# 삼성청년 SW 아카데미

APS 응용



# 목차

- 1. 동적 계획법 기본 이항 계수 구하기
- 2. 동적 계획법 기본 거스름돈 구하기

# 동적 계획법 기본 - 이항 계수 구하기

# 문제 제시:계수 값 구하기

#### ♥ 다음 수식의 ?의 값은?

$$(x + y)^4 = x^4 + 4x^3y + 2x^2y^2 + 4xy^3 + y^4$$

■ (x + y)<sup>n</sup> 을 전개 했을 때 x<sup>k</sup>y<sup>n-k</sup>의 값은?

#### ◎ 이항정리는

- 이항 다항식 x + y의 거듭제곱 (x + y)n에 대해서, 전개한 각 항 xkynk의 계수 값을 구하는 정리이다.
- 구체적으로 x<sup>k</sup>y<sup>n-k</sup>의 계수는 n개에서 k개를 고르는 조합의 가짓수인 nGk이고 이를 이항계수라고 부른다.
- 예를 들어, n = 2, n = 3, 그리고 n = 4일 경우에는 다음과 같다.

$$-(x + y)^2 = x^2 + 2xy + y^2$$

$$-(x + y)^3 = x^3 + 3x^2y + 3xy^2 + y^3$$

$$-(x + y)^4 = x^4 + 4x^3y + 6x^2y^2 + 4xy^3 + y^4$$

♥ 이항계수 구하는 공식

$$\binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!}$$
 for  $0 \le k \le n$ 

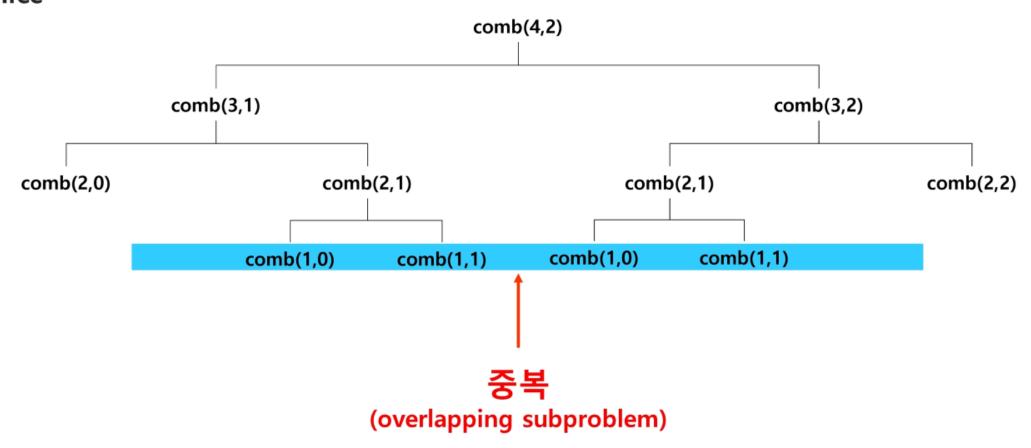
♡ 계산량이 많은 n!이나 k!을 계산하지 않고 이항계수를 구하기 위해서 통상 다음 수식을 사용한다.

$$\binom{n}{k} = \begin{cases} \binom{n-1}{k-1} + \binom{n-1}{k} & \text{if } 0 < k < n \\ 1 & \text{if } k = 0 \text{ or } k = n \end{cases}$$

○ 이항계수 nCk 를 구하는 재귀 함수

```
comb(n,k)
  IF n==k or k==0 : RETURN 1
  ELSE : RETURN comb(n-1,k-1) + comb(n-1,k)
```

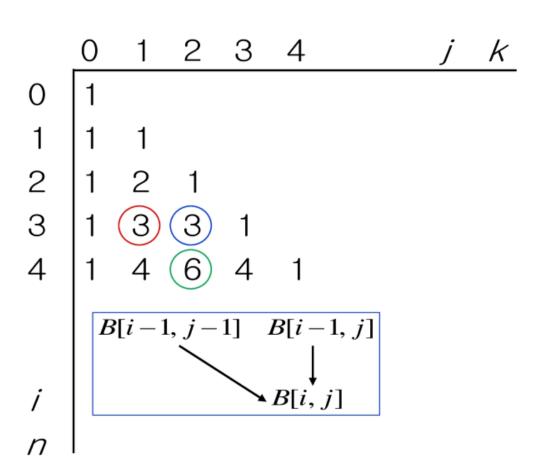
#### Call Tree



#### ◎ 파스칼의 삼각형

- ♥ 동적 계획법을 적용한 이항계수 계산
- O(nk)

```
bino(n, k)
B[][]
FOR i in 0 \rightarrow n
  FOR j in 0 \rightarrow \min(i, k)
     IF j = 0 OR j = i
       B[i][j] \leftarrow 1
     ELSE
       B[i][j] \leftarrow B[i-1][j-1] + B[i-1][j]
 RETURN B[n][k]
```



# 동적 계획법 기본 - 동전 거스름돈 구하기

- ♥ 동전의 종류
  - 1원, 4원, 6원
- ◎ 8원을 거슬러주려 한다. 최소 몇 개의 동전을 거슬러 주면 되나?

