/* elice */

Dynamic Programming 1

2016. 12. 6.

신현규



피드백

- 지난주 수업이 좋았습니다.
 - 우리에게 풀 시간을 주었다는 점
 - 다른 사람의 생각을 들어볼 수 있었다는 점
- · 많은 피드백은 **여러분께 더 알맞는** 강의를 만듭니다



지난 시간 요약

- · 왜 ICPC인가?
- 분할정복법
 - Merge sort
 - Quick sort
 - 연속부분 최대합
- 탐욕적 기법
 - Interval Scheduling
 - 기울기의 최댓값 구하기



Machine Learning 을 배울 준비

- 알고리즘 디자인 Training 을 위해서
 - 이미 디자인 되어있는 여러 알고리즘을 배우고,
 - 이를 직접 구현해보자
- 정확성을 증명할 수 없는 문제를 풀기 위해서
 - 일단 정답이 존재하는 문제부터 제대로 증명하고 풀어보자
- 제한시간 내에 정답을 낸다는 것을 보이기 위해서
 - 간단한 알고리즘의 시간복잡도부터 계산해보자



/* elice */

Merge sort

3	5	7	2	5	9	13	11	24	11	23	1	4	5	3	2



	3	5	7	2	5	9	13	11	24	11	23	1	4	5	3	2
ı																



/* elice */

Merge sort

3	5	7	2	5	9	13	11	
---	---	---	---	---	---	----	----	--

24 11 23 1 4 5 3 2







• O(n log n) 정렬의 가장 대표적인 예



2	3	4	5	11	23	24	

1



• O(n log n) 정렬의 가장 대표적인 예





1 2



• O(n log n) 정렬의 가장 대표적인 예



3	4	5	11	23	24
---	---	---	----	----	----

1 2 2



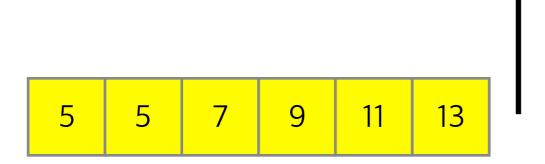
• O(n log n) 정렬의 가장 대표적인 예



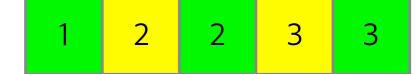
3 4	5	11	23	24
-----	---	----	----	----

1 2 2 3





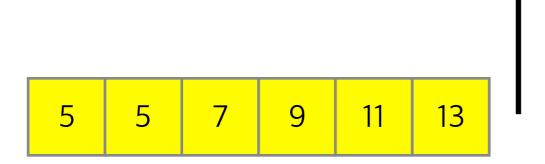






/* elice */

Merge sort

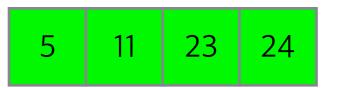


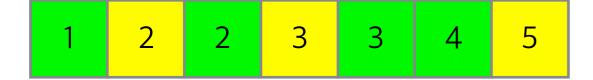
5 11	23	24
------	----	----

1	2	2	3	3	4

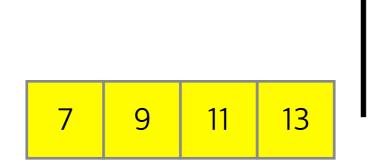












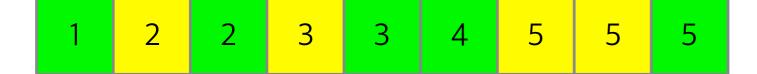
5 11	23	24
------	----	----

1 2 2 3 3 4 5 5









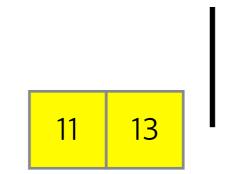






1 2 2 3 3 4 5 5 5 7

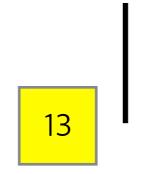






1	2	2	3	3	4	5	5	5	7	9

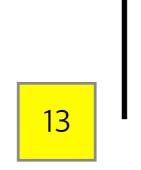


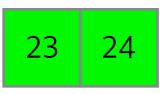




1	2	2	3	3	4	5	5	5	7	9	11



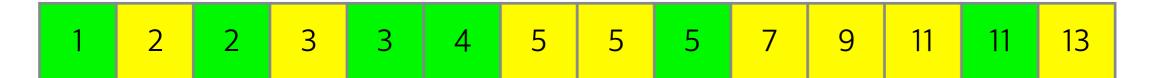




1 2 2 3 3 4 5 5 5 7 9	11 11
---------------------------------------------------------------	-------







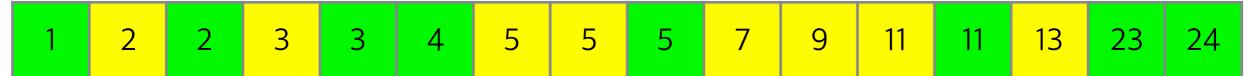


• O(n log n) 정렬의 가장 대표적인 예

24

1	2	2	3	3	4	5	5	5	7	9	11	11	13	23
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	----	----	----	----







		1	2	2	3	3	4	5	5	5	7	9	11	11	13	23	24
--	--	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	----	----	----	----	----



Merge sort : 시간복잡도

$$T(N) = 2 * T(N/2) + O(N)$$

$$T(N/2) = 2 * T(N/4) + O(N/2)$$

$$T(N/2) = 2 * T(N/4) + O(N/2)$$

$$T(N/4) = \cdots + O(N/4) T(N/4) T(N/4) = \cdots + O(N/4) T(N/4) T(N/4) = \cdots + O(N/4) T(N/4) T(N/$$

• 또 다른 O(n log n) 정렬의 대표적인 예

3	5 7	7 2	5	9	13	11	24	11	23	1	4	5	3	2	
---	-----	-----	---	---	----	----	----	----	----	---	---	---	---	---	--



• 또 다른 O(n log n) 정렬의 대표적인 예

3	5	7	2	5	9	13	11	24	11	23	1	4	5	3	2

Pivot!



/* elice */

Quick Sort

• 또 다른 O(n log n) 정렬의 대표적인 예

3 5 7

5	9	13	11	24	11	23

4 5

1 3 2 2



• 또 다른 O(n log n) 정렬의 대표적인 예

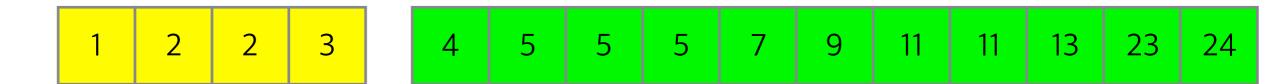
3

1 3 2	2 5	7 5	9 13	11 24	11 23	4 5
-------	-----	-----	------	-------	-------	-----



• 또 다른 O(n log n) 정렬의 대표적인 예

3





• 또 다른 O(n log n) 정렬의 대표적인 예



Quick Sort: 시간복잡도

- N개의 숫자를 정렬하는 데에 걸리는 시간을 T(N)이라 하자
- T(N) = 2 * T(N/2) + O(N)
 (대충 절반으로 나누어진다고 가정하면)
- O(N log N)



