

고급 알고리즘

소수(Prime Number)

- 소수란 <u>1보다 큰 자연수 중에서 1과 자기 자신을 제외한 자연수로는 나누어 떨어지지 않는 자연</u> 소
 - 6은 1, 2, 3, 6으로 나누어 떨어지므로 소수가 아닙니다.
 - 7은 1과 7을 제외하고는 나누어 떨어지지 않으므로 소수입니다.
- 코딩 테스트에서는 어떠한 자연수가 소수인지 아닌지 판별해야 하는 문제가 자주 출제됩니다.

소수의 판별 : 기본적인 알고리즘(Python)

```
# 소수 판별 함수(2이상의 자연수에 대하여)

def is_prime_number(x):
  # 2부터 (x - 1)까지의 모든 수를 확인하며
  for i in range(2, x):
    # x가 해당 수로 나누어떨어진다면
    if x % i == 0:
        return False # 소수가 아님
    return True # 소수임

print(is_prime_number(4))
print(is_prime_number(7))
```

실행 결과

False True

소수의 판별: 기본적인 알고리즘(C++)

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
// 소수 판별 함수(2이상의 자연수에 대하여)
bool isPrimeNumber(int x) {
   // 2부터 (x - 1)까지의 모든 수를 확인하며
   for (int i = 2; i < x; i++) {
       // x가 해당 수로 나누어떨어진다면
       if (x % i == 0) {
           return false; // 소수가 아님
   return true; // 소수임
int main() {
   cout << isPrimeNumber(4) << '\n';</pre>
   cout << isPrimeNumber(7) << '\n';</pre>
```

```
실행 결과
0
1
```

소수의 판별: 기본적인 알고리즘(Java)

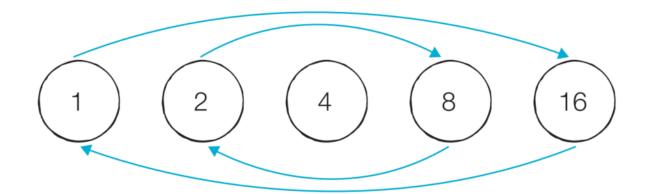
```
class Main {
   // 소수 판별 함수(2이상의 자연수에 대하여)
   public static boolean isPrimeNumber(int x) {
       // 2부터 (x - 1)까지의 모든 수를 확인하며
       for (int i = 2; i < x; i++) {
          // x가 해당 수로 나누어떨어진다면
           if (x \% i == 0) {
              return false; // 소수가 아님
       return true; // 소수임
   public static void main(String[] args) {
       System.out.println(isPrimeNumber(4));
                                              실행 결과
       System.out.println(isPrimeNumber(7));
                                              False
                                              True
```

소수의 판별: 기본적인 알고리즘 성능 분석

- 2부터 X-1까지의 모든 자연수에 대하여 연산을 수행해야 합니다.
- 모든 수를 하나씩 확인한다는 점에서 시간 복잡도는 o(X)입니다.

약수의 성질

- 모든 약수가 가운데 약수를 기준으로 곱셈 연산에 대해 대칭을 이루는 것을 알 수 있습니다.
 - 예를 들어 16의 약수는 1, 2, 4, 8, 16입니다.
 - 이때 2 X 8 = 16은 8 X 2 = 16과 대칭입니다.
- 따라서 우리는 특정한 자연수의 모든 약수를 찾을 때 <u>가운데 약수(제곱근)까지만 확인</u>하면 됩니다.
 - 예를 들어 16이 2로 나누어떨어진다는 것은 8로도 나누어떨어진다는 것을 의미합니다.



소수의 판별:개선된 알고리즘(Python)

