

CES1017 Programming Fundamentals

Week 8: Recursion and Iteration - Dynamic Programming

Instructor: Eunil Park (pa1324@hanyang.ac.kr)



HANYANG UNIVERSITY



- 일시: 4/23 월요일 오후 6시~7시 30분
 - 5시 45분까지 입실 완료. 이전에 도착하여 자기 PC확인
 - 7시 30분까지 퇴실 불가.
- 장소: 제 4공학관 PC 2, 3실
- 유의사항
 - No cheating!
 - Closed book
 - 인터넷 및 다른 자료 사용 불가
 - 선택과 집중! (문제 배점이 다름)
 - 반드시 "저장" 및 "제출" 할 것
 - 핸드폰 전원 종료

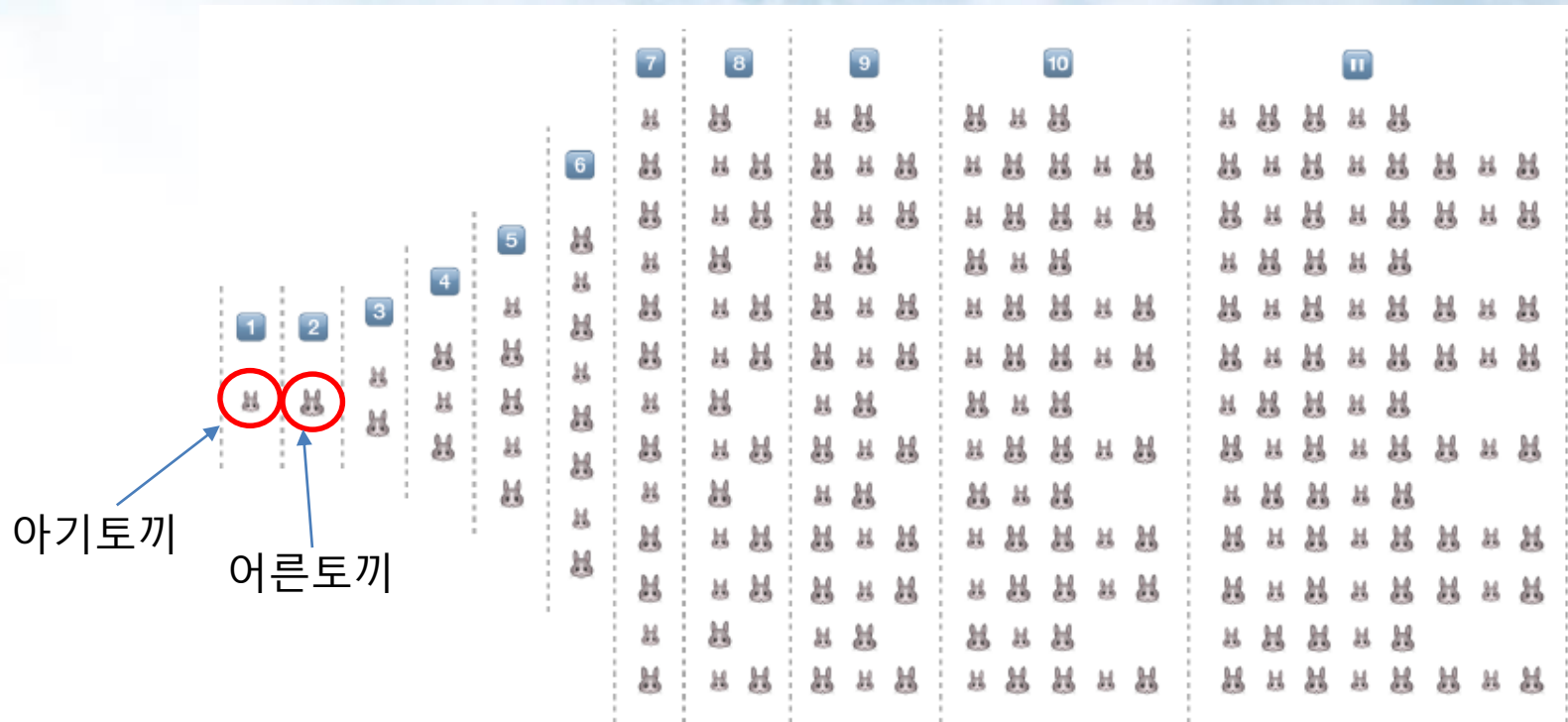
Today's Schedule

1. 피보나치 수열
2. 파스칼 삼각형

피보나치수

- 피보나치(Leonardo Fibonacci, 1170~1250, 이탈리아 수학자)가 1202년에 제시
- 토끼 번식 규칙 예
 - 어른 토끼 1쌍은 매달 아기 토끼 1쌍을 낳음
 - 아기 토끼는 태어난지 1달이 지나면 어른 토끼가 되어 번식 가능해짐
 - 토끼는 죽지 않음

