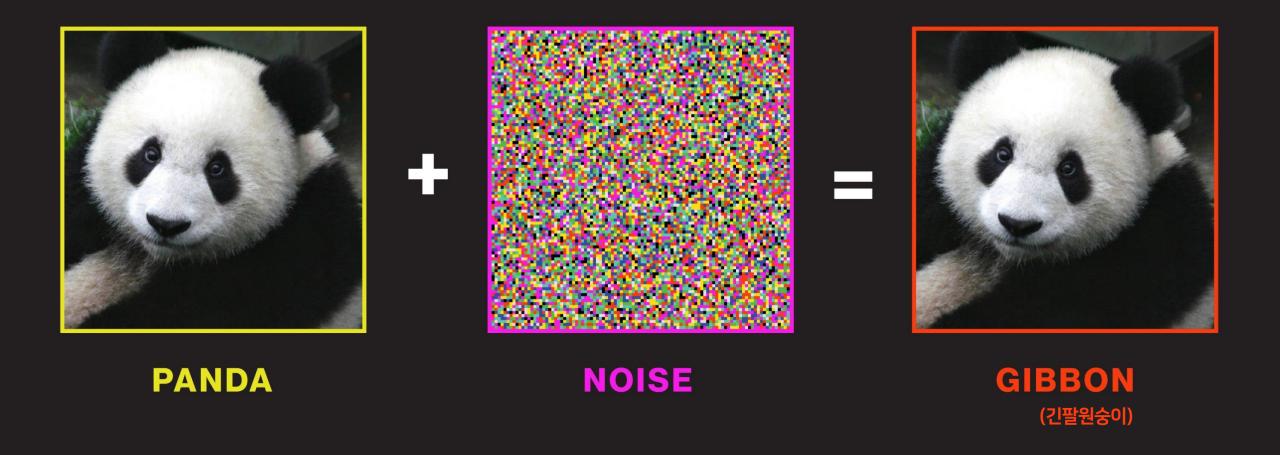
불완전성정리 튜링머신

연세대학교 컴퓨터과학과 최적화및응용 연구실

통합과정 이창열

첫 과제







HOW

$\mathcal{O}(n^2)$

```
a = [1,2,3,4,5,6,7,8,9,10]
b = [0,0,0,0,0,0,0,0,0]

for i in range(10):
    for j in range(i+1):
        b[i] += a[j]
print(b)
# [1,3,6,10,15,21,28,36,45,55]
```

$\mathcal{O}(n)$

```
a = [1,2,3,4,5,6,7,8,9,10]
b = [0,0,0,0,0,0,0,0,0]
x = 0
for i in range(10):
    x = a[i] + x
    b[i] = x
print(b)
# [1,3,6,10,15,21,28,36,45,55]
```

수학적으로 잘 정의만 된다면

어떤 문제든 컴퓨터 알고리즘으로 해결할 수 있다.

어떤 문제는 컴퓨터 알고리즘으로 해결할 수 <mark>없다!</mark>

정지 문제_{halting problem}

주어진 프로그램과 그것의 인풋에 대하여, 그 컴퓨팅 과정이 언젠가 끝나면 **정지**halt한다고 한다.

어떠한 프로그램과 그것의 인풋이 주어지더라도, 해당 컴퓨팅 과정의 정지 여부를 판별하라.

(튜링) 이 문제를 푸는 알고리즘은 **존재하지 않는다**.

디오판토스 방정식은 다항 연립방정식으로 변수의 수에 제한이 없고 각 항의 계수와 해는 모두 정수여야 한다.

힐베르트의 10번째 문제) 디오판토스 방정식의 해의 존재 여부를 판별하는 알고리즘을 제시하라.

디오판토스 방정식은 다항 연립방정식으로 변수의 수에 제한이 없고 각 항의 계수와 해는 모두 정수여야 한다.

힐베르트의 10번째 문제) 디오판토스 방정식의 해의 존재 여부를 판별하는 알고리즘을 제시하라.

