第十八届全国青少年信息学奥林匹克联赛初赛

提高组 C++语言试题

竞赛时间: 2012年10月13日14:30~16:30

选手注意:

- 试题纸共有15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10题,每题1.5分,共计15分;每题有且仅有一个正确选 项)
- 1. 目前计算机芯片(集成电路)制造的主要原料是(),它是一种可以在沙子中提炼 出的物质。
 - A. 硅
- B. 铜
- C. 锗
- D. 铝
- 2. ()是主要用于显示网页服务器或者文件系统的 HTML 文件内容,并让用户与这些 文件交互的一种软件。
 - A. 资源管理器 B. 浏览器 C. 电子邮件

- D. 编译器
- 3. 目前个人电脑的()市场占有率最靠前的厂商包括 Intel、AMD 等公司。
 - A. 显示器 B. CPU
- C. 内存
- D. 鼠标
- 4. 无论是 TCP/IP 模型还是 OSI 模型,都可以视为网络的分层模型,每个网络协议都会被 归入某一层中。如果用现实生活中的例子来比喻这些"层",以下最恰当的是()。
 - A. 中国公司的经理与缅甸公司的经理交互商业文件

		7 4 7 7 7 7	
第4层	中国公司经理		缅甸公司经理
	↑ ↓		↑ ↓
第3层	中国公司经理秘书		缅甸公司经理秘书
	↑ ↓		↑ ↓
第2层	中国公司翻译		缅甸公司翻译
	↑ ↓		↑ ↓
第1层	中国邮递员	←→	缅甸邮递员

B. 军队发布命令

第4层	司令								
				,	ļ				
第3层		军长1			军长 2				
		↓			↓				
第2层	师士	长1	师长 2			师长3 师长4			
	,	ļ	,	ļ	,	ļ	,	ļ	
第1层	团长1	团长2	团长3	团长4	团长5	团长6	团长7	团长8	

C. 国际会议中,每个人都与他国地位对等的人直接进行会谈

第4层	英国女王	←→	瑞典国王
第3层	英国首相	←→	瑞典首相
第2层	英国外交大臣	←→	瑞典外交大臣
第1层	英国驻瑞典大使	←→	瑞典驻英国大使

D. 体育比赛中,每一级比赛的优胜者晋级上一级比赛

第4层	奥运会
	†
第3层	全运会
	†
第2层	省运会
	†
第1层	市运会

5.	如果不在快速排序中引入随机化,	有可能导致的后果是	() ,	5

A. 数组访问越界

B. 陷入死循环

C. 排序结果错误

D. 排序时间退化为平方级

6. 1946 年诞生于美国宾夕法尼亚大学的 ENIAC 属于 () 计算机。

A. 电子管

B. 晶体管

C. 集成电路

D. 超大规模集成电路

7. 在程序运行过程中,如果递归调用的层数过多,会因为()引发错误。

A. 系统分配的**栈**空间溢出

B. 系统分配的<u>堆</u>空间溢出

- C. 系统分配的**队列**空间溢出 D. 系统分配的**链表**空间溢出
- 8. 地址总线的位数决定了 CPU 可直接寻址的内存空间大小,例如地址总线为 16 位,其最 大的可寻址空间为 64KB。如果地址总线是 32 位,则理论上最大可寻址的内存空间为 ()
 - A. 128KB
- B. 1MB
- C. 1GB D. 4GB
- 9. 以下**不属于**目前 3G(第三代移动通信技术)标准的是()。
 - A. GSM
- B. TD-SCDMA
- C. CDMA2000 D. WCDMA
- 10. 仿生学的问世开辟了独特的科学技术发展道路。人们研究生物体的结构、功能和工作原 理,并将这些原理移植于新兴的工程技术之中。以下关于仿生学的叙述,错误的是()。
 - A. 由研究蝙蝠,发明雷达
- B. 由研究蜘蛛网,发明因特网
- C. 由研究海豚,发明声纳
- D. 由研究电鱼,发明伏特电池
- 二、不定项选择题(共10题,每题1.5分,共计15分;每题有一个或多个正确 选项, 多选或少选均不得分)
- 1. 如果对于所有规模为n的输入,一个算法均恰好进行()次运算,我们可以说该算 法的时间复杂度为 $O(2^n)$ 。
 - A. 2^{n+1}
- B. 3^n
- C. $n*2^n$
- D. 2^{2n}
- **2.** 从顶点 A_0 出发,对有向图 () 进行广度优先搜索 (BFS) 时,一种可能的遍历顺序 是 A_0, A_1, A_2, A_3, A_4 。

