

# 수학 2

최백준 [choi@startlink.io](mailto:choi@startlink.io)

---

기분 좋게

$a^b$

$a^b$  $a^b$ 

$$a^b = \underbrace{a \times a \times \dots \times a}_{b\text{번}}$$

- a의 b제곱을 빠르게 구해야 한다.

```
int ans = 1;
for (int i=1; i<=b; i++) {
    ans = ans * a;
}
```

- 직관적인 방법이지만  $O(b)$ 라는 시간이 걸리게 된다.
- 따라서, 조금 더 빠른 방법이 필요하다.

$O(b)$  —> 243(4번)  
 ↘  $O(\log)$

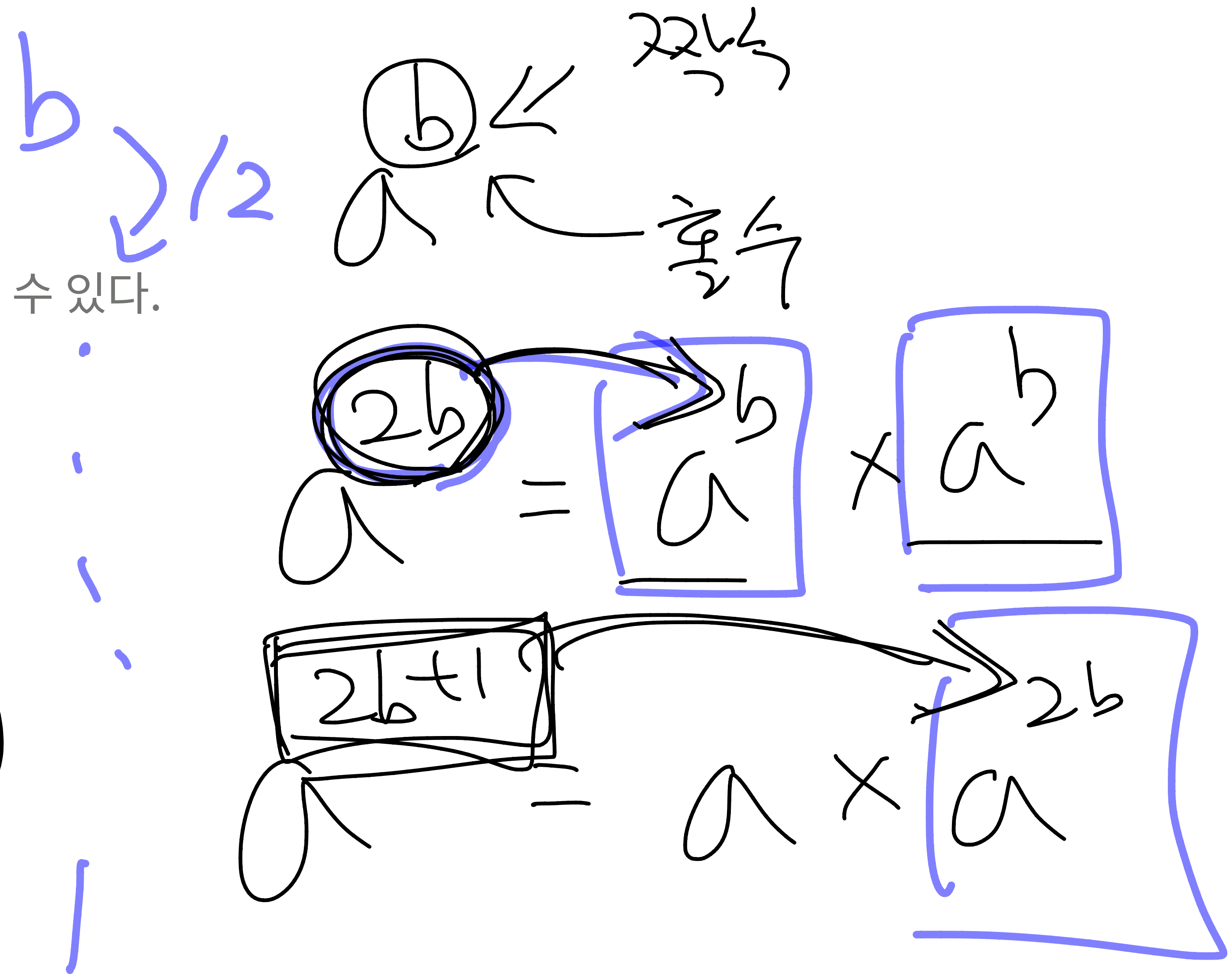
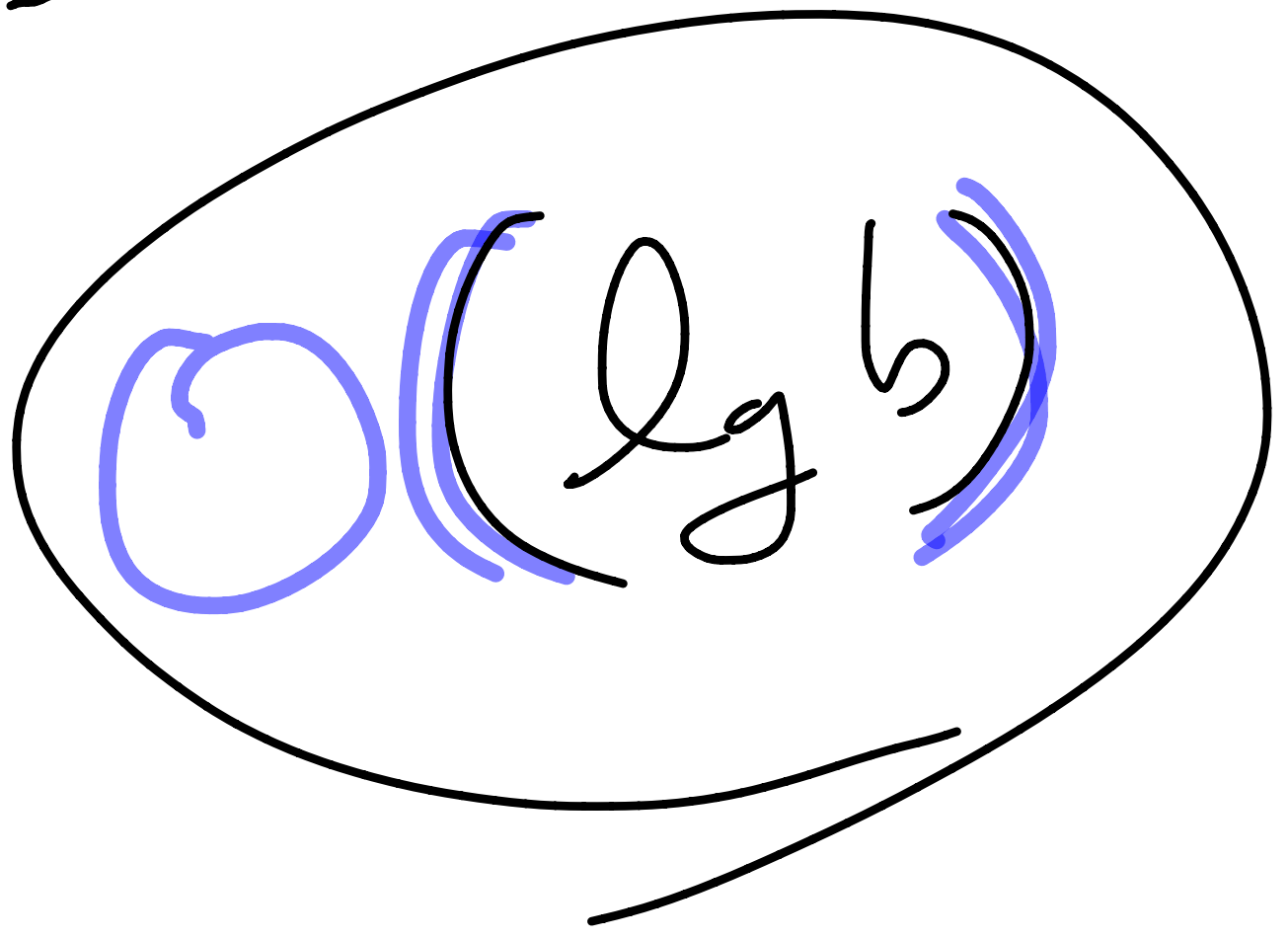
$a^b$

