殺人問題 Josephus Problem

Guan-Yu Chen, 陳冠宇

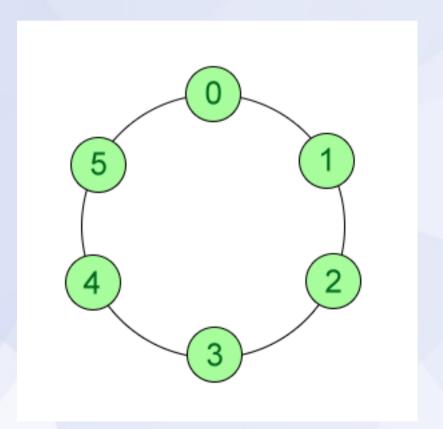
n個人圍成一圈,分別編號 0~n-1,接著從編號 0 的人開始數,數到第 m個人後殺掉這個人,並從下一個人開始繼續數,直到殺到剩下一個人為止

- n個人圍成一圈,分別編號 0~n-1,接著從編號 0 的人開始數,數到第 m個人後殺掉這個人,並從下一個人開始繼續數,直到殺到剩下一個人為止
- 如果已經被殺掉的,則跳過不數

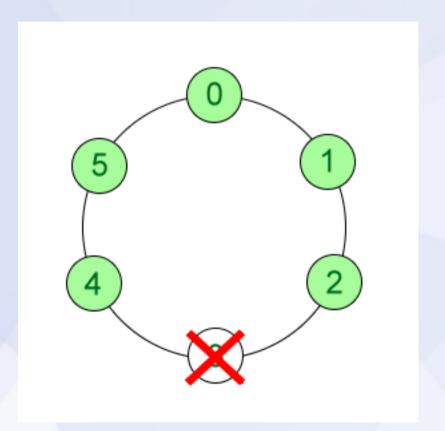
- n個人圍成一圈,分別編號 0~n-1,接著從編號 0 的人開始數,數到第 m個人後殺掉這個人,並從下一個人開始繼續數,直到殺到剩下一個人為止
- 如果已經被殺掉的,則跳過不數
- 如果數到結尾,接下來從開頭繼續數

- n個人圍成一圈,分別編號 0~n-1,接著從編號 0 的人開始數,數到第 m個人後殺掉這個人,並從下一個人開始繼續數,直到殺到剩下一個人為止
- 如果已經被殺掉的,則跳過不數
- 如果數到結尾,接下來從開頭繼續數
- 問:最後一個剩下的人編號為多少?