연속부분 최대합

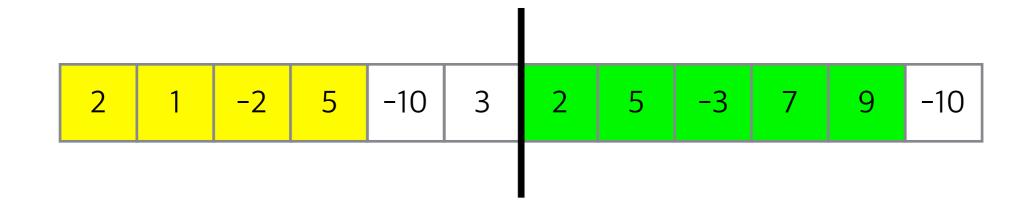
• 연속부분 최대합을 구하라

2	1	-2	5	-10	3	2	5	-3	7	9	-10	
---	---	----	---	-----	---	---	---	----	---	---	-----	--



연속부분 최대합

• 우선 절반으로 나누어 각각을 구해보자



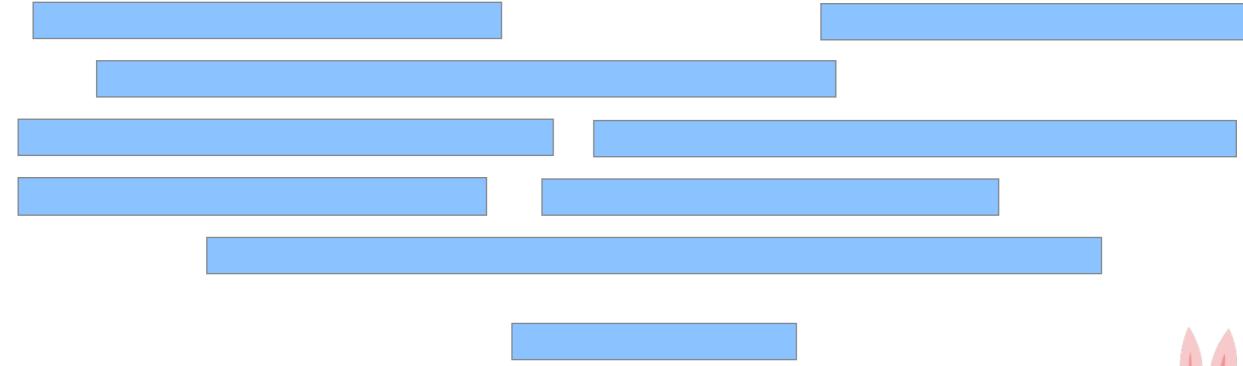


연속부분 최대합

- 우선 절반으로 나누어 각각을 구해보자
 - 결과!

		2	2 1 -2 5		5	-10 3		2	5	-3	7	9	-10				
			3	3		2		2									
-10			3	-7			7	2	5								
5 -10			3	-2			4	2	5	-3			A	A			
		-2	5	-10	3	-4			11	2	5	-3	7		0,		
	1	-2	5	-10	3	-:	3	,	20	2	5	-3	7	9		M	
2	1	-2	5	-10	3	-1		36	10	2	5	-3	7	9	-10		

• N개의 구간 중 겹치지 않는 구간을 최대한 많이 선택하라





- N개의 구간 중 겹치지 않는 구간을 최대한 많이 선택하라
 - · 왼쪽부터 차례대로 선택한다고 하면, 빨리 끝나는 구간이 무조건 좋음!



- N개의 구간 중 겹치지 않는 구간을 최대한 많이 선택하라
 - · 왼쪽부터 차례대로 선택한다고 하면, 빨리 끝나는 구간이 무조건 좋음!



- N개의 구간 중 겹치지 않는 구간을 최대한 많이 선택하라
 - · 왼쪽부터 차례대로 선택한다고 하면, 빨리 끝나는 구간이 무조건 좋음!



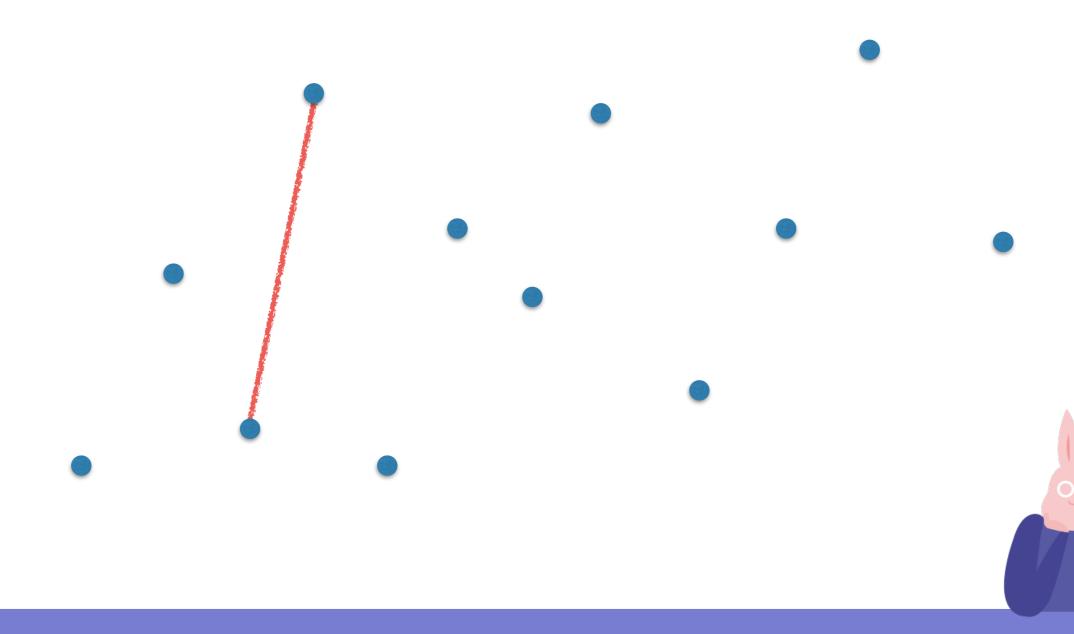
- N개의 구간 중 겹치지 않는 구간을 최대한 많이 선택하라
 - · 왼쪽부터 차례대로 선택한다고 하면, 빨리 끝나는 구간이 무조건 좋음!