분할정복 이용하기

- 분할정복을 이용해서 구할 수 있다.

→  $a^{2b} = a^b \times a^b$

→  $a^{2b+1} = a \times a^{2b}$



$a^b$

분할정복 이용하기

$$\text{calc}(a, b) = \boxed{a^b}$$

5

```
int calc(int a, int b) {  
    if (b == 0) {  
        return 1;  
    } else if (b == 1) {  
        return a;  
    } else if (b % 2 == 0) {  
        int temp = calc(a, b/2);  
        return temp * temp;  
    } else { // b % 2 == 1  
        return a * calc(a, b-1);  
    }  
}
```

$$a^b = \boxed{a^{b/2}} \times a^{b/2}$$

224!

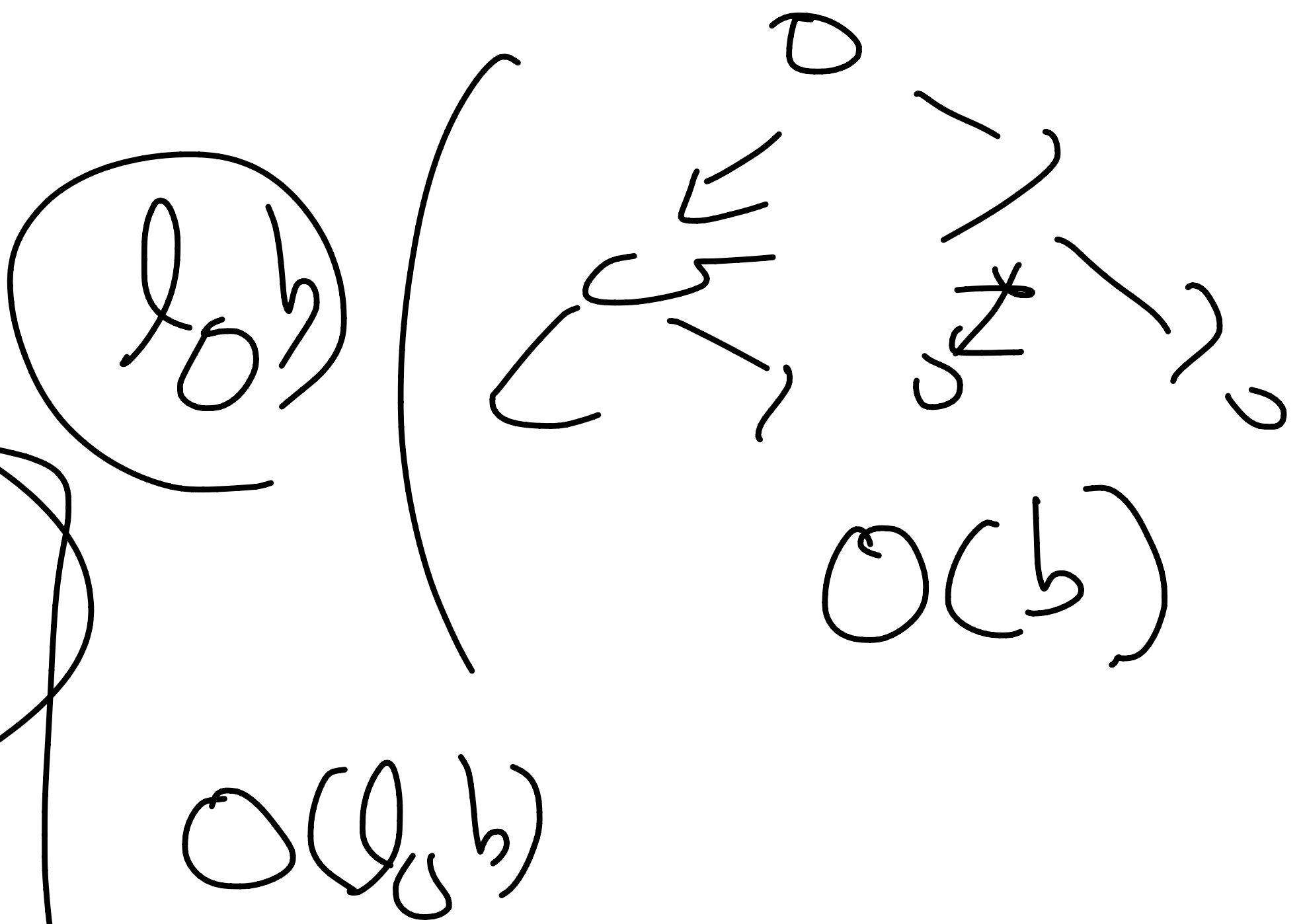
$$\frac{a^{b-1}}{224}$$

$a^b$

분할정복 이용하기

• 이 부분을

```
} else if (b % 2 == 0) {  
    int temp = calc(a, b/2);  
    return temp * temp;  
}
```



