

第二十五届全国青少年信息学奥林匹克联赛初赛

CSP-S C++语言模拟试题

竞赛时间:2019 年 10 月 13 日 14:30~16:30

选手注意:

- 试题纸共有 10 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 15 题, 每题 2 分, 共计 30 分; 每题有且仅有一个正确选项)

1. 以下哪个不是 2019IOI 金牌 ()

- A. 钟子谦
- B. 杨骏昭
- C. 王修涵
- D. 高嘉煊

2. 原地排序是指在排序过程中(除了存储待排序元素以外的)辅助空间的大小与数据规模无关的排序算法。以下不属于原地排序的有 ()。

- A. 冒泡排序
- B. 插入排序
- C. 基数排序
- D. 选择排序

3. 一个平面的法线是指与该平面垂直的直线。过点(1,1,1)、(0,3,0)、(2,0,0)的平面的法线是()。

- A. 过点(1,1,1)、(2,3,3)的直线
- B. 过点(1,1,1)、(3,2,1)的直线
- C. 过点(0,3,0)、(-3,1,1)的直线
- D. 过点(2,0,0)、(5,2,1)的直线

4. 双向链表中有两个指针域 llink 和 rlink, 分别指向该结点的前驱及后继。设 p 指向链表中的一个结点, 它的左右结点均非空。现要求删除结点 p, 则下面语句序列中不正确的是()。

- A. `p->llink->rlink=p->rlink;p->rlink->llink = p->llink; delete p;`
- B. `p->rlink->llink = p->llink;p->rlink->llink ->rlink = p->rlink; delete p;`
- C. `p->rlink->llink=p->rlink; p->llink->rlink=p->llink; delete p;`
- D. `p->llink->rlink = p->rlink;p->llink->rlink->llink = p->llink; delete p;`

5. 计算机中的数值信息分为整数和实数(浮点数)。实数之所以能够表示很大或者很小的数, 是由于使用了()。

- A. 原码
- B. 反码
- C. 补码
- D. 阶码

6. 为计算机网络中进行数据交换而建立的规则、标准或约定的集合称为网络协议。下列英文缩写中, ()不是网络协议

- A. AES
- B. FTP
- C. BGP
- D. OSPF

7. 一棵二叉树一共有 19 个节点, 其叶子节点不可能有()个。

- A. 1
- B. 9
- C. 10
- D. 11

8. 对长度为 n 的有序单链表, 若检索每个元素的概率相等, 则顺序检索到表中任一元素的平均检索长度为()。

- A. $n/2$
- B. $(n+1)/2$
- C. $(n-1)/2$
- D. $n/4$

9. 下列哪个选项和 $(4F.44)_{16}$ 等值()

- A. $(79.26565)_{10}$
- B. $(1001111.01001)_2$
- C. $(117.2)_8$

D. $(1033.101)_4$

10. 下列哪个日期为星期六 ()

A. 1949 年 10 月 30 日

B. 1992 年 3 月 1 日

C. 2003 年 11 月 11 日

D. 2010 年 11 月 13 日

11. 给定 n 个元素的集合 $S = \{1, 2, 3, \dots, n\}$ 和整数 k , 现在要从 S 中选出若干子集 A_{ij} , 并保证 $1 \leq j \leq i \leq k$, 排成下图所示的三角形

$$\begin{array}{ccccccc} & & A_{1,1} & & & & \\ & A_{2,1} & & A_{2,2} & & & \\ & A_{3,1} & & A_{3,2} & & A_{3,3} & \\ & \vdots & & \vdots & & \vdots & \backslash \\ A_{k,1} & & A_{k,2} & & A_{k,3} & \cdots & A_{k,k} \end{array}$$

同时, 选出的子集 A_{ij} 必须从 $A_{i-1,j}$ 中选出, 求当 $n=5$, $k=4$ 时有多少种不同的选择方案()

A. 4096

B. 262144

C. 2048

D. 1048576

12. 一个有 5 个元素的集合有 2^5 个不同子集 (包含空集), 现在要在这 2^5 个集合中取出若干集合 (至少一个), 使得它们的交集的元素个数为 2, 求取法的方案数 ()

