

2022 AlgoLive 9th study

Dynamic Programming - I

동적 계획법(DP)

목차

1

Dynamic Programming 이란?

2

Dynamic Programming 기법

3

활용

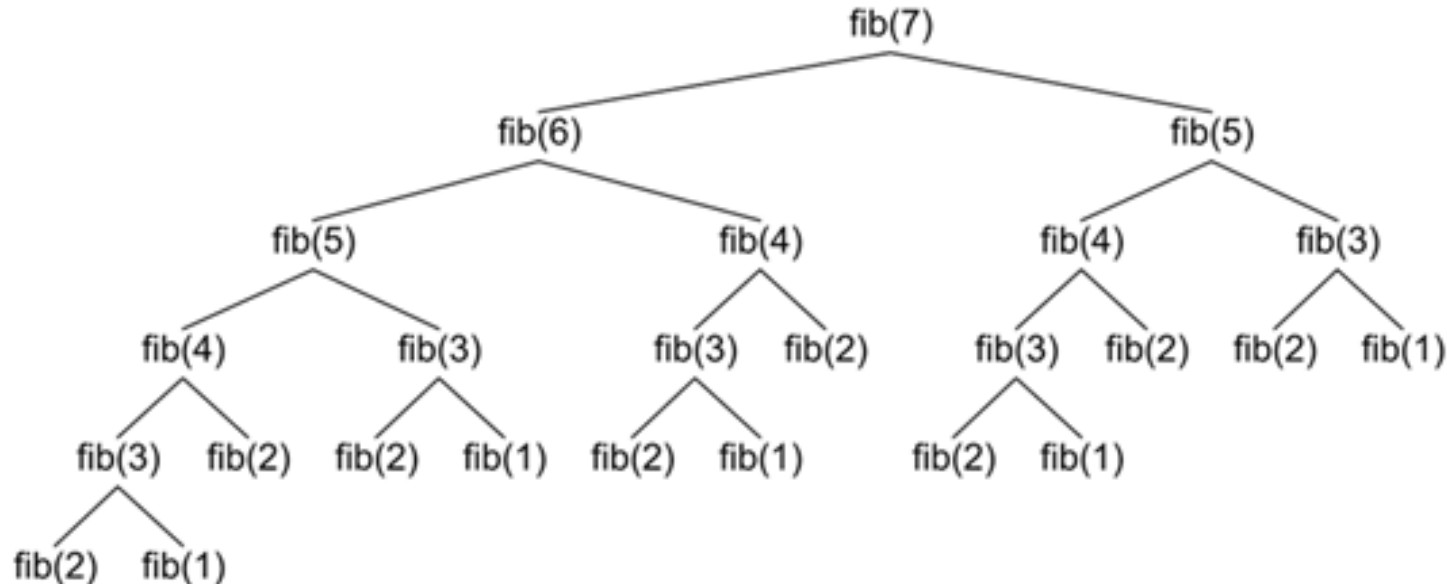
1. Dynamic Programming이란?

Dynamic Programming 이란?

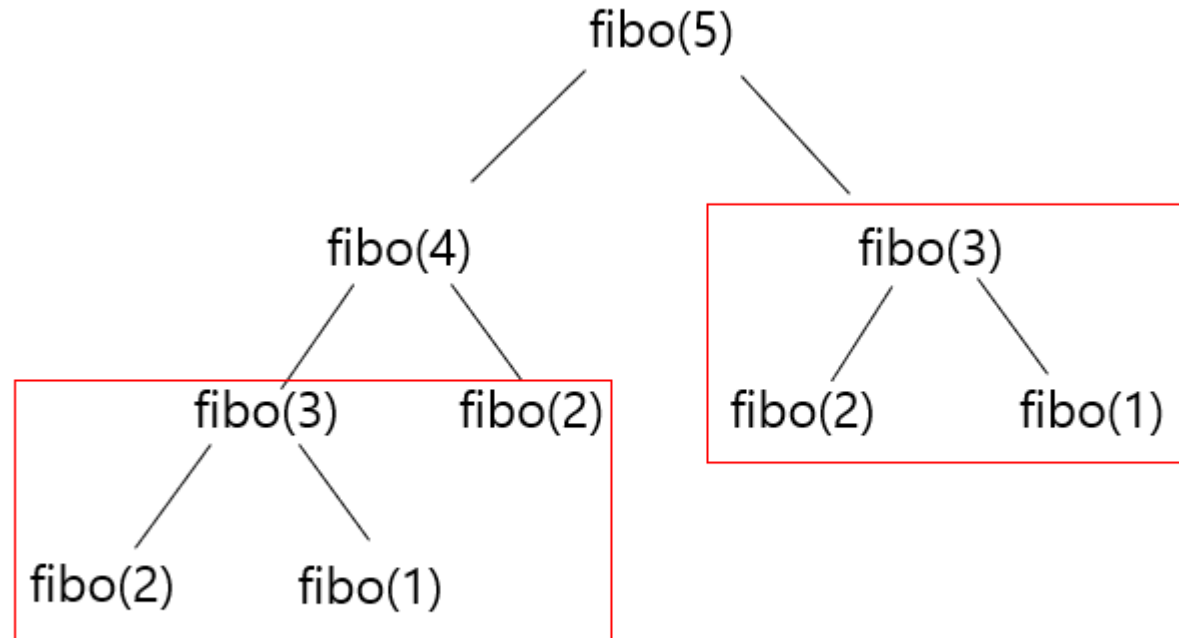
- 컴퓨터의 연산 속도와 메모리 공간은 한계 有
 - > 효율적인 알고리즘을 위해 고안됨
- 큰 문제를 작은 문제로 나누어 푸는 방법
- 특정한 자료구조가 아닌 문제에 대한 접근 방식과 풀이 방법
- 두 가지 조건을 만족할 때 DP를 사용할 수 있음
 - 부분 반복 문제
 - 최적 부분 구조

