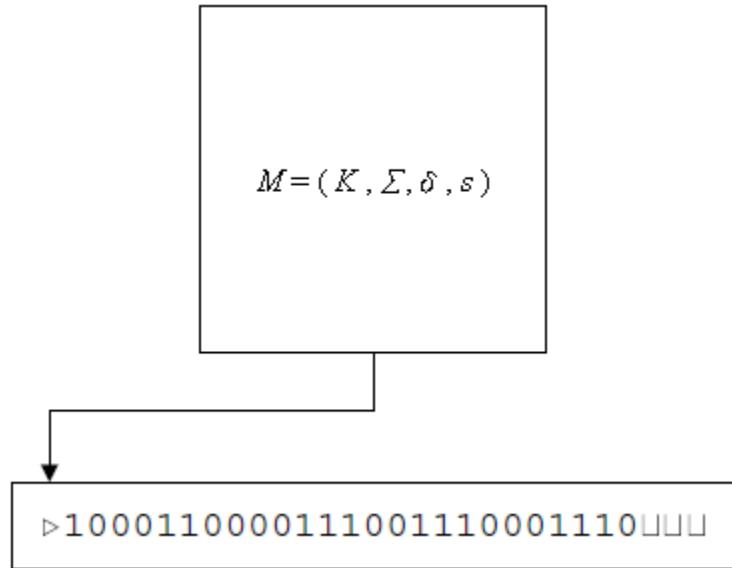


# 題目 H 圖靈機

執行時間限制: 10 秒

在資訊界中， $P$  是否就是  $NP$  是一個有名的未解問題。然而我們可以不正式地定義  $P$  及  $NP$ ，如果一個問題能讓電腦在多項式時間內解決，那麼這類題目就屬於  $P$ ；如果一個題目找到了答案，且可以在多項式時間內驗證這個答案是否正確，則這類的題目就是  $NP$ 。然而精準的定義，卻有一套龐大的理論支持著，而這套理論中，最基本的模型就是圖靈機(Turing Machine)。

什麼是圖靈機呢？它的樣子就長得如下，上面的方框框就好像電腦的CPU，他負責運算下一個指令會是什麼。下面有一條帶子存放著字串，這個帶子的長度是無限的，而帶子就好像是記憶體，記錄著現在的運算結果。中間有一個箭頭指到下面的帶子，讓上面的框框能知道目前所指的地方是什麼字母。



讓我們定義圖靈機：一個圖靈機  $M$  包含著四樣東西，即  $M = (K, \Sigma, \delta, s)$ 。讓我們一項一項解釋：

- $K$  為一個狀態的集合，它定義這個圖靈機有哪些狀態，且一個合理的圖靈機一定有 *yes* 和 *no* 這兩種狀態，當圖靈機的狀態切換到 *yes*，代表所給定的輸入字串是合理的，反之當狀態切到 *no*，則代表所給定的輸入字串是錯誤的。
- $\Sigma$  是一個字母的集合，代表帶子裡可以寫進哪些字母，以上面的例子來講， $\Sigma$  有四種字母 ( $\triangleright, \sqcup, 0, 1$ )，其中  $\triangleright$  為開頭字母， $\sqcup$  為空字母，這兩個特殊字母也是每個圖靈機必備的。
- $\delta$  是一個函數，它是整個圖靈機的靈魂，負責決定當在什麼狀況會發生什麼事。 $\delta$  函數長的像這個樣子：

$\delta(\text{現在的狀態}, \text{箭頭指到的字母})$

= (下一個狀態, 在箭頭上指到的地方要被替換成這個字母, 箭頭怎麼走)

若用一般的話來解釋，就是當圖靈機在某個狀態且箭頭指到某個字母時，它會做三件事情，換成下一個狀態，將箭頭上的字母換掉，將箭頭移動。而箭頭只有三種移法：向左一格，向右一格及維持原地，我們以  $\leftarrow, \rightarrow, -$  來表示。

