HCPC 新歓2024 Box and Ball(Diff: 981)

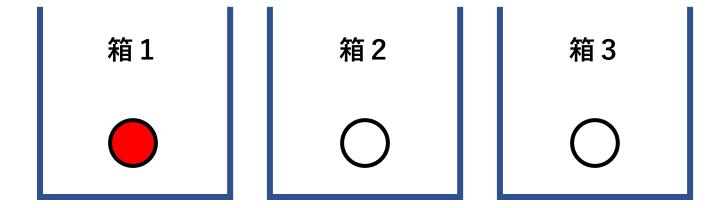
解説:Slephy

問題文(引用)

- N個の箱があります。箱は1からNまで番号が振られています。 最初、1番目の箱には赤いボールが1個入っています。
 また、2~N番目の箱には白いボールが1個ずつ入っています。
- 高橋君は M 回の操作を順に行います。 i 回目の操作では、
 x_i 番目の箱から適当なボールを 1 個選び、それを y_i 番目の箱へ移します。
- ・高橋君がすべての操作を終えた後、赤いボールが入っている可能性のある箱は何個か求めてください。

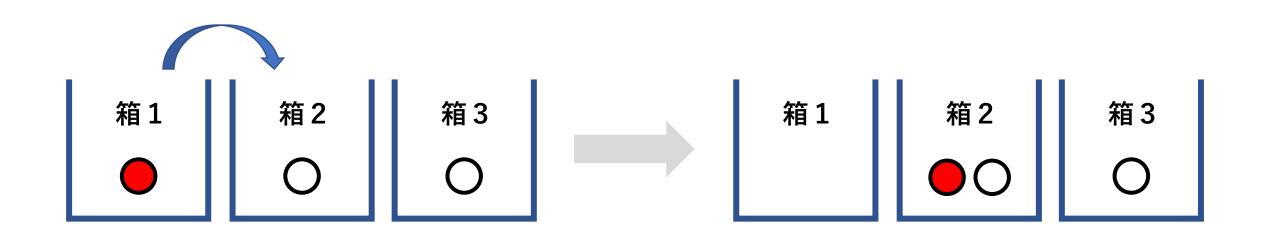
入力例1を考えてみよう

入力例1 32 12 23

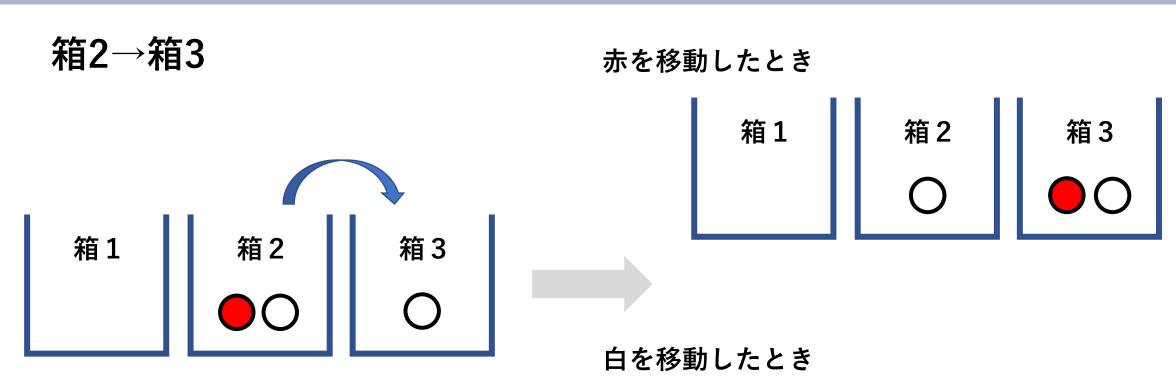


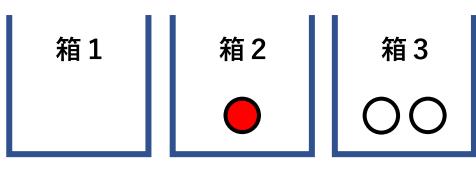
移動1回目