부분 반복 문제 (Overlapping Subproblem)

- 계속해서 같은 부분 문제가 여러 번 재사용되거나 재귀 알고리즘을 통해 해결되는 문제
- 즉, 작은 문제가 반복되어 일어날 때 DP를 사용할 수 있음



부분 반복 문제 (Overlapping Subproblem)



```
fib(n) = fib(n-1) + fib(n-2);
```

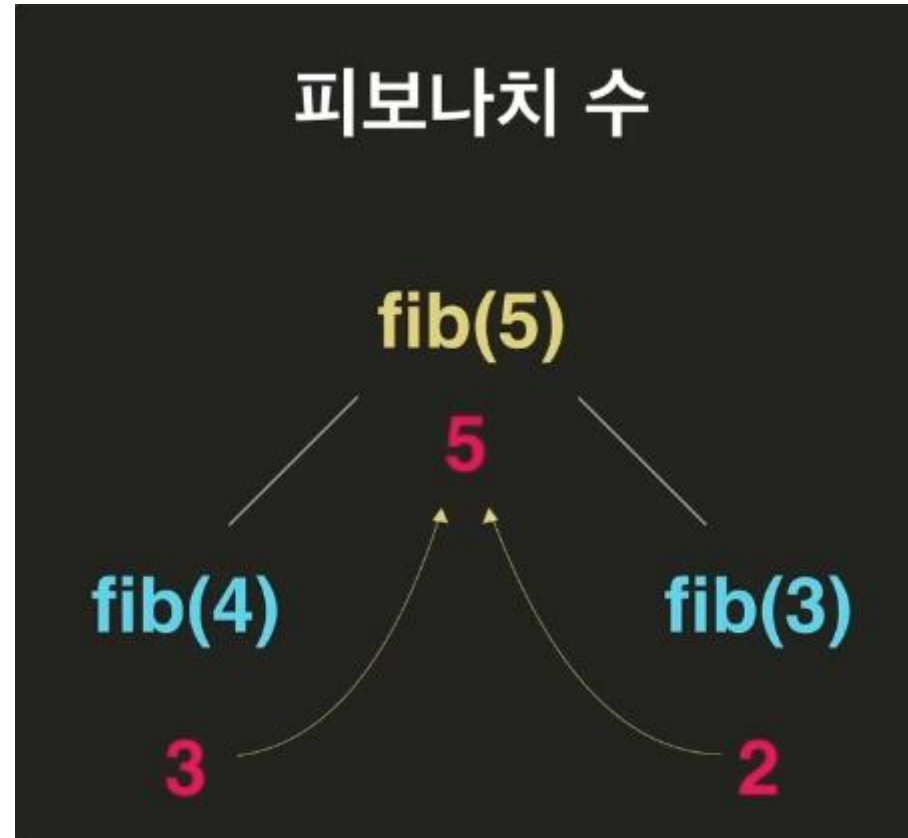
최적 부분 구조 (Optimal Substructure)

- 작은 부분 문제에서 구한 최적의 답으로 합쳐진 큰 문제의 최적의 답을 구할 수 있어야 함

```
fib(n) = fib(n-1) + fib(n-2);
```

- > fib(n)을 구하려면, fib(n-1)과 fib(n-2)를 구하면 됨
- > fib(n-1)과 fib(n-2)가 정답이면 fib(n)도 정답

최적 부분 구조 (Optimal Substructure)



최적 부분 구조 (Optimal Substructure)



서울 -> 부산

최적 부분 구조 (Optimal Substructure)



서울 -> H -> 부산

서울 -> I -> 부산

서울 -> J -> 부산

⋮

2. Dynamic Programming 기법

DP의 두 가지 기법

Top-Down vs Bottom-Up

Top-Down

- 위에서 아래로 접근
- 큰 문제를 부분 문제로
-> 재귀 호출

```
1  #include <iostream>
2
3  using namespace std;
4
5  int fibonacci(int n) {
6      if (n <= 1) return n;
7      return fibonacci(n-1) + fibonacci(n-2);
8  }
```

메모이제이션(Memoization)

컴퓨터 프로그램이 동일한 계산을 반복해야 할 때, 이전에 계산한 값을 메모리에 저장함으로써 동일한 계산의 반복 수행을 제거하여 프로그램 실행 속도를 빠르게 하는 기술