1. 모든 자연수를 <u>세 개</u>의 제곱수(squared number)들의 합으로 표현할 수 있는가?

$$0 = 0 + 0 + 0$$

$$1 = 1 + 0 + 0$$

$$2 = 1 + 1 + 0$$

$$3 = 1 + 1 + 1$$

$$4 = 2^2 + 0 + 0$$

$$5 = 2^2 + 1 + 0$$

$$6 = 2^2 + 1 + 1$$

NO

디오판토스 방정식은 다항 연립방정식으로 변수의 수에 제한이 없고 각 항의 계수와 해는 모두 정수여야 한다.

힐베르트의 10번째 문제) 디오판토스 방정식의 해의 존재 여부를 판별하는 알고리즘을 제시하라.

2. 모든 자연수를 <u>네 개</u>의 제곱수(squared number)들의 합으로 표현할 수 있는가?

$$0 = 0 + 0 + 0 + 0$$

$$1 = 1 + 0 + 0 + 0$$

$$2 = 1 + 1 + 0 + 0$$

$$3 = 1 + 1 + 1 + 0$$

$$4 = 2^2 + 0 + 0 + 0$$

$$5 = 2^2 + 1 + 0 + 0$$

$$6 = 2^2 + 1 + 1 + 0$$

$$7 = 2^2 + 1 + 1 + 1$$

...

(라그랑주_{Lagrange}, 1770) YES

디오판토스 방정식은 다항 연립방정식으로 변수의 수에 제한이 없고 각 항의 계수와 해는 모두 정수여야 한다.

힐베르트의 10번째 문제) 디오판토스 방정식의 해의 존재 여부를 판별하는 알고리즘을 제시하라.

3. 페르마의 마지막 정리

$$\not\exists n, x, y, z \in \mathbb{N}$$
 s.t. $(x+1)^{n+3} + (y+1)^{n+3} = (z+1)^{n+3}$

(와일즈_{Wiles}, 1994) True

디오판토스 방정식은 다항 연립방정식으로 변수의 수에 제한이 없고 각 항의 계수와 해는 모두 정수여야 한다.

힐베르트의 10번째 문제) 디오판토스 방정식의 해의 존재 여부를 판별하는 알고리즘을 제시하라.

4. 2보다 큰 모든 짝수를 두개의 소수(prime number)의 합으로 표현할 수 있는가?

```
4 = 2 + 2
```

$$6 = 3 + 3$$

$$8 = 3 + 5$$

$$10 = 5 + 5$$

$$12 = 5 + 7$$

...

(골드바흐의 추측_{goldbach conjecture}, 1742) 힐베르트의 8번째 문제 중 하나

디오판토스 방정식은 다항 연립방정식으로 변수의 수에 제한이 없고 각 항의 계수와 해는 모두 정수여야 한다.

힐베르트의 10번째 문제) 디오판토스 방정식의 해의 존재 여부를 판별하는 알고리즘을 제시하라.

(마티야세비치_{Matiyasevich}, 1970) 그런 알고리즘은 **없다**.

알고리즘, 인공지능 의식적 사고

인간의 사고에 대한 관점

인간의 사고는 (아주 복잡한) 알고리즘이다.

인간의 사고는 알고리즘으로서 원리상 시뮬레이션 할 수 있다. 하지만, 그 자체만으로 인식이 생겨나지 않는다.

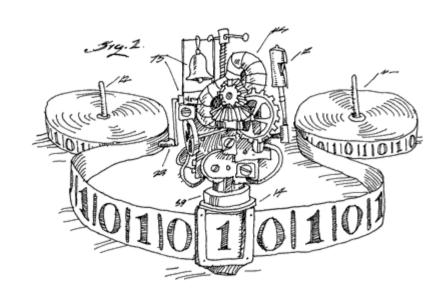
인간의 사고를 알고리즘으로 시뮬레이션하는 것은 수학적으로 불가능하다.

