循环题解

A.The King of Subtraction

for循环枚举次数,按要求模拟操作

```
#include<stdio.h>
int main(){
        int n,k;
        scanf("%d%d",&n,&k);
        for(int i=1;i<=k;i++){</pre>
                 if(n%10==0){
                          n/=10;
                 else n--;
        printf("%d\n",n);
        return 0;
```

B.The King of Guessing

判断2*a和b的大小,如果前者大,则优先选择后者精力花费少,若有余数再选择a;反之选择前者。

```
#include<stdio.h>
int q,a,b;
long long n;
int main(){
        scanf("%d",&q);
        while(q--){
                scanf("%11d%d%d",&n,&a,&b);
                if(2*a>b){
                         if(n\%2==1)
                              printf("11d\n",(n/2)*b+(n%2)*a);
                         else printf("%lld\n",n/2*b);
                else printf("%lld\n",n*a);
        return 0;
```

C.The King of GCD

- 更相减损术
- 如果A>B,则 gcd(A,B)=gcd(A-B,B) 如果A<B,则 gcd(A,B)=gcd(B-A,A)
- 简而言之,两数比较,*gcd*(差值,较小数)

```
#include<stdio.h>
int main(){
        int a,b;
        scanf("%d%d",&a,&b);
        while(a!=b){
                 if(a>b){
                         a=a-b:
                 else{
                         b=b-a;
        printf("%d\n",a);
        return 0;
```

- 辗转相除法(欧几里得算法)
- 定理: 两个正整数a和b(a > b),它们的最大公约数等于a除以b的余数c和b之间的最大公约数。
- $gcd(A,B) = gcd(B,AmodB) \ \sharp \oplus :A > B$

```
#include<stdio.h>
int main(){
        int a,b,tmp;
        scanf("%d%d",&a,&b);
        if(a<b){ //若a<b, 交换ab大小
                tmp=a;
                a=b;
                b=tmp;
        while(b!=0){
                tmp=a%b;
                a=b;
                b=tmp;
        printf("%d\n",a);
        return 0;
```

D.The King of Sequence

循环枚举n,当满足 $S_n > K$ 的时候跳出循环注意一个问题:用double的s和int的k直接比较,会有精度问题,double之间的比较也有坑(定义eps)

```
#include<stdio.h>
const double eps=1e-8;
int main()
{
       int i;//变量定义
       double k;
       scanf("%lf",&k);
       double s = 0;
       for (i = 1; ; i++)
              s += 1.0 / i;//数列叠加,注意除法两边数据类型
              if (s - k > eps)break;// 当不满足条件,跳出循环
       printf("%d\n",i);//输出结果
       return 0;
```

若将条件写在for循环中

```
#include<stdio.h>
int main()
       int i;//变量定义
       double k;
       scanf("%lf",&k);
       double s = 0;
       for (i = 1; s<=k; i++)
               s += 1.0 / i;//数列叠加,注意除法两边数据类型
               //printf("s=%lf\n",s);
       printf("%d\n",i-1);//输出结果
       return 0;
```

E.The King of Codeforces

循环枚举天数,特判周六周日

```
#include<stdio.h>
int main(){
        int x,n,ans=0;
         scanf("%d%d",&x,&n);
        for(int i=0;i<n;i++){</pre>
                 if(x==6||x==7){
                          if(x==7)x=1;
                          else x++;
                          continue;
                 ans+=5;
                 X++;
         printf("%d\n",ans);
         return 0;
```

F.The King of Factorials

- 嵌套循环,变量用long long存储
- 每步取模,要计算只包含加法、减法和乘法的整数表达式除以 正整数**n**的余数,可以在每步计算之后对**n**取余,结果不变。

```
#include<stdio.h>
const int mod=1e6;
int main(){
        int n;
        long long s=0;
        scanf("%lld",&n);
        for(int i=1;i<=n;i++){</pre>
                 long long tmp=1;
                 for(int j=i; j>=1; j--){
                          tmp=tmp*j%mod;
                 s=(s+tmp)\%mod;
        printf("%lld\n",s%mod);
        return 0;
```

若输入的n达到了 10^6 ,程序还能在1s中内跑出答案吗? 改进方法一

```
#include<stdio.h>
const int mod=1e6;
int main(){
        int n;
        long long s=0,tmp=1;
        scanf("%lld",&n);
        for(int i=1;i<=n;i++){</pre>
                 s=(s+tmp*i)%mod;
                 tmp=tmp*i%mod;
        printf("%lld\n",s%mod);
        return 0;
```

改进方法二

我们可知25!的末尾有6个0,30!的末尾有7个0。所以在25之后 $mod 10^6$ 都为0。

```
#include<stdio.h>
const int mod=1e6;
int main(){
        int n;
        long long s=0;
        scanf("%11d",&n);
        if(n>25)n=25;
        for(int i=1;i<=n;i++){</pre>
                 long long tmp=1;
                 for(int j=i;j>=1;j--){
                         tmp=tmp*j%mod;
                 s=(s+tmp)%mod;
        printf("%lld\n",s%mod);
        return 0;
```

G.The King of Games

首先判断n是否能到达m,即m是否能整除n,不能整除则输出-1。否则,分别将2和3除尽并计算次数。注意特例n=1,m=5

```
#include<stdio.h>
int main(){
        int n,m,ans=0;
        scanf("%d%d",&n,&m);
        if(m%n!=0)puts("-1");
        else{
                int tmp=m/n;
                while(tmp%3==0){
                         tmp/=3;
                         ans++;
                while(tmp%2==0){
                         tmp/=2;
                         ans++;
                if(tmp!=1)ans=-1;
                printf("%d\n",ans);
        return 0;
```

H.The King of Factorials Again

- 1. 1!!=1
- 2. 2!!=2
- 3. 3!!=720
- 4. 4!!=620448401733239439360000
- 5.5!!很大

所以前面的某些数(n = 0, 1, 2, 3)需要特判,后面的数的阶乘一定能够整除mod。注意0的阶乘是1和mod为1、2的情况。

```
#include<stdio.h>
long long n, mod;
int main()
{
        while (~scanf("%lld%lld", &n, &mod))
                if ((n == 0 || n == 1) && mod == 1)
                         printf("0\n");
                else if ((n == 0 || n == 1) && mod > 1)
                         printf("1\n");
                else if (n == 2 \&\& mod <= 2)printf("0\n");
                else if (n == 2 && mod > 2)printf("2\n");
                else if (n == 3)
                         long long tmp = 1;
                         for (int i = 2; i <= 720; i++)
                                 tmp = (tmp * i) \% mod;
                         printf("%11d\n", tmp);
                else printf("0\n");
        return 0;
```

I.The King of Brute Force

思路:其他美元面值都可以用1面值美元来表示,其他欧元面值都可以用5面值欧元表示,暴力枚举欧元面值,剩下的用来交换美元,查找最少的剩余卢布数。(同理枚举美元面值,剩下的用来交换欧元,可行)

```
#include<stdio.h>
#include<iostream>
using namespace std;
int n,d,e;
int main(){
        scanf("%d%d%d",&n,&d,&e);
        int left=0,ans=n;
        for(int i=0;i*e*5<=n;i++){</pre>
                 left=n-i*e*5;
                 ans=min(ans,left%d);
        printf("%d\n",ans);
        return 0;
```