• 아래와 같이 구현 하면  $O(b)$  이타. 하지만 GCC 컴파일러 최적화로 매우 빠르게 수행된다.

```
} else if (b % 2 == 0) {  
    return calc(a, b/2) * calc(a, b/2);  
}
```

$O(b)$

$a^b O(\log b)$

분할정복 이용하기

- 이진수의 원리를 이용해서도 구할 수 있다.

```
int calc(int a, int b) {  
    int ans = 1;  
    while (b > 0) {  
        if (b % 2 == 1) {  
            ans *= a;  
        }  
        a = a * a;  
        b /= 2;  
    }  
    return ans;  
}
```

$$3^{27} = 3$$

$$16 + 8 + 2 + 1$$

$$= \boxed{3^{16}} \times \boxed{3^8} \times \boxed{3^2} \times \boxed{3}$$

7

$$27 = 11011_2$$

$$= 2^4 + 2^3 + 2^1 + 2^0$$

$$= 16 + 8 + 2 + 1$$

$$a = \boxed{3}$$

$$\Rightarrow \boxed{3^2}$$

$$\Rightarrow 3^4$$

$$\Rightarrow \boxed{3^8}$$

$$\Rightarrow \boxed{3^{16}}$$

$$b = \boxed{27}$$

$$\Rightarrow \boxed{13}$$

$$\Rightarrow \boxed{6}$$

$$\Rightarrow \boxed{3}$$

$$\Rightarrow \boxed{1}$$

$$11011$$

$$1101$$

$$110$$

$$11$$

$$1$$

# $a^b$

## 분할정복 이용하기

- 예를 들어, 3의 27 제곱인 경우를 생각해보자.
- 27은 이진수로 11011 이다.
- $27 = 2^0 + 2^1 + 2^3 + 2^4$
- $27 = 1 + 2 + 8 + 16$
- $3^{27} = 3^{1+2+8+16}$
- $3^{27} = 3^1 \times 3^2 \times 3^8 \times 3^{16}$
- 을 이용해서  $a$ 를 계속해서  $a \times a$ 로 곱해가면서 제곱을 구하게 된다.



# 곱셈

<https://www.acmicpc.net/problem/1629>

- 자연수 A를 B번 곱한 수를 C로 나눈 나머지를 구하는 문제

$$2^{30} < \text{Int}$$

$$\frac{2147483647}{10}$$

$$A, B < 2^{31} - 1$$

$$A^B \bmod C$$

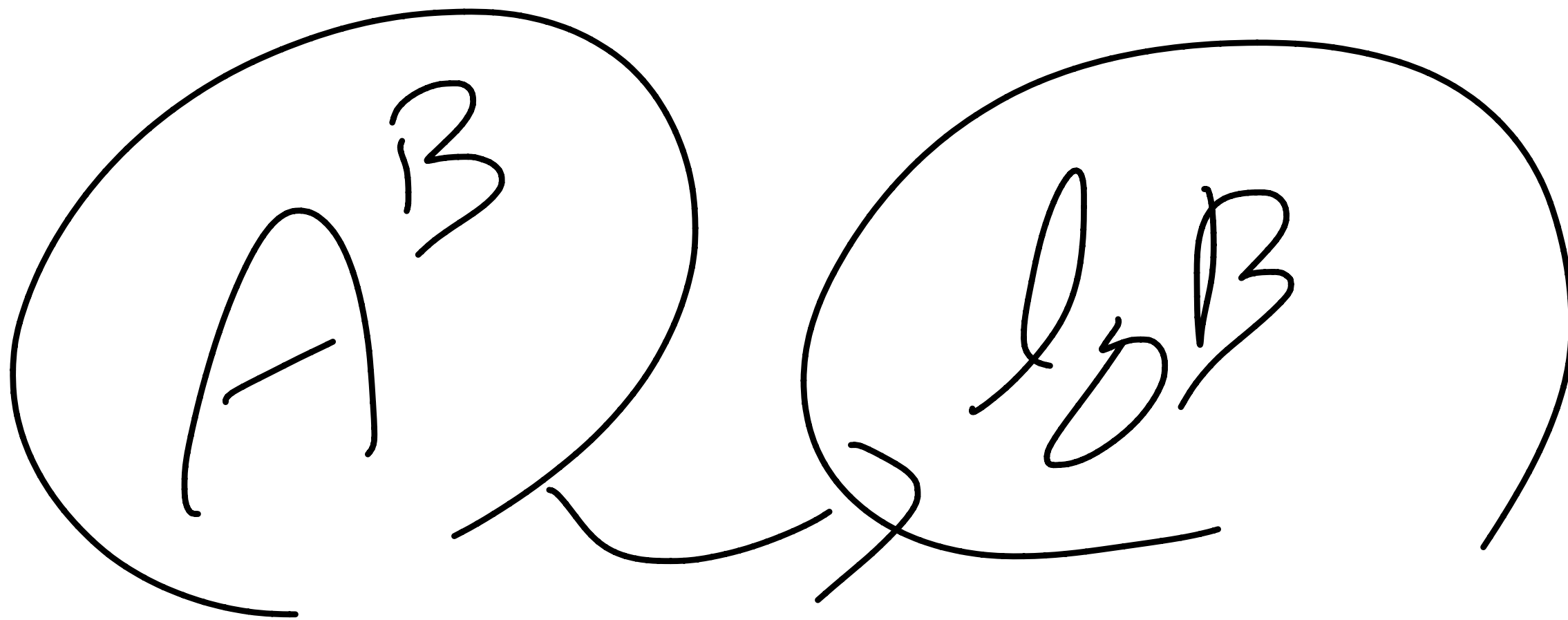
$$\begin{array}{r} 372 \\ 100 \end{array}$$

$$100 \dots \rightarrow 744$$

# 곰셈

<https://www.acmicpc.net/problem/1629>

- 분할 정복: <http://codeplus.codes/84a3c5ffa0b442f9ada06fb799f32689>
- 이진수 응용: <http://codeplus.codes/8e5d1ece6a9c457585307978d21dc26e>



