

수학 2

최백준 choi@startlink.io

a^b

a^b

a^b

- a 의 b 제곱을 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.

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

```
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

분할정복 이용하기

- 이 부분을

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

- 아래와 같이 구현 하면 $O(b)$ 이다. 하지만, GCC 컴파일러 최적화로 매우 빠르게 수행된다.

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

a^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;  
}
```

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 A 를 B 번 곱한 수를 C 로 나눈 나머지를 구하는 문제

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

<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];  
        }  
    }  
}
```

행렬 제공

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

- 행렬 A의 B제곱을 구하는 문제

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, ...

피보나치 수

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

- N번째 피보나치 수를 구하는 문제 ($N \leq 45$)
- 소스: <http://codeplus.codes/d2df6ce689f543099ea7dc3ce91ddbc4>

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>

피사노 주기

Pisano Period

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

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

피보나치 수 3

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

- 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.

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.

피보나치 수

Fibonacci Number

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

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

- n 개중에 k 개를 순서 없이 고르는 방법 nCm
- $\binom{n}{k}$ 로 쓴다.
- $\frac{n!}{k!(n-k)!}$ 이다.
- $\frac{n \times (n-1) \times \dots (n-k+1)}{k!}$ 와 같다.
- 구해보자!

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: $O(N)$

이항 계수 1

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

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

파스칼의 삼각형

Pascal's Triangle

31

- 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

32

- 5까지 파스칼의 삼각형

				1					
			1		1				
		1		2		1			
	1		3		3		1		
	1	4		6		4		1	
1	5		10		10		5		1
1	6	15		20		15		6	1

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.

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: $O(NK)$

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 $\frac{1}{n+1} \binom{2n}{n}$

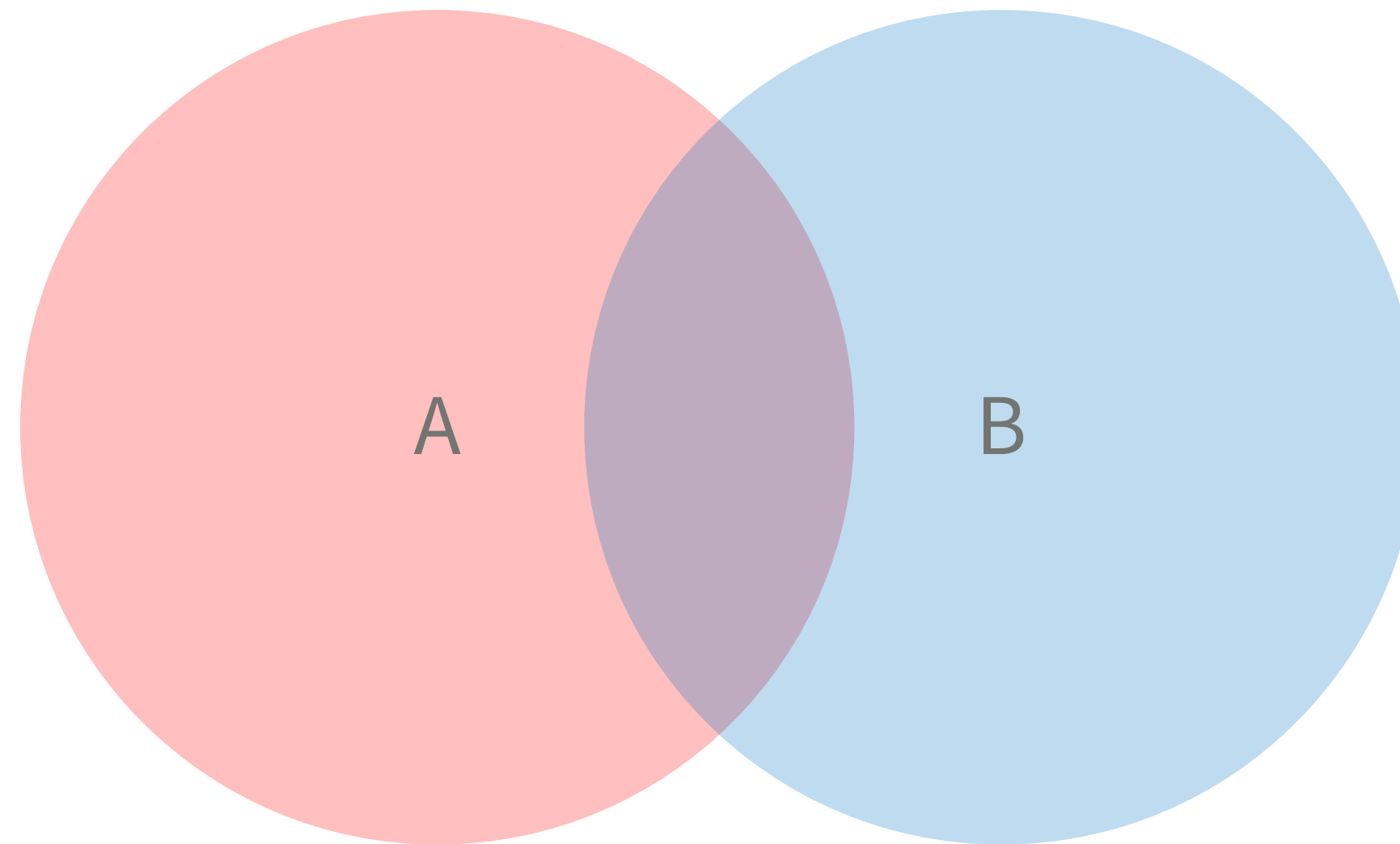
포함-배제의 원리

포함-배제의 원리

41

Inclusion-exclusion Principle

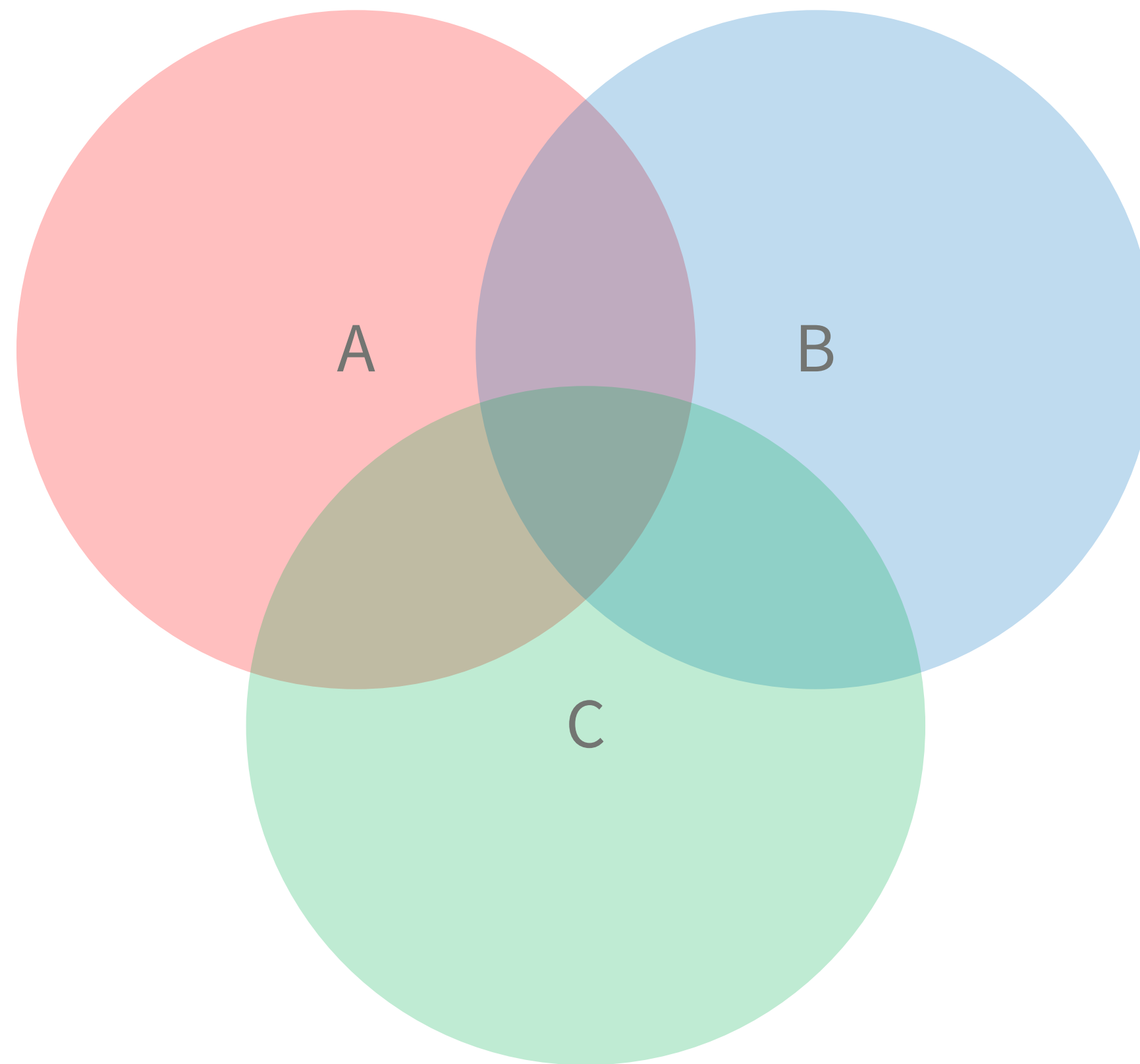
- 집합의 교집합 크기를 구할때 사용하는 방법
- $|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B|$



포함-배제의 원리

Inclusion-exclusion Principle

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



포함-배제의 원리

Inclusion-exclusion Principle

- N 개의 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
- $1 \leq N \leq 10$
- $1 \leq M \leq 10^{12}$
- $1 \leq \text{소수} \leq 100$

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);  
    }  
}
```

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>