알고리즘이란

알고리즘의 정의 = 튜링 머신의 활동 = 컴퓨팅

튜링 머신_{Turing machine} 현대식 범용 컴퓨터의 이론적 전신

- 0 혹은 1이 적힐 수 있는 셀_{cell}이 무한히 있는 테이프_{tape}.
- 각 셀을 읽고 쓴 후, 왼쪽으로 혹은 오른쪽으로 1칸 이동하는 헤드_{head}.
- 유한한 수의 가능한 (내부) 상태_{state}와 규칙들 ⟨state, read⟩ → ⟨state, write, L/R/STOP⟩
- 헤드의 왼편에 있는 셀은 전부 0이라 가정
- 입력은 헤드의 오른편에, 출력은 (끝났을 때) 헤드 왼편에 위치한다 가정



입력으로 들어온 숫자 하나에 1을 더하는 튜링 머신

- 입력은 1진수로 들어온다 가정 (e.g., 3 = 111, 5 = 11111)

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle

\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle

\langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle

\langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle

\langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle
```

... 0 0 0 0 1 1 0 0 ...

입력으로 들어온 숫자 하나에 1을 더하는 튜링 머신

- 입력은 1진수로 들어온다 가정 (e.g., 3 = 111, 5 = 11111)

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle
\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle
\langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle
\langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle
\langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle
```

... 0 0 0 0 1 1 0 0 ...

입력으로 들어온 숫자 하나에 1을 더하는 튜링 머신

- 입력은 1진수로 들어온다 가정 (e.g., 3 = 111, 5 = 11111)

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle
\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle
\langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle
\langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle
\langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle
```

... 0 0 0 1 1 0 0 ···

입력으로 들어온 숫자 하나에 1을 더하는 튜링 머신

- 입력은 1진수로 들어온다 가정 (e.g., 3 = 111, 5 = 11111)

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle

\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle

\langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle

\langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle

\langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle
```

... 0 0 0 0 1 1 0 0 ...

입력으로 들어온 숫자 하나에 1을 더하는 튜링 머신

- 입력은 1진수로 들어온다 가정 (e.g., 3 = 111, 5 = 11111)

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle
\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle
\langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle
\langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle
\langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle
```

•••	0	0	0	0	1	1	0	0	•••
-----	---	---	---	---	---	---	---	---	-----

$$state = 0$$

입력으로 들어온 숫자 하나에 1을 더하는 튜링 머신

- 입력은 1진수로 들어온다 가정 (e.g., 3 = 111, 5 = 11111)

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle
\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle
\langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle
\langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle
\langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle
```

•••	0	0	0	0	1	1	0	0	•••
-----	---	---	---	---	---	---	---	---	-----

입력으로 들어온 숫자 하나에 1을 더하는 튜링 머신

- 입력은 1진수로 들어온다 가정 (e.g., 3 = 111, 5 = 11111)

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle
\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle
\langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle
\langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle
\langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle
```

0 0 0 0 1 1 0 0	•••
-----------------	-----

입력으로 들어온 숫자 하나에 1을 더하는 튜링 머신

- 입력은 1진수로 들어온다 가정 (e.g., 3 = 111, 5 = 11111)

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle
\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle
\langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle
\langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle
\langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle
```

$egin{array}{ c c c c c c c c c c c c c c c c c c c$
--

$$state = 0$$

입력으로 들어온 숫자 하나에 1을 더하는 튜링 머신

- 입력은 1진수로 들어온다 가정 (e.g., 3 = 111, 5 = 11111)

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle
\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle
\langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle
\langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle
\langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle
```

... 0 0 0 0 1 1 0 ...

$$\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle$$

$$\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle$$

$$\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle$$

```
... 0 0 1 1 1 0 0 0 0 ···
```

$$state = 0$$

$$\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle$$

$$\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle$$

$$\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle$$

```
        ...
        0
        0
        1
        1
        1
        0
        0
        0
        0
        0
        ...
```

$$state = 0$$

$$\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle$$

$$\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle$$

$$\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle$$

• • •	0	0	1	1	1	0	0	0	0	0	•••
-------	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	-----

$$state = 0$$

$$\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle$$

$$\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle$$

$$\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle$$