# 행렬

---

# 행렬 덧셈

<https://www.acmicpc.net/problem/2738>

- 두 행렬을 입력받고 덧셈을 수행하는 문제

```
for (int i=0; i<n; i++) {  
    for (int j=0; j<m; j++) {  
        c[i][j] = a[i][j]+b[i][j];  
    }  
}
```

# 행렬 곱셈

$N \leq 500$

<https://www.acmicpc.net/problem/2740>

- 두 행렬을 입력받고 곱셈을 수행하는 문제

```
for (int i=0; i<n; i++) {  
    for (int j=0; j<r; j++) {  
        c[i][j] = 0;  
        for (int k=0; k<m; k++) {  
            c[i][j] += a[i][k]*b[k][j];  
        }  
    }  
}
```

$$C = A \times B$$

$n \times r$     $r \times m$

$$O(N^3)$$

$\boxed{1 \leq 2 \times 2}$   
 $\underline{2.801}$

$$C = n \times m$$

$$C[i][j]$$

$$= \sum A[i][k] \cdot B[k][j]$$

$N = \max(n, r, m)$

# 행렬 제곱

<https://www.acmicpc.net/problem/10830>

- 행렬 A의 B제곱을 구하는 문제

크기:  $N \times N$

$$\underline{N^3 \lg B}$$

$\hookrightarrow$  공백의 횟수

$$A^{2^B} = A^B \times A^B$$

$$A^{2^{B+1}} = A^B \times A^{2^B}$$

$$\times: O(N^3)$$

# 행렬 제공

<https://www.acmicpc.net/problem/10830>

- 소스: <http://codeplus.codes/6676ab4abbf64b21845fd3a7b7232596>

# 피보나치 수

---



# 피보나치 수

Fibonacci Number

17

- $F_0 = 0$

- $F_1 = 1$

- $F_n = F_{n-1} + F_{n-2}$

- 0, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, 89, 144, ...

$$O(N)$$

# 피보나치 수

<https://www.acmicpc.net/problem/2747>

- N번째 피보나치 수를 구하는 문제 ( $N \leq 45$ )

$\text{int} = 32\text{비트}$

- 소스: <http://codeplus.codes/d2df6ce689f543099ea7dc3ce91ddbc4>

$2^{31} - 1$

# 피보나치 수 2

<https://www.acmicpc.net/problem/2748>

• N번째 피보나치 수를 구하는 문제 ( $N \leq 90$ )

• 90번째 피보나치 수는 ~~int~~ 범위를 넘어간다.

• 소스: <http://codeplus.codes/add8ab25102a427dbbde39c3360a6b82>

$$\leq 2^{63} - 1$$

long long

$O(N)$

# 피사노 주기

Pisano Period

20

- 피보나치 수를 K로 나눈 나머지는 주기를 갖는다.
- 이것을 피사노 주기라고 한다.
- 3으로 나누었을 때의 주기는 8이다.

$$F_N = F_{N-1} + F_{N-2} + F_{N-3}$$

$\% K$

$K^3$

$(0, 1)$   $(1, 2)$   
 $(1, 1)$   $(2, 0)$   
 $(0, 2)$   $(2, 2)$   $(1, 0)$   
 $(2, 1)$

n	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
$F_n$	0	1	1	2	3	5	8	13	21	34	55	89	144	233	377	610
$F_n \% 3$	0	1	1	2	0	2	2	1	0	1	1	2	0	2	2	1

$$1 \leq k^2$$

$$(u, v)$$

$$0 \leq u < k$$

# 피보나치 수 3

<https://www.acmicpc.net/problem/2749>

15000 00

- N번째 피보나치 수를  $M = 1,000,000$ 으로 나눈 나머지를 구하는 문제
- $N \leq 1,000,000,000,000,000,000$
- 피사노 주기를 이용해서 주기를 찾고 문제를 풀 수 있다.
- 주기의 길이가 K이면
- N번째 피보나치 수를 M으로 나눈 나머지는  $N \% K$  번째 피보나치 수와 같다.
- $M = 10^k$  일 때,  $k > 2$  라면, 주기는 항상  $15 \times 10^{k-1}$  이다.
- 이 사실을 모른다고 해도, 주기를 구하는 코드를 이용해서 정답을 구할 수 있다.

$15 \times 10^{k-1}$

$F[N \% 15000000]$

# 피보나치 수 3

<https://www.acmicpc.net/problem/2749>

- 소스: <http://codeplus.codes/6be782671077479e9338af0df75b0bf6>

# 피보나치 수 6

<https://www.acmicpc.net/problem/11444>

- N번째 피보나치 수를  $M = 1,000,000,007$ 으로 나눈 나머지를 구하는 문제
- $N \leq 1,000,000,000,000,000,000$
- 주기가 어떻게 될 지 알 수 없다.

$O(N)$

$10^{18}$

$O(\log N)$

$10^{10}$

$\frac{10^3}{10^8} = 10^{-5} = 10^{-5}$

$317$ 번

# 피보나치 수

Fibonacci Number

24

$$F_N = F_{N-1} + F_{N-2}$$

$$\begin{pmatrix} F_{n+2} \\ F_{n+1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} F_{n+1} \\ F_n \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} F_{n+1} & F_n \\ F_n & F_{n-1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}^n$$

$$\begin{pmatrix} F_N \\ F_{N-1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} F_{N-1} \\ F_{N-2} \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} F_{N-1} \\ F_{N-2} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} F_{N-2} \\ F_{N-3} \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} F_{N-1} \\ F_{N-2} \end{pmatrix} =$$

$N \times N$

$A^B$

$N^3 \log B$

~~$2^3 \log n$~~



# 피보나치 수

Fibonacci Number

25

- $F_{2n-1} = F_n^2 + F_{n-1}^2$

- $F_{2n} = (F_{n-1} + F_{n+1})F_n = (2F_{n-1} + F_n)F_n$

# 피보나치 수 6

<https://www.acmicpc.net/problem/11444>

- 행렬 제공: <http://codeplus.codes/3473abb26dfd407e940faaf5eb823bab>
- 분할 정복: <http://codeplus.codes/4b782640c1d04cf9b9e719ed07e727d9>

# 이항 계수

---

# 이항 계수

Binomial Coefficient

28

$$nC_k \quad \binom{n}{k}$$

- n개중에 k개를 순서 없이 고르는 방법  $nC_k$

- $\binom{n}{k}$ 로 쓴다.