箱1→箱2

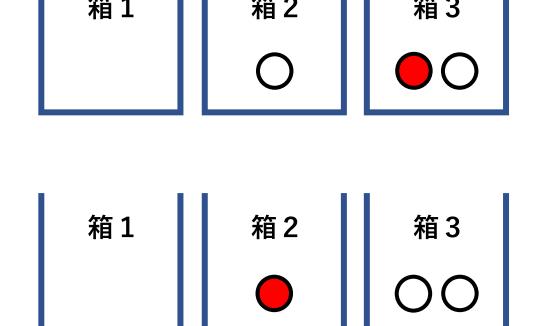


移動2回目





入力例1の答え



最終的に考えられる状態は左に示す2つのみ。 赤いボールが入っている可能性がある箱は 箱2と箱3の2つ

 \therefore Answer = 2

ここからが本題

この問題の難しさ

制約が大きい!

$$2 \le N \le 10^5$$
, $2 \le M \le 10^5$

先ほどのように終了状態を全通り列挙しては到底間に合わない これでは指数オーダー $O(2^N)$ かかってしまう

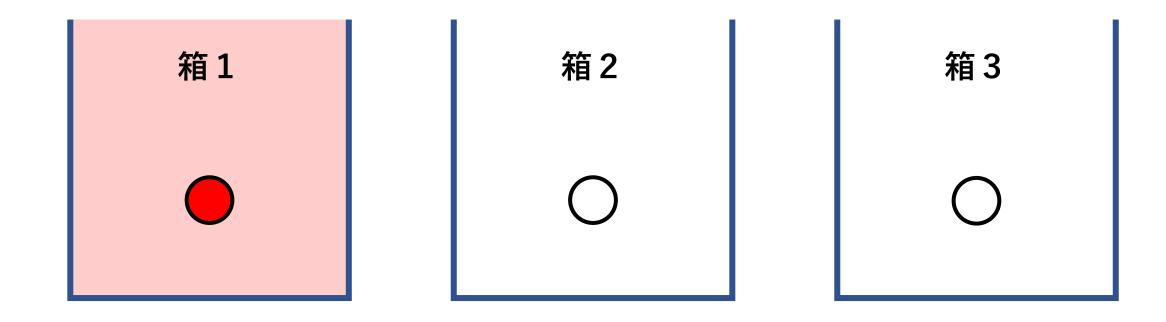
解法のポイント

- ・最終的に問題になるのは 「その箱に赤いボールが入っている可能性があるか否か」
- ・具体的にどの箱に赤いボールが入っているかを気にせず、 「赤いボールが入っている可能性」の遷移に着目して考える
- ・これにより、i 回操作が終わった時点で有り得るすべての 状態をまとめて表現できる(うれしい)