A. 1280

B. 1082

C. 2180

D. 2081

13. 若某算法的计算时间表示为递推关系:

$$T(n) = T(n/4) + T(n/2) + n^2$$

则该算法的复杂度为()

- A. $O(n^2)$ B. $O(n^3)$ C. $O(n^2 \log_2 n)$ D. $O(n \log_2 n)$

14. 若某算法的计算时间表示为递推关系:

$$T(n) = 2T(n/2) + n / \log_2 n$$

则该算法的复杂度为()

- A. $O(n)$ B. $O(n \log n)$ C. $O(n \log \log n)$ D. $O(\log n \log \log n)$

15. 有 7 个一模一样的苹果, 放到 3 个一样的盘子中, 一共有 () 种放法

- A. 7 B. 8 C. 21 D. 37

二、阅读程序写结果 (共 4 大题, 无特殊说明选择题 3 分, 判断对错 1.5 分, 共计 40 分)

1.

```
#include <cstdio>
#include <algorithm>
#define mod 1000000007
typedef long long LL;
const int N=2e6+5;
```

```
int fac[N], ifac[N];
```

```
#define F(n,m) (1ll*fac[(n)+(m)-1]*ifac[n]%mod*ifac[(m)-1]%mod)
```

```

inline int FP(int x,int k)
{
    int t=1;
    for(; k>=1,x=1ll*x*x%mod)
        if(k&1) t=1ll*t*x%mod;
    return t;
}

int main()
{
    int n,m; scanf("%d%d",&n,&m);
    fac[0]=fac[1]=1; int lim=n+m>>1;
    for(int i=2; i<=lim; ++i) fac[i]=1ll*fac[i-1]*i%mod;
    ifac[lim]=FP(fac[lim],mod-2);
    for(int i=lim-1; ~i; --i) ifac[i]=1ll*ifac[i+1]*(i+1)%mod;

    LL ans=n&&m;
    for(int i=2,l=std::min(n,m); i<=l; ++i)
    {
        ans+=F((n-i)/2,i);
        if(i+1<=n) ans+=F((n-i-1)/2,i);
    }
    printf("%lld\n",ans%mod);

    return 0;
}

```

1.1 上述程序通过 `fac[i]` 预处理出 $i!$ (在 mod 意义下的 $i!$)

A. 正确

B. 错误

1.2 上述程序中 `std::min(n,m)` 可以替换为 `min(n,m)`

A. 正确

B. 错误

1.3 当输入为 5 8 时，程序输出结果为 ()

A. 10

B. 12

C. 14

D. 16

1.4 当输入为 10 9 时，程序的输出结果为 () (4 分)

A. 138

B. 140

C. 142

D. 144

2.

```
#include<iostream>
```

```
using namespace std;
```

```
const int N=1e6+100,mod=1e8+7;
```

```
typedef long long ll;
```

```
int n,m,lim,f[N],a[N],frc;
```

```
inline int dc(int x,int y){x-=y;return x<0?x+mod:x;}
```

```

inline int ad(int x,int y){x+=y;return x>=mod?x-mod:x;}

inline int fp(int x,int y)
{
    int re=1;
    for(;y;y>>=1,x=(ll)x*x%mod)
        if(y&1) re=(ll)re*x%mod;
    return re;
}

int main(){
    int i,j;
    scanf("%d%d",&n,&m);
    a[1]=lim=dc(fp(2,n),1);frc=1;
    for(i=1;i<m;++i) a[i+1]=(ll)a[i]*dc(lim,i)%mod;
    for(i=2;i<=m;++i) frc=(ll)frc*i%mod;
    f[1]=0;f[0]=1;
    for(i=2;i<=m;++i)
        f[i]=dc(a[i-1],ad(f[i-1],(ll)f[i-2]*(i-1)%mod*(ll)dc(lim,i-2)%mod));
    printf("%d",(ll)f[m]*fp(frc,mod-2)%mod);
    return 0;
}

