

KUPC2019 C

てんびんばかり 解説

@SUGINAMIKU

問題概要

- N 種類の重さの分銅をそれぞれ K 個ずつ用意して、 1 g から $M\text{ g}$ をてんびんばかりで量りたい
- そのような最小の種類数 N を求めたい

解説

- $K=1$ の場合に N 種類の分銅で何gの範囲を量れるか考えてみる
- 1種類目に 1g の分銅を用意すると $-1g \sim 1g$ が量れる
- 2種類目に 3g の分銅を用意すると、 $-4g \sim 4g$ が量れる
 - 3g の分銅を右の皿に乗せた状態で 1g の分銅をうまく乗せて $-3-1g \sim -3+1g$
 - 3g の分銅を乗せないと $-1g \sim 1g$
 - 3g の分銅を左の皿に乗せた状態で 1g の分銅をうまく乗せて $3-1g \sim 3+1g$
- 3種類目に 9g の分銅を用意すると $-13g \sim 13g$ が量れる
 - 同様に考えると良い

解説

- 同様にして $i (\leq N)$ 種類目の分銅には $3^{i-1}g$ の分銅を用意すると、

$$\sum_{i=1}^N 3^{i-1} = \frac{3^N - 1}{2} \text{ なので } -\frac{3^N - 1}{2} g \sim \frac{3^N - 1}{2} g \text{ が量れる}$$

- N 種類の分銅の置き方は、(左の皿に置く) or (置かない) or (右の皿に置く) の3通りの N 乗で、これは上の区間の整数の個数 3^N 個と一致する
 - つまりこの置き方が最大の範囲をカバーする
- $K=1$ の場合はバシェの分銅の問題と呼ばれます

解説

- K を一般化する
- 1種類目に $1g$ の分銅を用意すると $-Kg \sim Kg$ が量れる
- 2種類目に $2K+1g$ の分銅を用意すると、 $-(2K+1)K-K g \sim (2K+1)K+K g$ が量れる
 - $2K+1g$ の分銅を K 個右の皿に乗せた状態で $1g$ の分銅をうまく乗せて
 $-(2K+1)K-K g \sim -(2K+1)K+K g$
 - \vdots
 - $2K+1g$ の分銅を K 個左の皿に乗せた状態で $1g$ の分銅をうまく乗せて
 $(2K+1)K-K g \sim (2K+1)K+K g$
- 3種類目に $(2K+1)^2 g$ の分銅を用意すると
 $-(2K+1)^2 K - (2K+1)K - K g \sim (2K+1)^2 K + (2K+1)K + K g$ が量れる

解説

- 同様にして $i (\leq N)$ 種類目の分銅には $(2K + 1)^{i-1} g$ の分銅を用意すると、
 $\sum_{i=1}^N (2K + 1)^{i-1} K = \frac{(2K+1)^N - 1}{2}$ なので $-\frac{(2K+1)^N - 1}{2} g \sim \frac{(2K+1)^N - 1}{2} g$ が量れる
- ある種類の分銅の置き方は、(左の皿に K 個置く) ~ (右の皿に K 個置く) の $(2K+1)$ 通りで、上の区間の整数の数は $(2K+1)^N$ 個なのでこれが最大
- $\frac{(2K+1)^N - 1}{2}$ が M 以上になるような N を、ループを回して判定していくと $O(\log M)$ で答えがもとまる
 - オーバーフローに注意
 - Log 関数で計算しても良い