```
        ...
        0
        0
        1
        1
        1
        0
        0
        0
        0
        0
        ...
```

$$state = 0$$

$$\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle$$

$$\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle$$

$$\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle$$

```
        ...
        0
        0
        1
        1
        0
        0
        0
        0
        ...
```

$$state = 1$$

$$\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle$$

$$\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle$$

$$\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle$$

```
        ...
        0
        0
        1
        1
        0
        0
        0
        0
        ...
```

$$state = 1$$

$$\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle$$

$$\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle$$

$$\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle$$

```
        ...
        0
        0
        1
        1
        0
        0
        0
        0
        ...
```

$$state = 1$$

$$\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle$$

$$\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle$$

$$\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle$$

```
        ...
        0
        0
        1
        1
        1
        0
        0
        0
        0
        ...
```

$$state = 2$$

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle
\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle
\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle
\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle
```

```
        ...
        0
        0
        1
        0
        1
        0
        0
        0
        ...
```

$$state = 4$$

$$\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle$$

$$\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle$$

$$\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle$$

•••	0	0	0	1	0	1	0	0	0	0	•••
-----	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	-----

$$state = 4$$

$$\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle$$

$$\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle$$

$$\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle$$

```
        ...
        0
        0
        1
        0
        1
        1
        0
        0
        0
        ...
```

$$state = 5$$

$$\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle$$

$$\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle$$

$$\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle$$

```
        ...
        0
        0
        1
        0
        1
        1
        0
        0
        0
        ...
```

$$state = 5$$

$$\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle$$

$$\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle$$

$$\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle$$

```
        ...
        0
        0
        1
        1
        1
        1
        0
        0
        0
        ...
```

$$state = 2$$

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle
\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle
\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle
\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle
```

```
        ...
        0
        0
        0
        1
        1
        1
        0
        0
        0
        ...
```

$$state = 4$$

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle
\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle
\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle
\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle
```

```
        ...
        0
        0
        0
        1
        1
        1
        0
        0
        0
        ...
```

$$state = 4$$

$$\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle$$

$$\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle$$

$$\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle$$

$$state = 4$$

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle
\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle
\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle
\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle
```

```
        ...
        0
        0
        0
        1
        1
        1
        0
        0
        0
        ...
```

$$state = 4$$

$$\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle$$

$$\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle$$

$$\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle$$

```
        ...
        0
        0
        0
        1
        1
        1
        1
        0
        0
        ...
```

$$state = 5$$

$$\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle$$

$$\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle$$

$$\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle$$

```
        ...
        0
        0
        0
        1
        1
        1
        1
        0
        0
        ...
```

$$state = 5$$

$$\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle$$

$$\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle$$

$$\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle$$

```
        ...
        0
        0
        0
        1
        1
        1
        1
        0
        0
        ...
```

$$state = 5$$

$$\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle$$

$$\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle$$

$$\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle$$

```
        ...
        0
        0
        0
        1
        1
        1
        1
        0
        0
        ...
```

$$state = 5$$

$$\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle$$

$$\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle$$

$$\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle$$

```
        ...
        0
        0
        1
        1
        1
        1
        1
        0
        0
        ...
```

$$state = 2$$

$$\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle$$

$$\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle$$

$$\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle$$

```
        ...
        0
        0
        1
        1
        1
        1
        1
        0
        0
        ...
```

$$state = 3$$

$$\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle$$

$$\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle$$

$$\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle$$

```
        ...
        0
        0
        1
        1
        1
        1
        1
        0
        0
        ...
```

$$state = 3$$

$$\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle$$

$$\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle$$

$$\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle$$

```
        ...
        0
        0
        1
        1
        1
        1
        1
        0
        0
        ...
```

$$state = 3$$

$$\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle$$

$$\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle$$

$$\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle$$

$$state = 3$$

$$\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle$$

$$\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle$$

$$\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle$$

•••	0	0	0	1	1	1	1	1	0	0	•••
-----	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	-----

$$state = 3$$

$$\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle$$

$$\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle$$

$$\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle$$

•••	0	0	0	1	1	1	1	1	0	0	•••
-----	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	-----

$$state = 3$$

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle
\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle
\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle
\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle
```