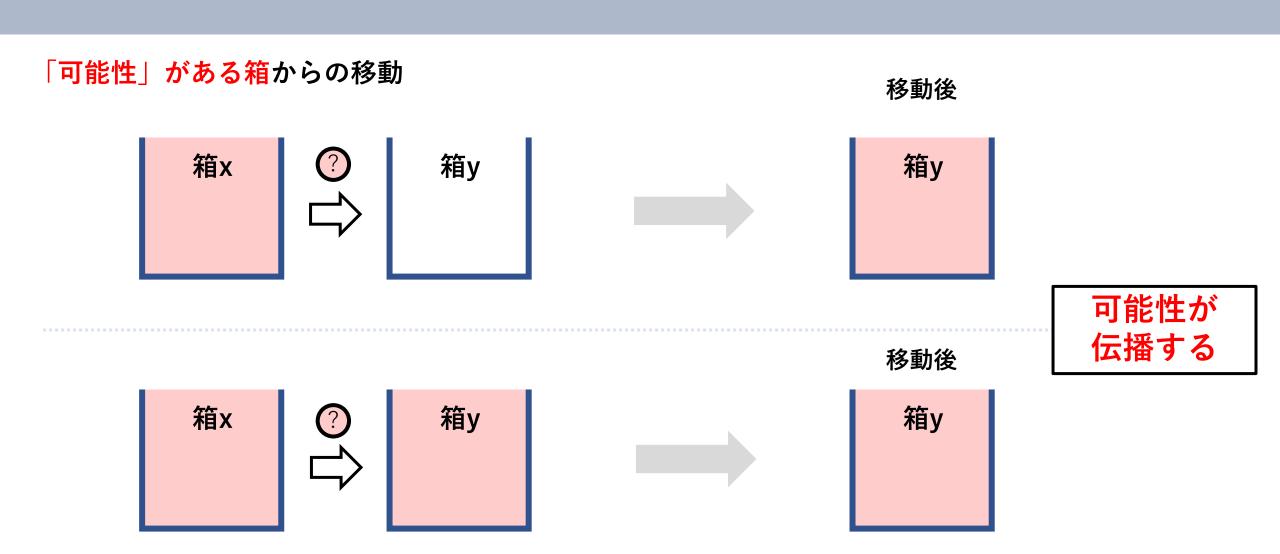
まずは定義

以下、「赤いボールが入っている可能性」を単に「可能性」と書きます。

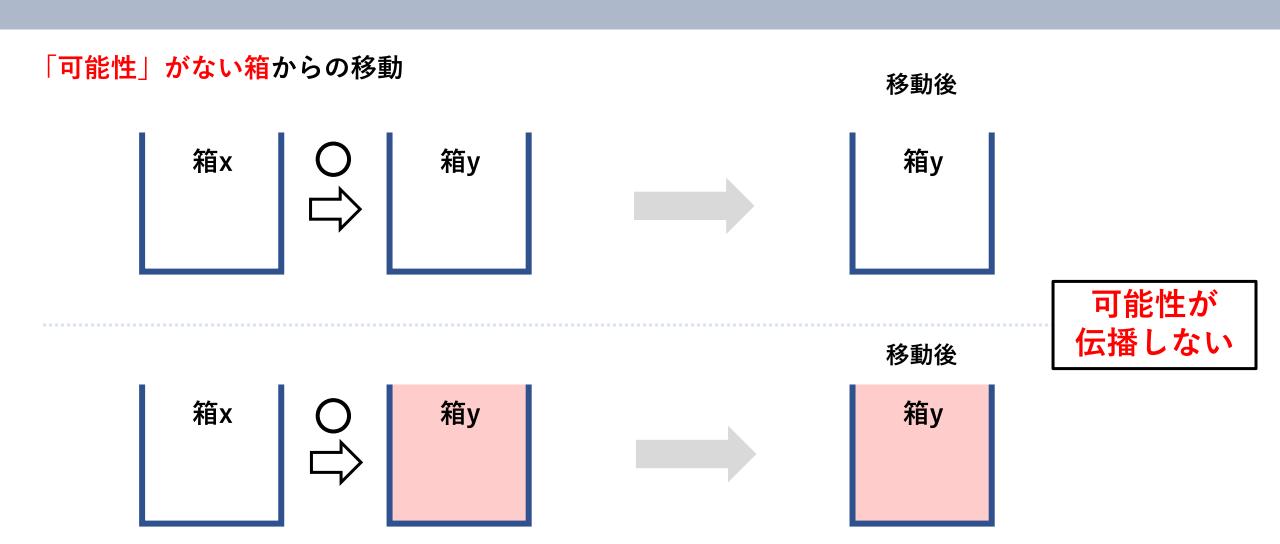
初期状態における可能性



可能性の遷移 (移動先の箱1)



