第十六届全国青少年信息学奥林匹克联赛初赛试题

(普及组 C++语言 二小时完成)

●● 全部试题答案均要求写在答卷纸上,写在试卷纸上一律无效 ●●

一、单项选择题(共 20	趣,每题 1	.5 分,共计	˙ 30 分。每	₽₿有且仅有一个	·止确选项。)
--------------	--------	---------	----------	----------	---------

1. 2E+03 表示() 。		
A. 2.03	B. 5	C. 8	D. 2000
2. 一个字节(by	te)由()个二进	制位组成。	
A. 8	в. 16	C. 32	D. 以上都有可能
3. 以下逻辑表达式	式的值恒为真的是() 。	
A. $P \lor (\neg P \land Q)$	$\vee (\neg P \land \neg Q)$	B. $QV(\neg P \land Q)$	\vee (P \wedge ¬Q)
C. P∨Q∨(P∧	$\neg Q) \lor (\neg P \land Q)$	D. P∨¬Q∨(P∧	$(\neg Q) \lor (\neg P \land \neg Q)$
4. Linux 下可执	行文件的默认扩展名为	J () 。	
A. exe	B. com	C. dll	D. 以上都不是
5. 如果树根算第1	1 层,那么一棵 n 层的	n二叉树最多有 ()	个结点。
A. 2 ⁿ -1	B. 2 ⁿ	C. 2 ⁿ +1	D. 2 ⁿ⁺¹
6. 提出"存储程序	序"的计算机工作原理	的是()。	
A. 克劳德•香尔	攻 В. 戈登・摩尔	C. 查尔斯•巴比奇	奇 D. 冯•诺依曼
	别代表三进制下的一位 下,等式		ZX = XYX 在三进制下成立,
			5
A. YXZ	B. ZXY	C. XYZ	D. XZY
	C 语言和 C++语言都		
A. 面向对象语言	言 B. 脚本语言	C. 解释性语言	D. 编译性语言
	3 * 2 + 5 12"		
A. 23	В. 25	C. 37	D. 65

到影响。而根据局部性中。于是,为了提高;	生原理, CPU 所访问的 系统整体的执行效率		
		L11001,则它的原码; C. 11111001	是()。 - D. 10000111
		C. Θ(log n)	
		Z在二进制下的位数与 C. 10*log₂n	
A. <a ht<br="" url="htt
B. C. <a>http://w	p://www.noi.cn'tp://www.noi.crwww.noi.cn	一个指向 NOI 官方网: '>欢迎访问 NOI 网站< n''>欢迎访问 NOI 网站 n''>欢迎访问 NOI 网站	 t
15. 元素 R1、R2、R 是 R3, 那么第 5 个出			R4、R5。如果第1个出栈的
A. R1		C. R4	D. R5
链表中的一个结点,在 ()。 A. p->rlink->l p->llink->r B. p->llink->r p->rlink->l		。现要求删除结点 p, <pre>c; ; delete p; <pre>c; ; delete p;</pre></pre>	点的前驱及后继。设 p 指向则下面语句序列中错误的是
-	link->rlink = p link = p->rlink	->rlink; delete	p;
-	_	->llink; delete	p;
17. 一棵二叉树的前,			

CCF NOIP2010 初赛 普及组 C++ **2**

- 18. 关于拓扑排序,下面说法正确的是()。
 - A. 所有连通的有向图都可以实现拓扑排序
 - B. 对同一个图而言, 拓扑排序的结果是唯一的
 - C. 拓扑排序中入度为 0 的结点总会排在入度大于 0 的结点的前面
 - D. 拓扑排序结果序列中的第一个结点一定是入度为 0 的点
- 19. 完全二叉树的顺序存储方案,是指将完全二叉树的结点从上至下、从左至右依次存放 到一个顺序结构的数组中。假定根结点存放在数组的 1 号位置,则第 k 号结点的父结点如 果存在的话,应当存放在数组的()号位置。

- A. 2k B. 2k+1 C. k/2 下取整 D. (k+1)/2 下取整
- 20. 全国青少年信息学奥林匹克系列活动的主办单位是()。
 - A. 教育部
- B. 科技部
- C. 共青团中央 D. 中国计算机学会

二、问题求解(共2题,每题5分,共计10分)

