

# 알튜비튜

## 정수론

오늘은 각종 수의 성질을 다루는 정수론에 대해 배웁니다.  
특히, 최대공약수를 효율적으로 구하는 유클리드 호제법과 소수를 빠른 시간 내에 판별하는 에라토스테네스의 체에 대해 알아보시다.

정수론

약수 배수  
최대공약수 최소공배수  
소수 판별

10 6  
① ② ~~3~~ ~~4~~ ~~5~~ ~~6~~

## 최대공약수 구하기

- 소인수분해를 이용하여 구하기
- 두 수 중 작은 수 기준으로 돌리면서 가장 큰 공통 약수 구하기

-> 구현이 까다로움

-> 시간복잡도  $O(n)$  10억!

## 최대공약수 구하기

- 소인수분해를 이용하여 구하기
- 두 수 중 작은 수 기준으로 돌리면서 가장 큰 공통 약수 구하기
- 유클리드 호제법

-> 구현이 까다로움

-> 시간복잡도  $O(n)$

-> 시간복잡도  $O(\log(n))$

A와 B의 최대공약수 = A-B와 B의 최대공약수

- $A = a \cdot G$
- $B = b \cdot G$  (a와 b는 서로소)
- $A - B = a \cdot G - b \cdot G = (a - b) \cdot G$
- > (a - b)와 b 또한 서로소 이므로 A - B와 B의 최대공약수도 G
- $\text{GCD}(A, B) = \text{GCD}(A - B, B) \rightarrow A, B$ 의 차이가 크면 오래 걸림

7746  
6686  
6626  
6566  
:  
6506  
:  
506  $\rightarrow$  2

A와 B의 최대공약수 =  $A \% B$ 와 B의 최대공약수

- $A = a \cdot G$
  - $B = b \cdot G$  (a와 b는 서로소)
  - $A = q \cdot B + r$  ( $q = A/B$ 의 몫,  $r = A \% B$ )  $r = A - q \cdot B$
  - $r (A \% B) = a \cdot G - q \cdot b \cdot G = (a - q \cdot b) \cdot G$
- >  $(a - q \cdot b)$ 와  $b$  또한 서로소 이므로  $A \% B$ 와 B의 최대공약수도  $G$
- $\text{GCD}(A, B) = \text{GCD}(A-B, B) = \text{GCD}(A-2B, B) = \dots = \text{GCD}(A \% B, B)$

28와 8의 최대공약수 =  $28\%8$ 와 8의 최대공약수

- $28 = 7 \cdot 4$
- $8 = 2 \cdot 4$  (2와 7은 서로소)  $\rightarrow 3$
- $28 = q \cdot 8 + 4$  ( $q = 28/8$ 의 몫,  $4 = 28\%8$ )  $4 = 28 - q \cdot 8$
- $4 (28\%8) = 7 \cdot 4 - q \cdot 2 \cdot 4 = (7 - q \cdot 2) \cdot 4$
- >  $(7 - q \cdot 2)$ 와 2 또한 서로소 이므로  $A\%B(4)$ 와  $B(8)$ 의 최대공약수도 4
- $\text{GCD}(28, 8) = \text{GCD}(20, 8) = \text{GCD}(12, 8) = \text{GCD}(4, 8)$

~~$\rightarrow A$~~

## 유클리드 호제법

- 두 정수  $a, b$ 가 주어짐 ( $a > b$ )
- $a$ 와  $b$ 의 최대공약수는  $a \% b$ 와  $b$ 의 최대공약수와 같음
- $a \% b$ 를 구한 후, 왼쪽 값 > 오른쪽 값 이어야 하므로  $a \% b$ 와  $b$ 의 위치 바꿈
- $b$ 가 0일 때,  $a$ 의 값이 최대공약수

```
int gcdIter(int a, int b) {  
    while (b) { // b == 0, a가 최대 공약수  
        a %= b; // a = a % b;  
        swap(a, b);  
    }  
    return a;  
}
```



## /<> 2609번 : 최대공약수와 최소공배수 - Bronze 1

### 문제

- 두 자연수의 최대공약수와 최소공배수 출력

### 제한 사항

- 입력 범위는  $1 \leq a, b \leq 10,000$

### 풀이

- 최소공배수는  $A * B = G * L$  공식을 이용!