- $s$  為一開始的狀態，且不會是 *yes* 或 *no*。

為了讓大家了解圖靈機的實際運作，我們以一個能判斷輸入字串長度是否為偶數的圖靈機當作例子：

- $K = \{\text{yes}, \text{no}, \text{start}, \text{odd}, \text{even}\}$ ，也就是說這個圖靈機總共有五種狀態。
- $\Sigma = \{\triangleright, \sqcup, 1\}$ ，也就是除了圖靈機內設的兩個字母外，這個圖靈機只有額外的一個字母1。
- $\delta$  函數將有  $3 \times 3$  條 (三種可能的狀態，箭頭可能指到三種字母)：
  - $\delta(\text{start}, \triangleright) = (\text{even}, \triangleright, \rightarrow)$
  - $\delta(\text{start}, \sqcup) = (\text{no}, \sqcup, \rightarrow)$
  - $\delta(\text{start}, 1) = (\text{no}, \sqcup, \rightarrow)$

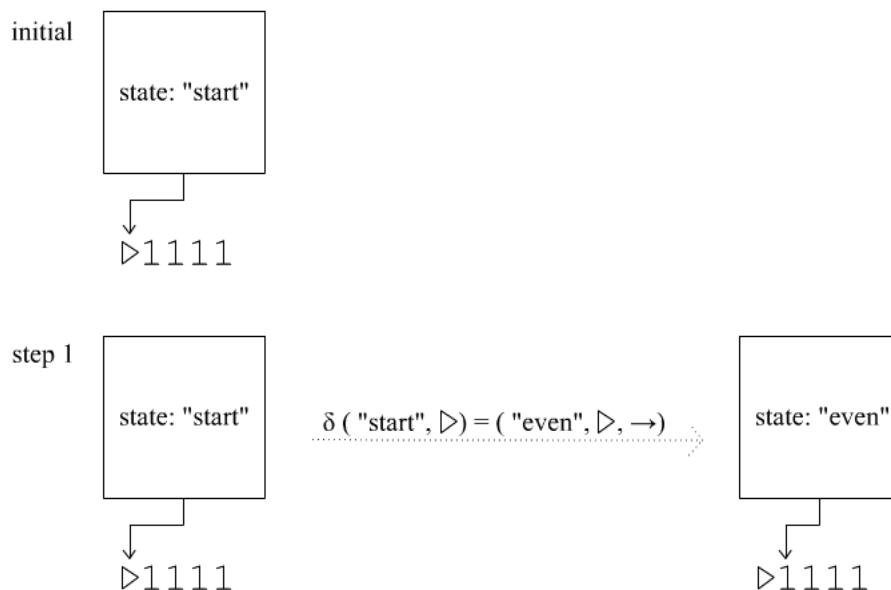
- $\delta(\text{odd}, \triangleright) = (\text{no}, \sqcup, \rightarrow)$
- $\delta(\text{odd}, \sqcup) = (\text{no}, \sqcup, \rightarrow)$
- $\delta(\text{odd}, 1) = (\text{even}, \triangleright, \rightarrow)$
- $\delta(\text{even}, \triangleright) = (\text{no}, \sqcup, \rightarrow)$
- $\delta(\text{even}, \sqcup) = (\text{yes}, \sqcup, \rightarrow)$
- $\delta(\text{even}, 1) = (\text{odd}, \sqcup, \rightarrow)$

