6.	世界上第一台最早的大	型计算机的名字是() 。			

A. ENIWA	B. ENIAC	C. ENITLE	D. ENIRE
7. 图灵是 ()。			
A. 英国人	B. 美国人	C. 意大利人	D. 法国人
8. 在 2017年,以下不属	言于 NOIP 系列竞赛可用语言	的是()。	
A. pascal	B. C语言	C. C++	D. python
9. 风扇在家庭计算机的作	作用是()。		
A. 帮助主板散热,避免t	十算机因过热而烧坏		
B. 去除电子元件产生的氨	氰化氢,防止其腐蚀主板		
C. 加速主板内空气流通	, 保证信号的快速传输		
D. 给用户提供更清凉的@	吏用体验		
10 设根结占的深度为 1	,则一个深度为7的树至少	右()	
	,则一个反为,则外主之	H() I I'	
Δ 2	B 7	C 128	D 127
A. 2	B. 7	C. 128	D. 127
	B. 7 系的说法错误的是(D. 127
11. 以下关于树和图的关)。	D. 127
11. 以下关于树和图的关A. 如果一个树有 n 个结点	系的说法错误的是())。 条 边	D. 127
11. 以下关于树和图的关A. 如果一个树有 n 个结点	系的说法错误的是() 点,那么它一定只有(n-1)系 个节点和(n-1)条边,那么证)。 条 边	D. 127
11. 以下关于树和图的关A. 如果一个树有 n 个结点B. 如果一个无向图有 n 个	系的说法错误的是(点,那么它一定只有(n-1)系 个节点和(n-1)条边,那么证 ,那么它一定不是一个树)。 条 边	D. 127
11. 以下关于树和图的关A. 如果一个树有 n 个结点B. 如果一个无向图有 n 个C. 如果一个有向图有环	系的说法错误的是(点,那么它一定只有(n-1)系 个节点和(n-1)条边,那么证 ,那么它一定不是一个树)。 条 边	D. 127
11. 以下关于树和图的关A. 如果一个树有 n 个结点B. 如果一个无向图有 n 个C. 如果一个有向图有环 D. 树可以看作是一种特殊	系的说法错误的是(点,那么它一定只有(n-1)系 个节点和(n-1)条边,那么证 ,那么它一定不是一个树)。 条边 它一定是一个树	
11. 以下关于树和图的关A. 如果一个树有n个结点B. 如果一个无向图有n个C. 如果一个有向图有环D. 树可以看作是一种特殊12. 对于一个问题,我们了()的思想。	系的说法错误的是() 点,那么它一定只有(n-1)系 个节点和(n-1)条边,那么它 ,那么它一定不是一个树 朱的图)。 条边 它一定是一个树	儿最终的解。这体现
11. 以下关于树和图的关A. 如果一个树有n个结点B. 如果一个无向图有n个C. 如果一个有向图有环D. 树可以看作是一种特殊12. 对于一个问题,我们了()的思想。	系的说法错误的是(点,那么它一定只有(n-1)系 个节点和(n-1)条边,那么它 ,那么它一定不是一个树 朱的图)。 条边 之一定是一个树 三子状态间的合并来得到	儿最终的解。这体现
11. 以下关于树和图的关A. 如果一个树有n个结点B. 如果一个无向图有n个C. 如果一个有向图有环,D. 树可以看作是一种特殊12. 对于一个问题,我们了()的思想。A. 并查集	系的说法错误的是(点,那么它一定只有(n-1)系 个节点和(n-1)条边,那么它 ,那么它一定不是一个树 朱的图)。 条边 它一定是一个树 它子状态间的合并来得到 C.动态规划	儿最终的解。这体现

14. 假设每个人生日落在 一个月份的概率接近于 (E某一月的概率相等且独立,)。	那么在 5 个人中,至	至少有两个人生日在同	
A. 0	B. 60%	C. 80%	D. 99%	
15. 周老师想从 15 个人	中选出4个人参加集训队,原	则一共有()种	中不同的方法。	
A. 24	B. 1365	C. 32760	D. 15!	
16. 以下程序段的作用是 int f(int x){ int i, ctr = 0; for (i = 1; i < if (x % i =	; <= x; i++) {			
}				
A. 计算 x 是否为质数				
B. 计算 x 的因子数量				
C. 计算 x 的算术平方根				
D. 计算log x				
	其中 6 瓶重 27g,1 瓶重 34g。 †能判断出哪一瓶试剂重 34g		若采取最优的方案 ,	
A. 3	B. 4	C. 5	D. 2	

