# 乘法逆元

乘法逆元一般用来求形同下式的值,一般来说, p是一个质数

$$\frac{a}{b} \pmod{p}$$

### 逆元定义

如果
$$a*x\equiv 1\ (mod\ b)$$
,且 $a$ 与 $b$ 互质,那么称 $x$ 为 $a$ 的逆元,记作 $a^{-1}$   $rac{a}{b}\ (mod\ p)=rac{a}{b}*1\ (mod\ p)=rac{a}{b}*bb^{-1}\ (mod\ p)=ab^{-1}\ (mod\ p)$   $bb^{-1}\equiv 1\ (mod\ p)$ 

### 用快速幂求解逆元

#### 欧拉定理

对于任何正整数 
$$a$$
和  $n$ 有  $gcd(a,n)=1$ ,则  $a^{\phi(n)}\equiv 1\ (mod\ n)$ 

证明:

假设
$$A=a_1,a_2,\ldots,a_{\phi(n)}$$
是 $1$  $n$ 中 $\phi(n)$ 个互不相同的且与 $n$ 互质的数 且 $0< a_1< a_2<\ldots< a_{\phi(n)}< n$  构造一组新的数 $Z=a*a_1,a*a_2,\ldots,a*a_{\phi(n)}$  首先, $z_i$ 之间两两模 $n$ 不同余 如果 $\exists z_i\equiv z_j (mod\ n), i\neq j$   $z_i-z_j\equiv 0 (mod\ n) \Longrightarrow a*(a_i-a_j)\equiv 0 (mod\ n) \Longrightarrow a_i-a_j\equiv 0 (mod\ n) \Longrightarrow a_i\equiv a_j (mod\ n)$  所属 其次, $gcd(z_i,n)=1,i=1,\ldots,\phi(n)$  则 $A=Z$ ,即 $z_i(i=1...\phi(n))$ 是 $a_i(i=1...\phi(n))$ 的某个排列  $\prod a_i\equiv\prod z_i (mod\ n) \Longrightarrow (a^{\phi(n)}-1)a_1*\ldots*a_{\phi(n)}\equiv 0 (mod\ n)$   $a^{\phi(n)}\equiv 1 (mod\ n)$ 

### 费马小定理

若
$$p$$
是质数, $a$ 是正整数,且 $a$ , $p$ 互质。那么, $a^{p-1}\equiv 1\ (mod\ p)$ 

根据费马小定理,可以很容易的知道当p是质数,a是正整数时, $a^{-1}=a^{p-2}$ 

## 利用乘法逆元求组合数

原题链接 Acwing 886 求组合数II

```
#include <iostream>
using namespace std;
```

```
typedef long long LL;
const int N = 100010, P = 1e9 + 7;
int fact[N], infact[N];
int n;
int qmi(int a, int p, int mod)
   int res = 1;
   while (p)
       if (p & 1) res = (LL) res * a % mod;
        a = (LL) a * a % mod;
        p >>= 1;
   return res;
}
int main()
    fact[0] = infact[0] = 1;
    for (int i = 1; i < N; i ++)
       fact[i] = (LL) fact[i - 1] * i % P;
       infact[i] = (LL) infact[i - 1] % P * qmi(i, P - 2, P) % P;
    cin >> n;
    for (int i = 0; i < n; i ++)
       int a, b;
       cin >> a >> b;
        cout << (LL) fact[a] \% P * infact[b] \% P * infact[a - b] \% P << endl;
   return 0;
}
```