```
import math

# 소수 판별 함수 (2이상의 자연수에 대하여)

def is_prime_number(x):
  # 2부터 x의 제곱근까지의 모든 수를 확인하며
  for i in range(2, int(math.sqrt(x)) + 1):
     # x가 해당 수로 나누어떨어진다면
     if x % i == 0:
        return False # 소수가 아님
    return True # 소수임

print(is_prime_number(4))
print(is_prime_number(7))
```

실행 결과

False True

소수의 판별:개선된 알고리즘(C++)

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
// 소수 판별 함수(2이상의 자연수에 대하여)
bool isPrimeNumber(int x) {
   // 2부터 x의 제곱근까지의 모든 수를 확인하며
   for (int i = 2; i <= (int) sqrt(x); i++) {
       // x가 해당 수로 나누어떨어진다면
       if (x \% i == 0) {
           return false; // 소수가 아님
   return true; // 소수임
                                                  실행 결과
int main() {
   cout << isPrimeNumber(4) << '\n';</pre>
   cout << isPrimeNumber(7) << '\n';</pre>
```

소수의 판별:개선된 알고리즘(Java)

```
import java.util.*;
class Main {
   // 소수 판별 함수(2이상의 자연수에 대하여)
   public static boolean isPrimeNumber(int x) {
       // 2부터 x의 제곱근까지의 모든 수를 확인하며
       for (int i = 2; i <= Math.sqrt(x); i++) {</pre>
          // x가 해당 수로 나누어떨어진다면
           if (x % i == 0) {
              return false; // 소수가 아님
       return true; // 소수임
   public static void main(String[] args) {
                                                  실행 결과
       System.out.println(isPrimeNumber(4));
       System.out.println(isPrimeNumber(7));
                                                  False
                                                  True
```

소수의 판별:개선된 알고리즘 성능 분석

- 2부터 X의 제곱근(소수점 이하 무시)까지의 모든 자연수에 대하여 연산을 수행해야 합니다.
 - 시간 복잡도는 $O(N^{\frac{1}{2}})$ 입니다.

소수(prime number)는 자신보다 작은 2개의 자연수를 곱해 만들 수 없는 1보다 큰 자연수를 말한다. 같은 의미로 1과 자기 자신 외에 약수가 존재하지 않는 수를 말한다.

소수를 구하는 대표적인 판별법으로는 에라토스테네스의 체를 들 수 있다.

에라토스테네스의 체 원리

- ① 구하고자 하는 소수의 범위만큼 1차원 배열을 생성합니다.
- ② 2부터 시작하고 현재 숫자가 지워지지 않을 때는 현재 선택된 숫자의 배수에 해당하는 수를 배열에서 끝까지 탐색하면서 지웁니다. 이때 처음으로 선택된 숫자는 지우지 않습니다.
- ③ 배열의 끝까지 ②를 반복한 후 배열에서 남아 있는 모든 수를 출력합니다.

에라토스테네스의 체의 원리 이해하기

1부터 30까지의 수 중 소수를 구하는 예시를 보면서 에라토스테네스의 체의 원리를 알아보자.

1 주어진 범위까지 배열을 생성한다. 1은 소수가 아니므로 삭제하고, 2부터 시작한다.

 X
 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

선택한 수의 배수를 모두 삭제한다. 현재의 경우 2의 배수를 모두 삭제했다.



3 다음 지워지지 않은 수를 선택한다. 즉, 3을 선택하고 선택한 수의 모둔 배수를 삭제한다.



4 앞의 과정을 배열 끝까지 반복한다.



5 삭제되지 않은 수를 모두 출력한다.



빈출

소수 구하기

시간 제한 2초 | 난이도 실버 皿 | 백준 온라인 저지 1929번

M 이상 N 이하의 소수를 모두 출력하는 프로그램을 작성하시오.

↓ 입력

1번째 줄에 자연수 M과 N이 빈칸을 사이에 두고 주어진다(1 ≤ M ≤ N ≤ 1,000,000). M 이상 N 이하의 소수가 1개 이상 있는 입력만 주어진다.

[↑] 출력

1줄에 1개씩, 증가하는 순서대로 소수를 출력한다.

예제 입력 1

3 16

예제 출력 1

3

5

7

11

13

01단계 문제 분석하기

- 1. N의 최대 범위가 1,000,000이므로 일반적인 소수 구하기 방식으로 문제를 풀면 시간 초과가 발생한다.
- 2. 에라토스테네스 방법으로 문제를 해결한다.

