# B: Goodbye, BKC

原案:nwo

## 解法

重要な事実として以下があります。

整数i, j, kについて、i <= j <= k が成り立つとき、min(i\*j, j\*k) <= i\*k</li>
(ただし、\*はxor演算子)

Trie木を想像していただけると理解が進むと思います。

#### つまり…

•閉区間 [I, r] に対して、解の候補を r-I 個に絞ることができる。

multisetを二つ持って、片方はA\_iを管理、もう片方はA\_i \* A\_{i+1}の値を管理する
(ただし、\*はxor演算子)

これだけだとまだ間に合わなさそう

## 解法

- クエリがオフライン
- 数列 A が変更されない



クエリを先読みして、平方分割する いわゆるMo's Algorithmが使うことで、O(aNsqrt(Q)) で解くことができた (ただし、一回の伸縮にかかる計算量をaとした)

### 余談ですが…

•制約が弱く、高速な言語の高速な愚直解がACになってしまったような気がします。

想定ではそこそこ上の難易度でしたが、(問題順の影響もあってなのか)予想以上に解かれてしまいました。

問題文は楽しんでいただけましたか?