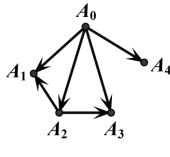


图 A

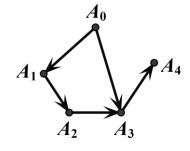
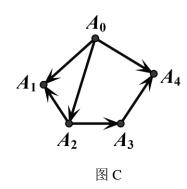
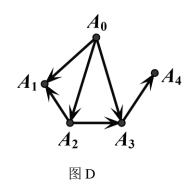


图 B





3. 如果一个栈初始时为空,且当前栈中的元素从栈底到栈顶依次为a,b,c(如右图所示),另有元素 d 已经出栈,则可能的入栈顺序有()。

栈顶 c b

а

- A. a, b, c, d
- B. b, a, c, d
- C. a, c, b, d
- D. d, a, b, c
- **4.** 在计算机显示器所使用的 **RGB** 颜色模型中,()属于三原色之一。
 - A. 黄色
- B. 蓝色
- C. 紫色
- D. 绿色

栈底

- 5. 一棵二叉树一共有19个节点,其叶子节点可能有()个。
 - A. 1
- B. 9
- C. 10
- D. 11
- **6.** 已知带权有向图 G 上的所有权值均为正整数,记项点 u 到项点 v 的最短路径的权值为 d(u,v)。若 v_1,v_2,v_3,v_4,v_5 是图 G 上的项点,且它们之间两两都存在路径可达,则以下说法正确的有()。
 - A. v_1 到 v_2 的最短路径可能包含一个环
 - B. $d(v_1, v_2) = d(v_2, v_1)$
 - C. $d(v_1, v_3) \le d(v_1, v_2) + d(v_2, v_3)$
 - D. 如果 $v_1 \rightarrow v_2 \rightarrow v_3 \rightarrow v_4 \rightarrow v_5$ 是 v_1 到 v_5 的一条最短路径,那么 $v_2 \rightarrow v_3 \rightarrow v_4$ 是 v_2 到 v_4 的一条最短路径
- 7. 逻辑异或(⊕)是一种二元运算,其真值表如下所示。

Ψ	7 2 11 - 112 4	1777年11777	1,0
_	а	b	$a \oplus b$
	False	False	False
	False	True	True
ı	True	False	True
	True	True	False

以下关于逻辑异或的性质,正确的有()。

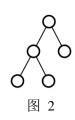
A. 交換律: $a \oplus b = b \oplus a$

- B. 结合律: $(a \oplus b) \oplus c = a \oplus (b \oplus c)$
- C. 关于逻辑与的分配律: $a \oplus (b \land c) = (a \oplus b) \land (a \oplus c)$
- D. 关于逻辑或的分配律: $a \oplus (b \lor c) = (a \oplus b) \lor (a \oplus c)$
- 8. 十进制下的无限循环小数(不包括循环节内的数字均为0或均为9的平凡情况),在二 进制下有可能是()。
 - A. 无限循环小数(不包括循环节内的数字均为0或均为1的平凡情况)
 - B. 无限不循环小数 C. 有限小数
- D. 整数
- 9. 以下()属于互联网上的 E-mail 服务协议。
 - A. HTTP
- B. FTP
- C. POP3
- D. SMTP
- 10. 以下关于计算复杂度的说法中,正确的有()。
 - A. 如果一个问题不存在多项式**时间**的算法,那它一定**是 NP** 类问题
 - B. 如果一个问题不存在多项式**时间**的算法,那它一定**不是**P类问题
 - C. 如果一个问题不存在多项式**空间**的算法,那它一定**是 NP** 类问题
 - D. 如果一个问题不存在多项式**空间**的算法,那它一定**不是**P类问题

三、问题求解(共2题,每题5分,共计10分)

- 1. 本题中, 我们约定布尔表达式只能包含 p,q,r 三个布尔变量, 以及"与"(\wedge)、"或" (\vee)、"非"(\neg) 三种布尔运算。如果无论 p,q,r 如何取值,两个布尔表达式的值 总是相同,则称它们等价。例如, $(p \lor q) \lor r$ 和 $p \lor (q \lor r)$ 等价, $p \lor \neg p$ 和 $q \lor \neg q$ 也等价; 而 $p \lor q$ 和 $p \land q$ 不等价。那么,两两不等价的布尔表达式最多有______个。
- 2. 对于一棵二叉树,独立集是指两两互不相邻的节点构成的集合。例如,图1有5个不同 的独立集(1个双点集合、3个单点集合、1个空集),图2有14个不同的独立集。那 么,图3有 个不同的独立集。