02단계 손으로 풀어 보기

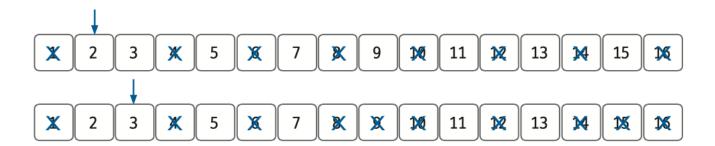
1 크기가 N + 1 인 배열을 선언한 후 값은 각각의 인덱스 값으로 채운다.

1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16

2 1은 소수가 아니므로 삭제한다.



3 2부터 N의 제곱근까지 값을 탐색한다. 값이 인덱스 값이면 그대로 두고, 그 값의 배수를 탐색해 0으로 변경한다.



4 배열에 남아 있는 수 중 M 이상 N 이사의 수를 모두 출력한다.



코드 구현하기

K진수에서 소수의 개수 구하기

(출처) tech.kakao.com

2022 카카오 공채 코딩 테스트 문제

양의 정수 n이 주어집니다. 이 숫자를 k 진수로 바꿨을 때, 변환된 수 안에 아래 조건에 맞는 소수(Prime number)가 몇 개인지 알아보려 합니다.

- oPo처럼 소수 양쪽에 o이 있는 경우
- Po처럼 소수 오른쪽에만 o이 있고 왼쪽에는 아무것도 없는 경우
- oP처럼 소수 왼쪽에만 o이 있고 오른쪽에는 아무것도 없는 경우
- P처럼 소수 양쪽에 아무것도 없는 경우 단, P는 각 자릿수에 o을 포함하지 않는 소수입니다. 예를 들어, 101은 P가 될 수 없습니다.

예를 들어, 437674을 3진수로 바꾸면 211020101011입니다. 여기서 찾을 수 있는 조건에 맞는 소수는 왼쪽부터 순서대로 211, 2, 11 이 있으며, 총 3개입니다. 211은 Po 형태에서 찾을 수 있으며, 2는 oPo에서, 11은 oP에서 찾을 수 있습니다. 정수 n과 k가 매개변수로 주어집니다. n을 k진수로 바꿨을 때, 변환된 수 안에서 찾을 수 있는 위 조건에 맞는 소수의 개수를 return 하도록 solution 함수를 완성해 주세요.

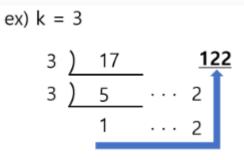
제한사항 1≤n≤1,000,000 3≤k≤10

K진수에서 소수의 개수 구하기

(출처)	tech.kakao.com 비밀지도 – 2018 카카의	비밀지도 – 2018 카카오 공채 코딩 테스트 문제	
입출력	<u>입력</u> 437674 3	<u>출력</u>	
예	43/0/4 3	3	
	입력	<u>출력</u>	
	110011 10	2	
	110011 을 10 진수로 바꾸면 110011 입니다. 여기서 찾을수 있는	n=437674, k=3인 경우 k진수는 211020101011입니다.	
	조건에 맞는 소수는 11, 11 2개입니다. 이와 같이 중복되는	조건에 맞는 소수는 211 2 11 3개 입니다.	
	소수를 발견하더라도 모두 따로 세어야 합니다.		

K진수에서 소수의 개수 구하기

- 이 문제는 진법 변환후에 변환된 숫자를 0으로 기준으로 파싱하고 파싱 한 숫자를 소수 판별해 해결하는 문제
- 제한 사항을 살펴보면 n이 1부터 1,000,000까지이고 K는 3부터 10이므로 1,000,000을 3진수로 바꾸면 1,212,210,202,001입니다.
- K진수로의 변환



K진수에서 소수의 개수 구하기 (Python)

K진수에서 소수의 개수 구하기 (Java)