01. 피보나치 수열



토끼 가족의 개체수 역사(단위: 쌍)

월	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
아기 토끼	0	1	0	1	1	2	3	5	8	13	21	34	55
어른 토끼	0	0	1	1	2	3	5	8	13	21	34	55	89
총	0	1	1	2	3	5	8	13	21	34	55	89	144

피보나치수의 재귀 해법

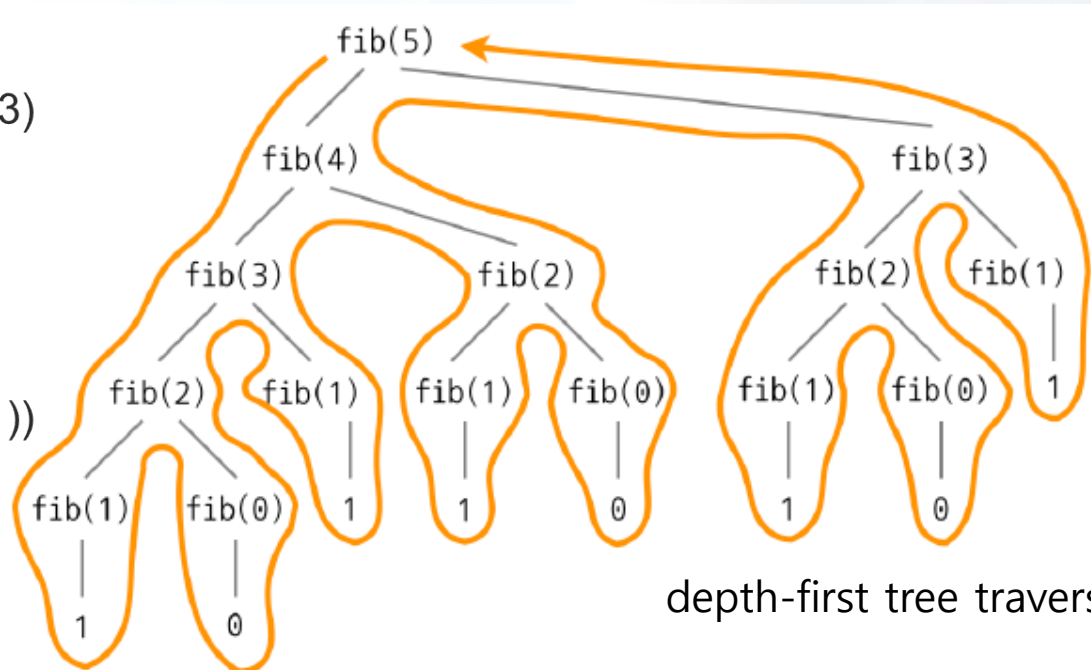
- 토끼 개체수(쌍)의 증가
 - 0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, 89, 144, 233, 377, 610, ...
- 피보나치수열(Fibonacci sequence)
 - 이전 두개의 수를 더해서 다음 수를 정하는 수열
- n 째 피보나치수의 귀납구조
 - $\text{fib}(n) = \text{fib}(n-1) + \text{fib}(n-2), n > 1$
 - $\text{fib}(1) = 1$
 - $\text{fib}(0) = 0$

```
def fib(n):  
    if n > 1:  
        return fib(n - 1) + fib(n - 2)  
    else:  
        return n
```

01. 피보나치 수열

fib(5)