- 그리디 방법의 접근
  - 6원, 1원, 1원
- ♥ 최적은?
  - 4원, 4원
- 그리디 방법이 항상 최적해를 구하는 것은 아니다. 어떻게 풀어야 하나?
  - 동적 계획법으로 접근해 보자.

#### ♥ 우선 재귀적인 8원 잔돈에 대한 알고리즘

■ 3가지 동전 각각을 선택해서 재귀적으로 해결

1원 동전 한 개 + <u>7원에 대한 최적해</u> 4원 동전 한 개 + 4원에 대한 최적해 6원 동전 한 개 + 2원에 대한 최적해 위의 3가지 해 중 최적해를 선택

7원에 대한 최적해는 다시 1원, 4원, 6원 동전을 선택하고 나머지 액수에 대한 최적해

1원 동전 한 개 + <u>6원에 대한 최적해</u>

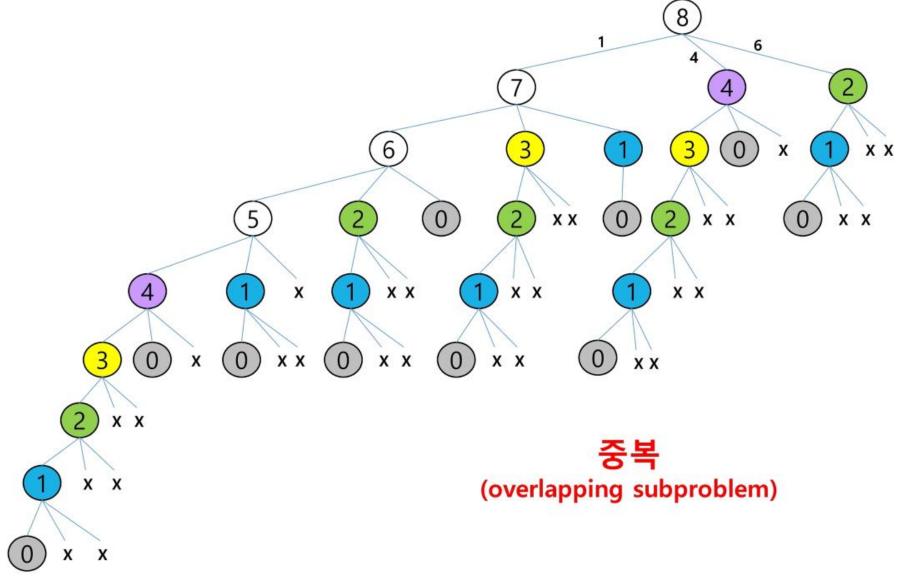
4원 동전 한 개 + 3원에 대한 최적해

6원 동전 한 개 + 1원에 대한 최적해

위의 3가지 해 중 최적해를 선택

. .





#### ♥ DP 접근 : 상향식

- 1원에 대한 최적해 → (선택) 2원에 대한 최적해 → (선택) 3원에 대한 최적해 → (선택) 4원에 대한 최적해 → (선택) ...
- C[n] = n원을 거슬러 줄 때의 최적
- 점화식 : C[n] = MIN ( n-1>=0→ C[n-1]+1 , n-4>=0 → C[n-4]+1 , n-6>=0 → C[n-6]+1 )

n	choice	C[n]
0	0	0
1	C[n - 1] + 1 → 1	1
2	$C[n - 1] + 1 \rightarrow 2$	2
3	$C[n - 1] + 1 \rightarrow 3$	3
4	$C[n - 1] + 1, C[n - 4] + 1 = MIN (4, 1) \rightarrow 1$	1
5	$C[n - 1] + 1, C[n - 4] + 1 = MIN(2, 2) \rightarrow 2$	2
6	$C[n - 1] + 1$ , $C[n - 4] + 1$ , $C[n - 6] + 1 = MIN(3, 3, 1) \rightarrow 1$	1
7	$C[n - 1] + 1$ , $C[n - 4] + 1$ , $C[n - 6] + 1 = MIN(2, 4, 2) \rightarrow 2$	2
8	$C[n - 1] + 1$ , $C[n - 4] + 1$ , $C[n - 6] + 1 = MIN(3, 2, 3) \rightarrow 2$	2

# 다음 방송에서 만나요!

삼성 청년 SW 아카데미