# **Professional Coding Specialist**

# COS Pro JAVA 1 급

# 19 강-20 강. 모의고사 4 차

1. 모의고사 4 차(1-10 번)

## 과정 소개

COS Pro JAVA 1 급 모의고사 4 차를 풀어보며 문제 유형을 익히고, JAVA 를 이용하여 알고리즘을 구현하기 위해 필요한 관련 지식을 익혀보도록 한다.

# 학습 목차

- 1. 문제 1
- 2. 문제 2
- 3. 문제 3
- 4. 문제 4
- 5. 문제 5
- 6. 문제 6
- 7. 문제 7
- 8. 문제 8
- 9. 문제 9
- 10. 문제 10

# 학습 목표

- 1. YBM IT(www.ybmit.com) 에서 제공하는 COS Pro JAVA 1 급 모의고사(샘플 문제)를 풀어보며 JAVA 를 이용하여 주어진 문제를 해결하기 위한 알고리즘을 구성하는 능력을 배양한다.
- 2. 많이 등장하는 문제 유형을 익혀서 COS Pro 1 급 시험에 대비한다.

## 1) 문제 코드

```
/*----
  4차 1번 4차 1급 1_initial_code.java
*/
import java.util.*;
public class Solution {
   String[] vowels = {"A", "E", "I", "0", "U"};
   ArrayList<String> words;
   public void create_words(int lev, String str) {
       words.add(str);
       for(int i=0;i<5;i++) {
          if(lev<5) {</pre>
              create_words(lev,str+vowels[i]);
          }
      }
   }
   public int solution(String word) {
       int answer = 0;
       words = new ArrayList<String>();
       create_words(0,"");
       for(int i=0; i<words.size();i++) {</pre>
          if (word.equals(words.get(i))) {
              answer=i;
              break;
          }
       }
       return answer;
   }
   // 아래는 테스트케이스 출력을 해보기 위한 코드입니다. 아래에는 잘못된 부분이 없으
   public static void main(String[] args) {
       Solution sol = new Solution();
       String word1 = new String("AAAAE");
       int ret1 = sol.solution(word1);
       // [실행] 버튼을 누르면 출력 값을 볼 수 있습니다.
       System.out.println("solution 메소드의 반환 값은 " + ret1 + " 입니다.");
       String word2 = new String("AAAE");
       int ret2 = sol.solution(word2);
       // [실행] 버튼을 누르면 출력 값을 볼 수 있습니다.
       System.out.println("solution 메소드의 반환 값은 " + ret2 + " 입니다.");
   }
}
```

## 2) 문제 개요

- 제시된 과제가 바르게 수행되도록 문제 코드를 수정하는 문제
- 재귀 호출 함수를 이용하여 주어진 알파벳으로 길이가 5 자 이하의 단어들을 생성한 후 제시된 단어가 몇 번째 단어인지 알아내는 프로그램에서 잘못된 곳을 찾아 한 줄 수정하는 문제
- 사전의 첫 번째 단어는 'A', 두 번째 단어는 'AA', 세 번째 단어는 'AAA' 순으로 단어를 생성하여 마지막 단어는 'UUUUU' 로 마무리

## 3) 재귀 함수

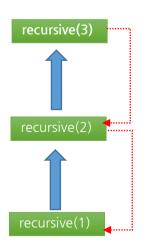
- ① 특징
  - 자기 자신을 호출하는 함수
  - 호출된 함수 실행이 끝나면 마지막으로 호출한 함수부터 꺼내는 스택(Stack) 방식
  - 재귀 함수를 호출할 때마다 함수 안의 지역 변수를 새로 생성하므로 지나친 재귀호출은 메모리를 과다 사용할 수 있고, 함수 호출/리턴하는 과정에서 프로세스 교환이 빈번히 일어나므로 성능 저하를 일으킬 수 있음

## ② 재귀 함수 예

```
public class ExamRecursive {
   public void recursive(int i) {
      if (i==3)
          return;

      System.out.println(i+"번째 재귀함수 실행 "+(i+1)+"번째 재귀함수 호출");
      recursive(i+1);
      System.out.println(i+"번째 재귀함수 종료");
   }

public static void main(String[] args) {
      ExamRecursive recur= new ExamRecursive();
      recur.recursive(1);
   }
}
```



```
recursive(3){
    if (i==3)
        return }

recursive(2){
        print("2 번째 재귀함수 실행 3 번째 재귀함수 호출")
        recursive(3)
        print("2 번째 재귀함수 종료") }

recursive(1) {
        print("1 번째 재귀함수 실행 2 번째 재귀함수 호출")
        recursive(2)
        print("1 번째 재귀함수 종료") }
```