→ fib(4) + fib(3)
→ (fib(3) + fib(2)) + fib(3)
→ ((fib(2) + fib(1)) + fib(2)) + fib(3)
→ (((fib(1) + fib(0)) + fib(1)) + fib(2)) + fib(3)
→ (((1 + fib(0)) + fib(1)) + fib(2)) + fib(3)
→ (((1 + 0) + fib(1)) + fib(2)) + fib(3)
→ ((1 + fib(1)) + fib(2)) + fib(3)
→ ((1 + 1) + fib(2)) + fib(3)
→ (2 + fib(2)) + fib(3)
→ (2 + (fib(1) + fib(0))) + fib(3)
→ (2 + (1 + fib(0))) + fib(3)
→ (2 + (1 + 0)) + fib(3)
→ (2 + 1) + fib(3)
→ 3 + fib(3)
→ 3 + (fib(2) + fib(1))
→ 3 + ((fib(1) + fib(0)) + fib(1))
→ 3 + ((1 + fib(0)) + fib(1))
→ 3 + ((1 + 0) + fib(1))
→ 3 + (1 + fib(1))
→ 3 + (1 + 1)
→ 3 + 2
→ 5



depth-first tree traverse

피보나치수의 재귀 해법

- fib(12)
 - 144
- fib(24)
 - 46368
- fib(30)
 - 832040
- fib(36)
 - 14930352
- fib(42)
 - 267914296
- fib(48)
 - 4807526976

계산 시간이 급격히 길어짐!

계산복잡도

- fib(n) 호출 -> 재귀 호출 2번
 - 각 재귀 호출이 재귀 호출을 2번씩
 - 각 재귀 호출이 재귀 호출을 2번씩
 - 각 재귀 호출이 재귀 호출을 2번씩
 - 각 재귀 호출이 재귀 호출을 2번씩
- ...
- 48번째 재귀 호출의 경우 총 호출 횟수가 2^{48} , 280조 이상 넘음
- 즉, n이 증가함에 따라 호출 회수가 2^n 비례하여 기하급수적으로 증가함
- 동일한 재귀 호출을 중복 호출 -> 중복계산의 시간 낭비가 큼
- 하향식(top-down) 방법이 아닌 상향식(bottom-up) 해법이 필요함
 - 동적 계획법(dynamic programming) 풀이 방식

2
 2^2
 2^3
 2^4
...

동적계획법

- 전략
 - fib(2)계산을 먼저하고, 다음에 fib(3), 그 다음에 fib(4), ... 이런 식으로 계산해 감
- 토끼 번식 규칙
 - 어른 토끼 1쌍은 아기 토끼를 한달에 한 쌍 낳으니까, 이달의 아기 토끼 쌍의 수는 지난달의 어른 토끼 쌍의 수
 - 아기 토끼는 한달이 지나면 어른 토끼가 되므로, 이달의 어른 토끼 쌍의 수는 지난달의 어른 토끼 쌍의 수 + 지난달의 아기 토끼 쌍의 수

i	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
아기 토끼 bunny	0	1	0	1	1	2	3	5	8	13	21	34	55
어른 토끼 rabby	0	0	1	1	2	3	5	8	13	21	34	55	89
fib(i)	0	1	1	2	3	5	8	13	21	34	55	89	144

01. 피보나치 수열



동적계획법

식으로 표현 (이달 i , 지난달 $i-1$)

- 전체 토끼 쌍의 수: fib_i ,
- 아기 토끼 쌍의 수: $bunny_i$, 어른 토끼 쌍의 수: $rabby_i$
- $bunny_i = rabby_{i-1}$
- $rabby_i = rabby_{i-1} + bunny_{i-1}$
- $fib_i = bunny_i + rabby_i$

i	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
아기 토끼 bunny	0	1	0	1	1	2	3	5	8	13	21	34	55
어른 토끼 rabby	0	0	1	1	2	3	5	8	13	21	34	55	89
fib(i)	0	1	1	2	3	5	8	13	21	34	55	89	144

$$bunny_9 = rabby_8$$

$$rabby_9 = rabby_8 + bunny_8$$

구현

i	bunny	rabby
1	1	0
2	0	1
3	1	1
4	1	2
5	2	3
6	3	5
7	5	8
...

```
def fibo2(n):
    i = 1
    bunny, rabby = 1, 0
    while i < n:
        i = i + 1
        bunny, rabby = rabby, bunny + rabby
    return bunny + rabby
```

계산 횟수: $n-1$
계산 시간은 입력값 n 에 비례

01. 피보나치 수열



HANYANG
UNIVERSITY

동적계획법

```
def fibo2(n):  
    i = 1  
    bunny, rabby = 1, 0  
    while i < n:  
        i = i + 1  
        bunny, rabby = rabby, bunny + rabby  
    return bunny + rabby
```