•••	0	0	0	1	1	1	1	1	1	0	•••
-----	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	-----

$$state = 0$$

$$\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle$$

$$\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \qquad \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 0, R \rangle \qquad \langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 3, 0, R \rangle \qquad \langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 0, R \rangle \qquad \langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 1, \text{STOP} \rangle \qquad \langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 3, 1, R \rangle$$

$$\langle 4, 0 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle \qquad \langle 4, 1 \rangle \rightarrow \langle 4, 1, R \rangle \qquad \langle 5, 0 \rangle \rightarrow \langle 2, 1, L \rangle \qquad \langle 5, 1 \rangle \rightarrow \langle 5, 1, L \rangle$$



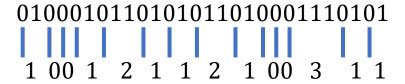
$$state = 0$$

확장 2진 표현법

1진법 체계는 "비효율적"

그냥 2진화는 인풋이 여러 개일 때 구분해내기 어렵다는 문제가 있다. - 또한 테이프에 데이터뿐 아니라 온갖 규칙들도 입력시켜야 할 수도 있다.

축약_{contraction} 기법



0과 1을 제외한 나머지 숫자들을 특별한 표식이나 명령어로 해석할 수 있다.

예를 들어 2를 (숫자를 분리하는) 쉼표로, 3을 특정 명령어로 해석한다면

$$(1001)_2$$
, $(11)_2$, $(100)_2$, op₃, $(11)_2$

확장 2진 표현법

(1001)₂, (11)₂, (100)₂, op₃, (11)₂
확장_{expansion} 기법
$$0 \rightarrow 0$$

 $1 \rightarrow 10$
 $0 \rightarrow 0$
 $0 \rightarrow 0$

 $\cdots 000010001011010101010001110101000 \cdots$

$$5 = (101)_2 = 10010110$$

•••	0	0	1	0	0	1	0	1	1	0	•••
-----	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	-----

$$state = 0$$

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle

\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle

\langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 2, 0, L \rangle

\langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, \text{STOP} \rangle
```

$$state = 0$$

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle

\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle

\langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 2, 0, L \rangle

\langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, \text{STOP} \rangle
```

$$state = 0$$

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle

\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle

\langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 2, 0, L \rangle

\langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, \text{STOP} \rangle
```

```
        ...
        0
        0
        1
        0
        1
        0
        1
        1
        0
        ...
```

$$state = 0$$

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle

\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle

\langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 2, 0, L \rangle

\langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, \text{STOP} \rangle
```

```
        ...
        0
        0
        1
        0
        1
        0
        1
        1
        0
        ...
```

$$state = 1$$

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle

\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle

\langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 2, 0, L \rangle

\langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, \text{STOP} \rangle
```

```
        ...
        0
        0
        1
        0
        0
        1
        1
        0
        ...
```

$$state = 0$$

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle

\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle

\langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 2, 0, L \rangle

\langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, \text{STOP} \rangle
```

$$state = 0$$

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle

\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle

\langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 2, 0, L \rangle

\langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, \text{STOP} \rangle
```

```
        ...
        0
        0
        1
        0
        1
        0
        1
        1
        0
        ...
```

$$state = 1$$

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle

\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle

\langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 2, 0, L \rangle

\langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, \text{STOP} \rangle
```

```
        ...
        0
        0
        1
        0
        1
        0
        1
        1
        0
        ...
```

$$state = 0$$

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle

\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle

\langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 2, 0, L \rangle

\langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, \text{STOP} \rangle
```

$$state = 1$$

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle

\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle

\langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 2, 0, L \rangle

\langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, \text{STOP} \rangle
```

```
        ...
        0
        0
        1
        0
        1
        0
        1
        0
        0
        ...
```

$$state = 2$$

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle

\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle

\langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 2, 0, L \rangle

\langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, \text{STOP} \rangle
```

•••	0	0	1	0	0	1	0	0	0	0	•••
-----	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	-----

$$state = 0$$

