■ 【Luogu 3868】TJOI 2009 中国剩余定理

```
2019-09-02 20:54:51 我是一只计算鸡 阅读数 16 更多
```

```
版权声明:本文为博主原创文章,遵循 CC 4.0 BY-SA 版权协议,转载请附上原文出处链接和本声明。
```

本文链接: https://blog.csdn.net/giftedpanda/article/details/100133813

$$\begin{cases} x \equiv a_1 \mod b_1 \\ x \equiv a_2 \mod b_2 \\ \dots \\ x \equiv a_n \mod b_n \end{cases}$$

 $b_1, b_2, ..., b_n$ 两两互质

求解过程

$$-: \quad n = \prod_{i=1}^{k} n_i$$

=

$$m_i = \frac{n}{n_i}$$

2: 计算 m_i 在模 b_i 下的逆元 m_i^{-1}

3:
$$c_i = m_i * m_i^{-1}$$
不要对 b_i 取模

证明:

$$x \equiv \sum_{i=1}^{k} a_j c_j \bmod n_i$$

 $\equiv a_i c_i \mod n_i$

$$\equiv a_i * m_i * m_i^{-1} \mod n_i$$

 $\equiv a_i \mod n_i$

```
1 #include<bits/stdc++.h>
2 using namespace std;
3 typedef long long ll;
 4 ll a[17], b[17], n;
 5
   ll exgcd(ll a, ll b, ll& x, ll& y) // 扩展欧几里得
6
7
           if(b == 0) {
 8
                   x = 1;
9
                   y = 0;
10
                   return a;
11
           11 d = exgcd(b, a % b, x, y);
12
           11 t = x;
13
14
           x = y;
           y = t - a / b * y;
15
           return d:
16
17
   ll quickmul(ll a, ll b, ll mod) // O(1) 快速乘
18
19
20
            a = (a \% mod + mod) \% mod;
21
            b = (b \% mod + mod) \% mod;
22
            return ((a * b - (int)((long double)a / mod * b + 1e-6) * mod) + mod) % mod;
23
24
   LL quickmul(LL a, LL b, LL mod) // 快速乘 避免爆 Long Long
25
26 {
```

```
LL ans = 0;
28
27
                                   while(b) {
                    if(b \& 1) \ ans = (ans + a) \% \ mod;
29
                    a = (a + a) \% mod;
30
31
                    b >>= 1;
32
33
            return ans;
34
35
36
    11 CRT() // 中国剩余定理
37
    {
38
            11 M = \frac{1}{1}, x, y, ans = \frac{0}{1};
39
            for(int i = 0; i < n; i++) M *= b[i];
            for(int i = 0; i < n; i++) {
40
                   ll m = M / b[i];
41
                    exgcd(m, b[i], x, y); // 扩展欧几里得求逆元
42
                    x = (x \% b[i] + b[i]) \% b[i];
43
                    ans = (ans + quickmul(m, quickmul((a[i] + M) % M, x, M), M) + M) % M;
44
                    // a[i] 可能为负数 做快速乘前 将 a[i] 转为 正数
45
46
            if(ans < 0) ans += M;
47
48
            return ans;
49 }
   int main()
50
51
   {
            while(scanf("%11d", &n) == 1) {
52
                    for(int i = 0; i < n; i++) scanf("%11d", &a[i]);</pre>
53
                    for(int i = 0; i < n; i++) scanf("%11d", &b[i]);</pre>
54
                    11 ans = CRT();
55
                    printf("%lld\n", ans);
56
57
58
            return 0;
59 }
```

有 0 个人打赏

文章最后发布于: 2019-09-02 20:54:51

©2019 CSDN 皮肤主题: 终极编程指南 设计师: CSDN官方博客