

暴力求解法之枚举算法

一. 简单枚举算法	1
1. 7650 不定方程求解.....	2
3526:最简真分数	3
2. 1749:数字方格	4
3. 1812:完美立方	5
4. 砝码称重.....	6
5. 周长最大三角形.....	7
6. 换钱问题.....	8
7. 排列（三个三位数）	10
8. 除法 uva 725.....	11
9. 分数拆分 uva 10976.....	13
10. 火柴棒等式[NOIP2008].....	14
11. 拨钟问题（POJ1166）	16
12. 四大湖问题.....	18

“暴力求解法”：把问题所有的可能情况都列举出来，然后根据要求逐一判断，最后找到问题的解。是一种“没有办法的办法”，看上去很“笨”，但在问题范围不是很大的情况下往往很有效，而且准确率也很高，有些题目使用这种“暴力求解”方法，能得部分分。

一. 简单枚举算法

一一列举问题所有可能的情况，找出问题的解，往往使用循环嵌套+选择结构实现，所以比较简单。

1. 基本思想

枚举法的基本思想是根据提出的问题枚举所有可能状态，并用问题给定的条件检验哪些是需要的，哪些是不需要的。能使命题成立，即为其解。

一般简单的枚举结构：**循环+判断语句**。

2 枚举法的条件

虽然枚举法本质上属于搜索策略，但是它与后面讲的回溯法有所不同。因为适用枚举法求解的问题必须满足两个条件：

- (1)可预先确定状态的元素个数 n ;
- (2)状态元素 a_1, a_2, \dots, a_n 的可能值为一个连续的值域。

3 枚举法的框架结构

设 a_{i1} —状态元素 a_i 的最小值; a_{ik} —状态元素 a_i 的最大值($1 \leq i \leq n$), 即 $a_{11} \leq a_1 \leq a_{1k}, a_{21} \leq a_2 \leq a_{2k}, a_{i1} \leq a_i \leq a_{ik}, \dots, a_{n1} \leq a_n \leq a_{nk}$ 。

结构格式:

```

for a1 ← a11 to a1k do
  for a2 ← a21 to a2k do
    .....
    for ai ← ai1 to aik do
      .....
      for an ← an1 to ank do
        if 状态(a1, ..., ai, ..., an)满足检验条件

```

then 输出问题的解;

4 枚举法的优缺点

枚举法的优点:

- (1) 由于枚举算法一般是现实生活中问题的“直译”，因此比较直观，易于理解;
- (2) 由于枚举算法建立在考察大量状态、甚至是穷举所有状态的基础上，所以算法的正确性比较容易证明

枚举法的缺点:

枚举算法的效率取决于枚举状态的数量以及单个状态枚举的代价，因此效率比较低。

直译”枚举：直接根据题意设定枚举对象、范围和约束条件。

注意认真审题，不要疏漏任何条件

5. 枚举算法的优化:

- (1) 减少枚举的状态（减少循环层数）。
- (2) 减少状态的枚举范围（缩小状态的上下界）。
- (3) 选择合适的枚举对象和顺序。

1. 7650 不定方程求解

<http://noi.openjudge.cn/ch0201/7650/>

【描述】

给定正整数 a, b, c 。求不定方程 $ax+by=c$ 关于未知数 x 和 y 的所有非负整数解组数。

【输入】

一行，包含三个正整数 a, b, c ，两个整数之间用单个空格隔开。每个数均不大于 1000。

【输出】

一个整数，即不定方程的非负整数解组数。

【样例输入】

2 3 18

【样例输出】

4

【参考代码:】

```
#include<cstdio>
#include<iostream>
using namespace std;
int main() {
    int a,b,c,s=0;
    cin>>a>>b>>c;
    for(int x=0;x<=1000;x++)
        for(int y=0;y<=1000;y++)
            if(a*x+b*y==c)s++;
    cout<<s<<endl;
    return 0;
}
```

如果每个数都不大于 100000? 1000000?