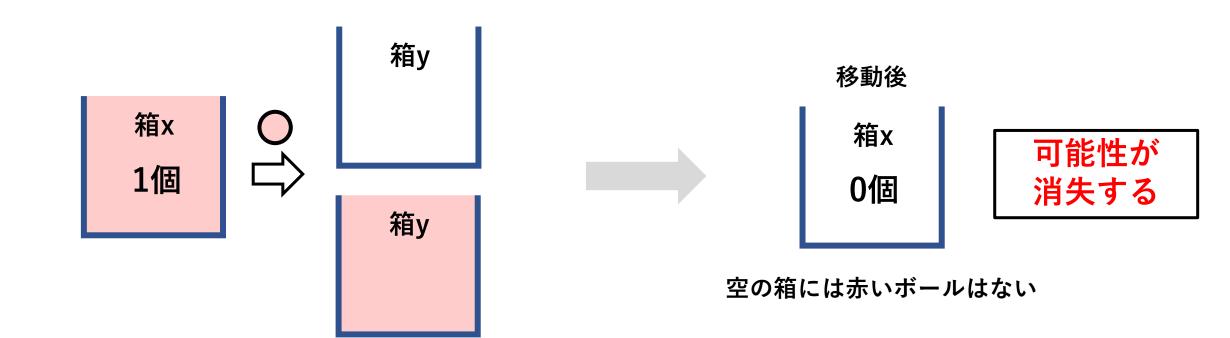
可能性の遷移 (移動先の箱2)



可能性の遷移(移動元の箱)

移動元の箱の状態は基本的に不変

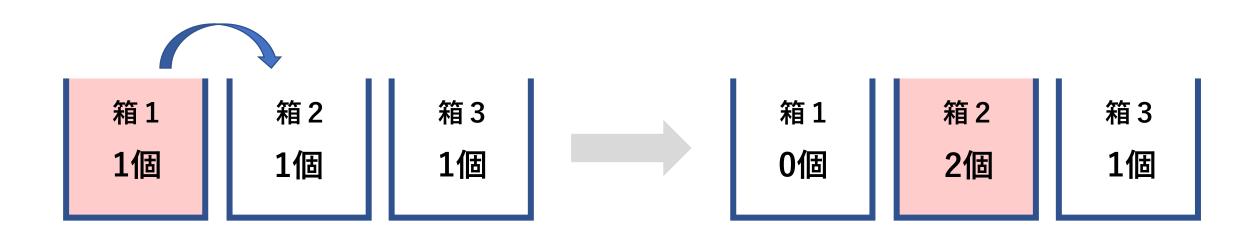
移動元の箱にボールが1個のときだけ状態が変化し得る



実際に適用してみよう!

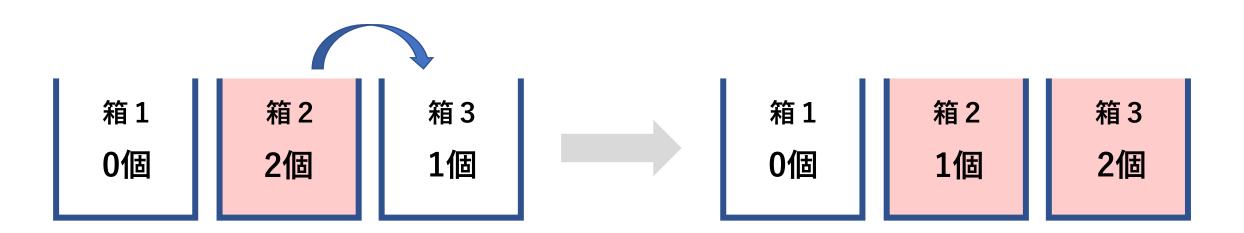
入力例1 (想定解)

箱1→箱2



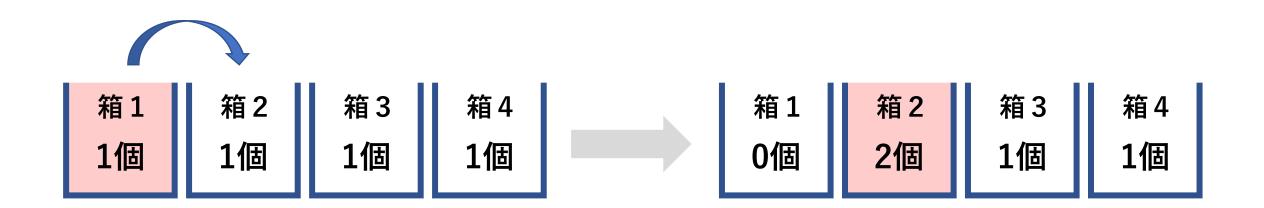
入力例1 (想定解)