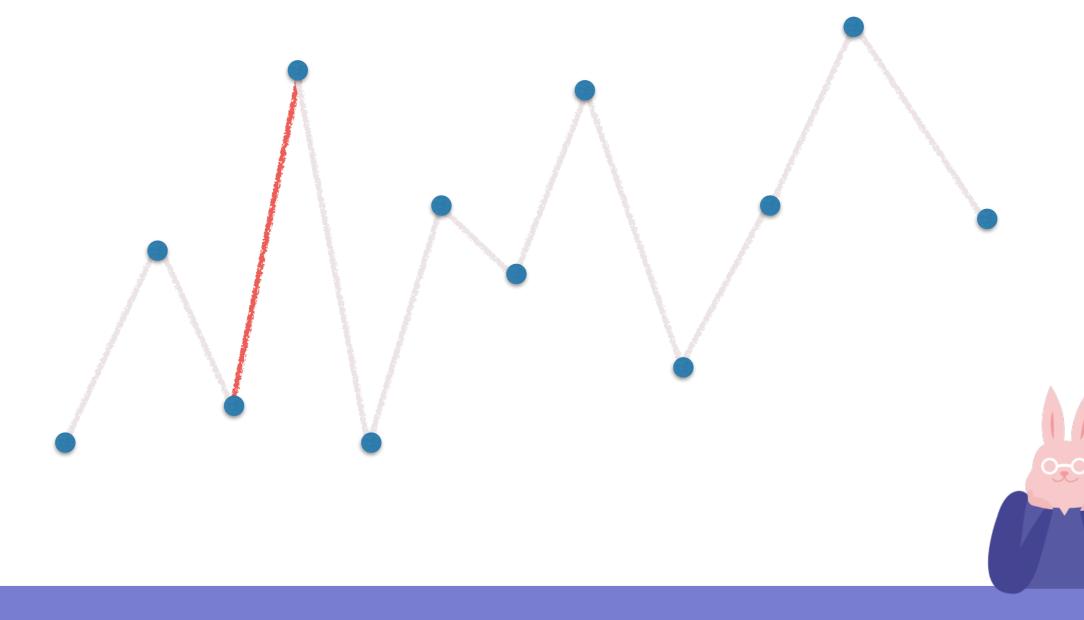
- N개의 구간 중 겹치지 않는 구간을 최대한 많이 선택하라
 - · 왼쪽부터 차례대로 선택한다고 하면, 빨리 끝나는 구간이 무조건 좋음!



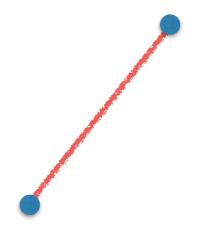
· N개의 점 중에서, 두 점을 이었을 때의 기울기의 최댓값은 ?



· x값으로 정렬 후, 인접한 두 점만 보면 충분하다

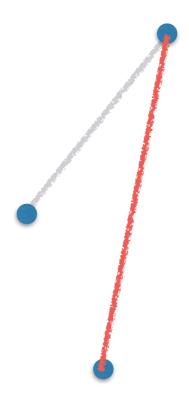


- 증명: 귀류법
 - 인접하지 않은 두 점의 기울기가 최댓값이라 가정하자



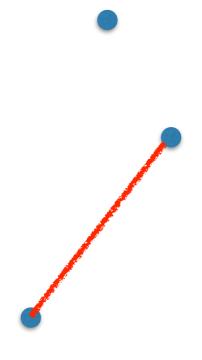


- 증명: 귀류법
 - 인접하지 않은 두 점의 기울기가 최댓값이라 가정하자
 - 그럴 리 없음!



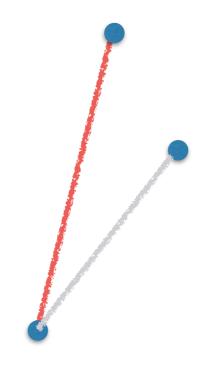


- 증명: 귀류법
 - 인접하지 않은 두 점의 기울기가 최댓값이라 가정하자
 - 그럴 리 없음!





- 증명: 귀류법
 - 인접하지 않은 두 점의 기울기가 최댓값이라 가정하자
 - 그럴 리 없음!





[활동문제 0] Merge sort

• 합병정렬 구현

입력의 예

10 9 8 7 6 5 4 3 2 1

출력의 예

1 2 3 4 5 6 7 8 9 10

커리큘럼

- 1. 재귀호출, 추상화
- 2. 시간복잡도, 알고리즘 정확성 증명, 자료구조
- 3. 분할정복법, 탐욕적 기법
- 4. 동적계획법 1
- 5. 동적계획법 2
- 6. 그래프 이론 1
- 7. 그래프 이론 2
- 8. 세계 여러 기업의 입사 인터뷰 문제 도전 (+ NP-Complete)



동적계획법 (Dynamic Programming)

- 부분문제를 푼 결과를 이용하여 전체문제를 푸는 방법
- 재귀호출 및 분할정복법과 느낌이 비슷합니다



동적계획법 문제풀이 순서

1. Table을 정의한다

2. 점화식을 구한다

3. 어느 순서로 Table을 구해야 하는지를 생각한다



동적계획법 문제풀이 순서

1. Table을 정의한다: 모든 것을 결정한다

2. 점화식을 구한다

3. 어느 순서로 Table을 구해야 하는지를 생각한다



1. Table을 정의한다

2. 점화식을 구한다

3. 어느 순서로 Table을 구해야 하는지를 생각한다



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = i!
- 2. 점화식을 구한다

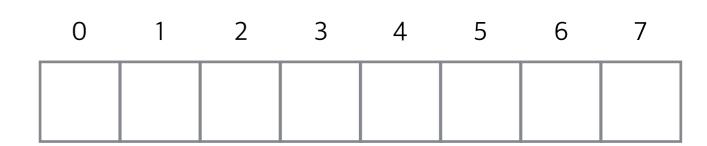
3. 어느 순서로 Table을 구해야 하는지를 생각한다



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = i!
- 2. 점화식을 구한다
 - T(i) = T(i-1) * i
- 3. 어느 순서로 Table을 구해야 하는지를 생각한다



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = i!



- 2. 점화식을 구한다
 - T(i) = T(i-1) * i
- 3. 어느 순서로 Table을 구해야 하는지를 생각한다



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = i!

0	1	2	3	4	5	6	7
1	1	2	6	24	120	720	5040

- 2. 점화식을 구한다
 - T(i) = T(i-1) * i
- 3. 어느 순서로 Table을 구해야 하는지를 생각한다



- 1. Table을 정의한다
 - $\cdot T(i) = i!$
- 2. 점화식을 구한다
 - T(i) = T(i-1) * i
- 3. 어느 순서로 Table을 구해야 하는지를 생각한다
 - i=0 —> i=n
- 4. 답이 어디에 있는지를 찾는다



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = i!
- 2. 점화식을 구한다
 - T(i) = T(i-1) * i
- 3. 어느 순서로 Table을 구해야 하는지를 생각한다
 - i=0 —> i=n
- 4. 답이 어디에 있는지를 찾는다
 - T(n)



예제: 피보나치 수 구하기

1. Table을 정의한다

2. 점화식을 구한다

3. 어느 순서로 Table을 구해야 하는지를 생각한다



예제: 피보나치 수 구하기

- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = i번째 피보나치 수
- 2. 점화식을 구한다
 - T(i) = T(i-1) + T(i-2)
- 3. 어느 순서로 Table을 구해야 하는지를 생각한다
 - i=0 —> i=n
- 4. 답이 어디에 있는지를 찾는다
 - T(n)



동적계획법을 향한 저의 마음

- 재귀호출만큼 컴퓨터 공학의 꽃이고
- 컴퓨터공학적 사고력을 높여주고
- 문제 풀이가 굉장히 간단하고 명료하며
- 코딩 또한 (이전에 우리가 했던 것에 비하여) 굉장히 간단하고
- 개인적으로 너무 좋아하며
- 삶의 질이 높아지고
- 익숙해 지고 나면 또 별게 아니며
- 아는척을 할 수 있고
- • •



동적계획법 연습

- 무조건 정의를 많이 보고, 많이 풀어보는게 장땡
- 비슷한 패턴이 꽤 많습니다
- · 오늘 9개의 예제를 볼겁니다



· n개의 숫자 중에서 연속 부분 최대합을 출력

입력의 예

1 2 3 4 -100 1

출력의 예

10

- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = **i번째 수를 끝으로 하는** 최대 구간의 합

T(3) ?