## [COS Pro JAVA 1 급] 모의고사 4 차

- → recursive(2) 에서 recursive(3) 를 호출하기 때문에 recursive(3) 종료 후 recursive(2)에서 recursive(3) 를 호출한 다음 명령으로 돌아감
- → recursive(1) 에서 recursive(2) 를 호출하기 때문에 recursive(2) 종료 후 recursive(1)에서 recursive(2) 를 호출한 다음 명령으로 돌아감

## 〈실행 결과〉

- 1 번째 재귀함수 실행 2 번째 재귀함수 호출
- 2 번째 재귀함수 실행 3 번째 재귀함수 호출
- 2 번째 재귀함수 종료
- 1 번째 재귀함수 종료

## 4) 정답

• 사전식 단어 생성 절차

글자 수 생성 순서	1	2	3	4	5
1	А				
2	А	А			
3	А	А	А		
4	А	А	А	А	
5	А	А	А	А	А
6	А	А	А	А	Е
7	Α	А	А	Α	- 1
8	А	А	А	А	0
9	Α	А	А	Α	U
10	А	А	А	Е	
11	А	А	А	Е	А

## 생성 단어 수

- 1 글자 수 단어 (5)
- + 2 글자 수 단어 (5\*5)
- + 3 글자 수 단어 (5\*5\*5)
- + 4 글자 수 단어 (5\*5\*5\*5)
- + 5 글자 수 단어 (5\*5\*5\*5\*5)
- = 3905 개

◆ 정답 코드

```
String[] vowels = {"A", "E", "I", "O", "U"};
               ArrayList<String> words;
               public void create_words(int lev, String str) {
                  words.add(str);
                   for (int i = 0; i < 5; i++) {
알파벳으로 구
                      if (lev < 5) {
성할 수 있는
                          create_words(lev, str.concat(vowels[i]));
모든 단어를
                      }
                                   lev+1
                  }
사전 순으로
조합하여 생성
               public int solution(String word) {
                   int answer = 0;
                   words = new ArrayList<String>();
                1 create_words(0, "");
                   for (int i = 0; i < words.size(); i++) {
                      if (word.equals(words.get(i))) {
생성된 단어
                          answer = i;
목록을 검색하
                          break;
여 word의 위
치름 찾아 리
                  return answer;
텀
               }
```

①. 처음에 solution 메소드에서 create\_words(0,") 를 이용해 0 번 인덱스에 빈 값을 초기화 매개변수 str에 있는 문자열을 words 배열에 추가

create words() 함수

- for 문 반복을 이용하여 vowels 의 알파벳으로 구성된 5 자 이하의 단어를 생성 : 사전 순으로 조합하여 단어를 생성
- 매개변수 lev 의 값이 5보다 작으면(현재 s 가 갖고 있는 문자열의 길이가 5보다 작으면) 재귀 호출
- 재귀호출할 때 lev 의 값을 1 만큼 증가시킨 값과 매개변수 s 에 있는 문자열에 vowels[i] 번째 문자를 합한 것을 인수로 전달
- 문제코드에서 제시한 것처럼 재귀호출할 때, lev 값을 그대로 전달하면 무한하게 재귀호출하는 문제가 발생함
- ②. 5자 이하의 단어들을 순서대로 모아 놓은 배열 words 에서 단어를 가져와 매개변수 word와 words 의 항목값 i 가 같으면 해당 항목을 가리키는 인덱스를 answer 로 저장한 후 break 명령을 이용하여 반복문 실행 종료