- $\frac{n!}{k!(n-k)!}$  이다.

- $\frac{n \times (n-1) \times \dots \times (n-k+1)}{k!}$  와 같다.

- 구해보자!

$$N = \text{Max}(n, k)$$

# 이항 계수 1

<https://www.acmicpc.net/problem/11050>

- $\binom{n}{k}$  를 구하는 문제
- $1 \leq n \leq 10, 0 \leq k \leq n$  이기 때문에
- $\frac{n!}{k!(n-k)!}$  값을 구하면 된다.
- 시간 복잡도:  $O(N)$  → 매우 큰 값

$$20 C_{10} = \frac{20!}{10! 10!}$$

$$n! = 184752$$

$$n = 10$$

$$10! = 3628800$$

$$20!$$

# 이항 계수 1

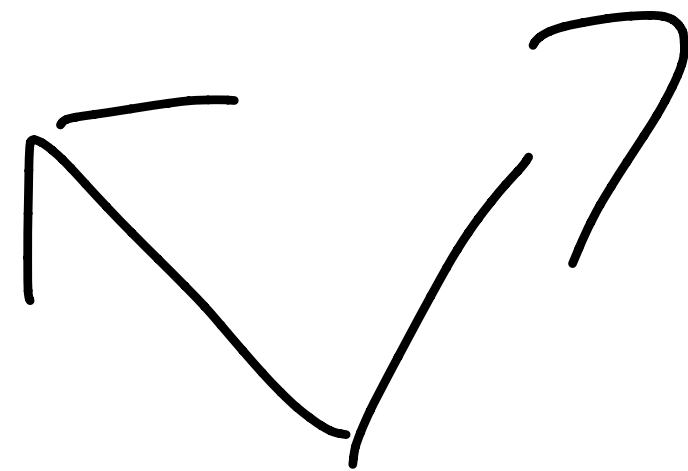
<https://www.acmicpc.net/problem/11050>

- 소스: <http://codeplus.codes/9d82655b994a462487351100892752c3>

# 파스칼의 삼각형

Pascal's Triangle

- 이항 계수를 삼각형 모양으로 배열
- $n$ 번 줄에는 수를  $n$ 개만 쓴다.
- 각 줄의 첫 번째와 마지막 수는 1이다.
- 나머지 수는 위 줄의 왼쪽 수와 오른쪽 수를 더해서 만든다.