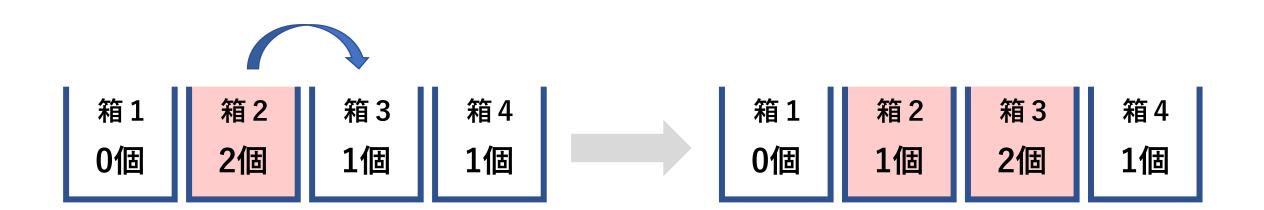
箱2→箱3

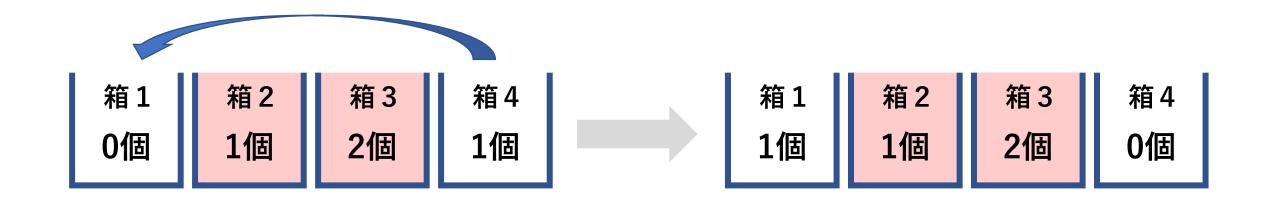


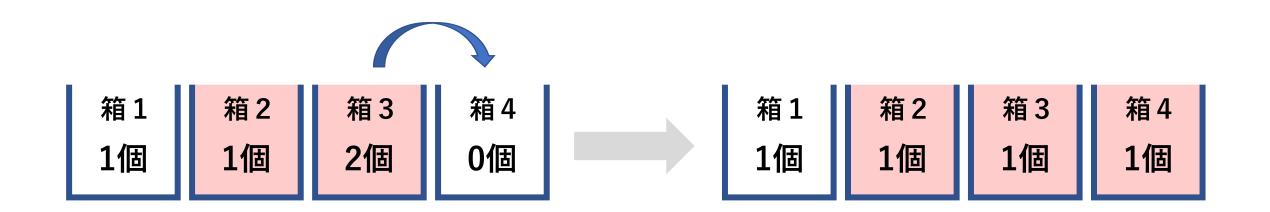
答えは2

入力例3も同様にやってみよう









答えは3

このアルゴリズムの計算量

- ・1回の操作は定数時間で終わる。O(1)
- ・それがM回あるので、O(M)
- ・配列の初期化にO(N)かかるので、合わせてO(N+M)
- $2 \le N \le 10^5$, $2 \le M \le 10^5$ なので間に合う!

実装例(Python)

```
n, m = map(int, input().split())
# 配列の初期化(0-indexed)
ballNum = [1] * n
mayRed = [False] * n
mayRed[0] = True
for i in range(m):
   x, y = map(int, input().split())
   # 0-indexedに変換
   x -= 1
   v -= 1
   # 移動先の箱へ可能性を伝播させる
   if mayRed[x]: mayRed[y] = True
   # ボールの個数を変更
   ballNum[x] -= 1
   ballNum[y] += 1
   # 移動元の箱が空になったら、可能性をfalseにする
   if ballNum[x] == 0: mayRed[x] = False
# 赤いボールが入っている可能性がある箱の数を出力する
print(mayRed.count(True))
```

参考提出

Python(220ms)

https://atcoder.jp/contests/agc002/submissions/33767850

• C++(49ms)

https://atcoder.jp/contests/agc002/submissions/33780398