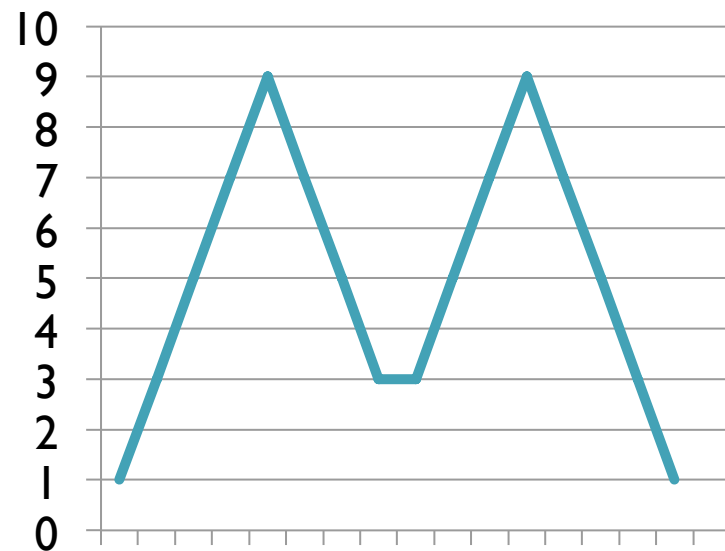


問題E : Fox Number

Writer : 楠本

Tester : 今城



問題概要 1/2

- 素因数分解したとき，指数部が広義に単調減少しているような正の整数を**Fox Number**と呼ぶ.
- 例：
 - $2000 = 2^4 \times 5^3$ は $4 \rightarrow 3$ となっているのでFox Number.
 - $884 = 2^2 \times 13^1 \times 17^1$ は $2 \rightarrow 1 \rightarrow 1$ となっているのでFox Number.
 - $25000 = 2^3 \times 5^5$ は $3 \rightarrow 5$ となっていて増加してしまっているのでFox Numberではない.

問題概要 2/2

- 整数の区間 $[A-B, A+B]$ が与えられるのでこれに含まれるFox Numberの個数を求めよ.
- $A+B$ は最大で約 10^{12} .
- 区間に含まれる整数は最大で約 10^6 個.
- 区間には0や負数が含まれる可能性がある.

コーナーケース

- 0以下の整数は Fox Number ではない.
 - 素数の積で表すことができない.
- さらに1も Fox Number ではない.
 - 素数は2以上の正の整数で, かつ指数部は1以上でなければならないと問題文に記されている.
- 従って区間に1以下の整数が含まれていた場合, それを除いて考えてよい.
 - 例えば区間が $[-5, 20]$ ならこれを $[2, 20]$ として問題を考える.
 - $[1, 1]$ のようなケースに注意.

解法1: 区間篩

- 区間に含まれる整数の個数を D として、サイズ D の配列を用意する.
 - 最初どの要素も ∞ とする.
 - 各要素を区間内の整数に対応付ける.
- 素数 p を $2, 3, 5, 7, 11, \dots$ と順にループさせて、区間に含まれる整数を p で素因数分解していく.
- 各ステップにおいて、各要素には直前に行われた素因数分解での指数を格納するとする.
- もしその過程で指数部が増加していることがあったら、その数はFox Numberではないことがわかる.

解法1: 区間篩

- 例 : $[16, 21]$ を考える

- 最初 :

∞	∞	∞	∞	∞	∞
16	17	18	19	20	21

- $p=2$:

4	∞	1	∞	2	∞
16	17	18	19	20	21

- $p=3$:

4	∞	\times	∞	2	1
16	17	18	19	20	21

- $p=5$:

4	∞	\times	∞	1	1
16	17	18	19	20	21

- ...

解法1: 区間篩

- 素数 p は $\sqrt{A+B}$ までの素数 (つまり 10^6 程度の素数まで) についてやればよい.
 - なぜなら, $A+B$ 以下の数が $\sqrt{A+B}$ より大きい素因数を持っていたとしてもその指数部は高々1なのでFox Numberであるかどうかの判定には影響を及ぼさないから無視してよい.

解法1: 区間篩

- 計算量は?
- 各ステップにおいて素因数分解にかかる時間は D/p である.
- したがって全体では

$$\sum_{p \leq \sqrt{A+B}} (D/p) = O(D \log \log(A+B) + \sqrt{A+B})$$

でできる.

解法2: 非Foxのカウント

- 実はFox Numberの方が圧倒的に多い
 - 10^{12} の近くの数は約92%がFox Number
- Fox Numberでないもの：つまり，指数部が増加しているような箇所を含む数を探すことにする.
- Fox Numberでない数は次のように書ける.
 - $p_1^2 \times p_2 \times U$ ($p_1 < p_2$: 素数 かつ U に含まれる p_2 の因数の個数は p_1 の因数の個数を超えない)

解法2: 非Foxのカウント

- 条件に合う $p1, p2, U$ を全通り生成し, 条件に合わないものを非Fox Number としてふるい落としていく.
- やってみるとなぜか速い.

解法2: 非Foxのカウント(荒い解析)

- なぜ速いのか?
 - 1回のステップで $(D / p_1^2 p_2)$ だけかかることになる.
 - 1から n までの素数の逆数の和は $O(\log \log n)$ であり, 1から n までの整数の2乗の逆数の和は小さい定数に収束することが知られているので, これを用いると, 計算量は
$$\sum \sum (D / p_1^2 p_2) \leq \sum (1/p_1^2) \sum (D / p_2)$$
$$= O(D \log \log (A+B) + \sqrt{(A+B)})$$
となる.

統計

- First Accepted: wata(39:56)
- 正解者: 22人
- 挑戦者: 50人
- 投稿数: 154
- 正答率: 14%