## 5) 참고 : 정답 코드의 create\_words() 함수의 실행 process

: 알파벳 3 개 'A', E', 'I' 만을 사용하여 단어를 만드는 경우

```
String[] vowels = {"A", "E", "I"};

create_words(int lev , String str ) {
  words.add(str);
  for (int i = 0; i < 3; i++) {
    if (lev < 3) {</pre>
```

```
create_words(int lev 3, String str "AAA") {
                                                                             (a) create_words(int lev 3, String str "AAE") {
                           words.add(str);
                                                                                words.add(str);
                           for (int i = 0; i < 3; i++) { i=0
                                                                                for (int i = 0; i < 3; i++) {
                            if (lev < 3) {
                                                                                 if (lev < 3) {
                             create_words(lev+1, str.concat(vowels[i])).}}
                                                                                  create_words(lev+1,str.concat(vowels[i]));}}}
                               create_words(int lev 2, String | i=2
                      4
                                words.add(str);
                                for (int i = 0; i < 3; i++) { i=0
                                 if (lev < 3) {
                                  create_words( 3, "AA"+ vowels[2]
                                                                              create_words(int lev_3, String str "AAI") {
                               create_words(int lev 1, String str "A") {
                                                                               words.add(str);
                                words.add(str);
                                                                               for (int i = 0; i < 3; i++) {
                                for (int i = 0; i < 3; i++) { i=0
                                                                                if (lev < 3) {
                                 if (lev < 3) {
                                                                                 create_words(lev+1,str.concat(vowels[i]));}}}
create_words(3,"AAI")
                                  create_words(2, "A"+ vowels[0]);}}}
create words(2,"AA")
                               create_words(int lev 0, String str "") {
create words(1,"A")
                                words.add(str):
                                for (int i = 0; i < 3; i++) { i=0
                                                                                 i : vowels[] 인덱스 번호
 create_words(0," ")
                                 if (lev < 3) {
                                                                                 lev : 글자의 길이
                                                                      }}}
                                  create words(
                                                                                 str : 이전 문자열
```

- ①. create\_words(0,"")를 실행하면 words 에 ""을 추가하고 create\_words(1,"A") 호출
- ②. create\_words(1,"A")를 실행하면 words 에 "A"을 추가하고 create\_words(2,"AA") 호출
- ③. create\_words(2,"AA")를 실행하면 words에 "AA"을 추가하고 create words(3,"AAA") 호출
- ④. create\_words(3,"AAA")를 실행하면 words 에 "AAA"을 추가하고 종료
  - → create\_words(3,"AAA")가 종료되면 recursion stack 에서 create\_words(3, "AAA") 관련 정보를 삭제하고, create\_words(2, "AA")로 돌아가서 create\_words(3,"AAE") 호출
- ⑤. create\_words(3,"AAE")를 실행하면 words 에 "AAE"을 추가하고 종료
  - → create\_words(3,"AAE")가 종료되면 recursion stack 에서 create\_words(3, "AAE") 관련 정보를 삭제하고, create\_words(2, "AA")로 돌아가서 create\_words(3,"AAI") 호출
- ⑥. create\_words(3,"AAI")를 실행하면 words 에 "AAI"을 추가하고 종료
  - → create\_words(3,"AAI")가 종료되면 recursion stack 에서 create\_words(3, "AAI") 관련 정보를 삭제한 후 create\_words(2, "AA")로 돌아가고, create\_words(2,"AA") 안에서 for 문에 의한 모든 반복이 실행되었으므로 create\_words(2,"AA")를 종료
  - → create\_words(2,"AA")가 종료되면 recursion stack 에서 create\_words(2,"AA") 관련 정보를 삭제하고, create\_words(1,"A")로 돌아가서 create\_words(2,"AE") 호출
  - → 이러한 과정을 create\_words(3,"III")를 실행할 때까지 진행

6) 브루트 포스 방식으로 구현한 사전식 단어 구성

```
String[] vowels = {"A", "E", "I", "O", "U"};
ArrayList<String> words;
```

```
int answer = 0;
words = new ArrayList<String>();
words.add("");
for (int i1 = 0; i1 < 5; i1++) {
(1) words.add(vowels[i1]);
    for (int i2 = 0; i2 < 5; i2++) {
        words.add(vowels[i1]+vowels[i2]);
        for (int i3 = 0; i3 < 5; i3++) {
            words.add(vowels[i1]+vowels[i2]+vowels[i3]);
(3)
            for (int i4 = 0; i4 < 5; i4++) {
                words.add(vowels[i1]+vowels[i2]+vowels[i3]+vowels[i4]);
(4)
                for (int i5 = 0; i5 < 5; i5++) {
                    words.add(vowels[i1]+vowels[i2]+vowels[i3]+vowels[i4]+vowels[i5]);
(5)
            }
        }
    }
}
for(int i=1; i<50;i++)
    System.out.println(words.get(i));
```