$A \quad B \quad G$

$A \times B = G$

### 예제 입력

24 18

### 예제 출력

6  
72

$A \times B$   
 $4 \times 4 \times 3 \times 6$   
 $= (2 \times 4 \times 3) \times 6$   
 $= 72$

$4 \times 3 \times 2$

## 정수론

약수 배수  
최대공약수 최소공배수  
소수 판별

## 소수 구하기

- $2 \sim n$  까지 돌리면서 나눠지는 수가 없는지 판단  $\rightarrow O(n)$
  - $2 \sim \sqrt{n}$  까지 돌리면서 나눠지는 수가 없는지 판단  $\rightarrow O(\sqrt{n})$
- $\rightarrow a = n / (\sqrt{n}\text{이상의 수})$  라는  $a$  가 존재한다면,  $a$  는  $2$  이상  $\sqrt{n}$  이하다 ( $n \% a = 0$ )
- $\rightarrow$  따라서  $\sqrt{n}$  까지만 확인을 하면 그 이상은 확인할 필요가 없다
- (예)  $n = 8, 8 = 2 * 4 = 4 * 2$  로 대칭

## 소수 구하기

- $2 \sim n$  까지 돌리면서 나눠지는 수가 없는지 판단  $\rightarrow O(n)$
- $2 \sim \sqrt{n}$  까지 돌리면서 나눠지는 수가 없는지 판단  $\rightarrow O(\sqrt{n})$

$\rightarrow n$ 이 큰 상황에서  $2 \sim n$  사이에 존재하는 모든 소수를 구해야 한다면?

## 에라토스테네스의 체

- 각 수가 소수인지 판단한 여부를 저장하는 배열 사용
- 2부터 시작해서 해당 숫자의 배수에 해당하는 숫자들을 지워나감 ( $\sim \sqrt{n}$ )
  - > 약수가 존재하면 소수가 아니므로
  - > 해당 숫자는 소수
- $O(n \log(\log n))$ 만에 2 ~ n까지 수에 대해 소수 판정 가능

1	2	3	4	5	6
7	8	9	10	11	12
13	14	15	16	17	18
19	20	21	22	23	24
25	26	27	28	29	30

1	2	3	4	5	6
7	8	9	10	11	12
13	14	15	16	17	18
19	20	21	22	23	24
25	26	27	28	29	30

1	2	3	4	5	6
7	8	9	10	11	12
13	14	15	16	17	18
19	20	21	22	23	24
25	26	27	28	29	30



1	2	3	4	5	6
7	8	9	10	11	12
13	14	15	16	17	18
19	20	21	22	23	24
25	26	27	28	29	30

1	2	3	4	5	6
7	8	9	10	11	12
13	14	15	16	17	18
19	20	21	22	23	24
25	26	27	28	29	30

1	2	3	4	5	6
7	8	9	10	11	12
13	14	15	16	17	18
19	20	21	22	23	24
25	26	27	28	29	30

1	2	3	4	5	6
7	8	9	10	11	12
13	14	15	16	17	18
19	20	21	22	23	24
25	26	27	28	29	30

-> 2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29

```
void isPrime(int n, vector<bool> &is_prime) {  
    //0과 1은 소수가 아니므로 먼저 제거  
    is_prime[0] = is_prime[1] = false;  
    //2 ~ 제곱근 n까지 검사  
    for (int i = 2; i <= sqrt(n); i++) {  
        if (is_prime[i]) { //i가 소수라면  
            for (int j = i * i; j <= n; j += i) {  
                is_prime[j] = false; //i의 배수를 제거  
            }  
        }  
    }  
}
```

**tip** python3에서는 `math.sqrt()`를 사용해도 되지만, `i ** (1/2)`로 구할 수도 있어요!

## /<> 2960번 : 에라토스테네스의 체- Silver 4

### 문제

- 주어진  $n$  에 대해 에라토스테네스의 체를 적용했을 때,  $k$  번째 지우는 수를 구하는 문제
- > 에라토스테네스의 체 구현하고, 지우는 순서를 카운트하자!

