第十九届全国青少年信息学奥林匹克联赛初赛

普及组 C++语言试题

竞赛时间: 2013年10月13日14:30~16:30

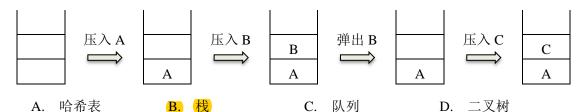
选手注意:

•	试题纸共有9页,	答题纸共有2页,	满分 100 分。	请在答题纸上作答,	写在试题纸上的
	一律无效。				

- 不得使用任何电子设备(如计算器、手机、电子词典等)或查阅任何书籍资料。

一、单项选择题(共 20 题,每题 1.5	分,共计 30 分;	每题有且仅有一个正确	选
1. 一个 32 位整型变	· 是占用() 个字寸	t.		
A. 4	B. 8	C. 32	D. 128	
2. 二进制数 11.01 石	在十进制下是()。			
A. 3.25	B. 4.125	C. 6.25	D. 11.125	
3. 下面的故事与()算法有着异曲同	工之妙。		
	有个老和尚在给小和尚		口尚讲故事:"从前有座山, 「座山,山里有座庙,庙里有	
A. 枚举	B. 递归	C. 贪心	D. 分治	
4. 逻辑表达式()的值与变量 A 的真	假无关。		
A. $(A \lor B) \land \neg A$		B. (A ∨ B) ∧	. ¬B	
C. $(A \wedge B) \vee (\neg A)$	^ B)	D. $(A \lor B) \land$	$\neg A \wedge B$	
	分别存储到某个地址 产生冲突,其中 <i>a</i> mo		希表中,如果哈希函数 <i>h(x)</i> 的余数。	=
A. <i>x</i> mod 11		B. $x^2 \mod 11$		
C. 2 <i>x</i> mod 11		D. $\left[\sqrt{x}\right]$ mod	$\frac{1}{11}$,其中 $\left[\sqrt{x}\right]$ 表示 \sqrt{x} 下取	~
6. 在十六进制表示	法中,字母 A 相当于-	十进制中的()	0	
A. 9	B. (10)	C. 15	D. 16	
		-) Hz	

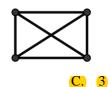
7. 下图中所使用的数据结构是()。



- 8. 在 Windows 资源管理器中,用鼠标右键单击一个文件时,会出现一个名为"复制"的操作选项,它的意思是()。
 - A. 用剪切板中的文件替换该文件

A. 1

- B. 在该文件所在文件夹中,将该文件克隆一份
- C. 将该文件复制到剪切板,并保留原文件
- D. 将该文件复制到剪切板,并删除原文件
- 9. 已知一棵二叉树有10个节点,则其中至多有()个节点有2个子节点。
 - A. 4 B. 5 C. 6 D. 7
- **10.** 在一个无向图中,如果任意两点之间都存在路径相连,则称其为连通图。下图是一个有4个顶点、6条边的连通图。若要使它不再是连通图,至少要删去其中的()条边。

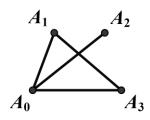


D. 4

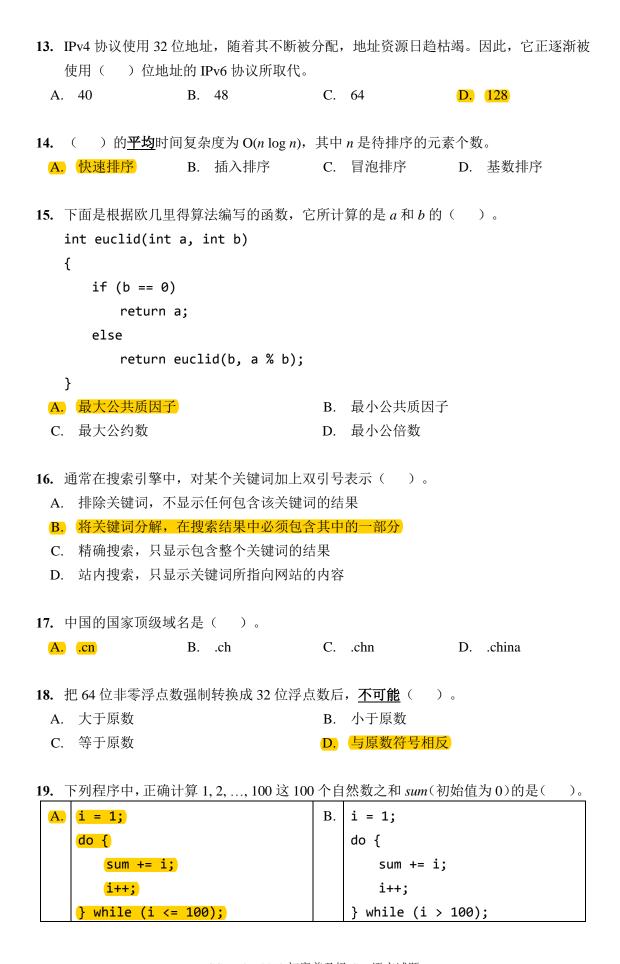
B. 2

11. 二叉树的()第一个访问的节点是根节点。

- A. 先序遍历 B. 中序遍历 C. 后序遍历 D. 以上都是
- **12.** 以 A_0 作为起点,对下面的无向图进行**深度**优先遍历时,遍历顺序**不可能**是()。