1. LZW 编码是一种自适应词典编码。在编码的过程中,开始时只有一部基础构造元素的编 码词典, 如果在编码的过程中遇到一个新的词条, 则该词条及一个新的编码会被追加到词典 中,并用于后继信息的编码。

举例说明,考虑一个待编码的信息串: "xyx yy yy xyx"。初始词典只有3个条目, 第一个为 x,编码为 1;第二个为 y,编码为 2;第三个为空格,编码为 3;于是串"xyx" 的编码为 1-2-1 (其中-为编码分隔符), 加上后面的一个空格就是 1-2-1-3。但由于有了 一个空格,我们就知道前面的"xyx"是一个单词,而由于该单词没有在词典中,我们就可以 自适应的把这个词条添加到词典里,编码为4,然后按照新的词典对后继信息进行编码,以 此类推。于是,最后得到编码: 1-2-1-3-2-2-3-5-3-4。

现在已知初始词典的 3 个条目如上述,则信息串"yyxy xx yyxy xyx xx xyx"的 编码是。

2. 队列快照是指在某一时刻队列中的元素组成的有序序列。例如, 当元素 1、2、3 入队, 元素 1 出队后,此刻的队列快照是"2 3"。当元素 2、3 也出队后,队列快照是"",即为空。 现有 3 个正整数元素依次入队、出队。已知它们的和为 8,则共有 种可能的不 同的队列快照(不同队列的相同快照只计一次)。例如,"5 1"、"4 2 2"、""都是可能 的队列快照;而"7"不是可能的队列快照,因为剩下的2个正整数的和不可能是1。

三、阅读程序写结果(共 4 题, 每题 8 分, 其中第 4 题(1)、(2) 各 4 分, 共计 32 分)

```
1.
#include <iostream>
using namespace std;
void swap(int & a, int & b)
   int t;
   t = a;
   a = b;
   b = t;
int main()
{
   int a1, a2, a3, x;
   cin>>a1>>a2>>a3;
   if (a1 > a2)
      swap(a1, a2);
   if (a2 > a3)
      swap(a2, a3);
   if (a1 > a2)
      swap(a1, a2);
   cin>>x;
   if (x < a2)
      if (x < a1)
          cout<<x<' '<<a1<<' '<<a2<<' '<<a3<<endl;
      else
         cout<<a1<<' '<<x<<' '<<a2<<' '<<a3<<endl;
   else
      if (x < a3)
          cout<<a1<<' '<<a2<<' '<<a3<<endl;
      else
          cout<<a1<<' '<<a2<<' '<<a3<<' '<<x<<endl;
   return 0;
}
```

```
输入:
91 2 20
77
输出:
2.
#include <iostream>
using namespace std;
int rSum(int j)
   int sum = 0;
   while (j != 0) {
     sum = sum * 10 + (j % 10);
      j = j / 10;
  return sum;
}
int main()
   int n, m, i;
   cin>>n>>m;
   for (i = n; i < m; i++)
      if (i == rSum(i))
         cout<<i<' ';
   return 0;
}
输入: 90 120
输出: _____
3.
#include <iostream>
#include <string>
using namespace std;
```

```
int main()
   string s;
   char m1, m2;
   int i;
   getline(cin, s);
   m1 = ' ';
   m2 = ' ';
   for (i = 0; i < s.length(); i++)
      if (s[i] > m1) {
         m2 = m1;
         m1 = s[i];
      else if (s[i] > m2)
          m2 = s[i];
   cout<<int(m1)<<' '<<int(m2)<<endl;</pre>
   return 0;
}
输入: Expo 2010 Shanghai China
输出:
提示:
```

字符 空格 '0' 'A' 'a' ASCII 码 32 48 65 97

```
4.
#include <iostream>
using namespace std;

const int NUM = 5;

int r(int n)
{
   int i;
   if (n <= NUM)
      return n;
   for (i = 1; i <= NUM; i++)</pre>
```

```
if (r(n - i) < 0)
         return i;
   return -1;
}
int main()
   int n;
   cin>>n;
   cout << r(n) << endl;
   return 0;
}
(1)
输入: 7
输出: _____(4分)
(2)
输入: 16
输出: _____(4分)
```

