

Chapter. 08

동적 프로그래밍

| 기초 문제풀이

FAST CAMPUS
ONLINE
유형별 문제풀이

강사. 나동빈

Chapter. 08

동적 프로그래밍(기초 문제풀이)

I 혼자 힘으로 풀어 보기

문제 제목: 01타일

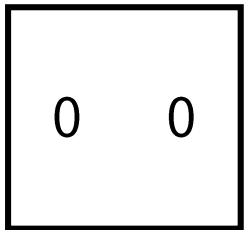
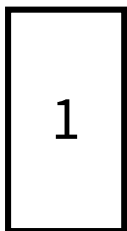
문제 난이도: 하(Easy)

문제 유형: 동적 프로그래밍

추천 풀이 시간: 20분

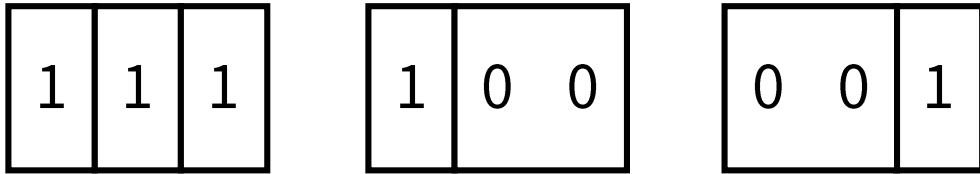
I 문제 풀이 핵심 아이디어

- 사용할 수 있는 타일의 종류는 2개입니다.
- 두 가지 종류의 타일을 이용하여, N 길이의 수열을 만드는 모든 경우의 수를 구해야 합니다.
- 가장 전형적인 동적 프로그래밍 문제입니다.
- N이 최대 1,000,000이므로 시간 복잡도 $O(N)$ 으로 해결해야 합니다.

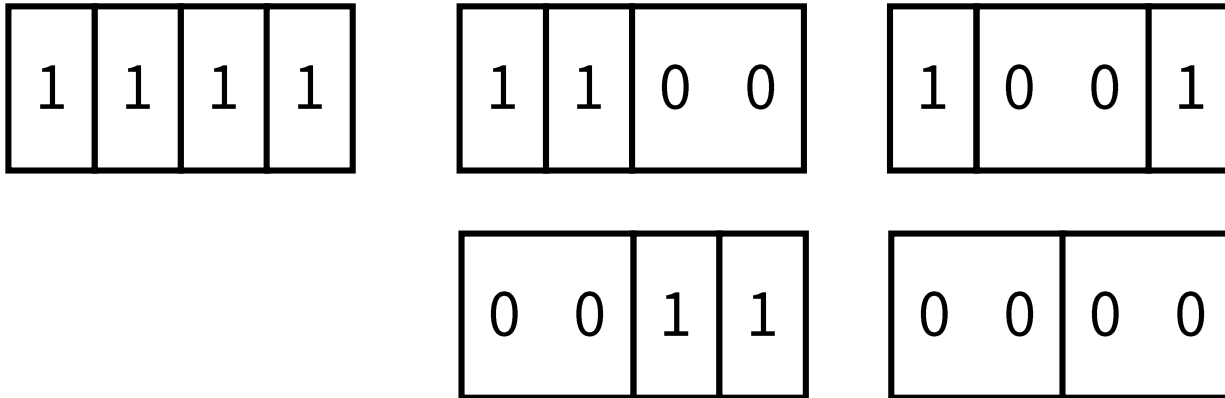


I 문제 풀이 핵심 아이디어

- 타일을 왼쪽에서부터 오른쪽으로 이어서 붙인다고 가정합니다.
- 예를 들어 $N = 3$ 일 때, 경우의 수는 3가지입니다.



- 예를 들어 $N = 4$ 일 때, 경우의 수는 5가지입니다.

