

# < 피보나치 수 >

3번째가  
가산

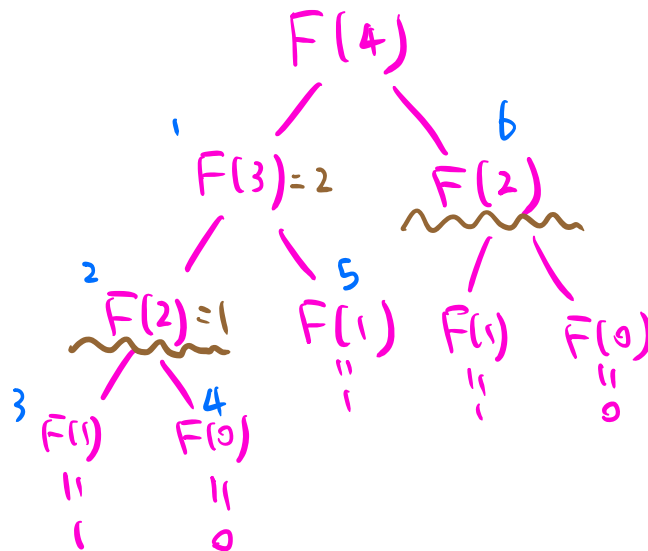
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	
0	1	1	2	3	5	8	13	21	34	...

$$F(0)=0, F(1)=1, F(2)=1 \dots F(9)=34$$

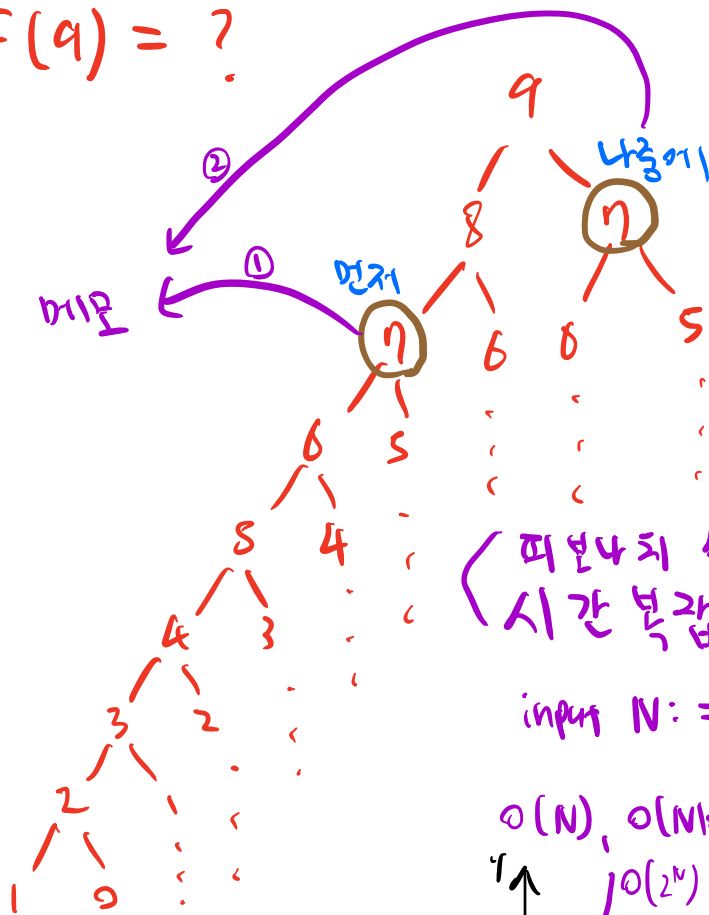
$$F(N) = F(N-1) + F(N-2) \quad (\text{단, } N \geq 2)$$

$$F(4) = ?$$

F(N)  $\longrightarrow$  input: N, return (F(N-1) + F(N-2))



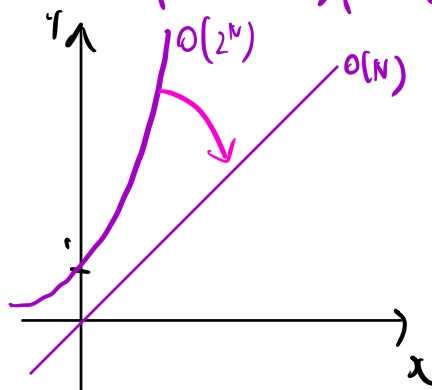
$$F(9) = ?$$



(피보나치 수의  
시간 복잡도)

$$\text{input } N: \Rightarrow O(2^N)$$

$$O(N), O(N \log N), O(N^2) \dots O(2^N)$$



# < 다이나믹 프로그래밍, DP >

★ 메모 ★

★ bottom-up VS top-down

index	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
피보나치	0	1								
memo	0	1	2	3	5	8	13	21	34	?

피보나치 수  $F(N) = F(N-1) + F(N-2) \quad (N \geq 2)$

$F(9) = ?$

★ 작은 값부터 메모리 진행

$$F(9) = \text{memo}[9]$$

$$F(2) = F(1) + F(0) = 1$$

"        "

1        0

$$F(3) = F(2) + F(1) = 3$$

"        "

2        1

$$F(4) = F(3) + F(2) = 5$$

"        "

3        2

⋮

$$F(9) = F(8) + F(7) = 55$$

## < 시간 복잡도 >

ex) 피보나치 수

1) 재귀

$$O(2^N)$$

2) DP

$$O(N)$$

100 번째 피보나치 수?

$$2^{100} \text{ vs } 100$$

## < BOJ 11053번 >

	0	1	2	3	4	5
	i					i
A →	10	20	10	30	20	50
dp →	1	2	1	3	2	4

$$dp[i] = \max(dp[i], dp[j] + 1)$$

" " "  
1 2

시간 복잡도 :  $O(N^2)$ ,  $1 \leq N \leq 1000$