- > 즉, 리스트 등으로 메모리에 계산한 값을 저장
- > 다음 반복 수행 때는 연산 없이 저장된 값을 불러와 줌

Top-Down

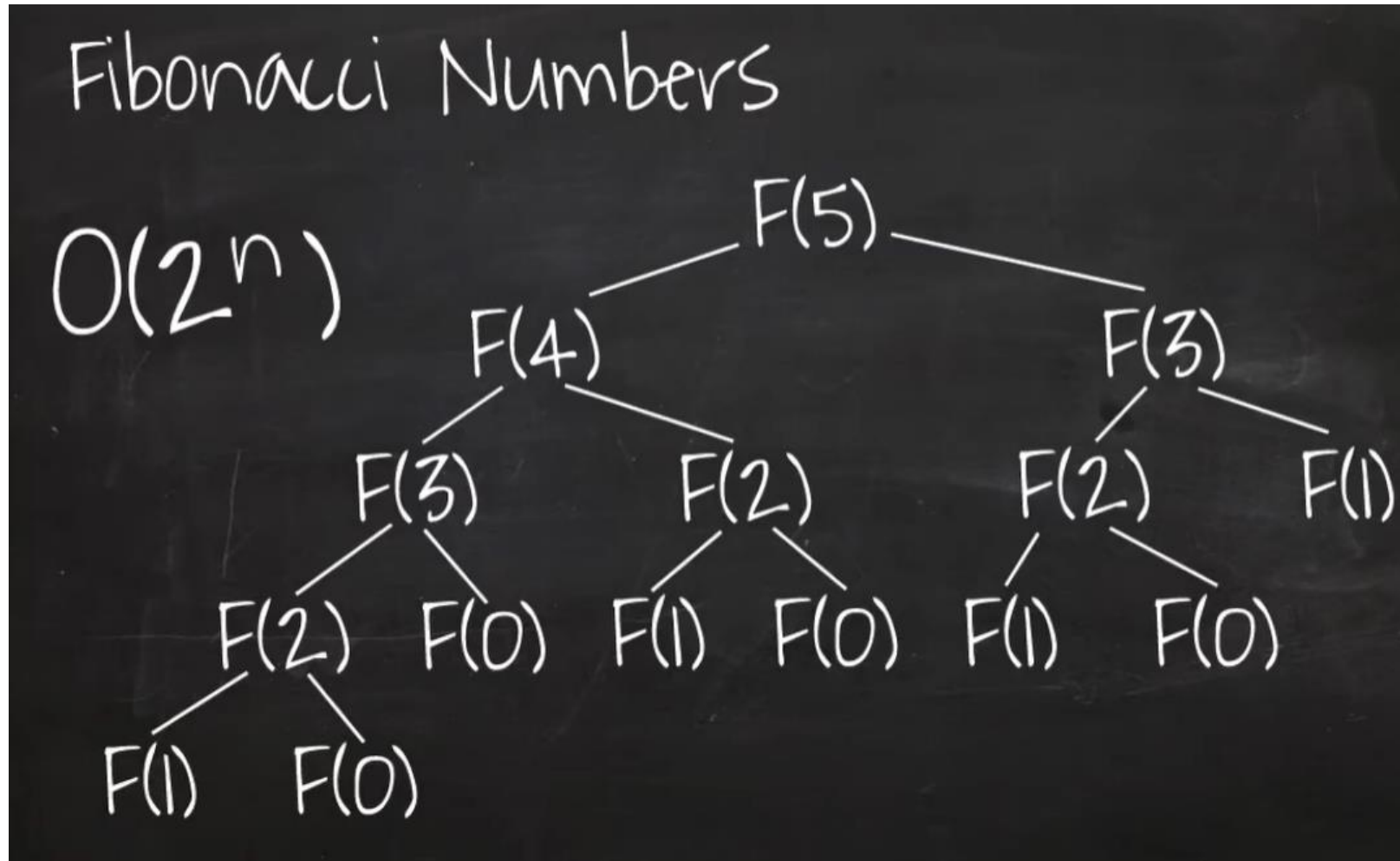
```
1  #include <iostream>
2
3  using namespace std;
4
5  int fibonacci(int n) {
6      if (n <= 1) return n;
7      return fibonacci(n-1) + fibonacci(n-2);
8  }
```

