NOIP 2010 试题与解题报告

NOIP 2010 初赛试题

(普及组 C++语言)

●● 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题,每题1.5分,共计30分。每题有且仅有一个正确选项。)

1. 2E+03 表示(A. 2.03). B. 5	C. 8	D. 2000
_	e)由()个二进制 B. 16		D. 以上都有可能
A. $P \lor (\neg P \land Q)$	的值恒为真的是() √ (¬P∧¬Q) Q) ∨ (¬P∧Q)	B. Q∨(¬P∧Q)∨	
	文件的默认扩展名为 B. com		D. 以上都不是
	层,那么一棵 n 层的二 B. 2 ⁿ		
	"的计算机工作原理的 B. 戈登•摩尔		D. 冯•诺依曼
那么同样在三进制下	代表三进制下的一位数 , 等式	()也成立。	X = XYX 在三进制下成立, D. XZY
8. Pascal 语言、(C 语言和 C++语言都属 B.脚本语言	于 ()。	

	* 2 + 5 12"的值是 B. 25		D. 65
到影响。而根据局部性,中。于是,为了提高系	度比中央处理器(CPU) 原理,CPU 所访问的存储 统整体的执行效率,在 B. 高速缓存	者单元通常都趋于聚集 CPU 中引入了()	在一个较小的连续区域。
	7整数的补码是 111110 B.01111001		
	T间复杂度的下限是(Θ(n log n)		
	E制下有 n 位,则它在二 n*log₂10		
A. <a htt<br="" url="http
B. C. <a>http://ww	中,可以正确产生一个://www.noi.cn">欢: p://www.noi.cn">戏: p://www.noi.cn">戏 w.noi.cn p://www.noi.cn">Ӽ	迎访问 NOI 网站 欠迎访问 NOI 网站 <td>></td>	>
15. 元素 R1、R2、R3 是 R3,那么第 5 个出机			25。如果第1个出栈的
A. R1	B. R2	C. R4	D. R5
	指针域 llink 和 rlin 的左右结点均非空。现		
A. p->rlink->ll	ink = p->rlink; ink = p->llink; de	elete n:	
B. p->llink->rl		, order p	
p->rlink->lli	ink = p->llink; de	elete p;	
C. p->rlink->ll			
p->rlink->lli D. p->llink->rl	ink->rlink = p->r. ink = p->rlink;	ıınk; delete p;	
p->llink->rli	,		

CCF NOIP2010 初赛 普及组 C++ **2**

17. 一棵二义树的子树的结点个数可		ABCDEFG,后序遍历序列	是 CBFEGDA,则根结点	₹的左
A. 2	в. 3	C. 4	D. 5	
A. 所有连通的 B. 对同一个图 C. 拓扑排序中		拓扑排序		
到一个顺序结构的 果存在的话,应当]数组中。假定根结 i存放在数组的(置,则第 k 号结点的父约	吉点如
A. 2k	B. 2k+1	C. k/2 下取整	D. (k+1)/2 下取	.整
		川活动的主办单位是(C. 共青团中央		:
二、问题求解(共	2题,每题5分,	共计 10 分)		
码词典,如果在编中,并用于后继信举例说明,考第一个为 x,编码的编码为 1-2-1 一个空格,我们就自适应的把这个词此类推。于是,最	码的过程中遇到一意的编码。 一个待编码的信息的,第二个为 y (其中-为编码分隔知道前面的"xyx" 】条添加到词典里, 是后得到编码: 1-2 计词典的 3 个条目如	。在编码的过程中,开始个新的词条,则该词条及 信息串: "xyx yy yy xy ,编码为 2;第三个为空符),加上后面的一个空标 是一个单词,而由于该单 编码为 4,然后按照新的 -1-3-2-2-3-5-3-4。 口上述,则信息串"yyxy	一个新的编码会被追加 (x"。初始词典只有3个 格,编码为3;于是串 格就是1-2-1-3。但由 追词没有在词典中,我们 词典对后继信息进行编	到词典 "×y×" 于有可,以 以
元素 1 出队后,此现有 3 个正整数元同的队列快照(不	刻的队列快照是"2 元素依次入队、出队 同队列的相同快照	的元素组成的有序序列。 2 3"。当元素 2、3 也出版 人。已知它们的和为 8,员 只计一次)。例如,"5 快照,因为剩下的 2 个面	以后,队列快照是"",即则共有种可; 1"、"4 2 2"、""都;	『为空。 能的不

CCF NOIP2010 初赛 普及组 C++ **3**

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<<end1;
      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:_____
```

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;
```

提示:

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

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 $n(2 \le n < 100)$ 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 \le 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 \le 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)</pre>
                        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{\qquad 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>
```