LeetCode 287. Find the Duplicate Number

姓名: 林品安 學號: 1092923

目 錄

- 題意說明
- 自己的思路 (二元搜尋、暴力解)
- 觀摩與學習 (雙指針解法)
- Floyd's Algorithm 解說
- Floyd's Algorithm 程式碼
- 總結

題意說明

- 給定一個陣列 nums, 裡面有 n+l 個整數,而每個整數介於 [l,n]
 之間(包含)
- 證明陣列裡會有至少一組重複的數字 (題目給定陣列裡<mark>只會有</mark>一組重複的數字)
- 題目限制:不能改變 array 的順序,空間複雜度只能為 O(I)
- 題目期望:時間複雜度要為線性的
- 題目分類:雙指針(Two-Pointers)、二元搜尋(Binary-search)

範例Ⅰ:

- 輸入:[1,3,4,2,2]
- 輸出:2

範例2:

- 輸入:[3,1,3,4,2]
- 輸出:3

自己的思路

暴力解 $O(n^2)$ (不符合題目限制)

先把陣列 sort,再遍歷整個陣列,當前 後有兩個值一樣就回傳那個值

二元搜尋 O(nlogn)

 每算一次 mid 值,就計算陣列裡面共有 幾個數值小於等於 mid,將結果存於一 個變數 cnt。如果 cnt 大於 mid 代表重 複的數字會在 mid 的左邊(mid 也算是左 邊範圍內),反之則在右邊

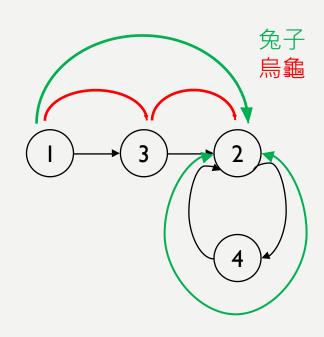
```
class Solution {
     public:
         // binary-search
         int findDuplicate(vector<int>& nums) {
             int left=0, right=nums.size()-1, mid, cnt=0;
             while(left < right){</pre>
                 cnt=0;
                 mid = (left+right)/2;
                 for(int i=0; i<nums.size(); i++){ // 算出有幾個數字小於等於 mid
                     if(nums[i] <= mid)</pre>
                         cnt++;
12
                 if(mid < cnt) right = mid; // 代表重複的數會在 mid 左邊
13
                       left = mid+1;
14
15
             return right;
```

left = 2

right = 2

觀摩與學習

- 題目要求時間複雜度 O(n) 且空間複雜度 O(l) 又不能修改到陣列
- 改用 Floyd's Algorithm 來解,又稱為龜兔賽跑演算法

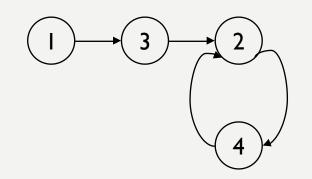


範例I:[I,3,4,2,2], 把題目換成 linked list 把演算法視覺化

Step I: 把每個陣列值想成指標

[1,3,4,2,2]

Step2: 轉換成 linked-list

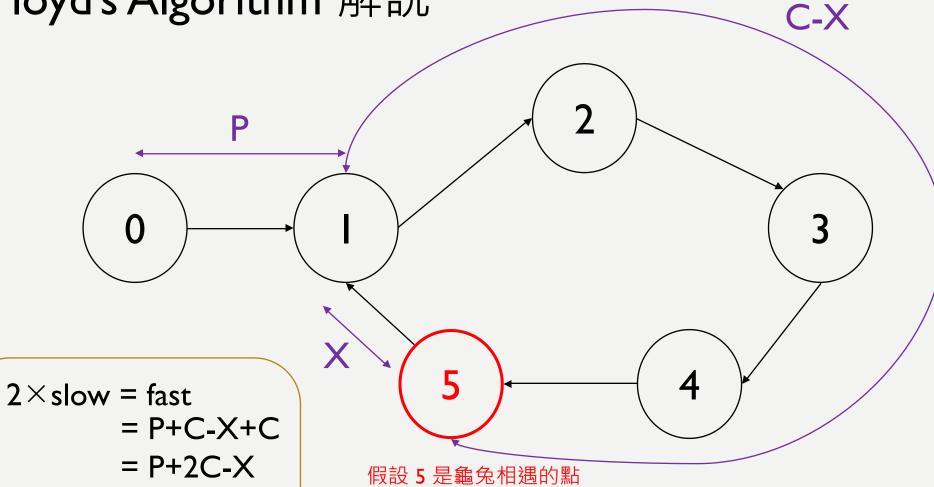


Step3: 利用 Floyd's Algo. 找到循環起點

龜兔從起點同時出發,龜走一步, 兔走兩步。

當龜兔相遇,龜退回起點,兔原 地待命,龜兔同時出發,龜走一 步,兔也走一步。龜兔相遇之處 即是循環起點。





$$\rightarrow 2(P+C-X) = P+2C-X$$

$$P = X$$

令 m 是出發起點到循環起點的距離, n 是循環長度。烏龜最多走 m + n
 步,兔最多走 2m + 2n 步,時間複雜度 3m + 3n = O(m + n)

```
class Solution {
    public:
       // Floyd's Algo
        int findDuplicate(vector<int>& nums) {
                                      // 兔子與烏龜都從起點出發
           int hare=0, tortoise=0;
           while(true){
                                      // 兔子每次都走兩步
              hare = nums[nums[hare]];
              tortoise = nums[tortoise]; // 烏龜每次都走一步
                                      // 相遇的時候
              if(hare == tortoise)
10
                  break:
11
           hare = tortoise; tortoise=0; // 兔子原地待命, 烏龜回到起點
12
13
           while(true){
              tortoise = nums[tortoise]; // 烏龜每次走一步
14
15
              hare = nums[hare];
                                      // 兔子每次也只走一步
                                      // 相遇的時候,代表為循環的起點
              if(tortoise == hare)
16
17
                  break:
18
19
           return tortoise;
20
```

總結

- 雙指針、二元搜尋的題目
- 以 Floyd's Algorithm 可以在線性時間解決題目
- Floyd's Algorithm 是一個可以找到 linked-list 裡 cycle 起點與 cycle 長度的有效率方式
- 這題是很多大公司面試出的題目 (e.g. Google, Microsoft, Amazon, Facebook)