DFS 방식

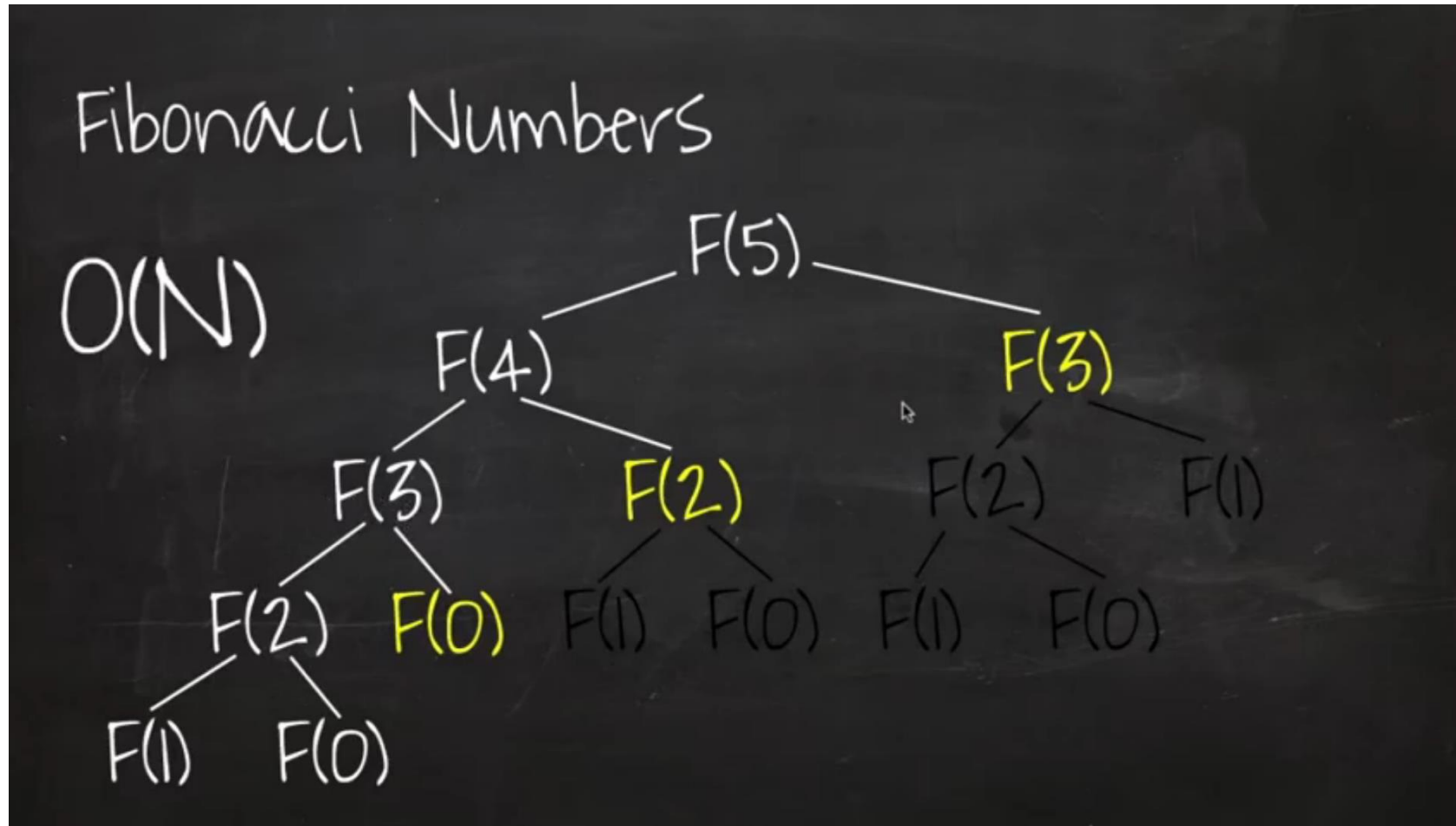
```
1  #include <iostream>
2
3  using namespace std;
4
5  int dp[100] = {0, };
6
7  int fibonacci(int n) {
8      if (n <= 1) return n;
9      else {
10         if (dp[n] > 0) return dp[n];
11         dp[n] = fibonacci(n-1) + fibonacci(n-2);
12         return dp[n];
13     }
14 }
```

