

# AtCoder Regular Contest 034

## 解説



AtCoder株式会社 代表取締役  
高橋 直大

- 
- 競技プログラミングをやったことがない人へ
    - まずはこっちのスライドを見よう！
    - <http://www.slideshare.net/chokudai/abc004>

# A問題 首席

---

1. 問題概要
2. アルゴリズム

- 受験生の人数 $N$ と、それぞれの受験生の、「国語」「数学」「理科」「英語」「塗り絵」の5科目の点数が与えられる。
- 受験生の最終得点は、以下の式で表せられる
  - 国語 + 数学 + 理科 + 英語 + (塗り絵 \* 110/900)
- 最終得点が最も高い受験生の、最終得点を求めよ
  
- 制約
  - $2 \leq N \leq 3049$

- 解法

- 順番に点数を計算する

- この時に、(塗り絵)\*900/110などを整数演算ではなく、小数として計算出来るように工夫することに注意！
      - \*900.0にするなど

- 計算した中で、最も点数の高い点数を出力する

- やり方はいろいろ
      - 配列に入れてソート
      - 最も高い点数を入れる変数を用意しておき、毎回max関数などで最大値を格納する。

## B問題 方程式

---

1. 問題概要
2. アルゴリズム

- $N$ の十進表記における各桁の数の和を $f(n)$ で表す
- $f(x) + x = N$ となる $x$ を全て出力しなさい
  
- 制約
  - $1 \leq N \leq 10^{18}$

- 考察
  - $f(x) + x$ について考える
  - 全ての $x$ について、 $N$ について調べることが可能か？
    - 可能であれば、全部試せば良いので簡単！



- 部分点解法 ( $N \leq 1000$ )
  - $x$ も $f(x)$ も共に1以上の整数
    - つまり、 $x+f(x)=N$ になるには、 $x$ は $N$ 以下の正整数であることが解る
  - よって、1以上 $N$ 以下の整数を全て試すことで、部分点を取ることが出来る

- 考察

- $x$ も $f(x)$ も共に1以上の整数

- つまり、 $x+f(x)=N$ になるには、 $x$ は $N$ 以下の正整数であることが解る

- よって、1以上 $N$ 以下の整数を全て試すことで、部分点を取ることが出来る

- 考察

- $f(x)$ の最大値はどれくらいか？

- $x=999999999999999999$ の時、 $f(x) = 9 * 17 = 153$

- これよりは大きくならなそう

- つまり、調べるべき範囲は、 $N-153$ から $N$ の間で十分

- これは全探索可能！

- 注意点

- 数が大きいので、32bit整数型には収まらない

- 64bit整数型などの、大きな数が格納可能な整数型を使おう！

## C問題 約数かつ倍数

---

1. 問題概要
2. アルゴリズム

- A,Bが与えられる
- A!の約数であり、B!の倍数である数の個数を出力せよ
- 制約
  - $1 \leq B < A \leq 10^{18}$
  - $A - 100 \leq B$

- $A, B \leq 15$  のとき
  - $15! = 1307674368000$ 
    - 全通り試すことは出来ない！
    - 何か工夫しなければいけない
  - $A$  の約数を全て列挙して、そのうちで  $B$  の倍数になっているかどうかを1つ1つチェックすれば間に合う？
    - 約数を、 $O(\sqrt{A!})$  くらいで列挙出来れば可能！

- 簡単な約数の列挙方法

- 例えば、 $A=5$ の時、 $A! = 120$ (これを暫定的にFAとする)

- この約数を列挙することを考える

- 1から $\sqrt{FA}$  (11くらい)までのうち、FAの約数であるものをループで探す

- $\text{if}(FA \% i == 0)$ みたいな感じ

- 見つかった約数を $i$ とすると、 $FA/i$ もFAの約数である

- 1が約数なので、120も約数

- 2が約数なので、60も約数

- 3が約数なので、40も約数

- .....