A. A_0, A_1, A_2, A_3 B. A_0, A_1, A_3, A_2 C. A_0, A_2, A_1, A_3 D. A_0, A_3, A_1, A_2



```
C.
   i = 1;
                                    D.
                                       i = 1;
   while (i < 100) {
                                        while (i >= 100) {
       sum += i;
                                            sum += i;
       i++;
                                            i++;
```

- **20.** CCF NOIP 复赛全国统一评测时使用的系统软件是()。
 - A. NOI Windows
- B. NOI Linux C. NOI Mac OS D. NOI DOS
- 二、问题求解(共2题,每题5分,共计10分;每题全部答对得5分,没有部 分分)
- 1. 7个同学围坐一圈,要选2个不相邻的作为代表,有 种不同的选法。
- **2.** 某系统自称使用了一种防窃听的方式验证用户密码。密码是 n 个数 $s_1, s_2, ..., s_n$,均为 0或 1。该系统每次随机生成 n 个数 $a_1, a_2, ..., a_n$, 均为 0 或 1, 请用户回答($s_1a_1 + s_2a_2 + ...$ $+s_na_n$)除以 2 的余数。如果多次的回答总是正确,即认为掌握密码。该系统认为,即使 问答的过程被泄露, 也无助于破解密码——因为用户并没有直接发送密码。

然而, 事与愿违。例如, 当n=4时, 有人窃听了以下 5次问答:

) =	系统生成的 n 个数				光 护动力46日 克 46日 然
问答编号	a_1	a_2	a_3	a_4	掌握密码的用户的回答
1	1	1	0	0	1
2	0	0	1	1	0
3	0	1	1	0	0
4	1	1	1	0	0
5	1	0	0	0	0

就破解出了密码 $s_1 =$

三、阅读程序写结果(共4题,每题8分,共计32分)

1. #include <iostream> using namespace std;

```
int main()
{
   int a, b;
```

```
cin>>a>>b;
       cout<<a<<"+"<<b<<"="<<a+b<<endl;
   }
   输入: 3 5
   输出:
2. #include <iostream>
   using namespace std;
   int main()
   {
       int a, b, u, i, num;
       cin>>a>>b>>u;
       num = 0;
       for (i = a; i <= b; i++)
           if ((i \% u) == 0)
              num++;
       cout<<num<<endl;</pre>
       return 0;
   }
   输入: 1 100 15
   输出: _____
3. #include <iostream>
   using namespace std;
   int main()
   {
       const int SIZE = 100;
       int n, f, i, left, right, middle, a[SIZE];
       cin>>n>>f;
       for (i = 1; i <= n; i++)
```

```
cin>>a[i];
       left = 1;
       right = n;
       do {
           middle = (left + right) / 2;
           if (f <= a[middle])</pre>
               right = middle;
           else
               left = middle + 1;
       } while (left < right);</pre>
       cout<<left<<endl;</pre>
       return 0;
   }
   输入:
   12 17
   2 4 6 9 11 15 17 18 19 20 21 25
   输出: ____
4. #include <iostream>
   using namespace std;
   int main()
   {
       const int SIZE = 100;
       int height[SIZE], num[SIZE], n, ans;
       cin>>n;
       for (int i = 0; i < n; i++) {
           cin>>height[i];
           num[i] = 1;
           for (int j = 0; j < i; j++) {
               if ((height[j] < height[i]) && (num[j] >= num[i]))
                   num[i] = num[j]+1;
           }
       }
       ans = 0;
       for (int i = 0; i < n; i++) {
```

```
if (num[i] > ans) ans = num[i];
}
cout<<ans<<endl;
}
输入:
6
2 5 3 11 12 4
输出:</pre>
```

四、完善程序(共2题,每题14分,共计28分)

1. (**序列重排**) 全局数组变量 a 定义如下:

```
const int SIZE = 100;
int a[SIZE], n;
```

它记录着一个长度为 n 的序列 a[1], a[2], ..., a[n]。

现在需要一个函数,以整数 $p(1 \le p \le n)$ 为参数,实现如下功能:将序列 a 的前 p 个数与后 n-p 个数对调,且不改变这 p 个数(或 n-p 个数)之间的相对位置。例如,长度为 5 的序列 1, 2, 3, 4, 5,当 p=2 时重排结果为 3, 4, 5, 1, 2。

有一种朴素的算法可以实现这一需求, 其时间复杂度为 O(n)、空间复杂度为 O(n):

我们也可以用时间换空间,使用时间复杂度为 $O(n^2)$ 、空间复杂度为 O(1)的算法:

```
void swap2(int p)
{
```

2. (二叉查找树)二叉查找树具有如下性质:每个节点的值都大于其左子树上所有节点的值、小于其右子树上所有节点的值。试判断一棵树是否为二叉查找树。

输入的第一行包含一个整数 n,表示这棵树有 n 个顶点,编号分别为 1, 2, ..., n,其中编号为 1 的为根结点。之后的第 i 行有三个数 value, $left_child$, $right_child$,分别表示该节点关键字的值、左子节点的编号、右子节点的编号;如果不存在左子节点或右子节点,则用 0 代替。输出 1 表示这棵树是二叉查找树,输出 0 则表示不是。

```
#include <iostream>
using namespace std;
const int SIZE = 100;
const int INFINITE = 1000000;
struct node {
   int left_child, right_child, value;
};
node a[SIZE];
int is_bst(int root, int lower_bound, int upper_bound)
{
   int cur;
   if (root == 0)
       return 1;
   cur = a[root].value;
   if ((cur > lower_bound) && (____(1)___) &&
                                                           // (3分)
```