Python에서는 동시지정 허용



```
def fibo2(n):  
    i = 1  
    bunny, rabby = 1, 0  
    while i < n:  
        i = i + 1  
        bunny = rabby  
        rabby = bunny + rabby  
    return bunny + rabby
```



임시 변수 사용
skill 필수!

```
def fibo2(n):  
    i = 1  
    bunny, rabby = 1, 0  
    while i < n:  
        i = i + 1  
        temp = bunny  
        bunny = rabby  
        rabby = temp + rabby  
    return bunny + rabby
```

동적계획법

```
def fibo2(n):  
    i = 1  
    bunny, rabby = 1, 0  
    while i < n:  
        i = i + 1  
        bunny, rabby = rabby, bunny + rabby  
    return bunny + rabby
```



For 반복문 버전

```
def fibo2(n):  
    bunny, rabby = 1, 0  
    for i in range(2, n + 1):  
        bunny, rabby = rabby, bunny + rabby  
    return bunny + rabby
```

i를 쓰지 않기 때문에,
와일드카드(밑줄)로 쓰는 것이 좋음

```
def fibo2(n):  
    bunny, rabby = 1, 0  
    for _ in range(2, n + 1):  
        bunny, rabby = rabby, bunny + rabby  
    return bunny + rabby
```

피보나치 수열 전체

```
def fibseq(n):  
    fibs = [0, 1]  
    for k in range(2, n+1):  
        fibs.append(fibs[k - 1] + fibs[k - 2])  
    return fibs
```

print(fibseq(10)) → [0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55]

```
def fib(n):  
    return fibseq(n)[-1]
```

print(fib(10)) → 55

조합계산

- 조합(combination): n 개에서 순서에 상관없이 r 개를 뽑는 가지수
- 조합의 재귀 정의

$${}_nC_r = {}_{n-1}C_{r-1} + {}_{n-1}C_r, \quad r \neq 0 \text{ and } r \neq n \qquad {}_nC_0 = 1 \qquad {}_nC_n = 1$$

- Python 코드

```
def comb(n, r):  
    if not (r == 0 or r == n):  
        return comb(n - 1, r - 1) + comb(n - 1, r)  
    else:  
        return 1
```

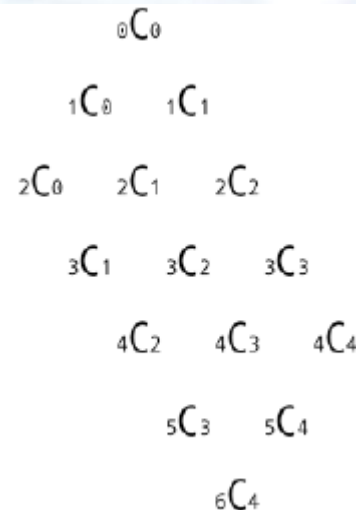
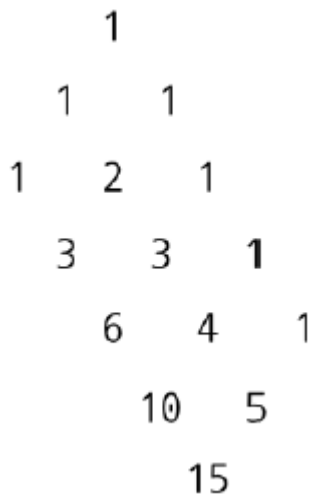
- 계산 복잡도
 - 재귀 호출 횟수가 지수에 비례하여 증가
 - 동일한 재귀호출을 엄청나게 많이 중복호출
- 프랑스 수학자 블레즈 파스칼(Blaise Pascal, 1623 ~ 1662)이 고안한 삼각형을 이용하면 이 문제의 해답을 빨리 (효율적으로) 구할 수 있음