Memozation 방식

Top-Down

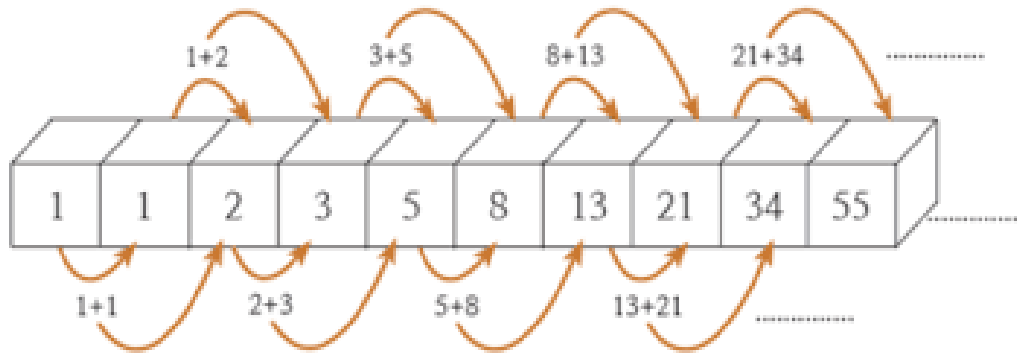


Top-Down



Bottom-Up

- 아래에서 위로 접근
- 부분 문제 -> 큰 문제
- for문 이용



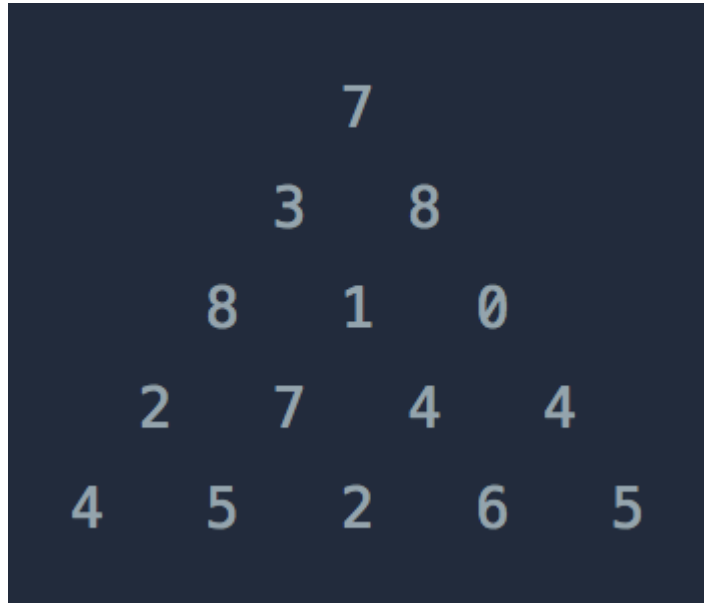
```
5   int memo[101];  
6  
7   memo[1] = 1;  
8   memo[2] = 1;  
9  
10  int fibonacci(int n){  
11      for (int i = 3; i <= n; ++i){  
12          memo[i] = memo[i-1] + memo[i-2];  
13      }  
14      return memo[n];  
15  }
```