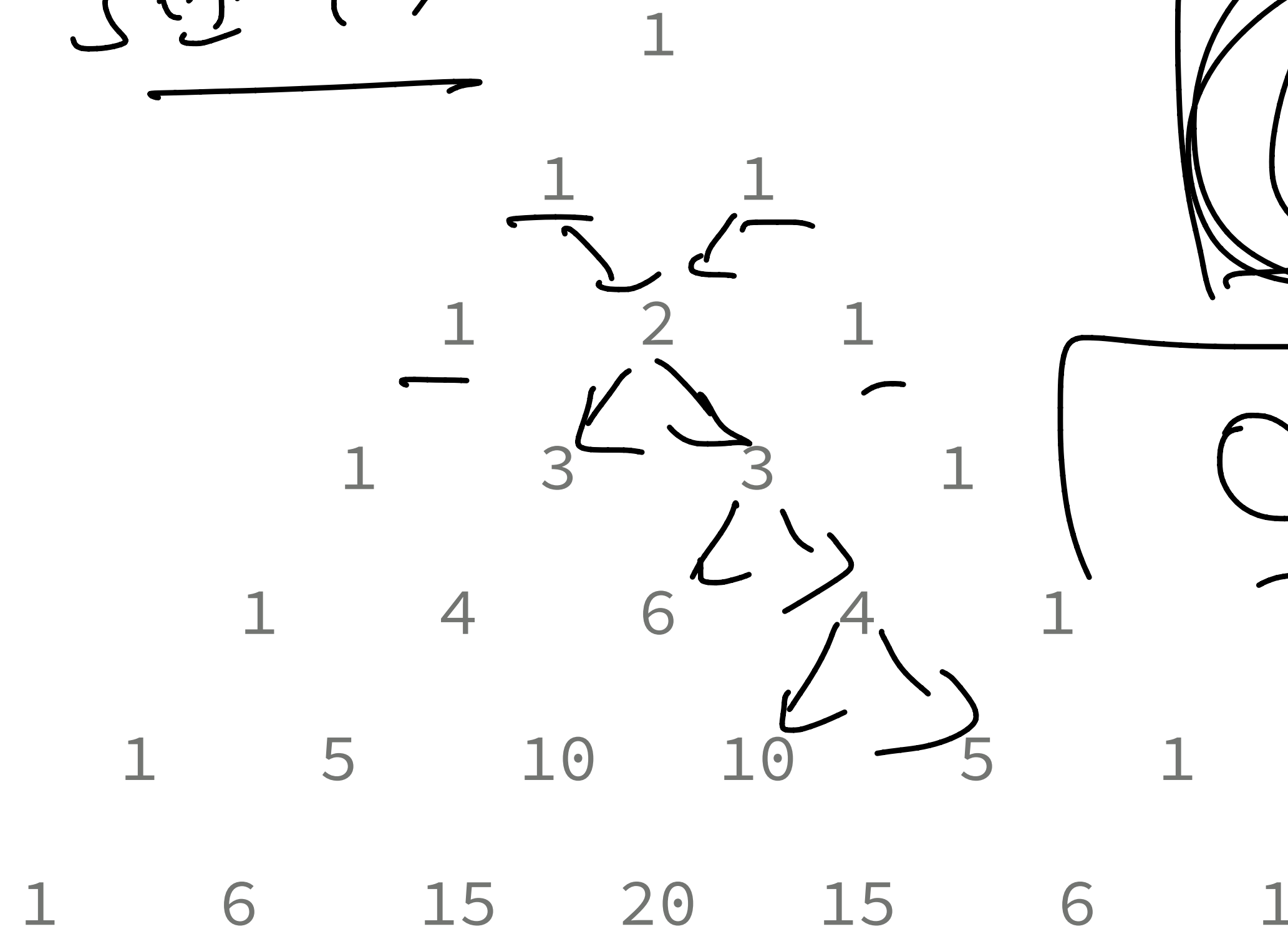
# 파스칼의 삼각형

Pascal's Triangle

- 5까지 파스칼의 삼각형

1번째 줄의 5번째

$\binom{1}{3}$



1번째 줄 1개

1

1

$\binom{n}{k}$

n개의 줄

$O(n^2)$



# 파스칼의 삼각형

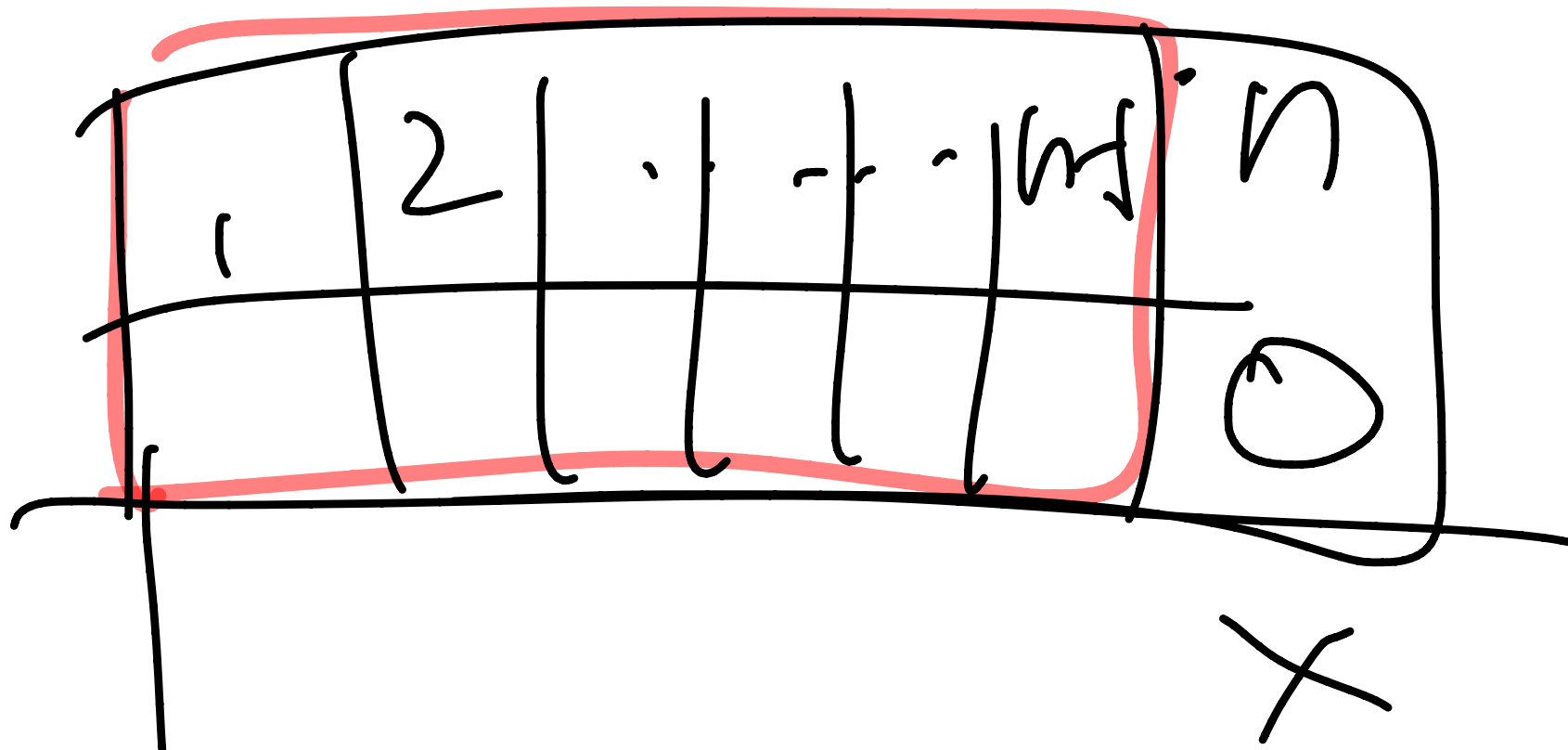
Pascal's Triangle

- $C[n][k]$  = n번줄의 k번째 수라고 했을 때
- $C[n][1] = 1, C[n][n] = 1$
- $C[n][k] = C[n-1][k-1] + C[n-1][k]$
- 로 정의할 수 있음
- $C[n][k]$ 는  $\binom{n}{k}$  이다.

$n^2$

$$C[n][k] = C[n-1][k-1] + C[n-1][k]$$

$C[n][k]$  = n개 중에서 k개를 중복 없이 고르는 방법의 수



- ① n번을 고를 때  $C[n-1][k-1]$
- ② n번을 고를 때  $C[n-1][k]$

# 파스칼의 삼각형

Pascal's Triangle

- $C[n][k] = C[n-1][k-1] + C[n-1][k]$
- $C[n][k]$  는  $\binom{n}{k}$  를 나타내기 때문에,  $n$ 개 중에  $k$ 개를 순서 없이 고르는 방법이다.
- $n$ 개 중에  $k$ 개를 순서 없이 고른다면 다음과 같은 두 가지 경우가 가능하다
  1.  $n$ 번째를 고른 경우
  2.  $n$ 번째를 고르지 않은 경우

# 파스칼의 삼각형

Pascal's Triangle

- $C[n][k] = C[n-1][k-1] + C[n-1][k]$
- $C[n][k]$  는  $\binom{n}{k}$  를 나타내기 때문에,  $n$ 개 중에  $k$ 개를 순서 없이 고르는 방법이다.
- $n$ 개 중에  $k$ 개를 순서 없이 고른다면 다음과 같은 두 가지 경우가 가능하다
  1.  $n$ 번째를 고른 경우
    - $n$ 번째를 골랐기 때문에,  $n-1$ 개 중에  $k-1$ 개를 골랐어야 한다.  $C[n-1][k-1]$
  2.  $n$ 번째를 고르지 않은 경우
    - $n$ 번째를 고르지 않았기 때문에,  $n-1$ 개 중에  $k$ 개를 골랐어야 한다.  $C[n-1][k]$