输入: 20 30 1000000

看运行时间

改进 1:

```

#include<cstdio>
#include<iostream>
using namespace std;
int main() {
    int a, b, c, s=0;
    cin>>a>>b>>c;
    for(int x=0; x<=c/a; x++) {
        for(int y=0; y<=(c-a*x)/b; y++) {
            if(a*x+b*y==c) s++;
        }
    }
    cout<<s<<endl;
    return 0;
}

```

改进 2:

```

#include<cstdio>
#include<iostream>
using namespace std;
int main() {
    int a, b, c, s=0;
    cin>>a>>b>>c;
    for(int x=0; x<=c/a; x++) {
        if((c-a*x)%b==0) s++;
    }
    cout<<s<<endl;
    return 0;
}

```

提供枚举效率的方法:

- (1) 减少变量的枚举范围;
- (2) 减少循环层数, 减少枚举的变量。

附:

3526:最简真分数

<http://noi.openjudge.cn/ch0201/3526/>

给出 n 个正整数, 任取两个数分别作为分子和分母组成最简真分数, 编程求共有几个这样的组合。

输入

第一行是一个正整数 n ($n \leq 600$)。

第二行是 n 个不同的整数, 相邻两个整数之间用单个空格隔开。整数大于 1 且小于等于 1000。

输出

一个整数, 即最简真分数组合的个数。

样例输入

7

3 5 7 9 11 13 15

样例输出

17

参考代码:

```
#include<cstdio>
#include<iostream>
#include<algorithm>
using namespace std;
int a[610];
int f[1001][1001];
int n;
int gcd(int a,int b){
    return b==0?a:gcd(b,a%b);
}
int main(){
    cin>>n;
    for(int i=0;i<n;i++)cin>>a[i];
    sort(a,a+n);
    int s=0;
    for(int i=0;i<n-1;i++)
        for(int j=i+1;j<n;j++)
            if(gcd(a[i],a[j])==1)s++;
    cout<<s<<endl;
    return 0;
}
```

(3) 选择合适的枚举顺序, 减少枚举范围: 排序后再枚举。

扩展:

能生成多少个不同的分数值 (最简后)?

2. 1749:数字方格

<http://noi.openjudge.cn/ch0201/1749/>

【描述】

a1	a2	a3
----	----	----

如上图, 有 3 个方格, 每个方格里面都有一个整数 a_1, a_2, a_3 。已知 $0 \leq a_1, a_2, a_3 \leq n$, 而且 $a_1 + a_2$ 是 2 的倍数, $a_2 + a_3$ 是 3 的倍数, $a_1 + a_2 + a_3$ 是 5 的倍数。

你的任务是找到一组 a_1, a_2, a_3 , 使得 $a_1 + a_2 + a_3$ 最大。

【输入】

一行，包含一个整数 n ($0 \leq n \leq 100$)。

【输出】

一个整数，即 $a_1 + a_2 + a_3$ 的最大值。

【样例输入】

3

【样例输出】

5

【参考代码】

```
#include<cstdio>
#include<iostream>
using namespace std;
int n,ans=0;
int main(){
    cin>>n;
    for(int a1=0;a1<=n;a1++)
        for(int a2=0;a2<=n;a2++)
            for(int a3=0;a3<=n;a3++)
                if((a1+a2)%2==0&&(a2+a3)%3==0&&(a1+a2+a3)%5==0)
                    ans=max(ans,a1+a2+a3);
    cout<<ans<<endl;
    return 0;
}
```

3. 1812:完美立方

<http://noi.openjudge.cn/ch0201/1812/>

【描述】

形如 $a^3 = b^3 + c^3 + d^3$ 的等式被称为完美立方等式。例如 $12^3 = 6^3 + 8^3 + 10^3$ 。

编写一个程序，对任给的正整数 N ($N \leq 100$)，寻找所有的四元组 (a, b, c, d) ，使得 $a^3 = b^3 + c^3 + d^3$ ，其中 a, b, c, d 大于 1，小于等于 N ，且 $b \leq c \leq d$ 。

【输入】

一个正整数 N ($N \leq 100$)。

【输出】

每行输出一个完美立方。输出格式为：

Cube = a, Triple = (b, c, d)

其中 a, b, c, d 所在位置分别用实际求出四元组值代入。

请按照 a 的值，从小到大依次输出。当两个完美立方等式中 a 的值相同，则 b 值小的优先输出、仍相同则 c 值小的优先输出、再相同则 d 值小的先输出。

【样例输入】

24

【样例输出】

Cube = 6, Triple = (3, 4, 5)

Cube = 12, Triple = (6, 8, 10)

```

Cube = 18, Triple = (2, 12, 16)
Cube = 18, Triple = (9, 12, 15)
Cube = 19, Triple = (3, 10, 18)
Cube = 20, Triple = (7, 14, 17)
Cube = 24, Triple = (12, 16, 20)