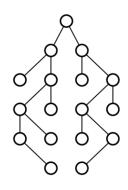


图 3

四、阅读程序写结果(共4题,每题8分,其中第3题的2个小题各4分,共计32分)

```
1. #include <iostream>
   using namespace std;
   int n, i, temp, sum, a[100];
   int main()
      cin>>n;
      for (i = 1; i <= n; i++)
          cin>>a[i];
      for (i = 1; i \le n - 1; i++)
          if (a[i] > a[i + 1]) {
             temp = a[i];
             a[i] = a[i + 1];
             a[i + 1] = temp;
          }
      for (i = n; i >= 2; i--)
          if (a[i] < a[i - 1]) {
             temp = a[i];
             a[i] = a[i - 1];
             a[i - 1] = temp;
          }
      sum = 0;
      for (i = 2; i \le n - 1; i++)
          sum += a[i];
      cout << sum / (n - 2) << endl;
      return 0;
   }
   输入:
   40 70 50 70 20 40 10 30
   输出: _____
```

```
2. #include <iostream>
   using namespace std;
   int n, i, ans;
   int gcd(int a, int b)
   {
      if (a % b == 0)
         return b;
      else
         return gcd(b, a%b);
   }
   int main()
      cin>>n;
      ans = 0;
      for (i = 1; i <= n; i++)
          if (\gcd(n,i) == i)
             ans++;
      cout<<ans<<endl;</pre>
   }
   输入: 120
   输出: _____
3. #include <iostream>
   using namespace std;
   const int SIZE = 20;
   int data[SIZE];
   int n, i, h, ans;
   void merge()
      data[h-1] = data[h-1] + data[h];
      h--;
```

```
ans++;
   }
   int main()
   {
      cin>>n;
      h = 1;
      data[h] = 1;
      ans = 0;
      for (i = 2; i \le n; i++)
         h++;
         data[h] = 1;
         while (h > 1 \&\& data[h] == data[h-1])
             merge();
      cout << ans << endl;
   }
   (1)
   输入: 8
   输出: (4分)
    (2)
   输入: 2012
   输出: (4分)
4. #include <iostream>
   #include <string>
   using namespace std;
   int lefts[20], rights[20], father[20];
   string s1, s2, s3;
   int n, ans;
   void calc(int x, int dep)
      ans = ans + dep*(s1[x] - 'A' + 1);
      if (lefts[x] >= 0) calc(lefts[x], dep+1);
      if (rights[x] >= 0) calc(rights[x], dep+1);
```

```
}
void check(int x)
{
   if (lefts[x] >= 0) check(lefts[x]);
   s3 = s3 + s1[x];
   if (rights[x] >= 0) check(rights[x]);
}
void dfs(int x, int th)
{
   if (th == n)
       s3 = "";
      check(0);
      if (s3 == s2)
          ans = 0;
          calc(0, 1);
          cout << ans << endl;
       }
       return;
   if (lefts[x] == -1 && rights[x] == -1)
   {
       lefts[x] = th;
       father[th] = x;
       dfs(th, th+1);
       father[th] = -1;
       lefts[x] = -1;
   }
   if (rights[x] == -1)
       rights[x] = th;
       father[th] = x;
       dfs(th, th+1);
       father[th] = -1;
       rights[x] = -1;
   if (father[x] >= 0)
```

```
dfs(father[x], th);
}
int main()
{
   cin>>s1;
   cin>>s2;
   n = s1.size();
   memset(lefts, -1, sizeof(lefts));
   memset(rights, -1, sizeof(rights));
   memset(father, -1, sizeof(father));
   dfs(0, 1);
}
输入:
ABCDEF
BCAEDF
输出:
```

五、完善程序(第1题第2空3分,其余每空2.5分,共计28分)

1. (排列数) 输入两个正整数 n, m ($1 \le n \le 20, 1 \le m \le n$),在 $1 \sim n$ 中任取 m 个数,按字典序从小到大输出所有这样的排列。例如

```
输入: 3 2
输出: 1 2
1 3
2 1
2 3
3 1
3 2
```

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

const int SIZE = 25;

bool used[SIZE];
int data[SIZE];
```

```
int n, m, i, j, k;
bool flag;
int main()
   cin>>n>>m;
   memset(used, false, sizeof(used));
   for (i = 1; i <= m; i++)
   {
      data[i] = i;
      used[i] = true;
   }
   flag = true;
   while (flag)
      for (i = 1; i <= m-1; i++) cout<<data[i]<<" ";
      cout<<data[m]<<endl;</pre>
      flag = <u>①</u>;
      for (i = m; i >= 1; i--)
      {
          for (j = data[i]+1; j \le n; j++) if (!used[j])
             used[j] = true;
             data[i] = ______;
             flag = true;
             break;
          }
          if (flag)
          {
             for (k = i+1; k \le m; k++)
                for (j = 1; j <= _____; j++) if (!used[j])
                    data[k] = j;
                   used[j] = true;
                   break;
                }
                ⑤ ;
```

