賽局介紹

Speaker 李昕威 2023/07/28

大綱

- 前言
- 取石頭問題
- Nim 遊戲
- 棋盤遊戲
- *SG* 定理

遊戲

- 兩位玩家、輪流行動
- 資訊公開透明
- 無隨機因素
- 遊戲必定會結束

取石頭問題

- 桌上有8個石頭。
- 有兩位玩家輪流行動,每回合能做的操作是拿走1~3顆石頭。
- 無法行動者判敗。
- 請問先手是否有必勝策略?

打表

石頭數量			2	3	4	5	6	7	8
先手勝 敗	Lose	Win	Win	Win	Lose	Win	Win	Win	Lose
布林值	0	1	1	1	0	1	1	1	0

動態規劃

•
$$\begin{cases} f(0) = 0 \\ f(i) = NAND_{\max(0, i-3) \le j \le i-1} f(j) \end{cases}$$

不會平手。

遊戲狀態

● 多數賽局可以通過對每個遊戲狀態的勝敗進行 DP 來解決。

```
• \begin{cases} f(End) \\ f(State) = NAND_{State \to State'} (f(State')) \end{cases}
```

取石頭問題

- 桌上有 k 個石頭。
- 有兩位玩家輪流行動,每回合能做的操作是拿走 1 ~ t 顆石頭。
- 無法行動者判敗。
- 請問先手是否有必勝策略?
- $k, t \le 10^5$

必勝策略

- 賽局問題中的必勝策略通常會牽扯到「不動量」。
- 不動量成立的狀態,一次操作後,不動量一定不成立。
- 不動量不成立的狀態,一定存在某個操作,使不動量再度成立。

不變量

- 玩家的終極目標是將石頭取完。
- 相當於維持住石頭的數量是 t + 1 的倍數。

必勝策略

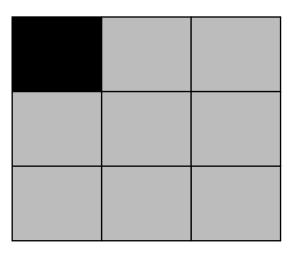
- 若是 k 是 (t + 1) 的倍數,則先手必敗(後手必勝)。
- 反之,先手必勝(後手必敗)。

取石頭問題

- 桌上有 k 個石頭。
- 有兩位玩家輪流行動,每回合能做的操作是拿走1~t 顆石頭。
- 無法行動者判勝。
- 請問誰有必勝策略?

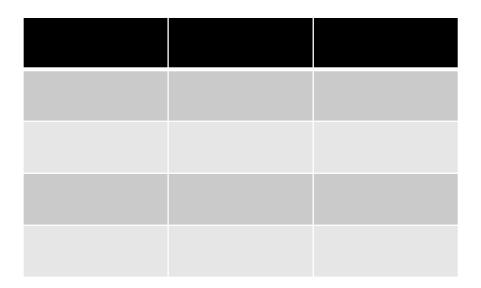
毒巧克力問題

- 有個 $N \times N$ 的巧克力,最左上角那格有毒。
- 兩位玩家輪流行動,每次選定非空的一格,並將其右下角的部分吃掉。
- 請問哪位玩家會吃到毒?



XOR 運算

- 互斤,相同得0、相異得1。
- $10 \oplus 5 = 15$
- $13 \oplus 9 = 4$
- $12 \oplus 7 = 11$
- $10 \oplus 18 \oplus 17 = 9$



- 有 n 堆石頭,第 i 堆有 a_i 個。
- 兩位玩家輪流行動,每次可以選一堆,取走任意正整數個石頭。
- 無法行動者判敗。
- 請問誰有必勝策略?

特例

- 有兩堆石頭。
- $a_1 = a_2 \cdot$ 後手必勝。
- $a_1 \neq a_2$ · 先手必勝。

- 若 $a_1 \oplus a_2 \oplus \cdots \oplus a_n = 0$,則後手必勝。
- 否則先手必勝。

- $\Rightarrow b = a_1 \oplus a_2 \oplus \cdots \oplus a_n$ •

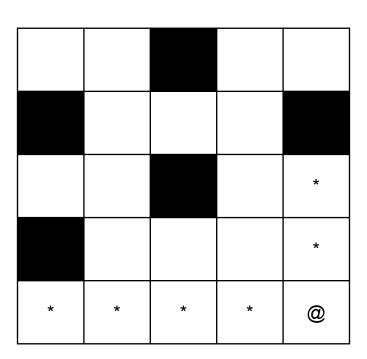
- 僅需證明若 b ≠ 0 ·
- 一定可以在一步之內,將其調整回0。
- Ex:
- $a = \{26, 2, 17\} = \{11010_2, 00010_2, 10001_2\}$
- $b = 9 = 01001_2$

- $\Rightarrow b$ 的二進位制中的最高位為 h •
- 選擇一個 a_i 滿足 a_i 的二進位制的第 h 位也是 1 •
- $a = \{26, 2, 17\} = \{11010_2, 00010_2, 10001_2\}$
- $b = 9 = 01001_2$
- i = 1

- 將第 i 堆石頭取到剩下 $a_i \oplus b$ 顆,也就是取走 $a_i a_i \oplus b$ 顆石頭。
- $b ext{ e} ext{ e} ext{ } b e$
- $a_i = 11010_2$
- $b = 01001_2$
- $a_i \oplus b = 10011_2$

- 給定一個 $N \times M$ 的棋盤,其中有些障礙物。
- 有一個棋子放在某一格上。
- 能做的操作是將棋子向上或向左移動任意格(不能經過障礙物)。
- 兩位玩家輪流行動,無法移動者判敗。
- 請問誰有必勝策略?

- @ 代表棋子位置。
- * 代表能移動到的位置。



- 棋子在棋盤上的每一格都是一個狀態。
- 使用 DP 求解。

0	1		0	1
	0	1	1	
0	1		1	0
	1	0	1	1
0	1	1	1	1

mex

- $mex(S) \equiv$ 最小且沒有出現在S 內的非負整數。
- Ex:
- mex(0,1,3,5) = 2
- mex(1, 2, 3, 4) = 0
- mex(0,1,2,3) = 4

Grundy value

● 把 DP 中的 *NAND* 換成 *mex*。

•
$$\begin{cases} G(END) = 0 \\ G(State) = mex_{State \to State'} (G(State')) \end{cases}$$

- 棋子在棋盤上的每一格都構成一個狀態。
- 計算每個狀態的 Grundy value。

0	1		0	1
	0	1	2	
0	2		1	0
	3	0	4	1
0	4	1	3	2

Sprague-Grundy 定理

- Grundy number = 0 則必敗。
- 反之必勝。

「很多棋盤」遊戲

- 給定很多個 $N_i \times M_i$ 的棋盤,其中有些障礙物。
- 每個棋盤都上都有一個棋子放在某格上。
- 能做的操作是選一個棋子向上或向左移動任意格(不能經過障礙物)。
- 兩位玩家輪流行動,無法移動者判敗。
- 請問誰有必勝策略?

「很多棋盤」遊戲

- 解答:
- 對每個棋盤計算各自棋子位置的 $Grundy\ value$, 設其為 G_i 。
- 否則先手必勝。

Grundy's Game

- 一開始有i 堆石頭,第i 堆有 a_i 個石頭。
- 玩家輪流行動。
- 每次可以選擇一堆石頭,將其分為大小相異的兩堆。
- 無法行動者判敗,請問誰有必勝策略?