



RAUCODER 2025

EDITORIAL

24 mai 2025

Problema 1. Bomboane

Autor: Crișan Daniela Alexandra, conf. dr., Universitatea Româno-Americană

Cuvinte cheie: Principiul includerii și excluderii, Stars and Bars, Măști de biți, Aritmetica modulară, Exponențiere rapidă

Indicații

Pasul 1. Determinarea numărului de elevi

Pentru a afla numărul de elevi, trebuie să determinăm câte numere între 1 și N sunt coprime cu Q . Pentru aceasta vom folosi Principiul Includerii și Excluderii.

Vom afla câte numere între 1 și N nu au niciun divizor comun cu Q , în afară de 1.

Dacă $Q = p_1^{a_1} \cdot p_2^{a_2} \cdot \dots \cdot p_q^{a_q}$, atunci vom scădea din N toate numerele care **NU** sunt coprime cu Q , adică toate cele care sunt divizibile cu cel puțin unul din factorii primi ai lui Q : $p_1, p_2, \dots, p_q$.

$$\text{nr_elevi} = N - \sum |A_i| + \sum |A_i \cap A_j| - \sum |A_i \cap A_j \cap A_q| + \dots$$

unde A_i este mulțimea numerelor între 1 și N divizibile cu p_i .

Vom calcula acest număr astfel: considerăm toate submulțimile de factori primi $S \subseteq \{p_1, p_2, \dots, p_q\}$ și calculăm:

- d = produsul tuturor primilor din S
- partea întreagă $[N/d]$ va fi numărul de multipli ai lui d în intervalul $[1, N]$
- adunăm sau scădem $[N/d]$ în funcție de paritatea mărării (cardinalului) lui S (un număr prim $\rightarrow$ scădem, două numere prime $\rightarrow$ adunăm etc.)

Pentru a genera toate submulțimile S se vor folosi măști de biți.

Pasul 2. Verificarea dacă bomboanele ajung

Numărul de colegi este $k = \text{nr_elevi} - 1$, așadar bomboanele ajung dacă numărul lor, M , este cel puțin egal cu k .

Pasul 3. Împărțirea bomboanelor – Număr de moduri

Dacă bomboanele sunt suficiente, trebuie să aflăm în câte moduri putem împărți M bomboane către $k = \text{nr_colegi}$, cu cel puțin una pentru fiecare. Avem o problemă clasică de numărare a partițiilor cu restricții:

$C(M-1, k-1)$ pentru care putem apela la metoda [Stars and Bars](#).

Pentru a calcula eficient binomul modulo $\text{MOD} = 10^9 + 7$ se vor folosi aritmetica modulară și exponențierea rapidă.

Complexitate timp: $O(\sqrt{Q} + 2^q + M + \log MOD)$, unde q = numărul de factori primi ai lui Q

Complexitate memorie: $O(q)$

(numerele $Q \leq 10^6$ au cel mult 7 factori primi)

Soluție

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

ifstream in("bomboane.in");
ofstream out("bomboane.out");

#define ll long long
const int MOD = 1e9 + 7;

static int count_coprime_with_Q(int N, int Q) {
    int primes[10], cnt=0;
    int q = Q;
    for (int p = 2; p * p <= q; ++p) {
        if (q % p == 0) {
            primes[cnt++] = p;
            while (q % p == 0)
                q /= p;
        }
    }
    if (q > 1)
        primes[cnt++] = q;

    int total = 0;
    int subsets = 1 << cnt;
    for (int mask = 1; mask < subsets; ++mask) {
        int mult = 1, bits = 0;
        for (int i = 0; i < cnt; ++i) {
            if (mask & (1 << i)) {
                mult *= primes[i];
                bits++;
            }
        }
        int x = N / mult;
        if (bits % 2 == 1) total += x;
        else total -= x;
    }
    return N - total;
}

static ll power(ll base, ll exp) {
    ll result = 1;
    while (exp > 0) {
        if (exp % 2 == 1) result = (result * base) % MOD;
        base = (base * base) % MOD;
        exp /= 2;
    }
    return result;
}

static ll comb(int n, int k) {
    if (k > n || k < 0) return 0;
    ll num = 1, den = 1;
    for (int i = 1; i <= k; ++i) {
        num *= n - i + 1;
        den *= i;
    }
    return num * power(den, MOD - 2) % MOD;
}
```

```
    for (int i = 0; i < k; i++) {  
        num = (num * (n - i)) % MOD;  
        den = (den * (i + 1)) % MOD;  
    }  
    return (num * power(den, MOD - 2)) % MOD;  
}  
  
int main()  
{  
    int Q, N, M;  
    in >> Q >> N >> M;  
    int C = count_coprime_with_Q(N, Q);  
    out << C << "\n";  
    if (M >= C - 1)  
        out << comb(M - 1, C - 2);  
    else  
        out << "NU";  
  
    return 0;  
}
```