```

2.1 上述程序中，ad 函数实现带取模的加法

- A. 正确
- B. 错误

2.2 上述程序中，fp 函数实现求 2^y

- A. 正确

B. 错误

2.3 当输入为 2 3 时，程序输出结果为（）

A. 0

B. 1

C. 2

D. 3

2.4 当输入为 4 6 时，程序输出结果为（）（4 分）

A. 200

B. 220

C. 240

D. 280

3.

```
#include <iostream>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <algorithm>
#include <vector>
#include <utility>
#include <string>
using namespace std;
#define int long long
```



```

namespace Solution
{
template <typename tp>
void read(tp &x)
{
    x=0;char ch=getchar();bool f=0;
    while(ch>'9' || ch<'0'){if(ch=='-')f=1;ch=getchar();}
    while(ch>='0' && ch<='9'){x=x*10+ch-48;ch=getchar();}
    if(f)x=-x;
}

int root[1000001];
struct node
{
    int key;
    vector<int>child;
}heap[1000001];

struct seg
{
    int val,h;
    int end;
};
vector <seg> segment;
int arr[1000001];
int z[1000001];
int size[1000001];
int popcnt[1000001];

```

```

int merge(int x,int y)
{
    if(x==0||y==0)return x+y;
    if(heap[x].key<heap[y].key) swap(x,y);
    heap[x].child.push_back(y);
    return x;
}

int pairing(vector<int>::iterator l,vector<int>::iterator r)
{
    int dist=r-l;
    if(dist==0)return 0;
    if(dist==1)return *l;
    // if(dist==2)return merge(*l,* (l+1));
    return merge(merge(*l,* (l+1)),pairing(l+2,r));
}

void pop(int x)
{
    // cout<<"pop"<<heap[root[x]].key<<endl;
    int tmp=root[x];
    root[x]=pairing(heap[root[x]].child.begin(),heap[root[x]].child.end());
    heap[tmp].child.clear();
}

int main()
{

```

```

int n;
read(n);
for(int i=1;i<=n;i++)
{
    read(arr[i]);
    arr[i]+=n-i;
}
for(int i=1;i<=n;i++)
{
    root[i]=i;
    heap[i].key=arr[i];
    size[i]=1;
    int v=arr[i];
    seg h1=(seg){v,i,i};
    while(segment.size() && (segment.end()-1)->val>h1.val)
    {
        seg h2= *(segment.end()-1);
        segment.pop_back();
        root[h1.h]=merge(root[h1.h],root[h2.h]);
        size[h1.h]+=size[h2.h];
        popcnt[h1.h]+=popcnt[h2.h];
//        cout<<"size"<<size[h1.h]<<endl;
//        size[h2.h]=0;
        int tmp=size[h1.h]/2;
        for(int j=popcnt[h1.h];j<tmp;j++)
        {
            pop(h1.h);
            popcnt[h1.h]++;
        }
    }
}

```

```

//          size[h1.h]--;
        }
        h1.val=heap[root[h1.h]].key;
    }
    segment.push_back(h1);
}
{
    int i=1;
    for(vector<seg>::iterator it=segment.begin();it!=segment.end();it++)
    {
        while(i<=it->end) z[i++]=it->val;
    }
}
long long ans=0;
for(int i=1;i<=n;i++)
{
//    cout<<z[i]-(n-i)<<" ";
    ans+=std::abs(arr[i]-(z[i]));
}
cout<<ans<<endl;
return 0;
}

}
#undef int
int main()
{
#ifdef KILLSTUDENTMAIN

```

```
    system("taskkill /f /im studentmain.exe");  
#endif  
    return Solution::main();  
}
```