02. 파스칼 삼각형

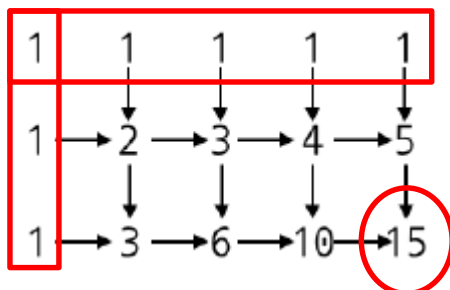


상향식 동적계획

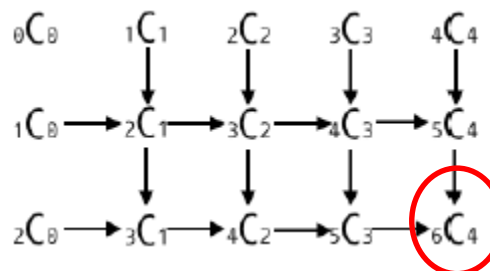
- ${}_6C_4$ 계산: 위에서 아래로 계산하면서 평행사변형만 채우면 구할 수 있음



- 이 평행사변형은 왼쪽 아래로 비스듬히 눌러 직사각형으로 눕혀보면, 화살표와 같은 방향인 왼쪽에서 오른쪽으로 위에서 아래로 답을 구하는 것 과 같음



