

화성

최초로 우주 탐험을 한 사람들이 고대 이집트의 과학자들이라는 것은 잘 알려진 사실이다. 이집트인들은 투트무스 1 행성 (요즘은 화성이라고 부르는 행성)을 탐험하는 우주선을 발사했다. 화성의 표면은 $(2n+1) \times (2n+1)$ 칸으로 이루어진 격자로 표현할 수 있는데, 각 칸은 땅 또는 물이다. i 행 j 열 ($0 \leq i, j \leq 2 \cdot n$)에 있는 칸이 땅이라면 $s[i][j] = '1'$ 이고, 물이라면 $s[i][j] = '0'$ 이다.

땅을 나타내는 두 칸은, 이 둘 사이에 땅으로만 이루어진 경로가 존재한다면 연결되어 있다고 한다. 이 때 경로에 포함되는 인접한 두 칸은 변을 공유해야 한다. 화성의 섬은 땅을 나타내는 칸들의 최대 집합(maximal set)인데, 이 집합에 포함되는 어떤 두 칸도 서로 연결되어야 한다.

우주선의 임무는 화성의 섬의 개수를 세는 것이다. 이 임무는 쉽지 않은데, 고대 기술로 만든 컴퓨터라 성능에 제약이 있기 때문이다. 컴퓨터의 메모리 h 는 $(2n+1) \times (2n+1)$ 크기의 2차원 배열 형태이다. 메모리의 한 칸에는 길이가 100인 이진수 문자열을 저장할 수 있다. 문자열의 각 글자는 '0' (ASCII 48) 또는 '1' (ASCII 49) 이다. 처음에는, 메모리의 각 칸의 첫 비트는 해당하는 화성 지표면의 상태를 나타낸다. 즉 $h[i][j][0] = s[i][j]$ ($0 \leq i, j \leq 2 \cdot n$)이다. h 의 다른 비트는 처음에는 '0' (ASCII 48)이다.

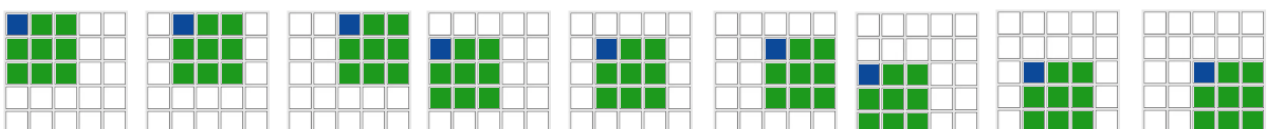
메모리에 저장된 데이터를 처리하기 위해서, 컴퓨터는 메모리에서 오직 3×3 부분을 읽을 수 있고, 이 부분의 가장 왼쪽 위 칸에 값을 덮어 쓸 수 있다. 엄밀하게 말하면, 컴퓨터는 $h[i..i+2][j..j+2]$ ($0 \leq i, j \leq 2 \cdot (n-1)$)의 값들을 읽을 수 있고, $h[i][j]$ 에 값을 쓸 수 있다. 이 과정을 칸 (i, j) 을 처리한다고 부르기로 하자.

컴퓨터의 한계를 극복하기 위해서, 고대 이집트 과학자들은 다음과 같이 하기로 했다.

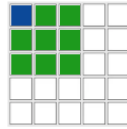
- 컴퓨터는 메모리를 n 단계로 나누어서 처리한다.
- 단계 k 에서 ($0 \leq k \leq n-1$), $m = 2 \cdot (n-k-1)$ 이라고 하자. 컴퓨터는 모든 $0 \leq i, j \leq m$ 에 대해서 칸 (i, j) 을 처리하는데, i 의 오름차순으로, i 가 같으면 j 의 오름차순으로 진행한다. 다르게 표현하면, 컴퓨터는 다음 순서로 칸들을 처리한다: $(0, 0), (0, 1), \dots, (0, m), (1, 0), (1, 1), \dots, (1, m), \dots, (m, 0), (m, 1), \dots, (m, m)$.
- 마지막 단계에서 ($k = n-1$), 컴퓨터는 칸 $(0, 0)$ 을 처리한다. 이 단계를 마쳤을 때 $h[0][0]$ 의 값은 화성의 섬의 개수를 이진수로 표현한 값과 같아야 한다. 숫자의 가장 낮은 자릿수가 이 문자열의 첫 글자가 되는 식으로 저장된다.