2	1	-2	5	-10	3	2	5	-3	7	9	-10



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = **i번째 수를 끝으로 하는** 최대 구간의 합

T(3) ?

2	1	-2	5	-10	3	2	5	-3	7	9	-10



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = **i번째 수를 끝으로 하는** 최대 구간의 합

T(8)?

2	1	-2	5	-10	3	2	5	-3	7	9	-10



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = **i번째 수를 끝으로 하는** 최대 구간의 합

T(8)?

2	1	-2	5	-10	3	2	5	-3	7	9	-10



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = **i번째 수를 끝으로 하는** 최대 구간의 합

2	1	-2	5	-10	3	2	5	-3	7	9	-10
2	3	1	6	-4	3	5	10	7	14	23	13



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = **i번째 수를 끝으로 하는** 최대 구간의 합
- 2. 점화식을 구한다

2	1	-2	5	-10	3	2	5	-3	7	9	-10
2	3	1	6	-4	3	5	10	7	14	23	13



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = **i번째 수를 끝으로 하는** 최대 구간의 합
- 2. 점화식을 구한다

2	1	-2	5	-10	3	2	5	-3	7	9	-10
2	3	1	6	-4	3	5	10	7	14	23	13



1. Table을 정의한다

3 2

• T(i) = <u>i번째 수를 -10 3 2</u>

[[대 구간의 합

3 2 -10 2. 점화식을 구하다 3 5 -10 3 1 -2 5 -10 2 3 2 -2 -10

9	2	1	-2	5	-10	3	2	5	-3	7	9	-10
	2	3	1	6	-4	3	5	10	7	14	23	13



2

1. Table을 정의한다

3 2

뭐대 구간의 합

2. 점화식을 구하다5-1032-25-1032

1 -2 5 -10 3 2

2 1 -2 5 -10 3 2

data

T

2	1	-2	5	-10	3	2	5	-3	7	9	-10
2	3	1	6	-4	3	5	10	7	14	23	13



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = **i번째 수를 끝으로 하는** 최대 구간의 합
- 2. 점화식을 구한다

3 2

data T

2	1	-2	5	-10	3	2	5	-3	7	9	-10
2	3	1	6	-4	3	5	10	7	14	23	13



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = **i번째 수를 끝으로 하는** 최대 구간의 합
- 2. 점화식을 구한다

data T

2	1	-2	5	-10	3	2	5	-3	7	9	-10
2	3	1	6	-4	3	5	10	7	14	23	13



/* elice */

5

-3

7

7

7

-3

1. Table을 정의한다

2

- T(i) = i번째 수를 끝으
 3
 2
 5
 -3
 7

 -10
 3
 2
 5
 -3
 7
- 2. 점화식을 구한다 3 -10 2 -3 7 5 -2 5 -10 3 2 5 -3 7 3 5 -3 7 -2 5 -10

-10

-2

data –

2	1	-2	5	-10	3	2	5	-3	7	9	-10
2	3	1	6	-4	3	5	10	7	14	23	13

3



2

5





- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = **i번째 수를 끝으로 하는** 최대 구간의 합
- 2. 점화식을 구한다

7 7

data T

2	1	-2	5	-10	3	2	5	-3	7	9	-10
2	3	1	6	-4	3	5	10	7	14	23	13



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = **i번째 수를 끝으로 하는** 최대 구간의 합
- 2. 점화식을 구한다
 - T(i) = max(data[i], T(i-1) + data[i])

2	1	-2	5	-10	3	2	5	-3	7	9	-10
2	3	1	6	-4	3	5	10	7	14	23	13



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = **i번째 수를 끝으로 하는** 최대 구간의 합
- 2. 점화식을 구한다
 - T(i) = max(data[i], T(i-1) + data[i])
- 3. 어느 순서로 Table을 구해야 하는지를 생각한다

2	1	-2	5	-10	3	2	5	-3	7	9	-10
2	3	1	6	-4	3	5	10	7	14	23	13



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = **i번째 수를 끝으로 하는** 최대 구간의 합
- 2. 점화식을 구한다
 - T(i) = max(data[i], T(i-1) + data[i])
- 3. 어느 순서로 Table을 구해야 하는지를 생각한다
 - \cdot i=0 \rightarrow i=n

-	T	

2	1	-2	5	-10	3	2	5	-3	7	9	-10
2	3	1	6	-4	3	5	10	7	14	23	13



4. 답은 어디에 있는지를 찾는다

data T

2	1	-2	5	-10	3	2	5	-3	7	9	-10
2	3	1	6	-4	3	5	10	7	14	23	13



- 4. 답은 어디에 있는지를 찾는다
 - max(T(i))

data T

2	1	-2	5	-10	3	2	5	-3	7	9	-10
2	3	1	6	-4	3	5	10	7	14	23	13



• 시간복잡도는?

d	a	t	a
	Т	_	

2	1	-2	5	-10	3	2	5	-3	7	9	-10
2	3	1	6	-4	3	5	10	7	14	23	13



- · 시간복잡도는?
 - O(n)

data T

2	1	-2	5	-10	3	2	5	-3	7	9	-10
2	3	1	6	-4	3	5	10	7	14	23	13



```
T = [0 \text{ for i in range(n)}]
T[0] = data[0]
result = data[0]
for i in range(n):
    T[i] = max(T[i-1] + data[i], data[i])
    result = max(result, T[i])
return result
```



n칸의 계단이 있고, 한 번에 최대 3칸까지 오를 수 있다.
 n칸을 오르는 경우의 수는 ?

입력의 예	출력의 예
3	7
5	13



1. Table을 정의한다



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = 계단 i칸을 오를 때의 경우의 수



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = 계단 i칸을 오를 때의 경우의 수
- 2. 점화식을 구한다



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = 계단 i칸을 오를 때의 경우의 수
- 2. 점화식을 구한다
 - 계단 i칸을 오르는 경우
 - 가장 마지막에 1칸을 오르는 경우
 - · 가장 마지막에 2칸을 오르는 경우
 - 가장 마지막에 3칸을 오르는 경우



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = 계단 i칸을 오를 때의 경우의 수
- 2. 점화식을 구한다
 - $\cdot T(i) = T(i-1) + T(i-2) + T(i-3)$



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = 계단 i칸을 오를 때의 경우의 수
- 2. 점화식을 구한다
 - $\cdot T(i) = T(i-1) + T(i-2) + T(i-3)$
- 3. 어느 순서로 Table을 구해야 하는지를 생각한다
 - \cdot i=0 \rightarrow i=n
- 4. 답이 어디에 있는지를 찾는다
 - T(n)

