题意:  $y=(5+2\sqrt{6})^{1+2^x}$  求[y]%m

m<=46337且为质数, x<2^32

\_\_\_\_\_

## 颞解:

$$\frac{720n}{71} = \frac{(5+2\sqrt{6})^n + (5-2\sqrt{6})^n}{21}$$

$$\frac{7}{21} = \frac{7}{21}$$

由a0=2 a1=10 a2=98 a3=970 a4=9602 a5=95050 递推得an=10\*an-1-an-2 又因为an%m且m不大 所以找 an的循环结

(为什么有循环结??! 按题目m不大猜的。。)

然后求(2<sup>x</sup>-1)对应的是循环中的哪个,那个值减一即为整数部分

2333333t了 233333a了 不用加欧拉函数的优化还快了一点点。。???

#include <algorithm>

```
#include <cstdio>
#include <cstdlib>
#include <cstring>
#include <iostream>
#include <fstream>
#include <map>
#include <queue>
#include <string>
#include <set>
#include <cmath>
using namespace std;
#define LL long long
const int N=233333;
int p,f[N];
int init(){
    f[1]=10;f[2]=98;
    for(int i=3;;i++){
        f[i]=(10*f[i-1]%p-f[i-2]+p)%p;
         if(f[i-2]\%p==2\&\&f[i-1]\%p==10)return i-2;
    }
}
/*
int phi(int x){
    int ans=x;
    for(int i=2;i*i<=x;i++){
         if(x\%i==0){
```

```
ans=ans/i*(i-1);
             while(x\%i==0)x/=i;
         }
    }
    if(x>1)ans=ans/x*(x-1);
    return ans;
}
*/
int qpow(int a,int b,int m){
    // a=a%m;
    // b=b%phi(m);
   int ans=1;
   while(b){
      if(b&1){
         ans=ans*a%m;
         b--;
      }
      a=a*a%m;
      b>>=1;
   }
  return ans;
int main(){
    int t;
    scanf("%d",&t);
    for(int i=1; i<=t; i++){
         int x;
         scanf("%d%d",&x,&p);
```

```
memset(f,0,sizeof(f));
    int cur=init();
    int ans=(qpow(2,x,cur)+1)%cur;
    printf("Case #%d: %d\n",i,(f[ans]-1+p)%p);
    }
    return 0;
}
```