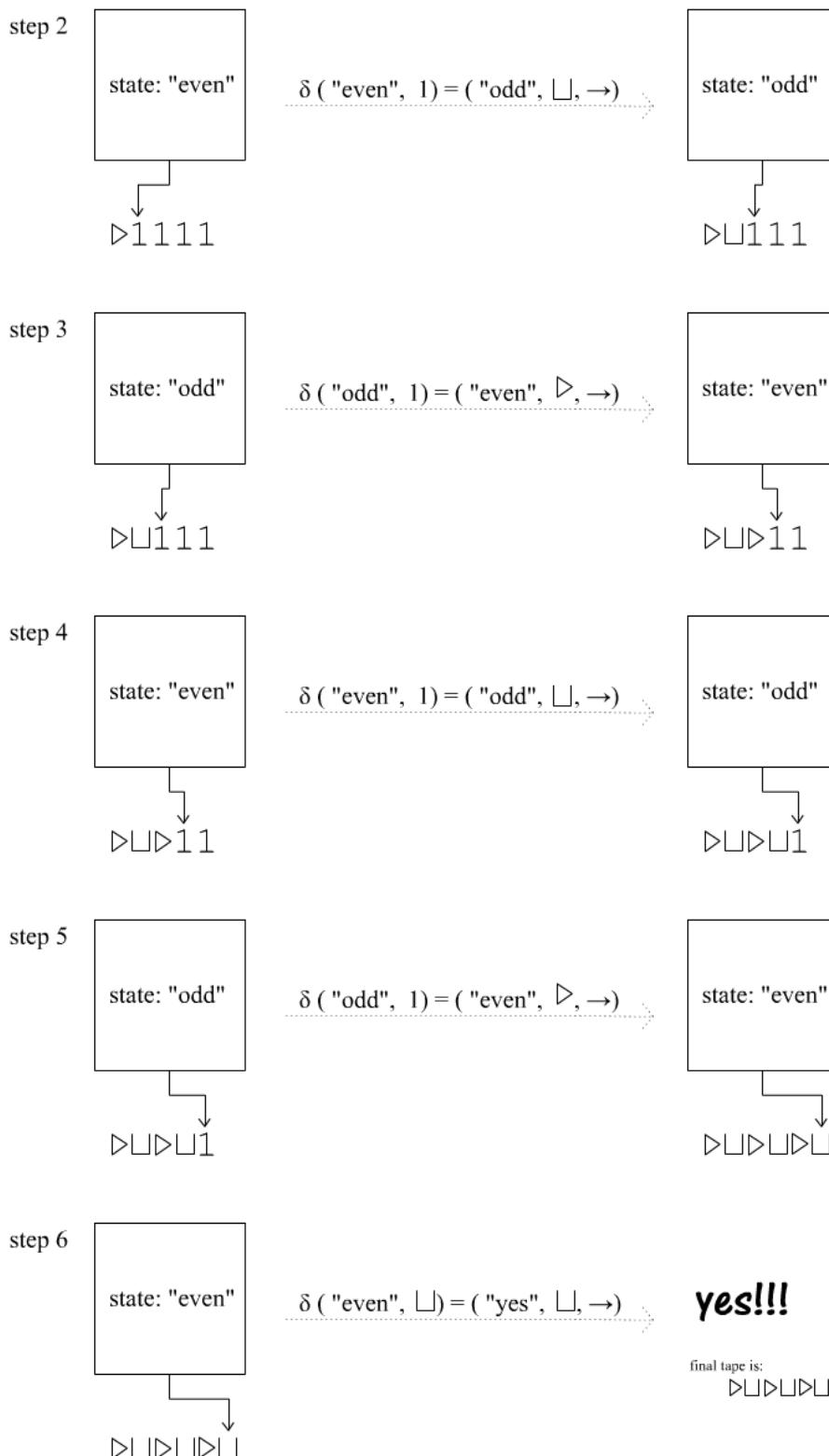
其中你將會發現第二、三、四、七條是完全不會用到的。而當經過  $\delta$  函數得到狀態為 *yes* 或 *no* 時，其實圖靈機就結束了，所以箭頭取代的字及箭頭移動方向也就不重要。

- $s$  設為 *start*。

定義好了圖靈機，接著我們就要將輸入字串丟進這個圖靈機。對於圖靈機的輸入字串，一定要用  $\Sigma$  裡面的字母，但不可以使用  $\triangleright, \sqcup$  這兩項。我們假設輸入字串為 1111，那麼我們要做的第一件事情，就是將輸入字串丟到圖靈機的帶子裡，做法是這樣：先將第一個字母設成  $\triangleright$ ，接著放入 1111，因此帶子長度為 5。