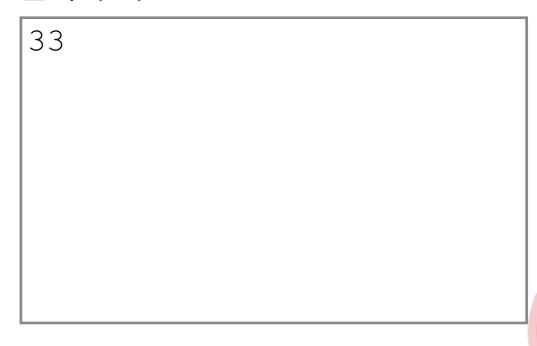


 n잔의 포도주가 있을 때, 마시는 포도주의 양을 최대화 하라 단, 연속하여 3잔을 모두 마실 수는 없다

입력의 예

```
6 10 13 9 8 1
```

출력의 예



1. Table을 정의한다



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = 1 ~ i 까지의 포도주가 있고, i번째 포도주를 마실 때, 마시는 양의 최댓값

data

6	10	13	9	8	1



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = 1 ~ i 까지의 포도주가 있고, i번째 포도주를 마실 때, 마시는 양의 최댓값

data

6	10	13	9	8	1
6	10	23	28	33	29



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = 1 ~ i 까지의 포도주가 있고, i번째 포도주를 마실 때, 마시는 양의 최댓값
- 2. 점화식을 구한다

data

T

6	10	13	9	8	1
6	10	23	28	33	29



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = 1 ~ i 까지의 포도주가 있고, i번째 포도주를 마실 때, 마시는 양의 최댓값
- 2. 점화식을 구한다

data

T

6	10	13	9	8	1
6	10	23	28	33	29



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = 1 ~ i 까지의 포도주가 있고, i번째 포도주를 마실 때, 마시는 양의 최댓값
- 2. 점화식을 구한다

X	13	9
	X	9

data

6	10	13	9	8	1
6	10	23	28	33	29



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = 1 ~ i 까지의 포도주가 있고, i번째 포도주를 마실 때, 마시는 양의 최댓값
- 2. 점화식을 구한다
 - T(i) = max(T(i-3) + data(i) + data(i-1), T(i-2) + data(i))

data

6	10	13	9	8	1
6	10	23	28	33	29



- 3. 어느 순서로 Table을 구해야 하는지를 생각한다
 - \cdot i=1 \rightarrow i=n
- 4. 답은 어디에 있는지를 찾는다
 - max(T(i))

data

6	10	13	9	8	1
6	10	23	28	33	29



• 길이가 n인 특별한 이진수의 개수를 구하여라 특별한 이진수 : 1로 시작하며, 1이 두 번 연속으로 나타나지 않는 이진수

입력의 예

1000 1001 1010

출력의 예

1. Table을 정의한다



- 1. Table을 정의한다
 - T(i, 0) = 길이가 i이고, 맨 끝자리가 0인 특별한 이진수의 개수
 T(i, 1) = 길이가 i이고, 맨 끝자리가 1인 특별한 이진수의 개수



- 1. Table을 정의한다
 - T(i, 0) = 길이가 i이고, 맨 끝자리가 0인 특별한 이진수의 개수
 T(i, 1) = 길이가 i이고, 맨 끝자리가 1인 특별한 이진수의 개수
- 2. 점화식을 구한다



- 1. Table을 정의한다
 - T(i, 0) = 길이가 i이고, 맨 끝자리가 0인 특별한 이진수의 개수 T(i, 1) = 길이가 i이고, 맨 끝자리가 1인 특별한 이진수의 개수
- 2. 점화식을 구한다
 - T(i, 0) = T(i-1, 0) + T(i-1, 1)T(i, 1) = T(i-1, 0)



[연습문제] 특별한 이진수

- 1. Table을 정의한다
 - T(i, 0) = 길이가 i이고, 맨 끝자리가 0인 특별한 이진수의 개수
 T(i, 1) = 길이가 i이고, 맨 끝자리가 1인 특별한 이진수의 개수
- 2. 점화식을 구한다
 - T(i, 0) = T(i-1, 0) + T(i-1, 1)T(i, 1) = T(i-1, 0)
- 3. 어느 순서로 구해야 할지를 생각한다
 - i=0 —> i=n

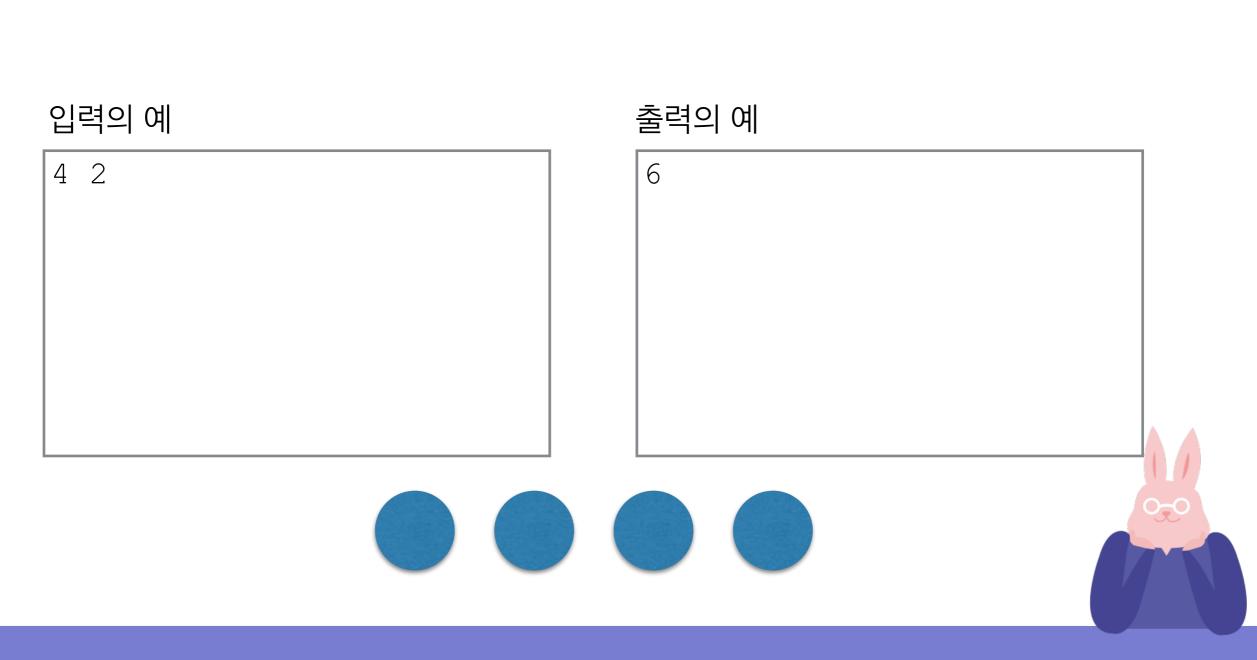


[연습문제] 특별한 이진수

- 4. 답이 어디에 있는지를 찾는다
 - T(n, 0) + T(n, 1)
- 5. 시간복잡도
 - O(n)