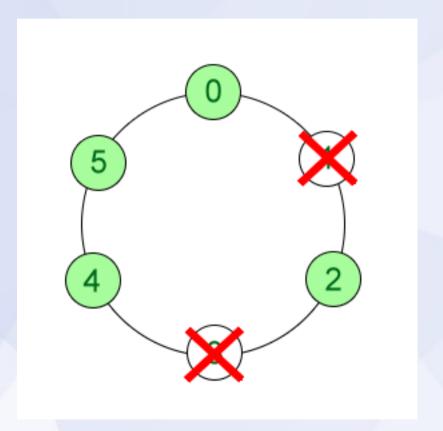
• n=6, m=4



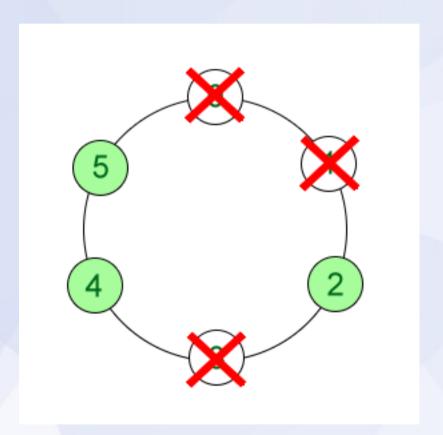
• n=6, m=4



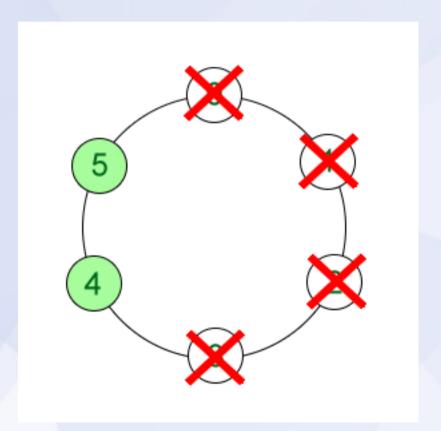
• n=6, m=4



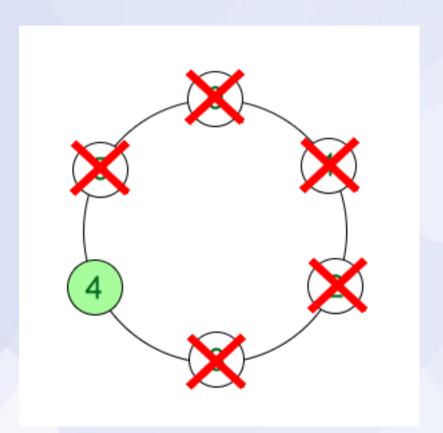
• n=6, m=4



• n=6, m=4



• n=6, m=4



Naïve Method

• 法 1:

使用 bool 陣列紀錄第 i 個人是否被殺,直接 simulation ,時間複雜度 O(NM)

• 法 2:

使用 vector 或 Linked-List ,直接 simulation , 時間複雜度 O(NM) ,但比法 1 快一點點

• 法 3:

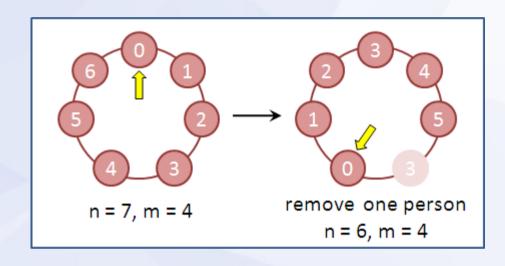
使用 Queue 邊 Pop 邊 Push , O(NM)

遞迴 - 轉換成子問題

- 定義 f(n,m):目前有 n 個人,每數 m 個殺掉一人其最 後剩下的人的編號
- 遞迴公式:(見下一頁解釋)
 f(1,m)=0
 f(n,m) = (f(n-1,m) + m)%n
- 時間複雜度 O(N)

遞迴 - 轉換成子問題 (cont')

- f(1,m)=0
- f(n,m) = (f(n-1,m) + m)%n



- 當殺掉一個人時,問題變成 n-1 個人,維持每次數 m 個人,但因為編號是由 0 開始,所以加回 m (平移)
- 為了保持 0~n-1 , 加 m 之後 %n

Sample Code

Sample Code

```
1 int killer(int n,int m)
2 {
3    // 1 Person
4    if(n==1) return 0;
5    return (killer(n-1,m)+m)%n;
6 }
```

Mar 7, 2013 15

• 如果編號從 1 開始怎辦?

• 如果每次數的人數有所變動?

• 如果 ^%&*#^*& 怎辦?

• 如果編號從 1 開始怎辦?

答案 +1 就好了

• 如果每次數的人數有所變動?

• 如果 ^%&*#^*& 怎辦?

- 如果編號從 1 開始怎辦?答案 +1 就好了
- 如果每次數的人數有所變動?
 變成 (f(n-1,k) + m)%n, k 是下一次數的人數// 加 m 不變是為了平移
- 如果 ^%&*#^*& 怎辦?

- 如果編號從 1 開始怎辦?答案 +1 就好了
- 如果每次數的人數有所變動?變成 (f(n-1,k) + m)%n, k 是下一次數的人數// 加 m 不變是為了平移
- 如果 ^%&*#^*& 怎辦?其實主要就這幾種類型 但不是所有殺人問題都能用此法解決!

例題

• Uva:

10015, 151, 440, 10940, 11351, 180

The End