### 제한 사항

- 입력 범위는  $1 \leq K < N \leq 1,000$

예제 입력

7 3

예제 출력

6

예제 입력

15 12

예제 출력

7

예제 입력

10 7

예제 출력

9

## /<> 16563번 : 어려운 소인수분해 - Gold 4

### 문제

- N 개의 자연수 k 를 소인수분해하여 소인수들을 오름차순으로 출력하는 문제

### 제한 사항

- ✓ N의 범위는  $1 \leq N \leq 1,000,000$
- ✓ k의 범위는  $2 \leq k \leq 5,000,000$

-> 최대 5,000,000까지의 수 중 모든 소수를 구해야하므로 에라토스테네스의 체 활용



## 예제 입력

```
5
5 4 45 64 54
```

## 예제 출력

```
5
2 2
3 3 5
2 2 2 2 2 2
2 3 3 3
```

## Hint

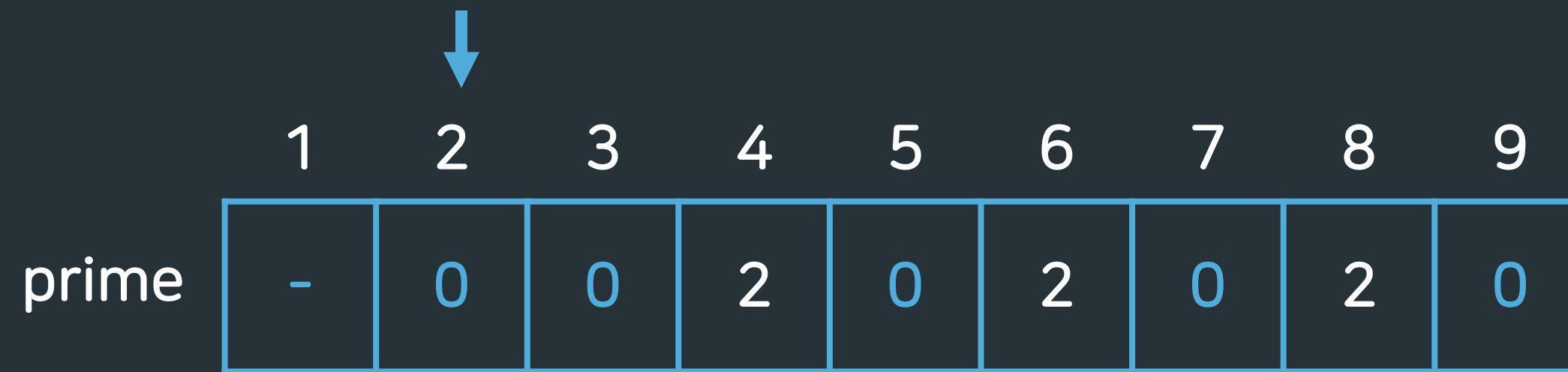
1. 에라토스테네스의 체에서 해당 수의 배수를 지워나갈 때 해당 수는 소수였죠…?
2. 구해진 소수를 활용하는 것이 아니라, 이 소수를 구하는 과정을 활용할 수 없을까요?

# 에라토스테네스의 체의 과정 활용?

↓

	1	2	3	4	5	6	7	8	9
prime	-	0	0	0	0	0	0	0	0

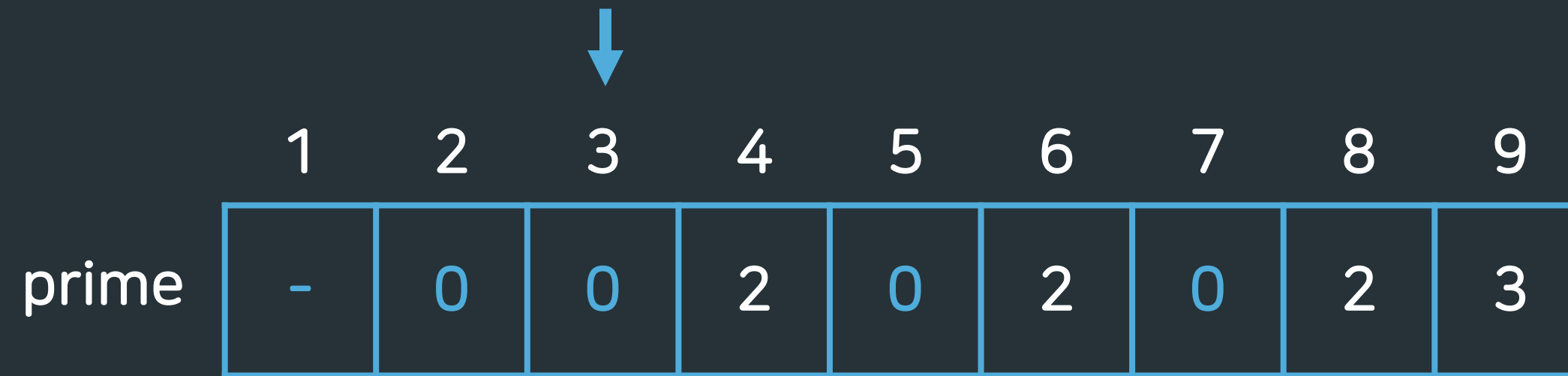
# 에라토스테네스의 체의 과정 활용?