• N개 중에서 R개를 고르는 경우의 수를 구하여라

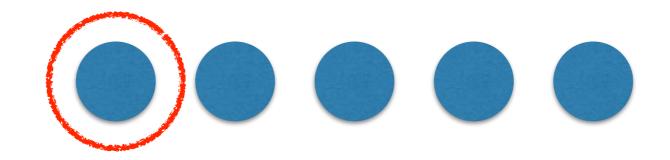


- 1. Table을 정의한다
 - T(i, j) = i개 중에서 j개를 고르는 경우의 수





- 1. Table을 정의한다
 - T(i, j) = i개 중에서 j개를 고르는 경우의 수

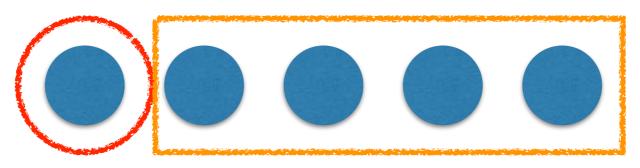


첫 번째 공을 고르는 경우와 고르지 않는 경우가 있다



- 1. Table을 정의한다
 - T(i, j) = i개 중에서 j개를 고르는 경우의 수

이 중 j-1개를 선택

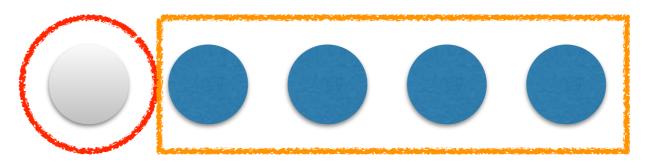


첫 번째 공을 고르는 경우와 고르지 않는 경우가 있다 고르는 경우 : T(i-1, i-1)



- 1. Table을 정의한다
 - T(i, j) = i개 중에서 j개를 고르는 경우의 수

이 중 j개를 선택



첫 번째 공을 고르는 경우와 고르지 않는 경우가 있다

고르는 경우: T(i-1, j-1)

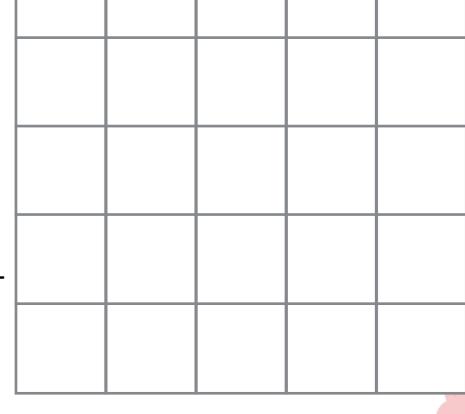
고르지 않는경우: T(i-1, j)



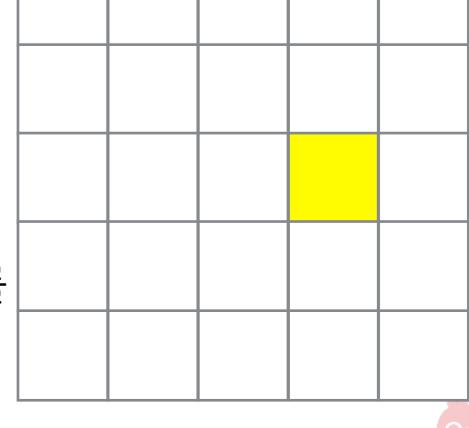
- 1. Table을 정의한다
 - T(i, j) = i개 중에서 j개를 고르는 경우의 수
- 2. 점화식을 구한다
 - T(i, j) = T(i-1, j) + T(i-1, j-1)
- 3. 어느 순서로 Table을 구해야 하는지를 생각한다



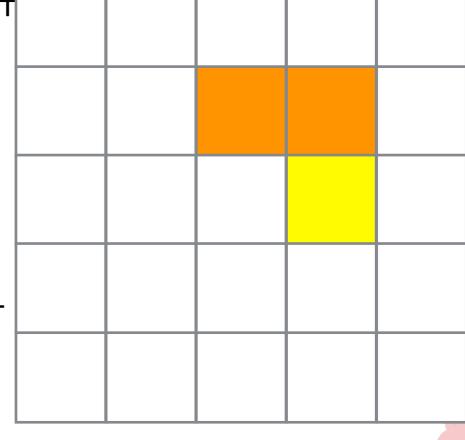
- 1. Table을 정의한다
 - T(i, j) = i개 중에서 j개를 고르는 경위
- 2. 점화식을 구한다
 - T(i, j) = T(i-1, j) + T(i-1, j-1)
- 3. 어느 순서로 Table을 구해야 하는지를



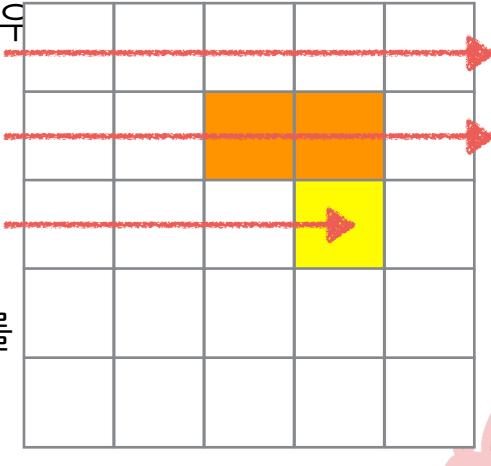
- 1. Table을 정의한다
 - T(i, j) = i개 중에서 j개를 고르는 경위
- 2. 점화식을 구한다
 - T(i, j) = T(i-1, j) + T(i-1, j-1)
- 3. 어느 순서로 Table을 구해야 하는지를



- 1. Table을 정의한다
 - T(i, j) = i개 중에서 j개를 고르는 경위
- 2. 점화식을 구한다
 - T(i, j) = T(i-1, j) + T(i-1, j-1)
- 3. 어느 순서로 Table을 구해야 하는지를



- 1. Table을 정의한다
 - T(i, j) = i개 중에서 j개를 고르는 경위
- 2. 점화식을 구한다
 - T(i, j) = T(i-1, j) + T(i-1, j-1)
- 3. 어느 순서로 Table을 구해야 하는지를



- 4. 답이 어디에 있는지를 찾는다
 - T(n, r)
- 5. 시간복잡도
 - O(n^2)



매일 짜장, 짬뽕, 볶음밥의 선호도가 다르며, 전날 먹은건 오늘 먹지 않는다. 만족도를 최대화 하라.

입력의 예

```
3
27 8 35
18 36 10
7 22 45
```

출력의 예

116

1000 1001 1010

- 1. Table을 정의한다
 - T(i, 0) = i번째 날까지 밥을 먹으며, i번째 날에 짜장을 먹을 경우 최대 만족도
 - T(i, 1) = i번째 날까지 밥을 먹으며, i번째 날에 짬뽕을 먹을 경우 최대 만족도
 - T(i, 2) = i번째 날까지 밥을 먹으며, i번째 날에 볶음밥을 먹을 경우 최대 만족도



- 1. Table을 정의한다
 - T(i, 0) = i번째 날까지 밥을 먹으며, i번째 날에 짜장을 먹을 경우 최대 만족도
 - T(i, 1) = i번째 날까지 밥을 먹으며, i번째 날에 짬뽕을 먹을 경우 최대 만족도
 - T(i, 2) = i번째 날까지 밥을 먹으며, i번째 날에 볶음밥을 먹을 경우 최대 만족도

2. 점화식을 구한다



1. Table을 정의한다

- T(i, 0) = i번째 날까지 밥을 먹으며, i번째 날에 짜장을 먹을 경우 최대 만족도
- T(i, 1) = i번째 날까지 밥을 먹으며, i번째 날에 짬뽕을 먹을 경우 최대 만족도
- T(i, 2) = i번째 날까지 밥을 먹으며, i번째 날에 볶음밥을 먹을 경우 최대 만족도