# 이항 계수 2

<https://www.acmicpc.net/problem/11051>

- $\binom{n}{k}$  을 10,007로 나눈 나머지를 구하는 문제
- $1 \leq n \leq 1,000, 0 \leq k \leq n$  이기 때문에
- 파스칼의 삼각형을 이용해서 구할 수 있다.
- 시간 복잡도:  ~~$O(N^2)$~~   $O(N^2)$

# 이항 계수 2

<https://www.acmicpc.net/problem/11051>

- 소스: <http://codeplus.codes/082cc46c9d504a8f88626f10a5977ae6>

# 이항 계수

Binomial Coefficient

- $(x + y)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^{n-k} y^k$
- $\binom{n}{k} = \binom{n-1}{k-1} + \binom{n-1}{k} \quad (1 \leq k \leq n-1)$
- $\binom{n}{k} = \binom{n}{n-k}$

# 이항 계수

Binomial Coefficient

- $n$ 개 중에  $k$ 개를 중복 없이 뽑는 방법의 수  $\binom{n}{k}$
- $n$ 개 중에  $k$ 개를 중복을 허용하면서 뽑는 방법의 수  $\binom{n+k-1}{k}$
- 0과 1로만 이루어진 문자열의 개수  $\binom{n+k}{k}$
- 0과 1로만 이루어진 문자열의 개수 (1은 연속하지 않음)  $\binom{n+1}{k}$
- 카탈란 수  $\frac{1}{n+1} \binom{2n}{n}$

# 포함-배제의 원리

---

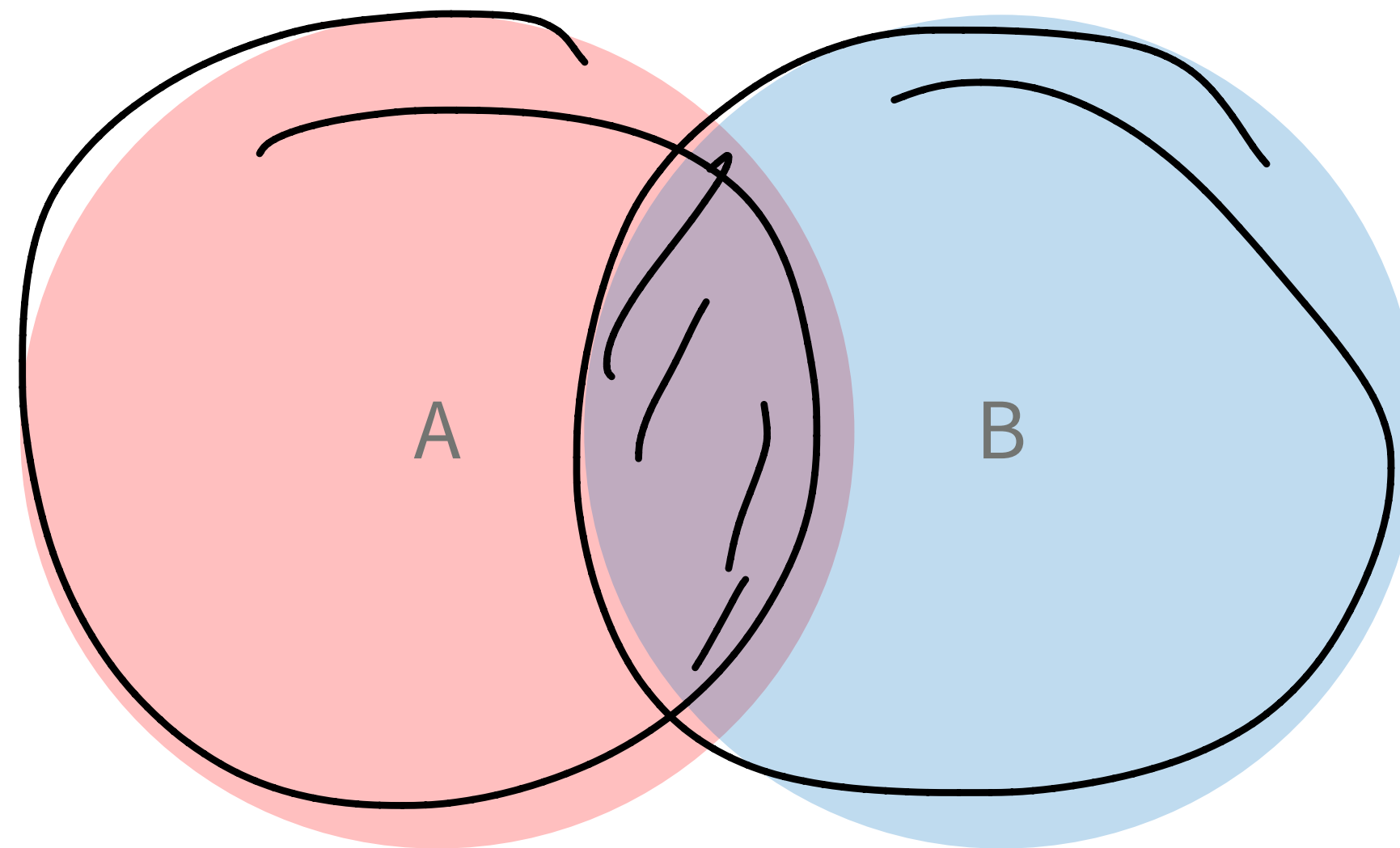


# 포함-배제의 원리

41

Inclusion-exclusion Principle

- 집합의 교집합 크기를 구할때 사용하는 방법
- $|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B|$