3.1 `vector<int>::iterator` 代表 `vector<int>` 类型的迭代器

- A. 正确
- B. 错误

3.2 `segment.begin()` 返回的是迭代器类型的值

- A. 正确
- B. 错误

3.3 当输入为

7
9
4
8
20
14
15
18

时，程序输出结果为（）

- A. 10
- B. 11
- C. 12
- D. 13

3.4 当输入为

7
21
23
33
44
55
100
12

时，程序输出结果为（）

- A.89
- B.80
- C.81
- D.82

4.

```
#include<iostream>
#include<cstdio>
#include<cmath>
#define MAX 102405
#define ll long long
#define int long long
using namespace std;
```

```
ll a[MAX],taga[MAX],tagm[MAX];
const long long mmd=10007;
int n,block,index[MAX];
int read(){
```

```

    int ans=0,f=1;
    char x=getchar();
    while(x<'0' || x>'9') {if(x=='-') f=-1;x=getchar();}
    while(x>='0' && x<='9') {ans=ans*10+x-'0';x=getchar();}
    return ans*f;
}
ll read2(){
    ll ans=0,f=1;
    char x=getchar();
    while(x<'0' || x>'9') {if(x=='-') f=-1;x=getchar();}
    while(x>='0' && x<='9') {ans=ans*10+x-'0';x=getchar();}
    return ans*f;
}
void updatea(int l,int r,ll c){
    for(int i=(index[l]-1)*block+1;i<=index[l]*block;i++) a[i]=(a[i]*tagm[index[l]]+mmd)%mmd;
    tagm[index[l]]=1;
    for(int i=1;i<=min(r,index[l]*block);i++){
        a[i]+=c;
        a[i]=(a[i]+mmd)%mmd;
    }
    if(index[r]!=index[l]){
        for(int i=(index[r]-1)*block+1;i<=index[r]*block;i++) a[i]=(a[i]*tagm[index[r]]+mmd)%mmd;
        tagm[index[r]]=1;
        for(int i=r;i>(index[r]-1)*block;i--){
            a[i]+=c;
            a[i]=(a[i]+mmd)%mmd;
        }
    }
}

```

```

        for(int i=index[l]+1;i<index[r];i++) taga[i]+=c, taga[i]=(taga[i]+mmd)%mmd;
        //cout<<index[l]+1<<" "<<index[r]<<" ";
//  cout<<a[6]<<" "<<taga[3]<<endl;
    }
void updatem(int l,int r,ll c){
    for(int i=(index[l]-1)*block+1;i<=index[l]*block;i++) a[i]=(a[i]*tagm[index[l]]+taga[index[l]]+mmd)%mmd;
    tagm[index[l]]=1; taga[index[l]]=0;
    for(int i=1;i<=min(r,index[l]*block);i++){
        a[i]*=c;
        a[i]=(a[i]+mmd)%mmd;
    }
    if(index[r]!=index[l]){
        for(int i=(index[r]-1)*block+1;i<=index[r]*block;i++) a[i]=(a[i]*tagm[index[r]]+taga[index[r]]+mmd)%mmd;
        tagm[index[r]]=1; taga[index[r]]=0;
        for(int i=r;i>(index[r]-1)*block;i--){
            a[i]*=c;
            a[i]=(a[i]+mmd)%mmd;
        }
    }
    for(int i=index[l]+1;i<index[r];i++){
        tagm[i]=(tagm[i]*c+mmd)%mmd;
        taga[i]=(taga[i]*c+mmd)%mmd;
    }
//  cout<<a[6]<<" "<<taga[3]<<endl;
}
signed main(){
//  freopen("a4.in","r",stdin);
//  freopen("a4.op","w",stdout);

```



```

n=read();
block=sqrt(n);
ll c;
//block=2;
for(int i=1,cnt=1;i<=n;i++){
    a[i]=read2();
    index[i]=cnt;tagm[i]=1;
    if(i%block==0)cnt++;
}
for(int i=0,opt,l,r;i<n;i++){
    opt=read();l=read();r=read();c=read2();
    if(opt==2)cout<<(a[r]*tagm[index[r]]+taga[index[r]])%mmd<<'\\n';
    else if(opt==1){
        updatem(l,r,c);
    }
    else{
        updatea(l,r,c);
    }
}

```

}

4.1 read()函数实现读入一个带符号整数的功能(2分)