四、完善程序(前4空,每空2.5分,后6空,每空3分,共计28分)

1. **(哥德巴赫猜想)** 哥德巴赫猜想是指,任一大于 2 的偶数都可写成两个质数之和。迄今为止,这仍然是一个著名的世界难题,被誉为数学王冠上的明珠。试编写程序,验证任一大于 2 且不超过 n 的偶数都能写成两个质数之和。

```
#include <iostream>
using namespace std;

int main()
{
   const int SIZE = 1000;

   int n, r, p[SIZE], i, j, k, ans;
   bool tmp;

   cin>>n;
```

```
r = 1;
   p[1] = 2;
   for (i = 3; i <= n; i++) {
      1) ;
      for (j = 1; j \le r; j++)
         if (i % <u>2</u> == 0) {
             tmp = false;
            break;
         }
      if (tmp) {
          r++;
           (3)
   }
   ans = 0;
   for (i = 2; i <= n / 2; i++) {
      tmp = false;
      for (j = 1; j \le r; j++)
         for (k = j; k \le r; k++)
             if (i + i == 4) ) {
                tmp = true;
                break;
             }
      if (tmp)
         ans++;
   cout << ans << endl;
  return 0;
}
```

若输入 n 为 2010,则输出_____ 时表示验证成功,即大于 2 且不超过 2010 的偶数都满足哥德巴赫猜想。

2. (**过河问题**) 在一个月黑风高的夜晚,有一群人在河的右岸,想通过唯一的一根独木桥 走到河的左岸。在这伸手不见五指的黑夜里,过桥时必须借助灯光来照明,很不幸的是,他 们只有一盏灯。另外,独木桥上最多承受两个人同时经过,否则将会坍塌。每个人单独过桥 都需要一定的时间,不同的人需要的时间可能不同。两个人一起过桥时,由于只有一盏灯, 所以需要的时间是较慢的那个人单独过桥时所花的时间。现输入 n(2≤n<100)和这 n 个人单独过桥时需要的时间,请计算总共最少需要多少时间,他们才能全部到达河的左岸。

例如,有 3 个人甲、乙、丙,他们单独过桥的时间分别为 1、2、4,则总共最少需要的时间为 7。具体方法是: 甲、乙一起过桥到河的左岸,甲单独回到河的右岸将灯带回,然后甲、丙再一起过桥到河的左岸,总时间为 2+1+4=7。

```
#include <iostream>
using namespace std;
const int SIZE = 100;
const int INFINITY = 10000;
const bool LEFT = true;
const bool RIGHT = false;
const bool LEFT TO RIGHT = true;
const bool RIGHT TO LEFT = false;
int n, hour[SIZE];
bool pos[SIZE];
int max(int a, int b)
   if (a > b)
      return a;
   else
      return b;
}
int go(bool stage)
{
   int i, j, num, tmp, ans;
   if (stage == RIGHT_TO_LEFT) {
      num = 0;
       ans = 0;
       for (i = 1; i <= n; i++)
          if (pos[i] == RIGHT) {
             num++;
              if (hour[i] > ans)
                 ans = hour[i];
```

```
}
       if (<u>1</u>)
          return ans;
       ans = INFINITY;
       for (i = 1; i <= n - 1; i++)
          if (pos[i] == RIGHT)
             for (j = i + 1; j \le n; j++)
                 if (pos[j] == RIGHT) {
                    pos[i] = LEFT;
                    pos[j] = LEFT;
                    tmp = max(hour[i], hour[j]) + ____;
                    if (tmp < ans)
                       ans = tmp;
                    pos[i] = RIGHT;
                    pos[j] = RIGHT;
      return ans;
   }
   if (stage == LEFT_TO_RIGHT) {
      ans = INFINITY;
      for (i = 1; i <= n; i++)
          if (<u>3</u>) {
             pos[i] = RIGHT;
             tmp = \underline{ (4)} ;
              if (tmp < ans)
                 ans = tmp;
                 ⑤ ;
          }
      return ans;
   }
   return 0;
int main()
   int i;
   cin>>n;
```

}

```
for (i = 1; i <=n; i++) {
    cin>>hour[i];
    pos[i] = RIGHT;
}
cout<<go(RIGHT_TO_LEFT)<<endl;
return 0;
}</pre>
```