```
\langle \text{state, read} \rangle \rightarrow \langle \text{state, write, L/R/STOP} \rangle

\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle

\langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle \langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 2, 0, L \rangle

\langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, \text{STOP} \rangle
```



$$100100 = (1010)_2 = 10$$

 $state = 0$

인간의 사고에 대한 관점

튜링 머신의 한계는 무엇일까?

인간은 판별할 수 있지만 튜링 머신은 판별할 수 없는 무언가가 있을까?

만약 있다면 그러한 것이 있다면

인간의 사고를 알고리즘으로 시뮬레이션하는 것은 수학적으로 불가능하다.

괴델의 불완전성의 정리와 의식의 컴퓨팅 불가능성

괴델의 불완전성 정리

공리들과 추론 규칙들로 이루어진 형식 수학 체계(formal mathematical system) 내에서 증명을 갖지 못하는 참명제가 존재한다.



공리들과 규칙들을 잘 정의하면 그 체계 내에서 표현할 수 있는 **모든** 수학 문장들에 대해서 참, 거짓 여부를 결정할 수 있지 않을까?

의식의 비컴퓨팅성 증명

Part 1.

튜링 머신의 입력을 자연수로 표현할 수 있었다. 더 나아가 모든 튜링 머신에 번호를 붙여 나열할 수 있다.

튜링 머신이 특정 입력을 받아 수행하는 것은 두 자연수의 순서쌍으로 표현됨

두 자연수를 입력으로 받아, 그것에 해당하는 컴퓨팅이 정지하지 않음을 알아내는 범용 튜링 머신 A를 생각

Part 2.

우리는 특정 자연수 순서쌍에 해당하는 컴퓨팅이 정지하지 않음을 추론할 수 있지만 위에서 만든 범용 튜링 머신 A는 알아낼 수 없다.

임의의 튜링 머신 T의 규칙들과 T에 주어질 입력을 입력받는 범용 튜링 머신

 $\langle \text{state}, 0/1 \rangle \rightarrow \langle \text{state}, 0/1, L/R/STOP \rangle$

state: in binary

R: 2 or 110

L: 3 or 1110

STOP: 4 or 11110

튜링 머신 XNx2이 인코딩 되는 방식

```
state: in binary
```

R: 2 or 110

L: 3 or 1110

STOP: 4 or 11110

$$\langle 0,0\rangle \rightarrow \langle 0,0,R\rangle$$

$$\langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle$$

$$\langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle$$

$$\langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 2, 0, L \rangle$$

$$\langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, STOP \rangle$$

튜링 머신 XNx2이 인코딩 되는 방식

```
R: 2 or 110

L: 3 or 1110

STOP: 4 or 11110

\langle 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle
\langle 0, 1 \rangle \rightarrow \langle 1, 1, R \rangle
\langle 1, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle
\langle 1, 1 \rangle \rightarrow \langle 2, 0, L \rangle
\langle 2, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle
\langle 2, 1 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, STOP \rangle
\langle 3, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle
\langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle
\langle 3, 1 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, R \rangle
```

state: in binary

튜링 머신 XNx2이 인코딩 되는 방식

```
state: in binary
R: 2 or 110
L: 3 or 1110
STOP: 4 or 11110
```

```
⟨0, 0, R⟩
⟨1, 1, R⟩
⟨0, 0, R⟩
⟨2, 0, L⟩
⟨0, 0, R⟩
⟨0, 0, STOP⟩
⟨0, 0, R⟩
⟨0, 0, R⟩
```

튜링 머신 XNx2이 인코딩 되는 방식

```
state: in binary
R: 2 or 110
L: 3 or 1110
STOP: 4 or 11110
```

튜링 머신 XNx2이 인코딩 되는 방식