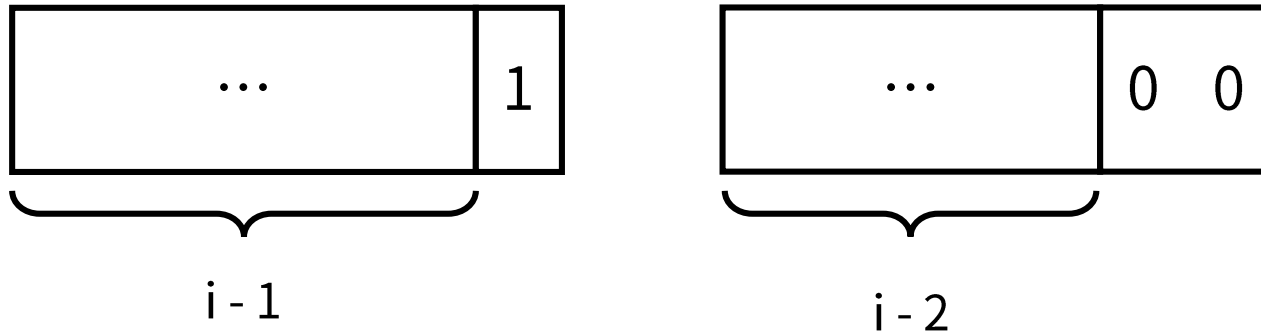


I 문제 풀이 핵심 아이디어

- 동적 프로그래밍 문제를 풀기 위해서는 **점화식**(인접한 항들 사이의 관계식)을 세워야 합니다.
- $D[i]$ = ‘수열의 길이가 i 일 때의 경우의 수’라고 합시다.
- 예를 들어 $D[3] = 3$, $D[4] = 5$ 입니다.

I 문제 풀이 핵심 아이디어

- 타일을 왼쪽에서부터 오른쪽으로 이어서 붙인다고 가정합니다.
- 생각해 보면, 길이가 i 인 수열을 형성하는 방법은 다음의 두 가지 뿐입니다.



- 따라서 $D[i] = \text{'수열의 길이가 } i \text{일 때의 경우의 수'}$ 라고 하면,
- $D[i] = D[i - 1] + D[i - 2]$
- 다시 말해 이 문제는 피보나치 수열과 동일한 문제입니다.

| 소스코드

```
n = int(input())

dp = [0] * 1000001
dp[1] = 1
dp[2] = 2

for i in range(3, n + 1):
    dp[i] = (dp[i - 2] + dp[i - 1]) % 15746

print(dp[n])
```


I 혼자 힘으로 풀어 보기

문제 제목: 평범한 배낭

문제 난이도: 하(Easy)

문제 유형: 동적 프로그래밍

추천 풀이 시간: 30분

I 문제 풀이 핵심 아이디어

- 배낭 문제(Knapsack Problem)으로도 알려져 있는, 전형적인 동적 프로그래밍 문제입니다.
- 물품의 수가 N , 배낭에 담을 수 있는 무게가 K 입니다.
- 동적 프로그래밍을 이용하여 시간 복잡도 $O(NK)$ 로 문제를 해결할 수 있습니다.

I 문제 풀이 핵심 아이디어

- **핵심 아이디어:** 모든 무게에 대하여 최대 가치를 저장하기
- $D[i][j]$ = 배낭에 넣은 물품의 무게 합이 j 일 때 얻을 수 있는 최대 가치
- 각 물품의 번호 i 에 따라서 최대 가치 테이블 $D[i][j]$ 를 갱신하여 문제를 해결할 수 있습니다.

$$D[i][j] = \begin{cases} D[i-1][j] & \text{if } j < W[i] \\ \max(D[i-1][j], D[i-1][j-W[i]] + V[i]) & \text{if } j \geq W[i] \end{cases}$$

I 문제 풀이 핵심 아이디어

- 예를 들어 $N = 4$, $K = 7$ 일 때의 예시를 확인해 봅시다.

무게	가치
6	13
4	8
3	6
5	12

0	1	2	3	4	5	6	7
0	0	0	0	0	0	0	0
0							
0							
0							
0							

I 문제 풀이 핵심 아이디어

- 예를 들어 $N = 4$, $K = 7$ 일 때의 예시를 확인해 봅시다.

무게	가치
6	13
4	8
3	6
5	12

0	1	2	3	4	5	6	7
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	13	13
0							
0							
0							

I 문제 풀이 핵심 아이디어

- 예를 들어 $N = 4$, $K = 7$ 일 때의 예시를 확인해 봅시다.

무게	가치
6	13
4	8
3	6
5	12

0	1	2	3	4	5	6	7
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	13	13
0	0	0	0	8	8	13	13
0							
0							

I 문제 풀이 핵심 아이디어

- 예를 들어 $N = 4$, $K = 7$ 일 때의 예시를 확인해 봅시다.