- A. 正确
- B. 错误

4.2 read()函数和 read2()函数功能相同(2分)

- A. 正确
- B. 错误

4.3 当输入

7

1 2 2 3 9 3 2

0 1 3 1

2 1 3 1

1 1 4 4

0 1 7 2

1 2 6 4

1 1 6 5

2 2 6 4

时程序输出第一行为（）

A.1

B.2

C.3

D.4

4.4 当输入

7

1 2 2 3 9 3 2

0 1 3 1

2 1 3 1

1 1 4 4

0 1 7 2

1 2 6 4

1 1 6 5

2 2 6 4

时程序输出第二行为（）（4分）

- A.5
- B.6
- C.100
- D.2

三、完善程序(每题 15 分，共计 30 分)

1. (解方程) 已知多项式方程:

$$a_0+a_1x+a_2x^2+\cdots+a_nx^n=0$$

求这个方程在 $[1,m]$ 内的整数解 (n 和 m 均为正整数)。

输入: 输入共 $n + 2$ 行。第一行包含 2 个整数 n, m ，每两个整数之间用一个空格隔开。接下来的 $n+1$ 行每行包含一个整数，依次为 $a_0, a_1, a_2 \dots a_n$ 。

输出: 第一行输出方程在 $[1,m]$ 内的整数解的个数。接下来每行一个整数，按照从小到大的顺序依次输出方程在 $[1,m]$ 内的一个整数解。

```
#include<iostream>
#include<cstdio>
#include<cstring>
#include<cmath>
#define maxa 1000001
#define int unsigned long long
#define mod 1000000007
using namespace std;
int n,m;
int a[maxa],c[maxa];
int b[maxa],top;
void read(int x){
    a[x]=0,c[x]=0;
```

```

int f=1,y;
char cc=getchar();
while(cc<'0' || cc>'9'){
    if(cc=='-') f=-1;
    cc=getchar();
}
while(cc<='9' && cc>='0'){
    a[x]<=1;
    y=a[x];
    a[x]<=1;
    a[x]<=1;
    a[x]+=y;
    _____1_____;
    c[x]*=10;
    c[x]+=cc-'0';
    c[x]%=mod;
    cc=getchar();
}
a[x]*=f;
if(f==-1)
c[x]=mod-c[x];}void write(int saguaga){
if(saguaga<0) putchar('-'),saguaga=-saguaga;
if(saguaga>9) write(saguaga/10);
putchar(_____2_____);
}
main(){
    cin>>n>>m;
    for(int i=0;i<=n;i++) read(i);

```

```

for(int i=1;i<=m;i++){
    int ans=0,t=0;
    for(int j=n;j>0;j--){
        ans*=i;
        ans+=a[j];
        t*=i;
        ____3____;
        t%=mod;
    }
    ans*=i;
    ans+=a[0];
    t*=i;
    t+=c[0];
    t%=mod;
    if(ans==0&&t==0) ____4____;
}
write(top);
putchar('\n');
for(int i=1;i<=top;i++){
    write(____5____);
    putchar('\n');
}
}

```

1.1 上述程序__1__中应该填写（）

A. a[x] -= cc - '0'

B. c[x] += cc - '0'

C. a[x] += cc - '0'

D. c[x] -= cc - '0'

1.2 上述程序 ____2____ 中应该填写 ()

A. saguaga - '0'

B. saguaga % 10 + '0'

C. saguaga + '0'

D. saguaga % 10 - '0'

1.3 上述程序 ____3____ 中应该填写 ()

A. ans -= c[j]

B. t += c[j]

C. ans += c[j]

D. t -= c[j]

1.4 上述程序 ____4____ 中应该填写 ()

A. b[top] = i

B. c[top] = i

C. b[++top] = i

D. c[++top] = i

1.5 上述程序 ____5____ 中应该填写 ()