```
}
}
}
```

应当输出相应的错误信息。

2. (新壳栈)小 Z 设计了一种新的数据结构"新壳栈"。首先,它和传统的栈一样支持压入、弹出操作。此外,其栈顶的前 c 个元素是它的壳,支持翻转操作。其中,c > 2 是一个固定的正整数,表示壳的厚度。小 Z 还希望,每次操作,无论是压入、弹出还是翻转,都仅用与 c 无关的常数时间完成。聪明的你能帮助她编程实现"新壳栈"吗?程序期望的实现效果如以下两表所示。其中,输入的第一行是正整数 c,之后每行输入都是一条指令。另外,如遇弹出操作时栈为空,或翻转操作时栈中元素不足 c 个,

指令	涵义
1[空格]e	在栈顶压入元素 e
2	弹出(并输出)栈顶元素
3	翻转栈顶的前 c 个元素
0	退出

表 1: 指令的涵义

输入	输出	栈中的元素 (左为栈底,右为栈顶)	说明
3			输入正整数 c
1 1		1	压入元素 1
1 2		1 2	压入元素 2
1 3		1 2 3	压入元素 3
1 4		1 2 3 4	压入元素 4
3		1 4 3 2	翻转栈顶的前 c 个元素
1 5		1 4 3 2 5	压入元素 5
3		1 4 <u>5 2 3</u>	翻转栈顶的前 c 个元素
2	3	1 4 5 2	弹出栈顶元素 3
2	2	1 4 5	弹出栈顶元素 2
2	5	1 4	弹出栈顶元素 5
3	错误信息	1 4	由于栈中元素不足 c 个,无法翻转,故操

			作失败,输出错误信息
2	4	1	弹出栈顶元素 4
2	1	空	弹出栈顶元素 1
2	错误信息	空	由于栈为空,无法弹出栈顶元素,故操作 失败,输出错误信息
0		空	退出

表 2: 输入输出样例

```
#include <iostream>
using namespace std;
const int
   NSIZE = 100000,
   CSIZE = 1000;
int n, c, r, tail, head, s[NSIZE], q[CSIZE];
//数组 s 模拟一个栈, n 为栈的元素个数
//数组q模拟一个循环队列,tail为队尾的下标,head为队头的下标
bool direction, empty;
int previous(int k)
   if (direction)
      return ((k + c - 2) % c) + 1;
   else
     return (k % c) + 1;
}
int next(int k)
   if (direction)
       else
     return ((k + c - 2) % c) + 1;
}
void push()
```

```
{
   int element;
   cin>>element;
   if (next(head) == tail) {
      n++;
      ② ;
      tail = next(tail);
   }
   if (empty)
      empty = false;
   else
     head = next(head);
   _____ = element;
}
void pop()
{
   if (empty) {
      cout<<"Error: the stack is empty!"<<endl;</pre>
      return;
   }
   cout << 4 << endl;
   if (tail == head)
      empty = true;
   else {
      head = previous(head);
      if (n > 0) {
         tail = previous(tail);
           = s[n]; 
         n--;
      }
   }
}
void reverse()
   int temp;
```

```
direction = !direction;
      temp = head;
      head = tail;
      tail = temp;
   }
   else
     cout<<"Error: less than "<<c<<" elements in the stack!"<<endl;</pre>
}
int main()
{
   cin>>c;
   n = 0;
   tail = 1;
   head = 1;
   empty = true;
   direction = true;
   do {
      cin>>r;
      switch (r) {
        case 1: push(); break;
         case 2: pop(); break;
         case 3: reverse(); break;
   } while (r != 0);
   return 0;
}
```

第十八届全国青少年信息学奥林匹克联赛初赛

提高组参考答案

一、单项选择题(共10题,每题1.5分,共计15分)

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
A	В	В	А	D	A	A	D	A	В

二、不定项选择题(共10题,每题1.5分,共计15分,多选或少选均不得分)

1	2	3	4	5
A	AD	AD	BD	ABC
6	7	8	9	10
CD	AB	A	CD	BD

- 三、问题求解(共2题,每题5分,共计10分)
- 1. 256
- 2. 5536
- 四、阅读程序写结果(共4题,每题8分,其中第3题的2个小题各4分,共计32分)
- 1. 41
- 2. 16
- 3. (1)7 (4分)
 - (2) 2004 (4分)
- 4 55

五、完善程序(第1题第2空3分,其余每空2.5分,共计28分)以下各程序填空可能还有一些等价的写法,各省赛区可请本省专家审定和上机验证,可以不上报 CCF NOI 科学委员会检查。

		Pascal 语言	C++语言	C语言			
1	1	fa	lse	0			
	2	used[data[i]] := false	used[data[i]] = false	used[data[i]] = 0			
	3		j				
	4		n				
	(5)	break					
2	1	next := (k mod c) + 1	return (k % c) + 1				
	2	s[n] := q[tail]	s[n] = 0	q[tail]			
	3		q[head]				
	4	q[head]					
	(5)	q[tail]					
	6		next (head)				