```

【参考代码】

//1812:完美立方: 枚举顺序

```

#include<cstdio>
#include<cmath>
#include<iostream>
using namespace std;
int main() {
    int n;
    cin>>n;
    for(int a=2;a<=n;a++)
        for(int b=2;b<a;b++)
            for(int c=b;c<a;c++)
                for(int d=c;d<a;d++) {
                    int a3=d*d*d+b*b*b+c*c*c;
                    if(a*a*a==a3) printf("Cube = %d, Triple =
(%d, %d, %d)\n", a, b, c, d);
                }
    return 0;
}

```

4. 砝码称重

<http://noi.openjudge.cn/ch0201/8755/>

【问题描述】设有 1g、2g、3g、5g、10g、20g 的砝码各若干枚（其总重 ≤ 1000 ），求用这些砝码能称出不同的重量个数。



【文件输入】输入 1g、2g、3g、5g、10g、20g 的砝码个数。

【文件输出】输出能称出不同重量的个数。

【样例输入】1 1 0 0 0 0

【样例输出】3

参考代码:

```

#include<iostream>
using namespace std;
int f[1001];

```

```

int a[7],c[7];
int main(){
    for(int i=1;i<=6;i++)cin>>a[i];
    for(int i1=0;i1<=a[1];i1++)
        for(int i2=0;i2<=a[2];i2++)
            for(int i3=0;i3<=a[3];i3++)
                for(int i4=0;i4<=a[4];i4++)
                    for(int i5=0;i5<=a[5];i5++)
                        for(int i6=0;i6<=a[6];i6++)
                            f[i1+i2*2+i3*3+i4*5+i5*10+i6*20]=1;

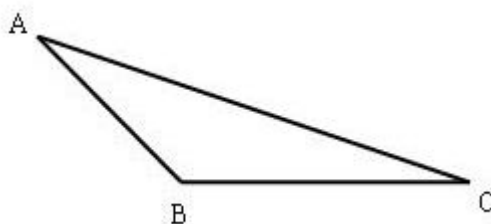
    int ans=0;
    for(int i=1;i<=1000;i++)ans=ans+f[i];
    cout<<"Total="<<ans<<endl;
    return 0;
}

```

思考：有无其他算法？将来多重背包问题。

5. 周长最大三角形

有 n ($n \leq 100$) 根木棍，已知他们的长度 (≤ 10000)，现在从中选出 3 根木棍组成周长尽可能长的三角形。



请计算出最大周长，如果无法组成三角形输出 “no”。

输入第一行：n

第二行：n 根木棍的长度。

如：

输入：

6

2 3 10 4 1 6

输出：

13

(选 3 4 6)

分析：

朴素的方法：分别枚举 3 条边判断能否组成三角形，如果能则更新最大值。

参考代码：

```
#include<cstdio>
```

```
#include<iostream>
```

```

using namespace std;
int a[101];
int main(){
    int n,s=0;
    cin>>n;
    for(int i=1;i<=n;i++)cin>>a[i];
    for(int i=1;i<=n-2;i++)
        for(int j=i+1;j<=n-1;j++)
            for(int k=j+1;k<=n;k++)
                if (a[i]+a[j]>a[k]&&a[i]+a[k]>a[j]&&a[j]+a[k]>a[i])
                    s=max(s,a[i]+a[j]+a[k]);
    if(s)cout<<s<<endl;
    else cout<<"no"<<endl;
    return 0;
}

```

思考:

是否还有效率更高（循环次数少）的算法？当 $n=100000$ 。

6. 换钱问题

要将一张 100 元的大钞票，换成等值的 10 元、5 元、2 元、1 元一张的小钞票，每次换成 40 张小钞票，每种至少 1 张。如，有一种换法：

10 元： 1 张
 5 元： 5 张
 2 元： 31 张
 1 元： 3 张



问：一共有多少种换法。

参考代码：

```

#include<cstdio>
#include<iostream>
using namespace std;
int main(){
    int s=0;
    for(int a=1;a<=10;a++)
        for(int b=1;b<=20;b++)

```



```

        for(int c=1;c<=50;c++)
            for(int d=1;d<=100;d++)
                if(a+b+c+d==40 && 10*a+5*b+2*c+d==100)
                    s=s+1;

    cout<<s<<endl;
    return 0;
}

```

扩展:**问题 1:** 10 张 100 元的换成 400 张?

```

#include<cstdio>
#include<iostream>
using namespace std;
int main(){
    int s=0;
    for(int a=1;a<=100;a++)
        for(int b=1;b<=200;b++)
            for(int c=1;c<=500;c++){
                int d=400-a-b-c;
                if(d>0&&10*a+5*b+2*c+d==1000) s=s+1;
            }
    cout<<s<<endl;
    return 0;
}

```

问题 2:

50 张 100 元的 换成 2000 张?