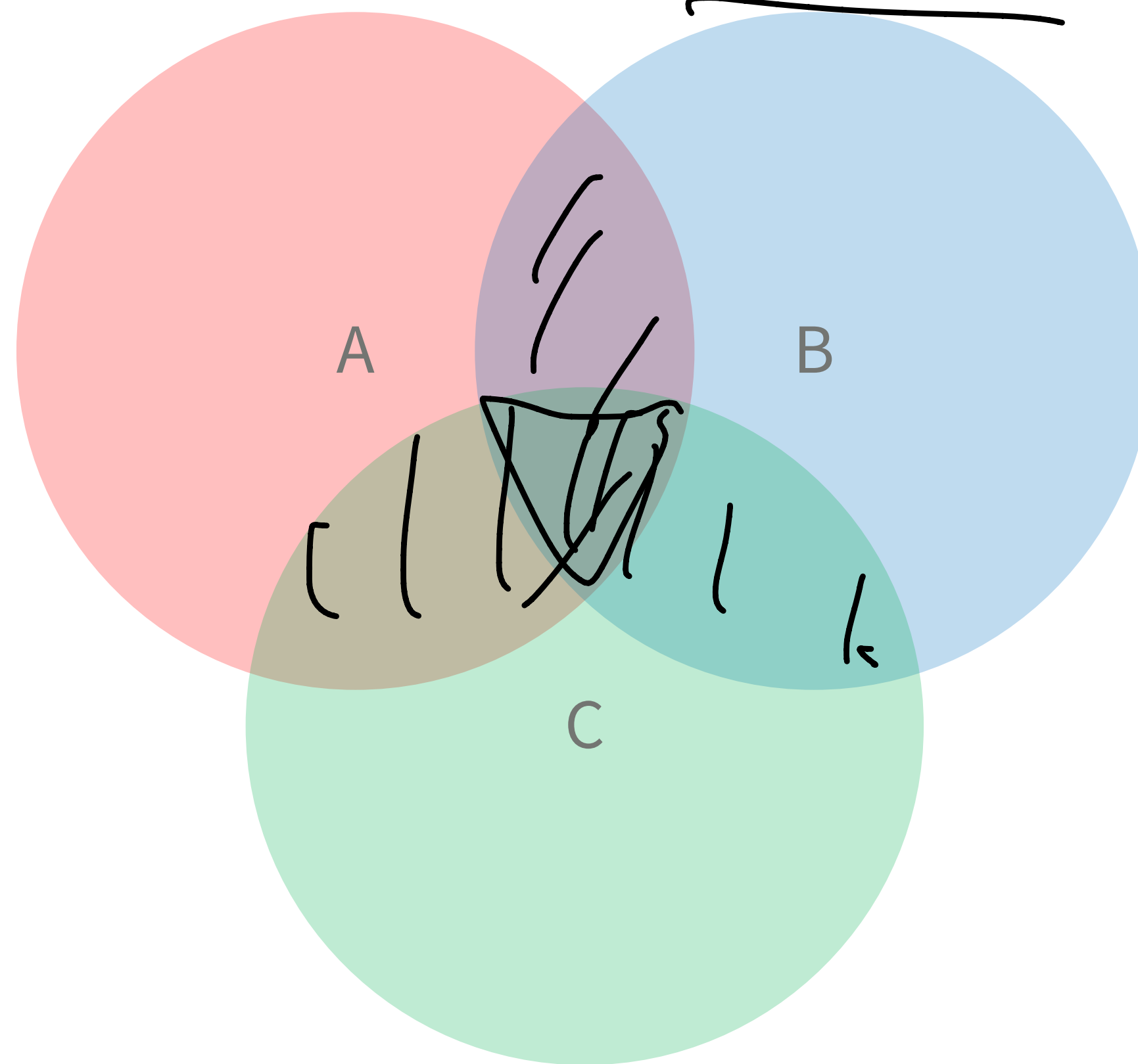


# 포함-배제의 원리

42

Inclusion-exclusion Principle

- 집합의 교집합 크기를 구할때 사용하는 방법
- $|A \cup B \cup C| = \underbrace{|A|} + \underbrace{|B|} + \underbrace{|C|} - \underbrace{|A \cap B|} - \underbrace{|A \cap C|} - \underbrace{|B \cap C|} + \underbrace{|A \cap B \cap C|}$



# 포함-배제의 원리

Inclusion-exclusion Principle

- N개의 집합의 교집합이라고 한다면, 다음과 같이 일반화할 수 있다.
- 집합의 크기를 포함
- 두 집합의 교집합 크기를 제외
- 세 집합의 교집합 크기를 포함
- 네 집합의 교집합 크기를 제외
- ...

# 소수의 배수

<https://www.acmicpc.net/problem/17436>

- N개의 소수와 자연수 M이 주어졌을 때
- M 이하의 자연수 중에서 N개의 소수 중 적어도 하나로 나누어 떨어지는 수의 개수를 세는 문제
- $1 \leq N \leq 10$
- $1 \leq M \leq 10^{12}$
- $1 \leq \text{소수} \leq 100$

$$2^N - 1$$

# 소수의 배수

<https://www.acmicpc.net/problem/17436>

• 100이하의 자연수 중 2와 3으로 나누어 떨어지는 수의 개수를 센다면

•  $|2\text{의 배수}| + |3\text{의 배수}| - |2 \times 3\text{의 배수}|$

• 100이하의 자연수 중 2, 3, 5로 나누어 떨어지는 수의 개수를 센다면

•  $|2\text{의 배수}| + |3\text{의 배수}| + |5\text{의 배수}| - (|2 \times 3\text{의 배수}| + |2 \times 5\text{의 배수}| + |3 \times 5\text{의 배수}|) + |2 \times 3 \times 5\text{의 배수}|$

# 소수의 배수

<https://www.acmicpc.net/problem/17436>

- 포함 배제를 이용해서 구현할 수 있다.

# 소수의 배수

<https://www.acmicpc.net/problem/17436>

```
for (int i=1; i<(1<<n); i++) {  
    int cnt=0; long long p=1;  
    for (int j=0; j<n; j++) {  
        if (i&(1<<j)) {  
            p *= a[j]; cnt += 1;  
        }  
    }  
    if (cnt % 2 == 0) {  
        ans -= (m/p);  
    } else {  
        ans += (m/p);  
    }  
}
```

하위 마스크

$\overline{i}$  :  $\rightarrow$

$\rightarrow$   $\overline{i}$  (하위 마스크)

# 소수의 배수

<https://www.acmicpc.net/problem/17436>

- 소스: <http://codeplus.codes/283d272f33bf4e4e8aeeb91a243f69fb>



# 소수의 배수

<https://www.acmicpc.net/problem/17436>

```
long long go(int index, long long num) {  
    if (index >= n) return 0;  
    long long ans = 0;  
    if (num*a[index] > m) return 0;  
    ans += m/(num*a[index]);  
    ans += go(index+1, num);  
    ans -= go(index+1, num*a[index]);  
    return ans;  
}
```

# 소수의 배수

50

<https://www.acmicpc.net/problem/17436>

- 소스: <http://codeplus.codes/58f364608fd44083ba4681429a8dd0ac>