Lucas 定理

结论

$$C_n^m \equiv C_{n/p}^{m/p} imes C_{n \, mod \, p}^{m \, mod \, p} (mod \, p)$$

例题

Code

```
#include<iostream>
#include<cstring>
#include<algorithm>
#include<cstdio>
#define int long long
using namespace std;
int n,m,p,t,fac[105000];
int inv(int b,int q)//求逆元,费马小定理
{
    int ans = 1;
   for( ;q;q >>= 1,b = b*b%p)
       if( q%2 != 0 )
                       ans = ans*b%p;
    }
    ans %= p;
    return ans;
int C(int n,int m)
{
   if( m > n )
                return 0;
```

```
return fac[n]*inv((fac[m]*fac[n-m])%p,p-2)%p;
}
int Lucas(int n,int m)
{
    if( m == 0 )
                return 1;
    return (Lucas(n/p,m/p)*C(n%p,m%p))%p;
}
signed main()
{
    cin >> t;
    for(int i = 1;i <= t; i++)
        cin >> n >> m >> p;
        fac[0] = 1;;
        for(int i = 1;i <= p; i++)//预处理阶乘
                        fac[i] = fac[i-1]*i;
                        fac[i] %= p;
                }
        printf("%lld\n",Lucas(n+m,m));
    }
    return 0;
}
```

证明

引理一

$$C_p^x \equiv 0 \ (mod \ p), 0 < x < p$$

证明:

$$C_p^x \equiv rac{p!}{x!\cdot (p-x)!} \equiv rac{p\cdot (p-1)!}{x\cdot (x-1)!\cdot (p-x)!} \equiv p\cdot inv(x)\cdot C_{p-1}^{x-1} \equiv 0 \ (mod \ p)$$

引理二

$$(1+x)^p \equiv 1 + x^p \ (mod \ p)$$

证明:

二项式定理:

$$(a+b)^n=\sum_{r=0}^n C_n^r a^{n-r} b^r$$

其中,等号右侧叫做等号左侧的二次展开式。

先进行二项式展开

$$(1+x)^p=\sum_{i=0}^p C(p,i)x^i$$

根据引理一

$$\sum_{i=0}^p C(p,i) x^i \equiv C(p,0) x^0 + \cdots + C(p,p) x^p \equiv 1 + x^p \ (mod \ p)$$

证明

假设
$$n=q_np+r_n, m=q_mp+r_m \ (1+x)^n\equiv (1+x)^{q_np+r_n}\equiv (1+x)^{q_np}\cdot (1+x)^{r_n}\equiv [(1+x)^p]^{q_n}\cdot (1+x)^{r_n} \ \equiv (1+x^p)^{q_n}\cdot (1+x)^{r_n}\equiv \sum_{i=0}^{q_n}C(q_n,i)x^{p\cdot i}\cdot \sum_{j=0}^{r_n}C(r_n,j)x_j\ (mod\ p)$$

又因为

$$(1+x)^n=\sum_{i=0}^n C(n,i)x^i$$

所以

$$\sum_{i=0}^n C(n,i) x^i \equiv \sum_{i=0}^{q_n} C(q_n,i) x^{p\cdot i} \cdot \sum_{j=0}^{r_n} C(r_n,j) x_j \ (mod \ p)$$

取两边 x^m 次项的系数,因为 $m=q_mp+r_m$,所以对于等式右边最多只有一种情况满足

$$C_n^m \equiv C_{n/p}^{m/p} imes C_{n \, mod \, p}^{m \, mod \, p} (mod \, p)$$