2. 점화식을 구한다

- T(i, 0) = max(T(i-1, 1), T(i-1, 2)) + data(i, 0)
- T(i, 1) = max(T(i-1, 0), T(i-1, 2)) + data(i, 1)
- T(i, 2) = max(T(i-1, 0), T(i-1, 1)) + data(i, 2)



- 3. 어느 순서로 Table을 구해야 하는지를 생각한다
 - i=1 —> i=n
- 4. 답은 어디에 있는지를 찾는다
 - max(T(i))
- 5. 시간복잡도
 - O(n)

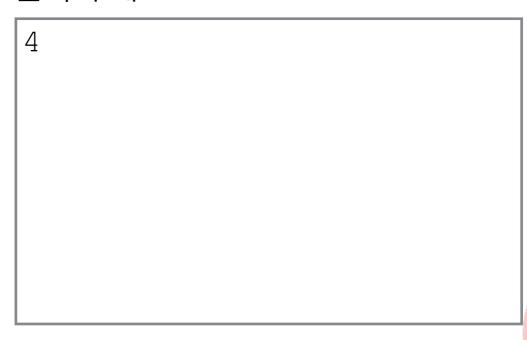


· N개의 숫자 중 최장 증가 부분 수열을 구하여라

입력의 예

5
1 4 2 3 5

출력의 예



1. Table을 정의한다



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = i번째 숫자를 끝으로 하는 최장 증가 부분 수열의 길이



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = i번째 숫자를 끝으로 하는 최장 증가 부분 수열의 길이

data

5 2 8 6 3 6 9 7



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = i번째 숫자를 끝으로 하는 최장 증가 부분 수열의 길이

data

5	2	8	6	3	6	9	7
1	1	2	2	2	3	4	4



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = i번째 숫자를 끝으로 하는 최장 증가 부분 수열의 길이

 data
 5
 2
 8
 6
 3
 6
 9
 7

 T
 1
 1
 2
 2
 2
 3
 4
 4



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = i번째 숫자를 끝으로 하는 최장 증가 부분 수열의 길이
- 2. 점화식을 구한다

data

T

5	2	8	6	3	6	9	7
1	1	2	2	2	3	4	4



- 1. Table을 정의한다
 - T(i) = i번째 숫자를 끝으로 하는 최장 증가 부분 수열의 길이
- 2. 점화식을 구한다
 - T(i) = max(T(j) + 1) if data[j] < data[i]

data

5	2	8	6	3	6	9	7
1	1	2	2	2	3	4	4



- 3. 어느 순서로 Table을 구해야 하는지를 생각한다
 - \cdot i=1 \rightarrow i=n
- 4. 답은 어디에 있는지를 찾는다
 - max(T(i))
- 5. 시간복잡도
 - O(n^2)



• 두 문자열의 최대 공통 부분 수열의 길이를 구하여라

입력의 예

television
telephone

television telephone

출력의 예

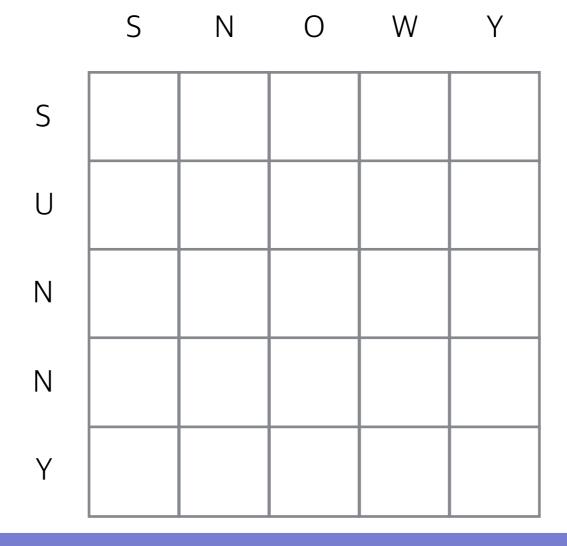
telex

6

- 1. Table을 정의한다
 - T(i, j) = str1의 1 ~ i, str2의 1 ~ j의 최대공통부분수열 길이



- 1. Table을 정의한다
 - T(i, j) = str1의 1 ~ i, str2의 1 ~ j의 최대공통부분수열 길이



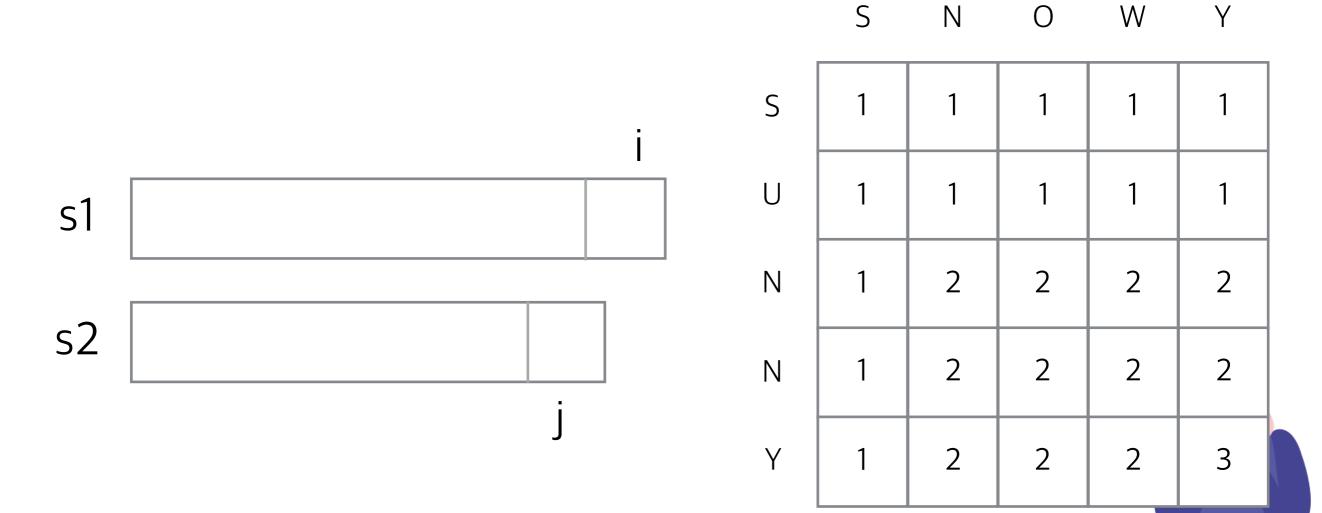


- 1. Table을 정의한다
 - T(i, j) = str1의 1 ~ i, str2의 1 ~ j의 최대공통부분수열 길이

	3	IN	U	VV	Ĭ
S	1	1	1	1	1
U	1	1	1	1	1
N	1	2	2	2	2
N	1	2	2	2	2
Υ	1	2	2	2	3



- 1. Table을 정의한다
 - T(i, j) = str1의 1 ~ i, str2의 1 ~ j의 최대공통부분수열 길이



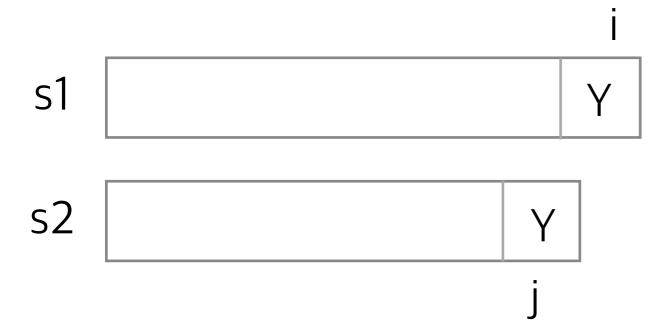
- 1. Table을 정의한다
 - T(i, j) = str1의 1 ~ i, str2의 1 ~ j의 최대공통부분수열 길이