18. 对于出栈序列 A={d, a, c, b, e},以下不可能达成出栈序列的操作序列是()。					
A. cadeb		B. dabce			
C. e b c a d		D. acebd			
个碗,每洗完一个碗就可以 个碗最少需要()秒。		个碗如果开始洗就不能			
处进,只从静脉处出。其狭并行通过),所以毛细血管分的营养交换,确保了组织要的作用——它不仅是连接对位置。当然,毛细血管的数	田的血管。毛细血管处于动脉容的特点使得红细胞只能单大内血液流速较慢,这便保证的 地质不会因缺氧而死亡。可协脉与静脉的桥梁,还是血组量非常多,这保证人体血液 自血管堵塞而导致人体出现问	行通过(也就是说,不能 了血液中的细胞可以与绝以说,毛细血管在人体。 时的与组织细胞完成充分 流动速度加快时(只要是	能有两个红细胞 组织细胞完成充 中起到了至关重 营养交换的重要 不超过人体能承		
A. 堆	B. 栈	C. 队列	D. 线段树		
二、问题求解(共2题,每题5分,共计10分)					
1. 有一个 5×5 的棋盘,宁宁想从(1, 1)走到(5, 5)处,每次他可以向下或向右走一格,但不能往上或左走,那么一共有种不同的方案使他到达目的地。					
2. 小周喜欢带数字 7 的整数,因为在他的 QQ 号中数字 7 出现得最多。那么,在 1 到 1000 以内的整数中,数码 7 出现了次。					
数码指的是一个数有多少位 现了 1 次。	上是 7。例如在 77 中,数码	97出现了2次;在327	'中,数码7出		
三、阅读程序写结果(共4题,每题8分,共计32分;第一题至第三题答对各得8分,第四题第一空3分,第二空5分)					

```
1. #include <iostream>
   using namespace std;
   int fib(int x){
       if (x \le 2)
           return x;
       else
           return fib(x-1) + fib(x-2);
   }
   int main() {
       int n;
       cin >> n;
       cout << fib(n) << endl;</pre>
       return 0;
   }
输入:7
输出:_____
2. #include <iostream>
    using namespace std;
    int fun(int p, int *x, int *y){
        if (p == 0)
            return *x;
        else
            return fun(p-1, y, x);
    }
    int main() {
```

```
int n, a, b;
        cin >> n >> a >> b;
        cout << fun(n, &a, &b) << endl;</pre>
    }
输入:100 12345 67890
输出:_____
3. #include <iostream>
    using namespace std;
    int c[10];
    int main() {
        int i, n;
        int x;
        cin >> n;
        for (i = 0; i < 10; i++)
            c[i] = 0;
        for (i = 0; i < n; i++) {
            cin >> x;
            c[x % 10]++;
        }
        for (i = 0; i < 10; i++) {
            while (c[i] != 0) {
                cout << i << ' ';
                c[i]--;
            }
        }
```

```
return 0;
    }
输入:10 80 43 10 67 6 20 54 34 67 21
输出:_____
4.
   #include <iostream>
    using namespace std;
    int f[5][1001];
    int main() {
        int i, j, n, m;
        int weight, value;
        int ans;
        cin >> n >> m;
        f[0][0] = 0;
        for (i = 1; i \le m; i++)
            f[0][i] = -1000000000;
        for (i = 1; i \le n; i++) {
            cin >> weight >> value;
            for (j = 0; j \le m; j++)
                f[i][j] = f[i-1][j];
            for (j = weight; j \le m; j++)
                if (f[i][j] < f[i-1][j-weight] + value)
                    f[i][j] = f[i-1][j-weight] + value;
        }
        ans = f[n][m];
        for (i = m-1; i \ge 0; i--)
            if (ans < f[n][i])
```

```
ans = f[n][i];
        cout << ans << endl;</pre>
        return 0;
    }
输入1:
3 5
4 12
2 6
3 7
输出1:_____
输入2:
4 1000
512 508
234 283
555 987
175 122
输出 2:_____
```

四、完善程序(16分)

1. (质数判断)输入一个正整数 T,表示询问个数(1≤T≤10)。输入 T 个整数 n(1≤n≤1000000),判断它是不是质数。

对于这个问题,我们可以通过线性筛素数的方法解决。

线性筛素数的思想是:对于任意大于1的整数 k 和质数 p , kp 都一定不是整数。

#include <iostream>
using namespace std;
int isprime[1000001];
int main(){

```
int i, j;
int T;
int n;
n = _{\underline{}};
for (i = __ ② ; i <= n; i++)
    isprime[i] = 1;
for (i = 1; i \le n; i++) {
    if (isprime[i] == 1) {
       for (j = i * 2; j \le n; _____)
           isprime[j] = <u>4</u>;
    }
}
cin >> T;
while (<u>$</u>) {
    cin >> n;
   cout << "Yes" << endl;</pre>
   else
    cout << "No" << endl;
   T--;
}
return 0;
```

}