- 5 개의 중첩 for 문을 이용하여 1 글자 단어부터 5 글자 단어까지 사전 순으로 생성하여 words 에 저장
  - ①. 1 글자 단어 추가
  - ②. 2 글자 단어 추가
  - ③. 3 글자 단어 추가
  - 4. 4 글자 단어 추가
  - ⑤. 5글자 단어 추가
- 재귀 함수로 구현할 때보다 실행 속도가 빠름

## 1) 문제 코드

```
/*----
  4차 2번 4차 1급 2_initial_code.java
*/
import java.util.*;
class Solution {
   public String solution(String s) {
      s = s.toLowerCase();
      String answer = "";
      char previous = s.charAt(0);
      int counter = 1;
       for(int i=1; i<s.length(); i++){</pre>
          if(s.charAt(i) == previous)
             counter++;
          else {
             answer += previous;
             answer += counter;
             counter = 1;
             previous = s.charAt(0);
          }
       }
       answer += previous;
       answer += counter;
      return answer;
   }
   // 아래는 테스트케이스 출력을 해보기 위한 코드입니다. 아래에는 잘못된 부분이 없
   public static void main(String[] args) {
       Solution sol = new Solution();
       String s = new String("YYYYYbbbBbbBBBMmmM");
       String ret = sol.solution(s);
      // [실행] 버튼을 누르면 출력 값을 볼 수 있습니다.
      System.out.println("solution 메소드의 반환 값은 " + ret + " 입니다.");
  }
}
```

## 2) 문제 개요

- 제시된 과제가 바르게 수행되도록 문제 코드를 수정하는 문제
- 여러 개의 문자가 붙어 있는 단어를 문자와 빈도수로 압축하여 표현하는 문제에서 잘못된 곳을 찾아 수정하는 문제

## 3) 정답

```
public String solution(String s) {
    s = s.toLowerCase();
    String answer = "";
(1) char previous = s.charAt(0);
    int counter = 1;
2 for(int i=1; i<s.length(); i++){</pre>
        if(s.charAt(i) == previous)
            counter++;
        else {
            answer += previous;
            answer += counter;
            counter = 1;
            previous = s.charAt(i);
        }
3 answer += previous;
    answer += counter;
    return answer;
}
```

- ① 이전 문자를 저장하는 변수 previous 를 s 의 0 번 문자를 소문자로 변환하여 초기화
- ② for 문을 이용하여 s의 1 번 인덱스부터 마지막 문자까지 차례대로 previous 와 같은 지 비교
  - 비교하는 문자 s.charAt(i)와 previous 가 같으면, 반복되는 횟수를 저장하는 변수 counter 를 증가
  - 비교하는 문자 s.charAt(i)와 previous 가 같지 않으면, previous 를 answer 에 추가하고 previous의 빈도수를 저장하고 있는 counter를 문자로 변환하여 answer 배열에 추가
  - counter 는 1로, previous 는 s.charAt((i)로 재설정
  - 문제 코드에는 previous 를 s.charAt(0)으로 재설정하기 때문에 현재 문자와 이전 문자를 비교하는 것이 아니라 s.charAt(1)부터 마지막 문자까지 계속 s 의 첫 번째 문자와 비교하므로 원하는 결과를 얻을 수 없음
- ③ s 에 있는 마지막 문자와 그 빈도수를 answer 에 추가

