3.数学

最大公约数最小公倍数关系

```
1 ab = pq
```

求因数

```
1 // nlnn 求因数
2 vector<vector<int>> fac(K + 1);
3 for (int i = 1; i <= K; i++) {
4    for (int j = i << 1; j <= K; j += i) {
5       fac[j].push_back(i);
6    }
7 }</pre>
```

辗转相除法(欧几里得算法)

作用 求最大公约数(gcd)

```
1 int gcd(int a, int b){
2   if(b == 0) return a;
3   return gcd(b, a % b)
4 }
```

扩展欧几里得算法

```
1
```

素数判定

```
1 bool isPrime(int n){
2    for(int i = 2; i * i <= n; i++){
3        if(n % i == 0) return false;
4    }
5    return n != 1;
6 }</pre>
```

埃式筛选(求n以内素数个数)

- 1175. 质数排列
- 204. 计数质数

```
1 int prime[MAX_N]
2 bool isPrime[MAX_N + 1];
4 int sieve(int n){
5
      int p = 0; //素数个数
      for(int i = 0; i <= n; i++) isPrime[i] = true;</pre>
 6
7
     isPrime[0] = isPrime[1] = false;
     for(int i = 2; i <= n; i++){
8
          if(isPrime[i]){
9
              prime[p++] = i;
10
11
              for(int j = 2 * i; j <= n; j += i){
                  isPrime[j] = false;
12
              }
13
14
         }
     }
15
16 }
```

区间筛法(挑战程序设计竞赛p120)

模运算

- (a + b) % p = (a % p + b % p) % p
- (a b) % p = (a % p b % p) % p
- (a * b) % p = (a % p * b % p) % p
- 除法不行
- $(a^b) \% p = ((a \% p)^b) \% p$

结合率:

- ((a+b) % p + c) % p = (a + (b+c) % p) % p
- ((ab) % p * c) % p = (a * (bc) % p) % p

交换率:

- (a + b) % p = (b+a) % p
- (a * b) % p = (b * a) % p

分配率:

• ((a + b)% p * c) % p = ((a * c) % p + (b * c) % p) % p

快速幂

- link
- · 力扣pow(x,n)讲快速幂

```
1 typedef long long ll;
2 ll mod;
3 ll qpow(ll a, ll b) {
4    ll res = 1;
```

快速乘

```
1 typedef long long ll;
2 ll mod;
3 ll qmul(ll a, ll b){
4     ll res = 0;
5     while(b != 0){
6         if(b & 1) res = (res + a) % mod;
7         a = (a + a) % mod;
8         n >>= 1;
9     }
10 }
```

矩阵快速幂

```
1 typedef long long ll;
 2 int mod = 1e9 + 7;
 4 //矩阵乘法
 5 vector<vector<ll>> mul(const vector<vector<ll>>& a, const vector<vector<ll>>& b)
 7
       vector<vector<ll>> ans(a.size(), vector<ll>(b[0].size(), 0));
           for (int i = 0; i < a.size(); ++i)
 8
 9
               for (int j = 0; j < b[0].size(); ++j)</pre>
10
11
                   for (int k = 0; k < b.size(); ++k)</pre>
12
13
14
                       ans[i][j] += a[i][k] * b[k][j];
                       ans[i][j] %= mod;
15
                   }
16
               }
17
18
          }
19
           return ans;
20 }
21 //矩阵a的n次方
22 vector<vector<ll>>> power(vector<vector<ll>>> a, int n)
23 {
       vector<vector<ll>> ans(a.size(), vector<ll>(a.size(), 0));
24
       for (int i = 0; i < a.size(); ++i)
25
26
27
           ans[i][i] = 1;
       }//单位阵
28
       while (n != 0)
29
30
```

```
if (n & 1)
31
32
       {
33
           ans = mul(ans, a);
       }
34
35
       a = mul(a, a);
36
       n >>= 1;
37
    }
38
    return ans;
39 }
```

• 题目: 552 1137 (感觉好像要根据状态机找出矩阵, 然后才能算, 之后看看)

排列数

链接

组合数

```
1 #include<bits/stdc++.h>
2 using namespace std;
3 #define ll long long
4 const int mod=1e9+7;
5
6 ll power(ll a,ll b){
   ll res=1;
7
8 while(b){
         if(b&1)res=res*a%mod;
9
9 1†(b&1)res=res*a!
10 b>>=1,a=a*a%mod;
11
     }
12 return res;
13 }
14 ll inv(ll x){return power(x,mod-2);}
15 ll C(ll a, ll b) {
16 ll t=1;
      for(int i=1;i<=b;i++)t=t*(a-i+1)%mod*inv(i)%mod;</pre>
17
18
     return t;
19 }
```

- · 链接1
- 链接2

隔板法

- · 在n个元素间插入k个板子、把n个小球放到k个盒子中
- · C(?、?)