3. 활용

활용 방법

1. DP가 가능한 문제인지 조건 확인
2. 문제를 부분 문제로 나눠 표현 (ex. 점화식)
3. Top-Down / Bottom-Up 방식을 지정해 답 도출

정수 삼각형



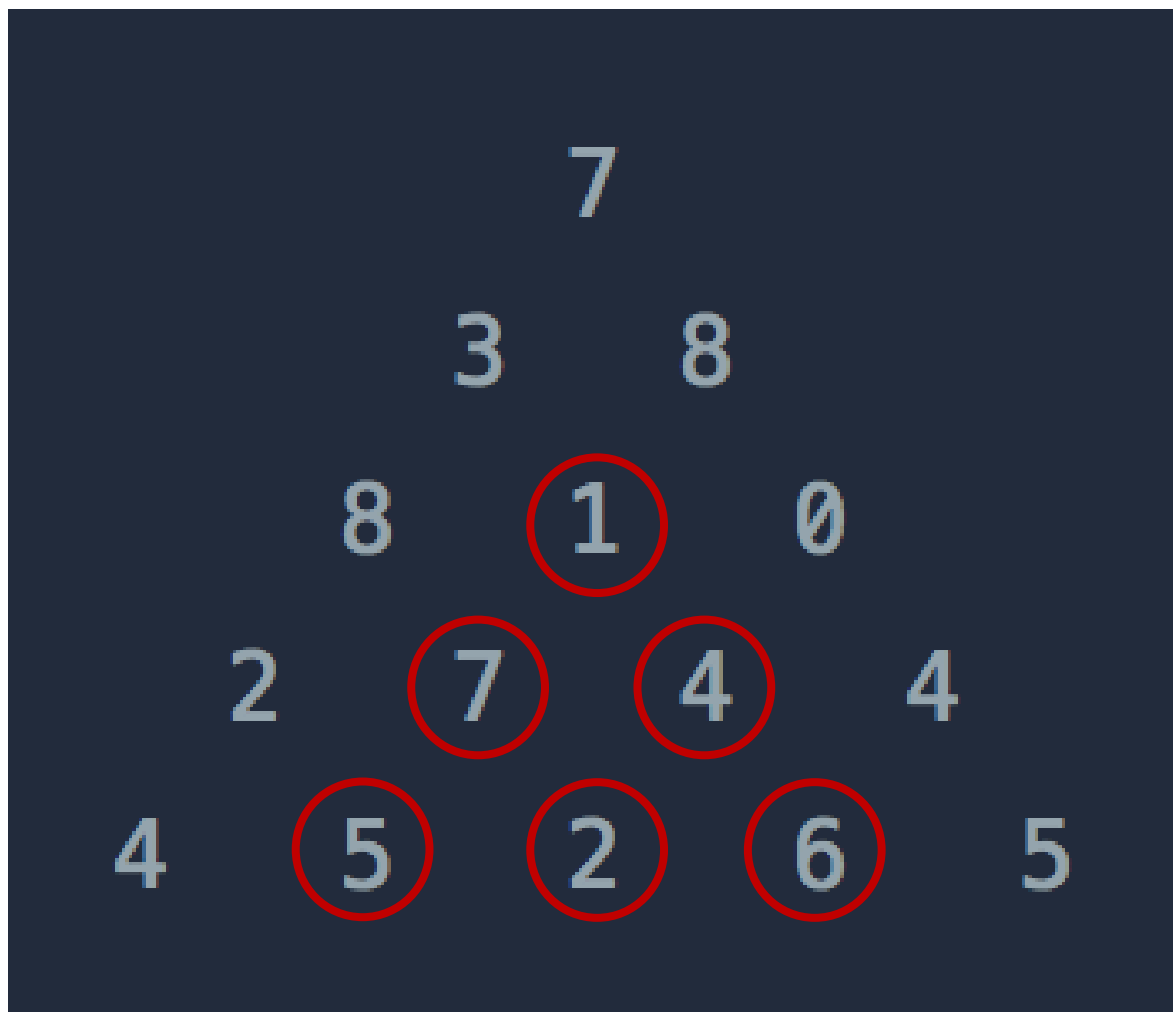
제한사항

- 삼각형의 높이는 1 이상 500 이하입니다.
- 삼각형을 이루고 있는 숫자는 0 이상 9,999 이하의 정수입니다.

위와 같은 삼각형의 꼭대기에서 바닥까지 이어지는 경로 중, 거쳐간 숫자의 합이 가장 큰 경우를 찾아보려고 합니다. 아래 칸으로 이동할 때는 대각선 방향으로 한 칸 오른쪽 또는 왼쪽으로만 이동 가능합니다. 예를 들어 3에서는 그 아래칸의 8 또는 1로만 이동이 가능합니다.

삼각형의 정보가 담긴 배열 `triangle`이 매개변수로 주어질 때, 거쳐간 숫자의 최댓값을 `return` 하도록 `solution` 함수를 완성하세요.

정수 삼각형



정수 삼각형

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

	0	1	2	3	4
0					
1					
2					
3					
4					

정수 삼각형

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

$\text{Memo}(0, 0) = \text{Value}(0, 0)$

	0	1	2	3	4
0	7				
1					
2					
3					
4					

answer = 7

정수 삼각형

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

$$\text{Memo}(1, n) = \text{Memo}(0, 0) + \text{Value}(1, n)$$

	0	1	2	3	4
0	7				
1	10	15			
2					
3					
4					

answer = 15

정수 삼각형

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

$\text{Memo}(2, 0) = \text{Memo}(1, 0) + \text{Value}(2, 0)$

$\text{Memo}(2, 1) = \text{Max}(\text{Memo}(1, 0), \text{Memo}(1, 1)) + \text{Value}(2, 1)$

	0	1	2	3	4
0	7				
1	10	15			
2	18	16	15		
3					
4					

answer = 18

정수 삼각형

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

$$\text{Memo}(3, 0) = \text{Memo}(2, 0) + \text{Value}(3, 0)$$

$$\text{Memo}(3, 1) = \text{Max}(\text{Memo}(2, 0), \text{Memo}(2, 1)) + \text{Value}(3, 1)$$

	0	1	2	3	4
0	7				
1	10	15			
2	18	16	15		
3	20	25	20	19	
4					

answer = 25

정수 삼각형

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

	0	1	2	3	4
0	7				
1	10	15			
2	18	16	15		
3	20	25	20	19	
4	24	30	27	26	24

answer = 30

정수 삼각형

x가 n일 때 (즉, n번째 줄일 때)

$$\text{Memo}(n, 0) = \text{Memo}(n-1, 0) + \text{Value}(n, 0)$$

$$\text{Memo}(n, n) = \text{Memo}(n-1, n) + \text{Value}(n, n)$$

$$\text{Memo}(n, k) = \text{Max}(\text{Memo}(n-1, k-1), \text{Memo}(n-1, k)) + \text{Value}(n, k)$$

$(0 < k < n)$

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

k

Bottom-Up C++

```
1  #include <string>
2  #include <vector>
3  #define max_int 501
4
5  using namespace std;
6  int answer, height, d[max_int][max_int];
7
8  int max(int a, int b){
9      return a > b ? a : b;
10 }
11
12 int solution(vector<vector<int>> triangle) {
13     answer = d[0][0] = triangle[0][0];
14     height = (int)triangle.size();
15
16     for(int i=1; i<height; i++){
17         for(int j=0; j<=i; j++){
18             if(j == 0){
19                 d[i][j] = d[i-1][j] + triangle[i][j];
20             }else if(j == i){
21                 d[i][j] = d[i-1][j-1] + triangle[i][j];
22             }else{
23                 d[i][j] = max(d[i-1][j-1], d[i-1][j]) + triangle[i][j];
24             }
25
26             answer = max(answer, d[i][j]);
27         }
28     }
29
30     return answer;
31 }
```