```
state: in binary
  R: 2 or 110
  L: 3 or 1110
STOP: 4 or 11110
       **
    (00110)
    (11110)
    (00110)
   (1001110)
    (00110)
   (0011110)
    (00110)
    (00110)
```

튜링 머신 XNx2이 인코딩 되는 방식

state: in binary

R: 2 or 110

L: 3 or 1110

STOP: 4 or 11110

 $\langle 00110\rangle\langle 11110\rangle\langle 00110\rangle\langle 1001110\rangle\langle 00110\rangle\langle 0011110\rangle\langle 00110\rangle$

튜링 머신 XNx2이 인코딩 되는 방식

state: in binary

R: 2 or 110

L: 3 or 1110

STOP: 4 or 11110

0011011111000110100111000111000111100011000110 = 3817480157382

XNx2는 3817480157382번째 튜링 머신, 혹은 $T_{3817480157382}$.

똑같은 방식으로 **UN+1**은 T_{911326} .

일반적으로 임의의 튜링 머신 T에 고유한 자연수를 부여할 수 있다. (즉, 튜링 머신을 나열할 수 있다.)

자연수 q에 대응되는 튜링 머신 T가 받은 입력이 자연수 n에 대응된다고 하자.

그렇다면 범용 튜링 머신의 입력은 다음과 같다.

q의 확장 2진수 + 특정 코드(e.g., 111110) + n의 확장 2진수

모든 컴퓨팅을 두 자연수의 순서쌍으로 표현 가능

범용 튜링 머신 A

두 자연수 q, n을 입력으로 받아 그것으로 정의되는 컴퓨팅 $T_q(n)$ 이 정지하지 않음을 알아내려 하는 범용 튜링 머신 A.

- A(q,n)이 정지했을 때만 컴퓨팅 $T_q(n)$ 이 정지하지 않음을 알 수 있다.
- A(q,n)이 정지하지 않았으면 컴퓨팅 $T_q(n)$ 의 정지 여부에 대해 아무것도 말해주지 않는다.

A(q,n)이 정지했음의 의미

A(q,n)이 정지했음은 $T_q(n)$ 이 **증명되었음**을 의미한다.

- 1. 어떤 자연수 q'에 대해 $T_{q'}(n)$ 이 다음과 같다고 하자. "모든 자연수를 n 개의 제곱수들의 합으로 표현할 수 있는지 모든 경우의 수를 체크하는 알고리즘"
- $T_{q'}(3)$ 은 정지한다. $T_{q'}(4)$ 는 정지하지 않는다. …
- 2. 어떤 자연수 q''에 대해 $T_{q''}(n)$ 이 <mark>페르마의 정리를 모든 경우의 수로 확인하는 알고리즘</mark>이라 하자. $\nexists n, x, y, z \in \mathbb{N}$ s.t. $(x+1)^{n+3} + (y+1)^{n+3} = (z+1)^{n+3}$
- $T_{q''}(3)$ 은 정지하지 않는다. $T_{q''}(4)$ 는 정지하지 않는다. $T_{q''}(5)$ 는 정지하지 않는다. \cdots
- 3. 어떤 자연수 q'''에 대해 $T_{q'''}(2)$ 이 <mark>골드바흐의 추측을 모든 경우의 수로 확인하는 알고리즘</mark>이라 하자.
- $T_{q'''}(2)$ 이 정지할까?

범용 튜링 머신 A

튜링 머신 A를 그것을 정의하는 규칙을 통해 입력이 정지할지를 증명을 작성하는 튜링 머신이라 생각해도 좋다. A(q,n)이 정지하면, 이것은 바로 $T_q(n)$ 의 증명이 완료된 것!

