Solutions

Yk Snow

A Beginner

内部レーティングを R' とすると、

- $N \ge 10$ のとき、R' = R
- N < 10 のとき、 $R = R' 100 \times (10 K)$

である。

B Digits

整数 N を K 進数に変換したとき、左から i 桁目は $K^{(i-1)}$ の位である。最高位を I 桁目とすると、 $i <= I \Leftrightarrow N/K^{(i-1)} >= 1$ が成り立つ。よってこれが成り立つ最大の i を求めればよい。

C Rally

制約より、 $P = 1 \sim 100$ の場合について、

$$\sum_{i=1}^{N} (X_i - P)^2 \tag{1}$$

を求めればよい。 計算量 $\mathcal{O}(100N)$

C.1 重心について

n 次元空間上に点 $\vec{p_1},\ldots,\vec{p_k}$ があるとき、 $\sum_i |\overrightarrow{p}-\vec{p_i}|^2$ は \overrightarrow{p} が $\vec{p_i}$ の重心であるとき最小となる。

D Bouquet

n 種類の花 1 本ずつから、作れる花束の種類は 2^n-1 通り。

n 種類の花を a 本使って作れる花束の種類は $\binom{n}{a}$ 通り。

同様に b 本使って作れる花束の種類は $\binom{n}{b}$ 通り。

したがって、

$$2^n - \binom{n}{a} - \binom{n}{b} - 1 \tag{2}$$

を求めればよい。

制約より $n_{\text{max}} = 10^9$ であるから、 2^n に対しては繰り返し二乗法を用いればよい。

また、 $a,b \le 2 \times 10^5$ という制約より、

$$\binom{n}{k} = \prod_{i=1}^{i=k} \frac{n+1-i}{i} \tag{3}$$

を用いれば、 $\mathcal{O}(10^5)$ 以内に二項係数を求めることができる。 ただし、 mod の割り算を用いる必要あり。

E Roaming

i回の移動によって、i部屋が0人の状態になったとする $(0 \le i \le n-1)$ 。

これは単純に i 人を残りの n-i 部屋に割り振っていると考えれば、i 部屋が 0 人のときの全ての状態が i 回の移動で実現する。

また、i+i回の移動によっても、i 部屋が0人の状態を作ることができる。

なぜなら、0人でない部屋間で人を移動させればいいからである。

したがって、 $k \ge n-1$ のとき、すべての部屋の状態が再現できると考えてよい。

※ただし実際には、i=0 の場合の再現には、制約条件 $k \ge 2$ が必要である。(移動した人を戻す作業が必要であるため)

まず、i 部屋が 0 人の状態の場合の数は、n 個の部屋から i 個の部屋を選ぶ組み合わせと、n-i 個の部屋に対して n-(n-i)=i 人を重複を許して割り振る組み合わせの積であるから、

$$C_i = \binom{n}{i} \times \binom{n-1}{i} \tag{4}$$

である。

さきほどの条件より、求める場合の数は、

$$\sum_{i=0}^{\min(k,n-1)} C_i \tag{5}$$

となる。

制約 $n \leq 2 \times 10^5$ なので、 $\mathcal{O}(N)$ で $\binom{N}{K}$ を求める方法を用いればよい.

F Modularness