我們將圖靈機的輸入字串放入帶子後，就可以開始執行。





你會發現一件事情，在 step 5 的時候， $\delta$  函數指示要往右走，但原本帶子右邊是沒東西的，當這種情況發生時，圖靈機會自動的生出一個  $\sqcup$  讓長度變成 6，但反之若箭頭往左移，圖靈機的帶子並不會變短。

當圖靈機發現下一個狀態是 *yes* 或者 *no* 時，便不會再繼續運作。以上圖的 step 6 作例子，當看到狀態是 *yes* 時，箭頭上所指的字母不會被替換，且箭頭不會往右移（這也是為什麼長度還是 6 的原因）。

而這個圖靈機中，若你給奇數個 1，最後的狀態會是 *no*。

你的任務就是要模擬不同的圖靈機。

## ■ 輸入檔說明

第一行有一個整數  $T$  ( $T \leq 20$ )，代表接下來有幾組測試資料。

每組測試資料代表一個圖靈機，對於每個圖靈機，會有很多行來表示它。第一行有兩個正整數  $S, M$ ，其中  $S$  代表圖靈機裡的  $K$  有幾個狀態，為了簡化我們設狀態的名稱為 1 到  $S$ ，且 1 代表 *yes*，2 代表 *no*，3 代表 *start*，也就是圖靈機裡的  $s$ ，因此題目一定保證  $S \geq 3$ ，同時也保證  $S \leq 100$ 。而  $M$  代表圖靈機裡有  $M + 2$  個字母，分別為  $\triangleright, \sqcup, a, b, \dots$ ，例如  $M = 3$ ，則有 5 個字母  $\triangleright, \sqcup, a, b, c$ 。為了輸入，我們以  $s$  代替  $\triangleright$ ， $u$  代替  $\sqcup$ ，而  $M$  最大值為 13，也就是其它字母只會用到  $a$  至  $m$ 。

接下來的  $(S - 2) \times (M + 2)$  行，定義著  $\delta$  函式，每一行有五樣東西  $P, A, Q, B, D$ ，其中  $P$  為一正整數，代表現在的狀態。 $A$  為一字元，代表箭頭指到的字母。 $Q$  為一正整數，代表要轉換到的下一個狀態。 $B$  為一字元，代表箭頭所指到的字母要替換成  $B$ 。最後  $D$  為一字元，可能為  $<, >, -$ （小於，大於，減號），代表箭頭向左移動一格，向右移動一格或不動。

接著為一正整數  $C$ ，代表對這個圖靈機有幾份需要模擬的輸入。最後有  $C$  行字串，代表要詢問圖靈機的輸入，每行字串最長為 1000 個字元。請注意，輸入有可能是空字串。測資保證每一組圖靈機間不會有其它空白行。

測資不會讓圖靈機產生無窮迴圈的狀況，每個輸入字串最多只會讓所屬的圖靈機在 100000 步內的模擬保證有結果。測資不會有箭頭在最左邊時，卻還下往左的指令。

## ■ 輸出檔說明

對於每一個輸入字串，如果結果是 *yes*，請輸出 yes xxxx，其中 xxxx 是最後帶子上的字串。如果結果是 *no*，請輸出 no。

## ■ 範例輸入

```
2
5 1
3 s 5 s >
3 u 2 u >
3 a 2 u >
4 s 2 u >
4 u 2 u >
4 a 5 s >
5 s 2 u >
5 u 1 u >
5 a 4 u >
2
aaaa
aaaaaa
5 1
3 s 5 s >
3 u 2 u >
3 a 2 u >
4 s 2 u >
4 u 2 u >
4 a 5 s >
5 s 2 u >
5 u 1 u >
5 a 4 u >
1
aaa
```

## ■ 範例輸出

```
yes sususu
yes susususu
no
```