정수 삼각형

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

	0	1	2	3	4
0	7				
1	10				
2	18				
3	20				
4	24				

answer = x

정수 삼각형

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

	0	1	2	3	4
0	7				
1	10	15			
2	18	16			
3	20	25			
4	24	30			

answer = x

정수 삼각형

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

	0	1	2	3	4
0	7				
1	10	15			
2	18	16	15		
3	20	25	20		
4	24	30	27		

answer = x

정수 삼각형

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

	0	1	2	3	4
0	7				
1	10	15			
2	18	16	15		
3	20	25	20	19	
4	24	30	27	26	

answer = x

정수 삼각형

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

	0	1	2	3	4
0	7				
1	10	15			
2	18	16	15		
3	20	25	20	19	
4	24	30	27	26	24

answer = 30

Top-Down C++

```
1  #include <string>
2  #include <vector>
3  #define max_int 501
4
5  using namespace std;
6
7  int answer, height, t[max_int][max_int], d[max_int][max_int];
8  // t -> triangle array 표현
9  // d -> 메모이제이션
10
11 int max(int a, int b){
12     return a > b ? a : b;
13 }
14
15 int go(int i, int j){
16     if(i == 0 && j == 0) return d[i][j];
17
18     if(d[i][j] > 0) return d[i][j];
19
20     for(int j=0; j<=i; j++){
21         if(j == 0){
22             d[i][j] = go(i-1, j) + t[i][j];
23         }else if(j == i){
24             d[i][j] = go(i-1, j-1) + t[i][j];
25         }else{
26             d[i][j] = max(go(i-1, j-1), go(i-1, j)) + t[i][j];
27         }
28     }
29     return d[i][j];
30 }
```

```
32 int solution(vector<vector<int>> triangle) {
33     d[0][0] = triangle[0][0];
34     height = (int)triangle.size();
35
36     /*
37     최대 500 * 500인 벡터를 재귀호출때 마다 인자값으로 넣어주면 시간초과 걸린다.
38     전역변수에 넣어주었다.
39     */
40     for(int i=0; i<height; i++){
41         for(int j=0; j<=i; j++){
42             t[i][j] = triangle[i][j];
43         }
44     }
45
46     for(int j=0; j<height; j++){
47         answer=max(answer, go(height - 1, j));
48     }
49
50     return answer;
51 }
```

Top-Down



Practice

- #11053

- #1010

#11053

가장 긴 증가하는 부분 수열

성공2 실버 II

시간 제한	메모리 제한	제출	정답	맞힌 사람	정답 비율
1 초	256 MB	109112	42913	28233	37.316%

문제

수열 A 가 주어졌을 때, 가장 긴 증가하는 부분 수열을 구하는 프로그램을 작성하시오.

예를 들어, 수열 $A = \{10, 20, 10, 30, 20, 50\}$ 인 경우에 가장 긴 증가하는 부분 수열은 $A = \{10, 20, 10, 30, 20, 50\}$ 이고, 길이는 4이다.

입력

첫째 줄에 수열 A 의 크기 N ($1 \leq N \leq 1,000$)이 주어진다.

둘째 줄에는 수열 A 를 이루고 있는 A_i 가 주어진다. ($1 \leq A_i \leq 1,000$)

출력

첫째 줄에 수열 A 의 가장 긴 증가하는 부분 수열의 길이를 출력한다.

#1010

다리 놓기

시간 제한	메모리 제한	제출	정답	맞힌 사람	정답 비율
0.5 초 (추가 시간 없음)	128 MB	56176	25922	21217	48.328%

문제

재원이는 한 도시의 시장이 되었다. 이 도시에는 도시를 동쪽과 서쪽으로 나누는 큰 일직선 모양의 강이 흐르고 있다. 하지만 재원이는 다리가 없어서 시민들이 강을 건너는데 큰 불편을 겪고 있음을 알고 다리를 짓기로 결심하였다. 강 주변에서 다리를 짓기에 적합한 곳을 사이트라고 한다. 재원이는 강 주변을 면밀히 조사해 본 결과 강의 서쪽에는 N 개의 사이트가 있고 동쪽에는 M 개의 사이트가 있다는 것을 알았다. ($N \leq M$)

재원이는 서쪽의 사이트와 동쪽의 사이트를 다리로 연결하려고 한다. (이때 한 사이트에는 최대 한 개의 다리만 연결될 수 있다.) 재원이는 다리를 최대한 많이 지으려고 하기 때문에 서쪽의 사이트 개수만큼 (N 개) 다리를 지으려고 한다. 다리끼리는 서로 겹쳐질 수 없다고 할 때 다리를 지을 수 있는 경우의 수를 구하는 프로그램을 작성하라.

#11053 – C++

```
4  #include<bits/stdc++.h>
5
6  using namespace std;
7
8  int main(){
9      ios::sync_with_stdio(false);
10     cin.tie(0);
11
12     int N; cin >> N;
13     vector<int> V(N), DP(N);
14     for(auto &i: V) cin >> i;
15     for(int i=0;i<N;i++) {
16         DP[i] = 1;
17         for(int j=0;j<i;j++) {
18             if(V[i] > V[j]) {
19                 DP[i] = max(DP[i], DP[j] + 1);
20             }
21         }
22     }
23     cout << *max_element(DP.begin(), DP.end());
24
25     return 0;
26 }
```