무게	가치
6	13
4	8
3	6
5	12

0	1	2	3	4	5	6	7
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	13	13
0	0	0	0	8	8	13	13
0	0	0	6	8	8	13	14
0							

I 문제 풀이 핵심 아이디어

- 예를 들어 $N = 4$, $K = 7$ 일 때의 예시를 확인해 봅시다.

무게	가치
6	13
4	8
3	6
5	12

0	1	2	3	4	5	6	7
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	13	13
0	0	0	0	8	8	13	13
0	0	0	6	8	8	13	14
0	0	0	6	8	12	13	14

| 소스코드

```
n, k = map(int, input().split())
dp = [[0] * (k + 1) for _ in range(n + 1)]

for i in range(1, n + 1):
    weight, value = map(int, input().split())
    for j in range(1, k + 1):
        if j < weight:
            dp[i][j] = dp[i - 1][j]
        else:
            dp[i][j] = max(dp[i - 1][j], dp[i - 1][j - weight] + value)

print(dp[n][k])
```

I 혼자 힘으로 풀어 보기

문제 제목: 가장 긴 증가하는 부분 수열

문제 난이도: 하(Easy)

문제 유형: 동적 프로그래밍, LIS

추천 풀이 시간: 30분

I 문제 풀이 핵심 아이디어

- 가장 긴 증가하는 부분 수열(LIS) 문제는, 전형적인 동적 프로그래밍 문제입니다.
- 수열의 크기가 N 일 때, 기본적인 동적 프로그래밍 알고리즘으로 $O(N^2)$ 에 해결할 수 있습니다.

I 문제 풀이 핵심 아이디어

- $D[i] = \text{array}[i]$ 를 마지막 원소로 가지는 부분 수열의 최대 길이
- 모든 $0 \leq j < i$ 에 대하여, $D[i] = \max(D[i], D[j] + 1)$ if $\text{array}[j] < \text{array}[i]$

I 문제 풀이 핵심 아이디어

- $N = 6$ 일 때, 예시 수열에 대하여 다음과 같이 계산할 수 있습니다.

	10	20	10	30	20	50
[초기 상태]	1	1	1	1	1	1

I 문제 풀이 핵심 아이디어

- $N = 6$ 일 때, 예시 수열에 대하여 다음과 같이 계산할 수 있습니다.

	10	20	10	30	20	50
[초기 상태]	1	1	1	1	1	1
$i = 1$	1	2	1	1	1	1

I 문제 풀이 핵심 아이디어

- $N = 6$ 일 때, 예시 수열에 대하여 다음과 같이 계산할 수 있습니다.

	10	20	10	30	20	50
[초기 상태]	1	1	1	1	1	1
$i = 1$	1	2	1	1	1	1
$i = 2$	1	2	1	1	1	1

I 문제 풀이 핵심 아이디어

- $N = 6$ 일 때, 예시 수열에 대하여 다음과 같이 계산할 수 있습니다.

	10	20	10	30	20	50
[초기 상태]	1	1	1	1	1	1
$i = 1$	1	2	1	1	1	1
$i = 2$	1	2	1	1	1	1
$i = 3$	1	2	1	3	1	1

I 문제 풀이 핵심 아이디어

- $N = 6$ 일 때, 예시 수열에 대하여 다음과 같이 계산할 수 있습니다.

	10	20	10	30	20	50
[초기 상태]	1	1	1	1	1	1
$i = 1$	1	2	1	1	1	1
$i = 2$	1	2	1	1	1	1
$i = 3$	1	2	1	3	1	1
$i = 4$	1	2	1	3	2	1

I 문제 풀이 핵심 아이디어

- $N = 6$ 일 때, 예시 수열에 대하여 다음과 같이 계산할 수 있습니다.

	10	20	10	30	20	50
[초기 상태]	1	1	1	1	1	1
$i = 1$	1	2	1	1	1	1
$i = 2$	1	2	1	1	1	1
$i = 3$	1	2	1	3	1	1
$i = 4$	1	2	1	3	2	1
$i = 5$	1	2	1	3	2	4

| 소스코드

```
n = int(input())
array = list(map(int, input().split()))
dp = [1] * n

for i in range(1, n):
    for j in range(0, i):
        if array[j] < array[i]:
            dp[i] = max(dp[i], dp[j] + 1)

print(max(dp))
```