	1	2	3	4	5	6	7	8	9
prime	-	0	0	2	0	2	0	2	0

- ✓ 소수 판단 여부 정보가 아닌 어느 소수의 배수로 지워졌는지 저장

# 에라토스테네스의 체의 과정 활용?



	1	2	3	4	5	6	7	8	9
prime	-	0	0	2	0	2	0	2	3

- ✓ 소수 판단 여부 정보가 아닌 어느 소수의 배수로 지워졌는지 저장
- ✓ 이미 값이 존재한다면 갱신 x

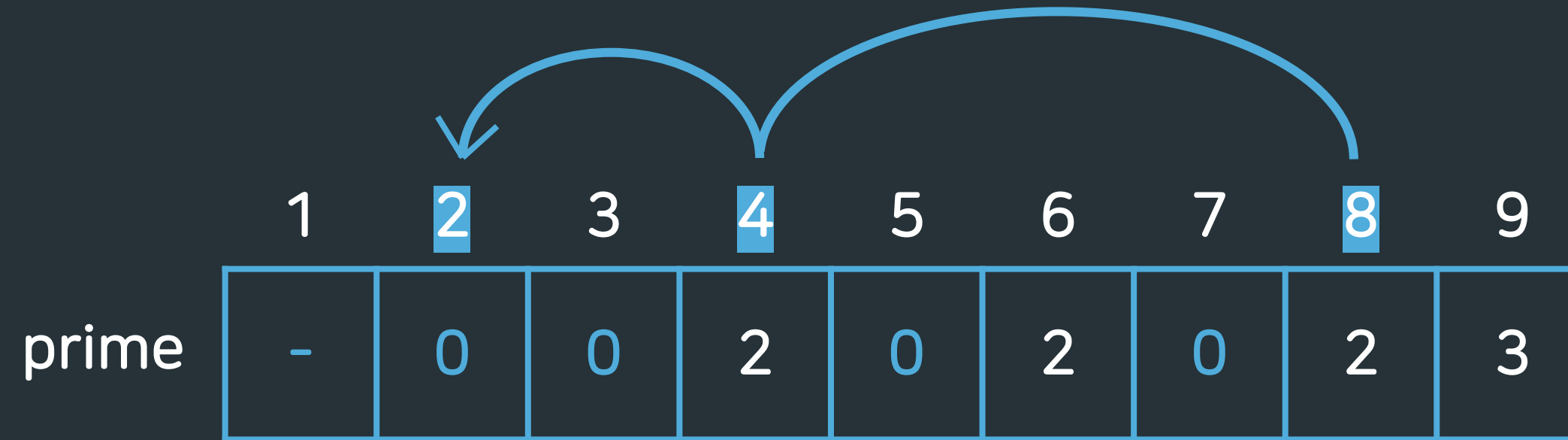
# 에라토스테네스의 체의 과정 활용?

	1	2	3	4	5	6	7	8	9
prime	-	0	0	2	0	2	0	2	3

- ✓ 소수 판단 여부 정보가 아닌 어느 소수의 배수로 지워졌는지 저장
- ✓ 이미 값이 존재한다면 갱신 x
- ✓ 결국, 해당 인덱스의 가장 작은 소인수가 저장

# 에라토스테네스의 체의 과정 활용?

- (예)  $K = 8$



- ✓ 모두 완료하면 역으로 경로 조사 시작
- ✓  $8 \rightarrow \text{prime}[8] = 2$  (출력)  $\rightarrow 8/2 = 4$
- ✓  $4 \rightarrow \text{prime}[4] = 2$  (출력)  $\rightarrow 4/2 = 2$
- ✓  $2 \rightarrow \text{prime}[2] = 0 \rightarrow$  남은 2 출력 후 종료

## 정리

- 최대공약수를 빠르게 찾는 유클리드 호제법
- 대량의 소수를 빠르게 판별하는 에라토스테네스의 체
- 에라토스테네스의 체는  $2 \sim \sqrt{n}$ 까지 검사 (단, 문제에서 어떻게 활용하느냐에 따라 예외 존재)



## 필수

- /<> 2840번 : 행운의 바퀴 - Silver 4
- /<> 6588번 : 골드바흐의 추측 - Silver 1
- /<> 1735번 : 분수 합 - Silver 3

## 도전

- /<> 9421번 : 소수상근수 - Silver 1
- /<> 2981번 : 검문 - Gold 4

# 과제 마감일



과제제출 마감

~ 3월 5일 화요일 18:59

추가제출 마감

~ 3월 7일 목요일 23:59