만약 어떤 q'와 n'에 대해서 A(q',n')이 영원히 정지하지 않을 것을 안다면, 튜링 머신으로는 $T_{q'}(n')$ 에 대한 증명을 완료할 수 없다는 것을 시사

그런데 우리가 $T_{q'}(n')$ 이 정지하지 않는다는 사실을 안다면?

의식의 비컴퓨팅성 증명

Part 2.

우리는 특정 자연수 순서쌍에 해당하는 컴퓨팅이 정지하지 않음을 추론할 수 있지만 위에서 만든 범용 튜링 머신 A는 알아낼 수 없다.

모든 q,n에 대해서 A(q,n)이 정지하면 컴퓨팅 $T_q(n)$ 이 정지하지 않는다.

따라서, A(n,n)이 정지하면 컴퓨팅 $T_n(n)$ 이 정지하지 않는다. \cdots (1)

이때 A(n,n)은 n이라는 수를 입력으로 받는 특정 컴퓨팅으로 볼 수 있다.

따라서 $A(n,n) = T_k(n)$ 인 k가 존재한다. … (2)

A(n,n)이 정지하면 컴퓨팅 $T_n(n)$ 이 정지하지 않는다. \cdots (1)

 $A(n,n) = T_k(n)$ 인 k가 존재한다. … (2)

(2)에 n = k를 대입해보자. (즉, T_k 의 입력으로 k가 주어졌다고 해보자.)

$$A(k,k) = T_k(k). \cdots (2')$$

(1)에 n = k를 대입하자.

A(k,k)가 정지하면 컴퓨팅 $T_k(k)$ 이 정지하지 않는다. \cdots (1')

(1')과 (2')을 합치면 다음과 같다. $T_k(k)$ 가 정지하면 컴퓨팅 $T_k(k)$ 이 정지하지 않는다.

 $T_k(k)$ 가 정지하면 컴퓨팅 $T_k(k)$ 이 정지하지 않는다.

따라서 $T_k(k)$ 가 정지한다면 모순이 발생하기 때문에, 정지하지 않는다고 추론할 수밖에 없다.

즉 A(k,k)가 정지하지 않는다고 추론할 수밖에 없다.

Recall.

만약 어떤 q'와 n'에 대해서 A(q',n')이 영원히 정지하지 않을 것을 안다면, 튜링 머신으로는 $T_{q'}(n')$ 에 대한 증명을 완료할 수 없다는 것을 시사

그런데 우리가 $T_{q'}(n')$ 이 정지하지 않는다는 사실을 안다면?

 $T_k(k)$ 가 정지하면 컴퓨팅 $T_k(k)$ 이 정지하지 않는다.

따라서 $T_k(k)$ 가 정지한다면 모순이 발생하기 때문에, 정지하지 않는다고 추론할 수밖에 없다.

즉 A(k,k)가 정지하지 않는다고 추론할 수밖에 없다.

Recall.

만약 어떤 k에 대해서 A(k,k)가 영원히 정지하지 않을 것을 안다면, 튜링 머신으로는 $T_k(k)$ 에 대한 증명을 완료할 수 없다는 것을 시사

그런데 우리가 $T_k(k)$ 이 정지하지 않는다는 사실을 알고 있다.

괴델의 불완전성 정리와 의식의 컴퓨팅 불가능

이 증명을 따라가는 것이 의식적 사고 (혹은 이해, 통찰력, ...)에 해당함에 동의한다면

인간의 사고를 알고리즘으로 시뮬레이션하는 것은 수학적으로 불가능하다.

비컴퓨팅적 물리학의 필요성

고전물리학과 양자물리학

고전물리학에서는 한 물리계를 정의하는 데 필요한 모든 데이터를 어느 주어진 시간에 특정할 수 있으며, 그 계의 향후 행동은 이 데이터로 완벽히 결정될 뿐 아니라 튜링 컴퓨팅으로 계산될 수 있다.

양자물리학에서는 완벽하게 무작위적인 속성의 추가적인 자유가 있는데, 그런 요소들이라 하더라도 비알고리즘적 활동을 제공하지는 않는다.

의식의 과학을 이해하기 위해선 비컴퓨팅적인 새로운 과학이 필요하다.

일반상대성이론과 양자론의 원리를 결합시킨 "양자중력적" 현상?

창발 현상

보통의 물질들은 컴퓨팅적 활동을 하지만, 두뇌의 구성은 비컴퓨팅적 활동을 한다.

두뇌의 "미묘한 구성"이 있어야 그러한 창발성을 띌 수 있다.

미세소관?