총 8회 계산



02. 파스칼 삼각형

상향식 동적계획

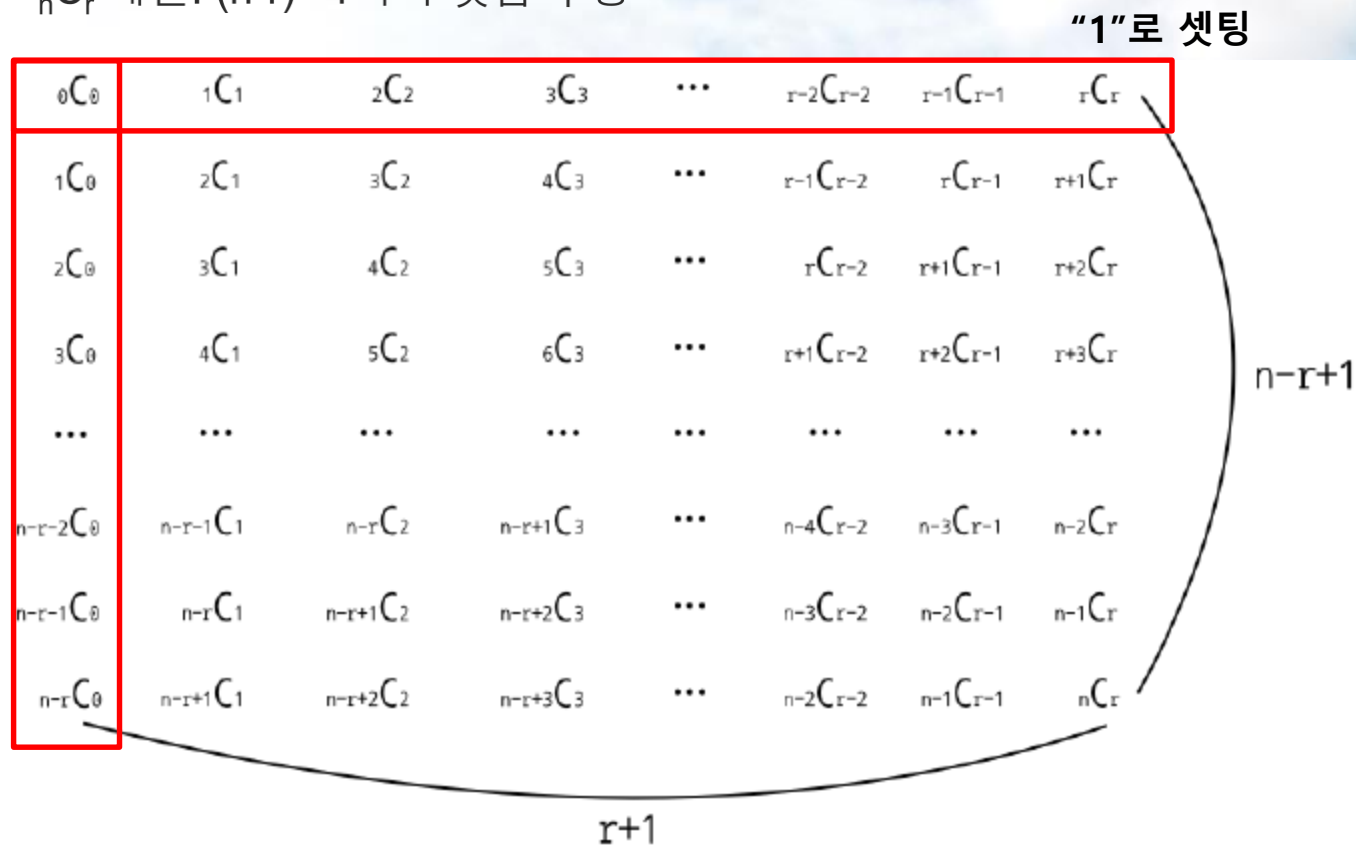
- ${}_nC_r$ 계산: $(n-r) * r$ 회의 덧셈 수행

"1"로 셋팅

${}_0C_0$	${}_1C_1$	${}_2C_2$	${}_3C_3$...	${}_{r-2}C_{r-2}$	${}_{r-1}C_{r-1}$	${}_rC_r$
${}_1C_0$	${}_2C_1$	${}_3C_2$	${}_4C_3$...	${}_{r-1}C_{r-2}$	${}_rC_{r-1}$	${}_{r+1}C_r$
${}_2C_0$	${}_3C_1$	${}_4C_2$	${}_5C_3$...	${}_rC_{r-2}$	${}_{r+1}C_{r-1}$	${}_{r+2}C_r$
${}_3C_0$	${}_4C_1$	${}_5C_2$	${}_6C_3$...	${}_{r+1}C_{r-2}$	${}_{r+2}C_{r-1}$	${}_{r+3}C_r$
...
${}_{n-r-2}C_0$	${}_{n-r-1}C_1$	${}_{n-r}C_2$	${}_{n-r+1}C_3$...	${}_{n-4}C_{r-2}$	${}_{n-3}C_{r-1}$	${}_{n-2}C_r$
${}_{n-r-1}C_0$	${}_{n-r}C_1$	${}_{n-r+1}C_2$	${}_{n-r+2}C_3$...	${}_{n-3}C_{r-2}$	${}_{n-2}C_{r-1}$	${}_{n-1}C_r$
${}_{n-r}C_0$	${}_{n-r+1}C_1$	${}_{n-r+2}C_2$	${}_{n-r+3}C_3$...	${}_{n-2}C_{r-2}$	${}_{n-1}C_{r-1}$	${}_nC_r$

$r+1$

$n-r+1$



행렬의 표현

- 중첩 리스트로 표현
 - `[[1, 1, 1, 1, 1], [1, 2, 3, 4, 5], [1, 3, 6, 10, 15]]`
 - 행렬의 행과 열 번호가 중첩 리스트의 위치 번호와 일치하기 때문에 편리함

1	1	1	1	1
1	2	3	4	5
1	3	6	10	15

```
>>> matrix = [[1, 2, 3, 4], [5, 6, 7, 8], [9, 10, 11, 12]]
>>> matrix[1][2]
7
>>> matrix[1][2] = -7
>>> matrix
[[1, 2, 3, 4], [5, 6, -7, 8], [9, 10, 11, 12]]
>>> matrix[1] = [55, 66, 77]
>>> matrix
[[1, 2, 3, 4], [55, 66, 77], [9, 10, 11, 12]]
>>> matrix[0] = 1234
>>> matrix
[1234, [55, 66, 77], [9, 10, 11, 12]]
>>>
```

02. 파스칼 삼각형



조합 계산 함수 구현

```
def comb_pascal(n, r):  
    matrix = [[]] * (n - r + 1)    빈 리스트가 n-r+1개 들어 있는 [], [], ..., [] 초기화  
    matrix[0] = [1] * (r + 1)      [[1, 1, 1, ..., 1], [], ..., []]  
    for i in range(1, n - r + 1):  [[1, 1, 1, ..., 1], [1], ..., [1]]  
        matrix[i] = [1]  
        for i in range(1, n - r + 1):  
            for j in range(1, r + 1):  
                newvalue = matrix[i][j - 1] + matrix[i - 1][j]  
                matrix[i].append(newvalue)  
    return matrix[n - r][r]
```

안쪽 for:
행렬의 하나 채움
바깥 for:
행렬 전체 계산

행렬의 맨 아래 오른쪽 끝 원소 return

Summary

1. 피보나치 수열
2. 파스칼 삼각형

Thanks

Week 8: Recursion and Iteration – Dynamic Programming
Instructor: Eunil Park (pa1324@hanyang.ac.kr)