다음 그림은 5×5 ($n=2$) 크기 메모리를 가진 컴퓨터가 메모리를 처리하는 과정을 보여준다. 파란 칸은 값이 덮어쓰워지는 칸이고, 색깔이 칠해진 칸은 처리되는 부분 배열을 표시한다.

단계 0에서, 컴퓨터는 다음 순서로 부분 배열들을 처리한다.



단계 1, 컴퓨터는 단 한 개의 부분 배열을 처리한다.



당신이 할 일은 위와 같이 동작하는 컴퓨터를 이용하여 화성에 있는 섬의 수를 세는 방법을 구현하는 것이다.

상세 구현

다음 함수를 구현해야 한다.

```
string process(string[][] a, int i, int j, int k, int n)
```

- a : 3×3 크기 배열로, 처리되는 부분 배열을 나타낸다. 구체적으로는, $a = h[i..i+2][j..j+2]$ 이고, a 의 각 원소는 정확히 길이가 100인 문자열로 각 글자는 '0' (ASCII 48) 또는 '1' (ASCII 49)이다.
- i, j : 현재 컴퓨터가 처리하는 칸의 행과 열
- k : 현재 단계
- n : 전체 단계의 수이면서, 화성 표면의 크기 $(2n+1) \times (2n+1)$ 을 나타내는 값
- 이 함수는 길이가 100인 이진수 문자열을 리턴해야 한다. 리턴값은 컴퓨터의 메모리 $h[i][j]$ 에 저장된다.
- $k = n - 1$ 일 때 이 함수를 마지막으로 호출한다. 이 호출의 리턴값은 화성에 있는 섬의 수를 이진수로 표현한 문자열인데, 이진수의 가장 낮은 자릿수(least significant bit)가 0번 위치의 글자이고, 그 다음 낮은 자릿수가 1번 위치 글자인 식으로 저장된다.
- 이 함수는 어떤 정적 변수 또는 전역 변수와도 무관해야 하며, 리턴값은 이 함수에 전달된 파라미터에만 의존해야 한다.

각 테스트 케이스는 T 개의 독립적인 시나리오(즉, 서로 다른 행성의 표면)로 이루어진다. 각 시나리오에서 당신이 구현한 함수의 동작은 시나리오들을 수행하는 순서와 무관해야 하는데, 같은 시나리오에 속한 `process` 함수 호출이 연속적으로 일어나지 않을 수 있기 때문이다. 그러나, 각각의 시나리오에서 `process` 함수의 호출 순서는 문제 설명에서 설명한 것과 같다.

특히, 각각의 테스트케이스에서, 여러분의 프로그램의 여러 인스턴스가 동시에 수행될 것이다. 메모리와 CPU 시간의 제약은 각 인스턴스의 사용량을 합친 것이다. 인스턴스 사이에서 데이터를 불법으로 교환하려는 시도는 부정행위로 간주되며, 실격될 수 있다.

특히, `process` 함수를 호출하는 동안 정적 변수나 전역 변수에 저장한 값들을 다음 호출때 사용하지 못할 수 있다.

제약조건

- $1 \leq T \leq 10$
- $1 \leq n \leq 20$
- $s[i][j]$ 는 '0'(ASCII 48)이거나 '1'(ASCII 49) (for all $0 \leq i, j \leq 2 \cdot n$)
- $h[i][j]$ 의 길이는 정확히 100 (for all $0 \leq i, j \leq 2 \cdot n$)
- $h[i][j]$ 의 글자들은 '0' (ASCII 48)이거나 '1' (ASCII 49) (for all $0 \leq i, j \leq 2 \cdot n$).

process 함수를 매번 호출할 때:

- $0 \leq k \leq n - 1$
- $0 \leq i, j \leq 2 \cdot (n - k - 1)$

부분 문제

1. (6 점) $n \leq 2$
2. (8 점) $n \leq 4$
3. (7 점) $n \leq 6$
4. (8 점) $n \leq 8$
5. (7 점) $n \leq 10$
6. (8 점) $n \leq 12$
7. (10 점) $n \leq 14$
8. (24 점) $n \leq 16$
9. (11 점) $n \leq 18$
10. (11 점) $n \leq 20$

예제

예제 1

$n = 1$ 이고 s 가 다음과 같은 경우를 생각해보자.

```
'1' '0' '0'  
'1' '1' '0'  
'0' '0' '1'
```

이 예제에서, 행성의 표면은 3×3 칸들과 2개의 섬으로 이루어져 있다. process 함수를 호출하는 단계는 오직 하나이다.

단계 0에서, 그레이더는 process 함수를 정확히 한 번 호출한다:

```
process(["100", "000", "000"], ["100", "100", "000"], ["000", "000", "100"], 0, 0, 0, 1)
```

h 각 칸의 처음 세 비트만 표시했는데 주의하시오.

이 함수의 리턴값은 "0100..."(생략된 비트는 모두 0)이어야 하는데, 2진수0010는 10진수 2이다. 96개의 0을 생략하고 ...로 대체했는데 주의하시오.

예제 2

$n = 2$ 이고 s 가 다음과 같은 경우를 생각해보자.

```
'1' '1' '0' '1' '1'
'1' '1' '0' '0' '0'
'1' '0' '1' '1' '1'
'0' '1' '0' '0' '0'
'0' '1' '1' '1' '1'
```

이 예제에서, 행성의 표면은 5×5 칸과 4개의 섬으로 이루어져 있다. `process` 함수를 두 단계에 걸쳐 호출한다.

단계 0에서, 그레이더는 `process` 함수를 9 번 호출한다.

```
process(["100","100","000"],["100","100","000"],["100","000","100"],0,0,0,2)
process(["100","000","100"],["100","000","000"],["000","100","100"],0,1,0,2)
process(["000","100","100"],["000","000","000"],["100","100","100"],0,2,0,2)
process(["100","100","000"],["100","000","100"],["000","100","000"],1,0,0,2)
process(["100","000","000"],["000","100","100"],["100","000","000"],1,1,0,2)
process(["000","000","000"],["100","100","100"],["000","000","000"],1,2,0,2)
process(["100","000","100"],["000","100","000"],["000","100","100"],2,0,0,2)
process(["000","100","100"],["100","000","000"],["100","100","100"],2,1,0,2)
process(["100","100","100"],["000","000","000"],["100","100","100"],2,2,0,2)
```

위 함수의 리턴값들이 각각 "011", "000", "000", "111", "111", "011", "110", "010", "111"이라고 하자. 생략된 비트는 모두 0이다. 따라서 단계 0이 끝난 뒤, h 에는 다음 값들이 저장된다.

```
"011", "000", "000", "100", "100"
"111", "111", "011", "000", "000"
"110", "010", "111", "100", "100"
"000", "100", "000", "000", "000"
"000", "100", "100", "100", "100"
```

단계 1에서, 그레이더는 `process` 함수를 한 번 호출한다.

```
process(["011","000","000"],["111","111","011"],["110","010","111"],0,0,1,2)
```

마지막으로, 이 함수의 리턴값은 "0010000..." (생략된 비트는 모두 0)이어야 하는데, 2진수0000100는 10진수 4이다. 93개의 0을 생략하고 ...로 대체했다는데 주의하시오.

샘플 그레이더

샘플 그레이더는 다음 형식으로 입력을 읽는다:

- line 1: T
- block i ($0 \leq i \leq T - 1$): 시나리오 i 를 표현하는 block.
 - line 1: n
 - line $2 + j$ ($0 \leq j \leq 2 \cdot n$): $s[j][0] \ s[j][1] \ \dots \ s[j][2 \cdot n]$

샘플 그레이더는 다음 형식으로 출력한다:

- line $1 + i$ ($0 \leq i \leq T - 1$): i 번째 시나리오에서 마지막으로 호출된 `process` 함수의 리턴값을 10진수로 표현한 것