方法 1: 减少变量的枚举范围

```

#include<cstdio>
#include<iostream>
using namespace std;
int main(){
    int s=0;
    for(int a=1;a<=500;a++)
        for(int b=1;b<=(5000-10*a)/5;b++)
            for(int c=1;c<=(5000-10*a-5*b)/2;c++){
                int d=2000-a-b-c;
                if(d>0 && 10*a+5*b+2*c+d==5000) s=s+1;
            }
    cout<<s<<endl;
    return 0;
}

```

方法 2: 减少枚举的变量

```

#include<cstdio>
#include<iostream>
using namespace std;
int main(){

```

```

int s=0;
for(int a=1;a<=500;a++)
    for(int b=1;b<=(5000-10*a)/5;b++){
        int c=3000-9*a-4*b;
        int d=8*a+3*b-1000;
        if(c>0&& d>0) s=s+1;
    }
cout<<s<<endl;
return 0;
}

```

注意枚举顺序：先枚举 10 元的和先枚举 1 元的哪个效果更好？

7. 排列（三个三位数）

<http://noi.openjudge.cn/ch0201/8757/>

用 1~9 组成 3 个三位数 abc, def, ghi ，每个数字恰好使用一次，要求 $abc: def: ghi=1:2:3$ 。请按 “ $abc: def: ghi=1:2:3$ ” 的格式输出所有的解。

【分析】

只需枚举 abc ，范围：123 到 329（ ghi 最大 987，然后除以 3=329）。

可求出 def 和 ghi ，然后验证即可。

参考代码 1:

```

#include<cstdio>
#include<cstring>
#include<iostream>
using namespace std;
int f[10];
int main(){
    for (int n=111;n<=329;n++){
        memset(f,0,sizeof(f));
        int x=n,y=2*n,z=3*n;
        f[x/100]=1;f[x/10%10]=1;f[x%10]=1;
        f[y/100]=1;f[y/10%10]=1;f[y%10]=1;
        f[z/100]=1;f[z/10%10]=1;f[z%10]=1;
        int s=0;
        for (int i=1;i<=9;i++) s=s+f[i];
        if (s==9) cout<<n<<": "<<2*n<<": "<<3*n<< "=1:2:3"<<endl;
    }
    return 0;
}

```

参考代码 2:

```

#include<cstdio>
#include<cstring>
#include<iostream>

```

```

#include<algorithm>
using namespace std;
char s[11];
int f[11];
int main(){
    for (int n=111;n<=333;n++){
        sprintf(s,"%d%d%d",n,2*n,3*n);
        memset(f,0,sizeof(f));
        for(int i=0;i<=8;i++) f[s[i]-48]=1;
        int sum=0;
        for(int i=1;i<=9;i++) sum+=f[i];
        if (sum==9) cout<<n<<": "<<2*n<<": "<<3*n<<"=1:2:3"<<endl;
    }
    return 0;
}

```

参考代码 3:

```

#include<cstdio>
#include<cstring>
#include<iostream>
#include<algorithm>
using namespace std;
char s[11];
int main(){
    for (int n=111;n<=333;n++){
        sprintf(s,"%d%d%d",n,2*n,3*n);
        sort(s,s+9);
        int i;
        for(i=0;i<=8&&f[s[i]]==49+i;i++);
        if (i==9) cout<<n<<": "<<2*n<<": "<<3*n<<"=1:2:3"<<endl;
    }
    return 0;
}

```

知识点:

判断 $a[1] \sim a[9]$ 正好是 $1 \sim 9$ 的一个全排列的方法:

- (1) $f[1 \sim 9] = 0$, 然后 $f[a[1] \sim a[9]] = 1$ 之后, 看 $f[1 \sim 9]$ 的和是否为 9。
- (2) 把 $a[1 \sim 9]$ 从小到大排序, 判断是否满足 $a[i] = i$ ($i: 1 \sim 9$)。

另外, 可以利用 `springf` 把数值转为为字符数组, 减少分离每一位数。

8. 除法 uva 725

给你一个数 $n(2 \leq n \leq 79)$ 。

输出所有形如 $abcde/fghij=n$ 的表达式, 期中 $a \sim j$ 是 $0 \sim 9$ 的一个排列(可以包含前导 0, 如 02345 也算)。
0 表示输入结束。

In case there are no pairs of numerals satisfying the condition, you must write "There are no solutions for N.". Separate the output for two different values of N by a blank line.

Sample Input

61

62

0

Sample Output

There are no solutions for 61.

79546 / 01283 = 62

94736 / 01528 = 62

【分析】

只需要枚举 fghij 就可以计算出 abcde。fghij 的范围 01234~49876，计算出 abcde(≤ 98765)，然后分别求出 abcdefghij，判断是否为 0~9 的一个排列。

一种简单的方法是：

设置一个数组 f[0]~f[9]=0，令 f[a]~f[j]=1，然后求 f[0]+...+f[9]的和是否为 10。

具体实现是可以设置数组 a[10]，用 a[0]~a[9]分别表示 a~j，这样容易实现。

另一个方法是把得到的 a[0]~a[9]排序，然后根据 i=0~9，是否满足 a[i]=i？

```
#include<cstdio>
#include<iostream>
#include<cstring>
#define LL long long
using namespace std;
int f[11];
int main(){
    int n,T=0;
    while(cin>>n&&n){
        if (T++) cout<<endl;
        int cnt=0;
        for(int y=1234;y<=49876;y++){
            int x=n*y;
            if (x>98765) break;
            LL z=(LL)x*100000+y;
            memset(f,0,sizeof(f));
            for(int i=0;i<=9;i++){
                f[z%10]=1;
                z=z/10;
            }
            int s=0;
            for(int i=0;i<=9;i++) s+=f[i];
            if(s==10){
                cnt++;
                printf("%05d / %05d = %d\n", x, y, n);
            }
        }
    }
}
```

```

    }
    if(cnt==0) printf("There are no solutions for %d.\n",n);
}
return 0;
}

```

9. 分数拆分 uva 10976

给你一个数 k ，求所有使得 $1/k = 1/x + 1/y$ 成立的 $x \geq y$ 的整数对。 $0 < k \leq 10000$ 。

Sample Input

2

12

sample Output

2

$1/2 = 1/6 + 1/3$

$1/2 = 1/4 + 1/4$

8

$1/12 = 1/156 + 1/13$

$1/12 = 1/84 + 1/14$

$1/12 = 1/60 + 1/15$

$1/12 = 1/48 + 1/16$

$1/12 = 1/36 + 1/18$

$1/12 = 1/30 + 1/20$

$1/12 = 1/28 + 1/21$

$1/12 = 1/24 + 1/24$

【分析】

关键是如何枚举 x 和 y 的范围，这里不明显。根据要求，首先 $y > k$ ；又 $x \geq y$ ，所有 $1/k \leq 2/y$ ，即 $y \leq 2k$ ，所以 y 的枚举区间 $[k+1, 2k]$ ，然后求 x ，当 $1/k - 1/y$ 的结果分子为 1 即为一组解。

参考代码：

```

cin >> k;
int cnt = 0;
for(int i = k+1; i <= 2*k; i++) {
    if(k*i % (i-k) == 0) {
        cnt++;
        y[cnt] = i;
        x[cnt] = k*i / (i-k);
    }
}
cout << cnt << endl;
for(int i = 1; i <= cnt; i++) {
    cout << 1 << "/" << k << " = " << 1 << "/" << x[i] << " + " << 1 << "/" << y[i] << endl;
}

```

10. 火柴棒等式[NOIP2008]

【问题描述】

给你 n 根火柴棍，你可以拼出多少个形如 “ $A+B=C$ ” 的等式？

等式中的 A 、 B 、 C 是用火柴棍拼出的整数（若该数非零，则最高位不能是 0）。

用火柴棍拼数字 0~9 的拼法如图所示：



注意：

1. 加号与等号各自需要两根火柴棍
2. 如果 $A \neq B$ ，则 $A+B=C$ 与 $B+A=C$ 视为不同的等式（ A 、 B 、 $C \geq 0$ ）
3. n 根火柴棍必须全部用上