## 1) 문제 코드

```
/*----
  4차 3번 4차 1급 3_initial_code.java
class Solution {
   public long solution(int oneDayPrice, int multiDay, int multiDayPrice, long n){
      if(oneDayPrice * multiDay <= multiDayPrice)</pre>
          return n * oneDayPrice;
      else
          return (n % multiDay) * multiDayPrice + (n / multiDay) * oneDayPrice;
   }
   // 아래는 테스트케이스 출력을 해보기 위한 코드입니다. 아래에는 잘못된 부분이 없으니, 위의
   public static void main(String[] args) {
      Solution sol = new Solution();
      int oneDayPrice1 = 3;
      int multiDay1 = 5;
      int multiDayPrice1 = 14;
       long n1 = 6;
      long ret1 = sol.solution(oneDayPrice1, multiDay1, multiDayPrice1, n1);
      // [실행] 버튼을 누르면 출력 값을 볼 수 있습니다.
      System. out.println("solution 메소드의 반환 값은 " + ret1 + " 입니다.");
      int oneDayPrice2 = 2;
      int multiDay2 = 3;
       int multiDayPrice2 = 5;
       long n2 = 11;
       long ret2 = sol.solution(oneDayPrice2, multiDay2, multiDayPrice2, n2);
      // [실행] 버튼을 누르면 출력 값을 볼 수 있습니다.
      System.out.println("solution 메소드의 반환 값은 " + ret2 + " 입니다.");
   }
```

## 2) 문제 개요

- 제시된 과제가 바르게 수행되도록 문제 코드를 수정하는 문제
- oneDay 티켓은 구매한 날 하루 동안 이용할 수 있는 티켓으로 가격은 oneDayPrice 에 저장
- multiDay 티켓은 구매한 날로부터 multiDay 동안 이용할 수 있는 티켓으로 가격은 multiDayPrice 에 저장
- n 일 동안 이용하는데 필요한 <u>최소 비용</u>을 구하기 위해 몫과 나머지를 이용하는 코드에서 한 줄 수정하는 문제

## 3) 정답

- ①. (일일 이용권 금액 x multiDay)의 계산 결과가 multiDay 이용권 금액보다 작거나 같으면 (n x 일일 이용권 금액)을 계산하여 return
- ②. 그렇지 않다면 multiDay 에 대해서는 multiDay 이용권을 사용하는 것이 저렴함
  - (이용일 수가 저장된 n 을 multiDay 로 나눈 몫 x multiDay 이용권 금액) + (이용일 수가 저장된 n 을 multiDay 로 나눈 나머지 x 일일 이용권 금액) 을 계산하여 return
  - 문제에서 제시된 코드는 계산식을 잘못 구성하였음

1) 문제 코드

```
/*----
  4차 4번 4차 1급 4_initial_code.java
*/
import java.util.*;[
class Solution {
   public static final int n = 4;
   public ArrayList<Integer> func_a(int[][] matrix) {
       ArrayList<Integer> ret = new ArrayList<Integer>();
       boolean [] exist = new boolean[n * n + 1];
       Arrays. fill(exist, false);
       for (int i = 0; i < n; i ++)
           for (int j = 0; j < n; j++)
                  exist[matrix[i][j]] = true;
       for (int i = 1; i <= n * n; i++)
           if (exist[i] == false)
              ret.add(i);
       return ret;
   public ArrayList<Pair<Integer, Integer> > func_b(int[][] matrix) {
       ArrayList<Pair<Integer, Integer> > ret = new ArrayList<Pair<Integer, Integer> >();
       for (int i = 0; i < n; i++)
           for (int j = 0; j < n; j++)
               if (matrix[i][j] == 0)
                  ret.add( new Pair<Integer, Integer>(i, j) );
       return ret;
   }
```

```
public boolean func_c(int[][] matrix) {
    int sum = 0;
    for (int i = 1; i <= n * n; i++)
        sum += i;
    sum = sum / n;
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        int rowSum = 0;
        int colSum = 0;
        for (int j = 0; j < n; j++) {
            rowSum += matrix[i][j];
            colSum += matrix[j][i];
        if (rowSum != sum || colSum != sum)
            return false;
    }
    int mainDiagonalSum = 0;
    int skewDiagonalSum = 0;
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        mainDiagonalSum += matrix[i][i];
        skewDiagonalSum += matrix[i][n-1-i];
    if (mainDiagonalSum != sum || skewDiagonalSum != sum)
        return false:
    return true;
}
```

```
public int[] solution(int[][] matrix) {
   int[] answer = new int[6];
    int ansIdx = 0;
   ArrayList<Pair<Integer, Integer> > coords = func @@@(@@@);
   ArrayList<Integer> nums = func @@@(@@@);
   matrix[coords.get(0).getKey()][coords.get(0).getValue()] = nums.get(0);
   matrix[coords.get(1).getKey()][coords.get(1).getValue()] = nums.get(1);
   if (func @@@(@@@)) {
        for (int i = 0; i <= 1; i++) {
           answer[ansIdx++] = coords.get(i).getKey() + 1;
           answer[ansIdx++] = coords.get(i).getValue() + 1;
           answer[ansIdx++] = nums.get(i);
       }
   }
   else {
       matrix[coords.get(0).getKey()][coords.get(0).getValue()] = nums.get(1);
       matrix[coords.get(1).getKey()][coords.get(1).getValue()] = nums.get(0);
        for (int i = 0; i <= 1; i++) {
           answer[ansIdx++] = coords.get(1-i).getKey() + 1;
           answer[ansIdx++] = coords.get(1-i).getValue() + 1;
           answer[ansIdx++] = nums.get(i);
       }
   return answer;
// 아래는 테스트케이스 출력을 해보기 위한 main 메소드입니다.
public static void main(String[] args) {
   Solution sol = new Solution();
    int[][] matrix = {{16,2,3,13},{5,11,10,0},{9,7,6,12},{0,14,15,1}};
   int[] ret = sol.solution(matrix);
    // [실행] 버튼을 누르면 출력 값을 볼 수 있습니다.
   System. out.println("solution 메소드의 반환 값은 " + Arrays. toString(ret) + " 입니다.");
}
```