#11053 – Java

```
5 + import java.util.*;
6 + import java.io.*;
7 +
8 + public class Main {
9 +     static int dp[];
10 +     static int arr[];
11 +     public static void main(String[] args) {
12 +         FastReader rd = new FastReader();
13 +
14 +         int N = rd.nextInt();
15 +         // dp[i]는 1 ~ i까지 'i번째 숫자를 포함한' 최장길이
16 +         dp = new int[N + 10];
17 +         arr = new int[N + 10];
18 +
19 +         // 배열을 입력 받음과 동시에 dp값을 전부 1로 초기화 합니다.
20 +         // 항상 길이는 최소 1 이상이기 때문
21 +         for(int i = 1; i <= N; i++) {
22 +             arr[i] = rd.nextInt();
23 +             dp[i] = 1;
24 +         }
25 +
26 +         // 1 ~ (i - 1) 까지 숫자를 살펴볼데 arr[i]보다 작고
27 +         // dp[i] < dp[j] + 1 이라면 dp[i]값을 갱신합니다.
28 +         for(int i = 2; i <= N; i++) {
29 +             for(int j = 1; j < i; j++) {
30 +                 if(arr[i] > arr[j] && dp[i] < dp[j] + 1)
31 +                     dp[i] = dp[j] + 1;
32 +             }
33 +         }
34 +
35 +         // dp배열을 돌며 최대값을 찾아 출력합니다.
36 +         int max = 0;
37 +         for(int i = 1; i <= N; i++)
38 +             max = Math.max(max, dp[i]);
39 +
40 +         System.out.println(max);
41 +     }
```

```
43 +     static class FastReader {
44 +         BufferedReader br;
45 +         StringTokenizer st;
46 +
47 +         public FastReader() {
48 +             br = new BufferedReader(new InputStreamReader(System.in));
49 +         }
50 +
51 +         String next() {
52 +             while(st == null || !st.hasMoreElements()) {
53 +                 try {
54 +                     st = new StringTokenizer(br.readLine());
55 +                 }
56 +                 catch (IOException e) {
57 +                     e.printStackTrace();
58 +                 }
59 +             }
60 +             return st.nextToken();
61 +         }
62 +
63 +         int nextInt() { return Integer.parseInt(next()); }
64 +         long nextLong() { return Long.parseLong(next()); }
65 +         String nextLine() {
66 +             String str = "";
67 +             try {
68 +                 str = br.readLine();
69 +             }
70 +             catch (IOException e) {
71 +                 e.printStackTrace();
72 +             }
73 +             return str;
74 +         }
75 +     }
76 + }
```

#1010 – C++, Python

```
4  #include<bits/stdc++.h>
5
6  using namespace std;
7  typedef long long ll;
8
9  ll DP[33][33];
10
11 int main(){
12     ios::sync_with_stdio(false);
13     cin.tie(0);
14
15     int T; cin >> T;
16     DP[0][0] = 1;
17     for(int i=1;i<=30;i++) {
18         DP[i][0] = 1;
19         for(int j=1;j<=30;j++) {
20             DP[i][j] = DP[i - 1][j] + DP[i - 1][j - 1];
21         }
22     }
23     while(T--) {
24         int N, M; cin >> N >> M;
25         cout << DP[M][N] << '\n';
26     }
27
28     return 0;
29 }
```

```
4  import sys
5  def input():
6      return sys.stdin.readline().rstrip()
7
8  T = int(input())
9
10 dp = [[0 for _ in range(31)] for _ in range(31)]
11 dp[0][0] = 1
12
13 for num in range(1,31):
14     dp[num][0] = 1
15     for pick in range(1,31):
16         dp[num][pick] = dp[num-1][pick] + dp[num-1][pick-1]
17
18 for _ in range(T):
19     N, M = map(int,input().split())
20     print(dp[M][N])
```

#1010 – Java

```
5  import java.util.*;
6  import java.io.*;
7
8  public class Main {
9      static int[][] dp = new int[30][30];
10
11     public static void main(String[] args) {
12         FastReader rd = new FastReader();
13
14         int T = rd.nextInt();
15
16         // 조합공식을 이용하여 풀이가능 (M C N)
17         dp[0][0] = 1;
18         for(int j = 1; j < 30; j++) {
19             dp[j][0] = 1;
20             for(int k = 1; k <= j; k++)
21                 dp[j][k] = dp[j - 1][k - 1] + dp[j - 1][k];
22         }
23
24         for(int i = 0; i < T; i++) {
25             int N = rd.nextInt();
26             int M = rd.nextInt();
27
28             System.out.println(dp[M][N]);
29         }
30     }
```

```
32     static class FastReader {
33         BufferedReader br;
34         StringTokenizer st;
35
36         public FastReader() {
37             br = new BufferedReader(new InputStreamReader(System.in));
38         }
39
40         String next() {
41             while(st == null || !st.hasMoreElements()) {
42                 try {
43                     st = new StringTokenizer(br.readLine());
44                 }
45                 catch (IOException e) {
46                     e.printStackTrace();
47                 }
48             }
49             return st.nextToken();
50         }
51
52         int nextInt() { return Integer.parseInt(next()); }
53         String nextLine() {
54             String str = "";
55             try {
56                 str = br.readLine();
57             }
58             catch (IOException e) {
59                 e.printStackTrace();
60             }
61             return str;
62         }
63     }
64 }
```