【输入】

输入文件 matches.in 共一行，又一个整数 n ($n \leq 24$)。

【输出】

输出文件 matches.out 共一行，表示能拼成的不同等式的数目。

【输入输出样例 1】

matches.in	matches.out
14	2

【输入输出样例 1 解释】

2 个等式为 $0+1=1$ 和 $1+0=1$ 。

【输入输出样例 2】

matches.in	matches.out
18	9

【输入输出样例 2 解释】

9 个等式为：

$$0+4=4$$

$$0+11=11$$

$$1+10=11$$

$$2+2=4$$

$$2+7=9$$

$$4+0=4$$

$$7+2=9$$

$$10+1=11$$

$$11+0=11$$

分析：

本题最多 24 根火柴，等号和加号共用 4 根火柴，所以 A, B, C 这 3 个数字需用 20 根火柴。我们考查 A 和 B 的最大的取值可能：0~9 这 10 个数字所用的火柴数为 6, 2, 5, 5, 4, 5, 6, 3, 7, 6，很明显数字 1 用的火柴棒最少只要 2 根，不妨让 B 为 1，那么 A 和 C 最多可以使用 18 根火柴，而 $C \geq A$ ，满足条件的 A 的最大取值为 1111。所以枚举 A 和 B 的范围是从 0~1111，求出 c 然后计算需要的火柴数量是否为 $n-4$ 。

为了加快速度，可以将 0 到 2222 的所有整数需要的火柴棒数目提前算好保存在数组中。

参考代码 1:

```
#include<iostream>
#include<cstdio>
using namespace std;
int d[2223]={6,2,5,5,4,5,6,3,7,6};
int n;
int main(){
    for(int i=10;i<=2222;i++){
        d[i]=0;
        int k=i;
        while(k>0){
            d[i]+=d[k%10];
            k/=10;
        }
    }
    cin>>n;
    n=n-4;
    int ans=0;
    for(int a=0;a<=1111;a++){
        for(int b=0;b<=1111;b++){
            int c=a+b;
            if(d[a]+d[b]+d[c]==n) ans++;
        }
    }
    cout<<ans<<endl;
    return 0;
}
```

参考代码 2:

```
#include<iostream>
#include<cstdio>
using namespace std;
int d[2223]={6,2,5,5,4,5,6,3,7,6};
int n;
int main(){
    for(int i=10;i<=2222;i++)d[i]=d[i/10]+d[i%10];
    cin>>n;
    n=n-4;
    int ans=0;
    for(int a=0;a<=1111;a++){
        for(int b=0;b<=1111;b++){
            if(d[a]+d[b]+d[a+b]==n) ans++;
        }
    }
    cout<<ans<<endl;
    return 0;
}
```

11. 拨钟问题 (POJ1166)

<http://noi.openjudge.cn/ch0201/1816/>

描述

有 9 个时钟，排成一个 3*3 的矩阵。

现在需要用最少的移动，将 9 个时钟的指针都拨到 12 点的位置。共允许有 9 种不同的移动。如下表所示，每个移动会将若干个时钟的指针沿顺时针方向拨动 90 度。

----- ---0 ----- A	----- ---0 ----- B	----- 0 ----- C
----- 0 ----- D	----- 0 ----- E	----- 0 ----- F
----- 0 ----- G	----- 0--- ----- H	----- 0 ----- I

移动 影响的时钟

- | | |
|---|-------|
| 1 | ABDE |
| 2 | ABC |
| 3 | BCEF |
| 4 | ADG |
| 5 | BDEFH |
| 6 | CFI |
| 7 | DEGH |
| 8 | GHI |
| 9 | EFHI |

输入

9 个整数，表示各时钟指针的起始位置，相邻两个整数之间用单个空格隔开。其中，0=12 点、1=3 点、2=6 点、3=9 点。

输出

输出一个最短的移动序列，使得 9 个时钟的指针都指向 12 点。按照移动的序号从小到大输出结果。相邻两个整数之间用单个空格隔开。

样例输入 1

3 3 0

2 2 2

2 1 2

样例输出 1

4 5 8 9

样例输入 2

1 1 1

2 2 2

3 3 3

样例输出 2:

1 1 2 3 3 5 5 7 7 8 8 8 9 9

分析:

每个时钟最多拨动 3 次, 第 4 次就回到初始位置了; 所以每次移动次数范围: 0,1,2,3。一共 9 种移动, 依次枚举每种移动需要移动几次。

//x 拨动 i 次的位置是 (x+i) %4。

```
#include<iostream>
```

```
#include<cstdio>
```

```
using namespace std;
```

```
int a[10],b[10],c[10],d[10];
```

```
int ans=28;
```

```
int main() {
```

```
    for(int i=1;i<=9;i++)cin>>a[i];
```

```
    for(c[1]=0;c[1]<=3;c[1]++)
```

```
        for(c[2]=0;c[2]<=3;c[2]++)
```

```
            for(c[3]=0;c[3]<=3;c[3]++)
```

```
                for(c[4]=0;c[4]<=3;c[4]++)
```

```
                    for(c[5]=0;c[5]<=3;c[5]++)
```

```
                        for(c[6]=0;c[6]<=3;c[6]++)
```

```
                            for(c[7]=0;c[7]<=3;c[7]++)
```

```
                                for(c[8]=0;c[8]<=3;c[8]++)
```

```
                                    for(c[9]=0;c[9]<=3;c[9]++) {
```

```
                                        b[1]=(a[1]+c[1]+c[2]+c[4])%4;
```

```
                                        b[2]=(a[2]+c[1]+c[2]+c[3]+c[5])%4;
```

```
                                        b[3]=(a[3]+c[2]+c[3]+c[6])%4;
```

```
                                        b[4]=(a[4]+c[1]+c[4]+c[5]+c[7])%4;
```

```
                                        b[5]=(a[5]+c[1]+c[3]+c[5]+c[7]+c[9])%4;
```

```
                                        b[6]=(a[6]+c[3]+c[5]+c[6]+c[9])%4;
```

```
                                        b[7]=(a[7]+c[4]+c[7]+c[8])%4;
```

```
                                        b[8]=(a[8]+c[5]+c[7]+c[8]+c[9])%4;
```

```
                                        b[9]=(a[9]+c[6]+c[8]+c[9])%4;
```

```
                                        int s=0;
```

```
                                        for(int i=1;i<=9;i++)s+=b[i];
```

```
                                        if(s==0) {
```

```
                                            int sum=0;
```

```
                                            for(int i=1;i<=9;i++)sum+=c[i];
```

```

        if (sum<ans) {
            ans=sum;
            for(int i=1;i<=9;i++) d[i]=c[i];
        }
    }
}

for(int i=1;i<=9;i++)
    while(d[i]--) cout<<i<<" ";
return 0;
}

```

12. 四大湖问题

上地理课时，四个学生回答我国四个淡水湖大小时说：

A 学生：鄱阳湖第 3，洞庭湖第 1，洪泽湖第 4。

B 学生：洞庭湖第 4，洪泽湖第 1，鄱阳湖第 2，太湖第 3

C 学生：洪泽湖第 4，洞庭湖第 3

D 学生：太湖第 4，鄱阳湖第 1，洪泽湖第 2，洞庭第 3

对于湖的大小，每个学生仅答对一个，请编程判断四个湖的大小。

依次输出：鄱阳湖，洞庭湖，洪泽湖，太湖的名次（1,2,3,4 表示）。

分析：

如果用 abcd 分别表示四个湖的名次，那么：

怎样描述每个同学答对 1 个；

怎样描述 abcd 互不相同，正好是 1234 中的一个。

```

#include<cstdio>
#include<iostream>
using namespace std;
int f[5];
int main(){
    for(int a=1;a<=4;a++)
        for(int b=1;b<=4;b++)
            for(int c=1;c<=4;c++)
                for(int d=1;d<=4;d++){
                    int a1=(a==3)+(b==1)+(c==4);
                    int a2=(b==4)+(c==1)+(a==2)+(d==3);
                    int a3=(c==4)+(b==3);
                    int a4=(d==4)+(a==1)+(c==2)+(b==3);
                    f[1]=f[2]=f[3]=f[4]=0;
                    f[a]=f[b]=f[c]=f[d]=1;
                    if(f[1]+f[2]+f[3]+f[4]==4&&a1*a2*a3*a4==1)
                        cout<<a<<b<<c<<d<<endl;
                }
    return 0;
}

```

}