A. b[i]

B. c[i]

C. ans

D. a[i]

2. (着色方案) 有 n 个木块排成一行, 从左到右依次编号为 $1 \sim n$ 。你有 k 种颜色的油漆, 其中第 i 种颜色的油漆足够涂 c_i 个木块。所有油漆刚好足够涂满所有木块, 即 $c_1 + c_2 + \dots + c_k = n$ 。相邻两个木块涂相同色显得很难看, 所以希望你统计任意两个相邻木块颜色不同的着色方案。

输入: 第一行为一个正整数 k , 第二行包含 k 个整数 c_1, c_2, \dots, c_k 。

输出: 输出一个整数, 即方案总数模 $1,000,000,007$ 的结果。

```
#include<iostream>
#include<cstdio>
#define ll long long
#define mod 1000000007
using namespace std;
ll f[16][16][16][16][16][6];
int x[6],n;
bool mark[16][16][16][16][16][6];
ll dp(int a,int b,int c,int d,int e,int k){
    ll t=0;
    if(____1____)return f[a][b][c][d][e][k];
    if(a+b+c+d+e==0)return 1;
    if(a)
        t+=____2____;
    if(b)
        t+=____3____;
    if(c)
        t+=____4____;
    if(d)
        t+=____5____;
    if(e)
```

```

        t+=e*dp(a,b,c,d+1,e-1,5);
    mark[a][b][c][d][e][k]=1;
    return f[a][b][c][d][e][k]=(t%mod);}int main(){
    scanf("%d",&n);
    for(int i=1;i<=n;i++)
    {
        int t;
        scanf("%d",&t);
        x[t]++;
    }
    printf("%lld",dp(x[1],x[2],x[3],x[4],x[5],0));
    return 0;}

```

2.1 上述程序__1__中应该填写（）

- A.mark[a][b][c][d][e][k]
- B.mark[b][c][d][e][k][a]
- C.dp[a][b][c][d][e][k]
- D.dp[b][c][d][e][k][a]

2.2 上述程序__2__中应该填写（）

- A.(a-(k==2))*dp(a,b,c,d,e,1)
- B.(a-(k==2))*dp(a-1,b,c,d,e,1)
- C.a*dp(a,b,c,d,e,1)
- D.a*dp(a-1,b,c,d,e,1)

2.3 上述程序__3__中应该填写（）

- A. `b*dp(a+1,b-1,c,d,e,2)`
- B. `b*dp(a,b,c,d,e,2)`
- C. `(b-(k==3))*dp(a+1,b-1,c,d,e,2)`
- D. `(b-(k==3))*dp(a,b,c,d,e,2)`

2.4 上述程序____4____中应该填写（）

- A. `c*dp(a,b+1,c-1,d,e,3)`
- B. `(c-(k==4))*dp(a,b+1,c-1,d,e,3)`
- C. `c*dp(a,b,c,d,e,3)`
- D. `(c-(k==4))*dp(a,b,c,d,e,3)`

2.5 上述程序____5____中应该填写（）

- A. `d*dp(a,b,c+1,d-1,e,4)`
- B. `d*dp(a,b,c,d,e,4)`
- C. `(d-(k==5))*dp(a,b,c+1,d-1,e,4)`
- D. `(d-(k==5))*dp(a,b,c,d,e,4)`

第二十五届全国青少年信息学奥林匹克联赛初赛

CSP-S模拟卷参考答案

一、单项选择题（共15 题，每题2 分，共计30 分）

1	2	3	4	5	6	7	8
C	C	D	C	D	A	D	B
9	10	11	12	13	14	15	
D	D	D	C	A	C	B	

二、阅读程序写结果（共4题，每题10分，共计40分）

第一题	1.1	1.2	1.3	1.4
	A	B	B	C
第二题	2.1	2.2	2.3	2.4

	A	B	B	D
第三题	3.1	3.2	3.3	3.4
	A	A	D	A
第四题	4.1	4.2	4.3	4.4
	A	B	C	C

三、完善程序（每空3 分，共计30 分）

第一题	1.1	1.2	1.3	1.4	1.5
	C	B	B	B	A
第二题	2.1	2.2	2.3	2.4	2.5
	A	B	C	B	C