HW 3: 井井井井字棋

Description

井字棋,又稱圈圈叉叉,是個十分有名的遊戲。然而,一般的井字棋只要雙方 有使用最佳策略,最後一定會平手。因此,這裡介紹一個新的變種。由於是井 字棋的加強版,我們稱它為「井井井子棋」。

井井井井字棋的進行與井字棋有些相似,但是有兩個不同點:

- (1) 在5*5的盤面上進行。(沒錯,「井井井井」的名稱就是這麼來的)
- (2) 每輪可以畫兩個(圈圈或叉叉)。

井井井字棋第一輪一定是圈圈先走。因為每輪畫兩個,所以進行11輪之後, 一共有22個格子被劃過了(留下三個空格),這時遊戲結束。而判斷勝負的方 法如下:

- (1) 首先,將最後三個空格填成叉叉。
- (2) 對於五個橫列、五格直列和兩條對角線,如果該線上五個符號有至少四個相同,則代表該符號的玩家獲得一分。分數較高者獲勝。如果兩邊分數相同,則平手。

以下是一個遊戲進行的過程範例:(由左到右、由上到下)

							Χ			C		X		
	0	0			X	0	0			X	0	0		
			5						i.		0			
		,					,	į.				0		
0		Χ	3		0		Х			C		Х		
Χ	0	0	,		X	0	0			X	0	0	X	
									0					0
		0		Х			0	0	Χ			0	0	Χ
			Х					Χ					X	X
0		Χ			0		Х			C	(Х		
Х	0	0	Χ		X	0	0	Χ		X	0	0	Х	
0				0	0				0	С				0
		0	0	Х		Χ	0	0	Χ	C	X	0	0	Χ
0			Χ	Χ	0	Х		Χ	X	C	X	0	X	X
0	Х	Χ			0	Х	Х			1	*	- *	X	×
Χ	0	0	Χ		X	0	0	Χ		X	Ø	•	X	Х
0	Χ			0	0	Χ	0	0	0	-	X	Q	0	0
0	Χ	0	0	Χ	0	Χ	0	0	Х	¢	X	ф	Ø	Х
0	Χ	0	Χ	Χ	0	Χ	0	Χ	X	¢	X	ф	X	X

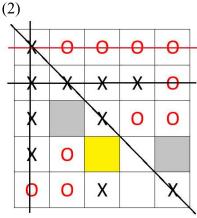
最後結果是圈圈4分、叉叉3分,故圈圈獲勝。

這裡有個簡單的互動式程式,可以自行編譯之後玩玩看這個遊戲。

了解井井井字棋之後,John Ceena很好奇這個遊戲到底會不會和井字棋一樣,如果雙方都用最佳策略,最後一定會平手。為了協助他研究這個遊戲,你的任務是幫忙撰寫一個程式,判斷一個進行到一半的盤面,如果雙方都使用最佳策略的話,最後的結果會是誰贏,或者是平手。

以下舉幾個「最佳策略」的例子:

這個例子中,下一輪是輪到圈圈。當前圈圈和叉叉各有三分,但是圈圈不可能再獲得任何分數,也就是他已經沒有勝算了。但是他卻可以下在以灰色標示的兩個格子,使遊戲平手。對於圈圈其他所有的策略,都會使得叉叉獲勝,因此這是圈圈的最佳策略,答案是平手。



這個例子中,下一輪是輪到圈圈。圈圈唯一拿到三分的方法是下在兩個黑色的位置,然而這樣會導致叉叉可以再多拿到一分(黃色格子)。所以這時圈圈必輸無疑,答案是叉叉獲勝。在這種情況也可以說,所有的下法都是最佳策略。

(3)

Χ	0	0	0	0
Χ	Χ	X	Χ	0
Χ	9	Χ	0	0
Х	0	*		
0	0			*

這個例子中,下一輪是輪到叉叉。叉叉只要下在兩個灰色格子,就會變成(2)的局面,因此這是叉叉的最佳策略,答案是叉叉獲勝。 從這個例子也可以發現,最佳策略不一定只有一種;在此例中,下在兩個星號的位置也會導致叉叉贏,因此這也是另一種最佳策略。

Input / Output Format

請由stdin讀入、stdout輸出。

輸入的第一行有一個整數T,代表有T個盤面要判斷。 接下來每五行代表一個盤面,每行都是一個長度為5的字串,只 由'O'、'X'、'.'構成。

對於每個盤面,如果最後會是圈圈贏,請輸出一行"O win";如果最後會是 叉叉贏,請輸出一行"X win";如果最後會平手,請輸出一行"Draw"(皆 不含引號)。

保證盤面一定是合法的,並且至少已經進行了4輪(也就是說,場上至少有四個圈圈和四個叉叉)。

Sample Input

Sample Output

```
4
OXX..
XOOX.
OXOO
OXOOX
OXOXX
XX.O.
XX.00
XXXOO
                               O win
XX.XO
                               Draw
.0000
                               X win
X0000
                               X win
XXXXO
X.XOO
ΧО...
OOX.X
X0000
XXXXO
X.XOO
XO...
00...
```

Subtasks

Subtask 1 (5 pt): 輸入已經進行了11輪。(也就是說,只要判斷到底是誰贏就好。)

```
Subtask 2 (15 pt): 輸入至少已經進行了10輪。
Subtask 3 (15 pt): 輸入至少已經進行了8輪。
Subtask 4 (15 pt): 輸入至少已經進行了7輪。
Subtask 5 (35 pt): 輸入至少已經進行了6輪。
Subtask 6 (10 pt): 輸入至少已經進行了5輪。
Subtask 7 (5 pt): 輸入至少已經進行了4輪。
```

Suggestions & Hints

(1) 搜尋所有下一步有可能出現的盤面,並記錄它們的結果。假設當前是圈圈的回合,所有下一步的盤面中若有任何一個是圈圈必勝,那這個盤面也是圈圈必勝;如果都沒有圈圈必勝的話,找有沒有平手的盤面,若有,則是平手;如果還是沒有,那就是叉叉必勝了。以虛擬碼舉例:

```
WhoWin(board, round) {
  if (board is ended) return Evaluate(board);
  if (round == 'X') {
    result = "O win";
    for (nextboard in all possible next move) {
       nextresult = WhoWin(nextboard, 'O');
       if (nextresult == "X win") {
```

```
result = "X win";
} else if (nextresult == "Draw" && result == "O
win") {
    result = "Draw";
}
return result;
} else {
    // ... likewise
}
}
```

- (2) 搜尋過程中,有可能下的順序不同但導致了同一個盤面。可以用一個 unordered_map把所有已經算過的盤面記錄下來,這樣下次遇到這個盤面就不需要再算一次了。
- (3) 這個盤面總共有25格,每一格有三種狀態(圈圈、叉叉或空白),因此每一格可以用兩個bit表示,也就是一個long long就足以表示整個盤面了。可以用這個方法把盤面的結果存在unordered map。
- (4) 假設當前是圈圈的回合,如果搜到任何一個下一步的盤面是圈圈必勝,就可以直接確定這個盤面是圈圈必勝,而不必繼續搜尋下去了。再進一步想想看,有沒有可能在某些情況下,某個盤面到底是圈圈必勝還是平手其實完全不影響結果呢?(可以看成簡化版的alpha-beta pruning。)