- これを、 $\sqrt{FA}$ まで繰り返すことによって、全ての約数を列挙できる！

- 各約数に対して、 $B!$ の倍数になっているかどうかチェックすれば良い



- 考察

- もっと高速化するには、根本的な部分を見直す必要がある。

- $A!$ の倍数かつ、 $B!$ の約数とは何か？

- $(A! / B!)$ の約数に、 $B!$ を掛けたものである！

- 例えば、 $A=5, B=3$ であれば、 $5*4$ の約数に、 $3*2*1$ を掛けたものである！

- 20の約数は1,2,4,5,10,20なので、解は6,12,24,30,60,120である

- まずはこれを利用する

- さらに考察

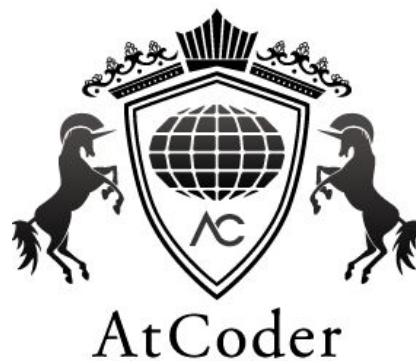
- A,Bが大きい時、全ての約数を列挙するのは難しい
  - 約数の個数をもっと上手に数えよう！
- 約数を効率的に数えるには、素因数分解をすると良い！
- 例えば、20の約数の個数を数えたい時、
  - $20 = 2 \times 2 \times 5$ と表せる。
  - この約数は、(2の0,1,2乗のいずれか)  $\times$  (5の0,1乗のいずれか)であることが解る
    - 例えば、2の1乗  $\times$  5の1乗を選ぶと、約数の1つである10が出来る
  - つまり、この組み合わせの個数を数えてあげれば良い！
    - これは、各素因数に対して、その指数が分かれば良い

- $A, B \leq 10^6, A - B \leq 100$ の時
  - $A! / B!$ について、約数の個数を調べたい
  - 計算式を考えて、 $10^6$ 以上の素因数は、この数には含まれない
    - よって、各素因数について、いくつ存在したかを配列で管理してあげれば良い
  - $A! / B!$ を素因数分解するのは難しいが、 $B+1$ から $A$ までの整数1つ1つに対して、素因数分解してあげるのは可能
    - であれば、この1つ1つに対して素因数分解を行い、指数の計算をしてあげれば良い。1つ1つの計算量は、部分点1の約数全列挙と同じようなアルゴリズムを用いると、 $O(\sqrt{A})$
  - 指数が求まったら、あとは先ほどの公式を用いて、約数の個数を計算すれば解ける

- $A, B \leq 10^9, A - B \leq 100$ の時
  - 先ほどのように、素因数の最大値が小さくはない
    - だが、種類数自体はそこまで多くない！
    - よって、配列で管理していた部分を、連想配列に直してあげれば良い！
  - 計算量は、素因数分解が $O(\sqrt{A})$ 、その回数が100回で、1回の素因数分解で発生する素因数は、 $O(\log A)$ 個程度なので、十分に間に合う

# AtCoder Regular Contest 034

## 問題D 解説 (暫定版)



AtCoder株式会社 代表取締役  
高橋 直大

## D問題 インフレゲーム

---

1. 問題概要
2. 解法

- 赤い数字で整数が書かれたカードがA枚
  - 青い数字で整数が書かれたカードがB枚
  - 何も書かれていないカードがC枚
  - 以上をシャッフルした山札を上から引いて行く
  - 赤い数字aを引くと+a点
  - 青い数字bを引くと得点がb倍
  - 何もかかれてないカードを引くとゲームオーバー
  - 最終得点の期待値は?
- 
- 制約
    - $1 \leq A, B, C \leq 50$
    - $1 \leq \text{カードの各数字} \leq 100$

※出題者の都合により「超」駆け足バージョンです。  
申し訳ありません。by evima

- $1 \leq A, B, C \leq 3$
- 合計9枚以下
- 山札のパターンを全て試す
- 時間計算量  $O((A+B+C)! * \text{poly}(A+B))$



- $1 \leq A, B, C \leq 8$
- 赤、青の合計16枚以下
- dp[今までに引いたカードの集合]
- 時間計算量  $O(2^{A+B} * \text{poly}(A+B))$

- 
- $1 \leq A, C \leq 50, 1 \leq B \leq 8$
  - よく考えると、赤いカードに書かれている数字の平均を  $R$  として、全ての赤いカードに  $R$  と書かれていても答えは同じ → 区別不要！
  - $dp$ [引いた赤いカードの枚数][引いた青いカードの集合]
  - 時間計算量  $O(2^B * \text{poly}(A+B))$

- 
- $1 \leq A, B, C \leq 50$
  - よく考えると青いカードも区別不要
  - 青いカードを  $i$  枚引いたときのそれらの積の期待値を  $B[i]$  として、その値を計算に使う
  - $dp[\text{引いた赤いカードの枚数}][\text{引いた青いカードの枚数}]$
  - 時間計算量  $O(\text{poly}(A+B))$