U

Ν

Ν

if
$$s1[i] == s2[j]$$



S	N	0	W	Y
1	1	1	1	1

1	1	1	1	1
1	1	1	1	1
1	2	2	2	2
1	2	2	2	2

2

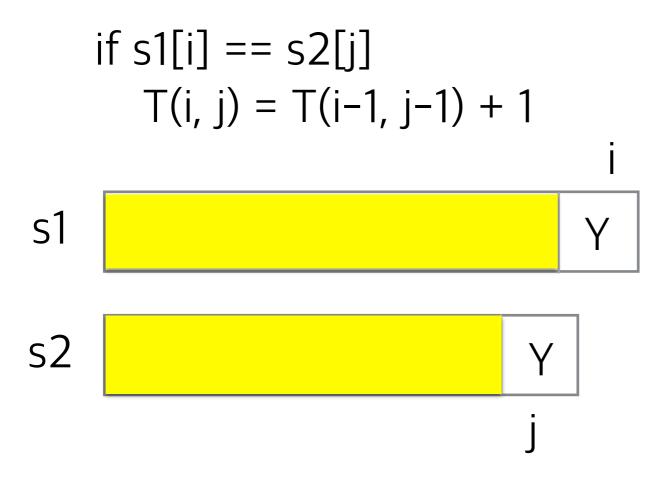
- 1. Table을 정의한다
 - T(i, j) = str1의 1 ~ i, str2의 1 ~ j의 최대공통부분수열 길이

U

Ν

Ν

Y



5	N	O	VV	Y
1	1	1	1	1
1	1	1	1	1
1	2	2	2	2
1	2	2	2	2
1	2	2	2	3

- 1. Table을 정의한다
 - T(i, j) = str1의 1 ~ i, str2의 1 ~ j의 최대공통부분수열 길이

if s1[i] != s2[j]

s1 W
s2 Y

S N O W Y
S 1 1 1 1 1

 U
 1
 1
 1
 1
 1

 N
 1
 2
 2
 2
 2

1 2 2 2 2

N 1 2 2 2 2

Y 1 2 2 3

\٨/

[실습문제 3-1] 최대 공통 부분 수열

- 1. Table을 정의한다
 - T(i, j) = str1의 1 ~ i, str2의 1 ~ j의 최대공통부분수열 길이

C

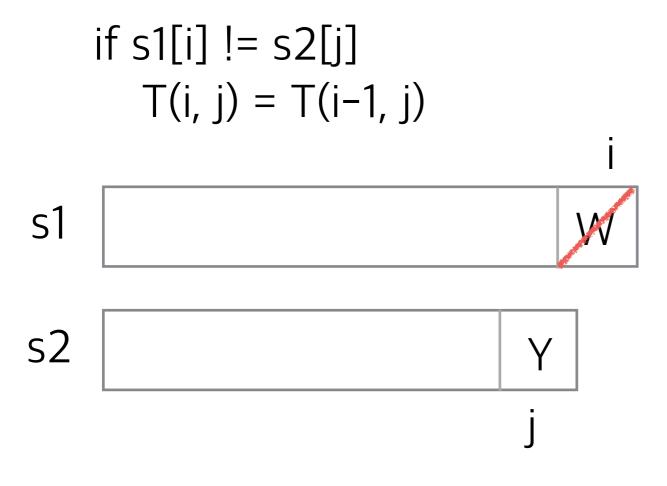
U

Ν

Ν

Y

N



3	IN	U	VV	Y
1	1	1	1	1
1	1	1	1	1
1	2	2	2	2
1	2	2	2	2
1	2	2	2	3

۱۸/

[실습문제 3-1] 최대 공통 부분 수열

- 1. Table을 정의한다
 - T(i, j) = str1의 1 ~ i, str2의 1 ~ j의 최대공통부분수열 길이

C

U

Ν

Ν

Y

M

5	IN	U	VV	Y
1	1	1	1	1
1	1	1	1	1
1	2	2	2	2
1	2	2	2	2
1	2	2	2	3

- 1. Table을 정의한다
 - T(i, j) = str1의 1 ~ i, str2의 1 ~ j의 최대공통부분수열 길이
- 2. 점화식을 구한다

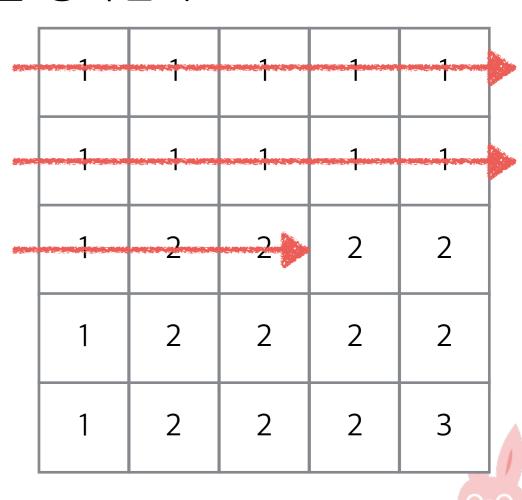
•
$$T(i, j) = max(T(i-1, j), T(i, j-1))$$
 if $s1[i] != s2[j]$

$$T(i-1, j-1) + 1$$

otherwise



- 3. 어느 순서로 Table을 구해야 하는지를 생각한다
 - \cdot i=1 \rightarrow i=n
- 4. 답은 어디에 있는지를 찾는다
 - T(n, m)
 n = len(str1), m = len(str2)
- 5. 시간복잡도
 - O(nm)



[예제] 두 문자열의 최단거리

문자열 A을 시작으로 문자열 B를 만들기 위한 최소 연산
 연산 : 한 개의 알파벳을 추가 / 제거

입력의 예

television telephone

출력의 예

7

[예제] 두 문자열의 최단거리

- { s1 LCS(s1, s2) } 는 제거하고, { s2 LCS(s1, s2) } 를 추가
- (len(s1) LCS(s1, s2)) + (len(s2) LCS(s1, s2))
- 증명?



[예제] 두 문자열의 최단거리

- { s1 LCS(s1, s2) } 는 제거하고, { s2 LCS(s1, s2) } 를 추가
- (len(s1) LCS(s1, s2)) + (len(s2) LCS(s1, s2))
- 증명?
 - 연산 순서를 강제해도 괜찮다 : 제거를 먼저 한 후, 추가를 하자
 - s1 \rightarrow s' \rightarrow s2 where s' \subseteq s1, s' \subseteq s2
 - s' 는 길수록 좋다
- O(nm) where n = len(s1), m = len(s2)



/* elice */

감사합니다!

신현규

E-mail: hyungyu.sh@kaist.ac.kr

Kakao: yougatup