## 2) 문제 개요

- ◆ 문제 코드 안에 작성된 함수를 파악한 후 제시된 과제를 해결하기 위한 알고리즘대로 알맞은 함수를 호출하도록 코드를 완성하는 문제
- 4 x 4 행렬의 빈 곳을 채우고 채워진 4 x 4 행렬 마방진이 맞는지 확인하여 그 결과를 return 하는 프로그램에서 각 함수의 기능을 확인하여 코드가 바르게 실행하도록 func\_a, func\_b, func\_c 와 매개변수를 채우는 문제
- ※ 4차 4번 문제는 javafx.util.Pair 가 import 되어 있으므로 javafx를 설치해야 함
- ※ javafx 를 설치하여 Pair 를 사용하는 문제
- ※ javafx 의 GUI를 구현하는 문제가 출제되는 것은 아님

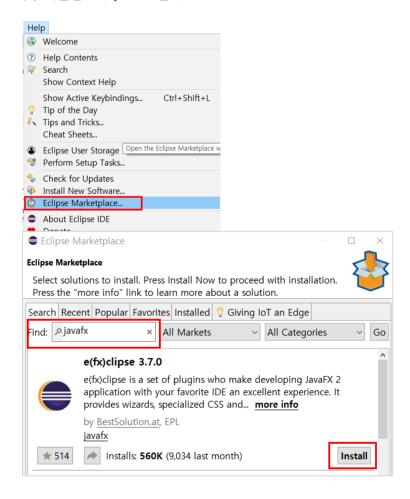
## 3) 자바 FX(JavaFX)

자바 FX(JavaFX)는 데스크톱 애플리케이션과 리치 인터넷 애플리케이션(RIA)을 개발하고 배포하는 소프트웨어 플랫폼으로, 다양한 장치에서 실행 가능함. 자바 FX 는 자바 SE 를 위한 표준 GUI 라이브러리로서 스윙을 대체하기 위해 고안되었으며, 자바 FX 는 마이크로소프트 윈도우, 리눅스, macOS의 데스크톱 컴퓨터와 웹 브라우저를 지원함

※ 참조: 위키백과, https://ko.wikipedia.org/wiki/자바 FX

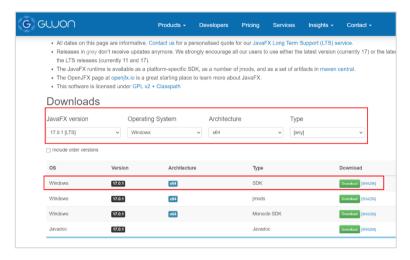
#### 4) iavaFX 설치

(1) 이클립스에 javafx 설치

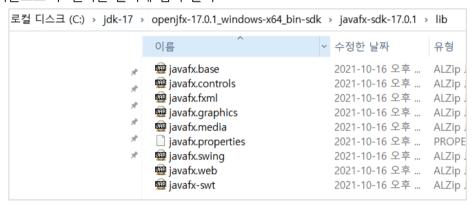


## (2) JDK 다운로드

https://gluonhq.com/products/javafx/

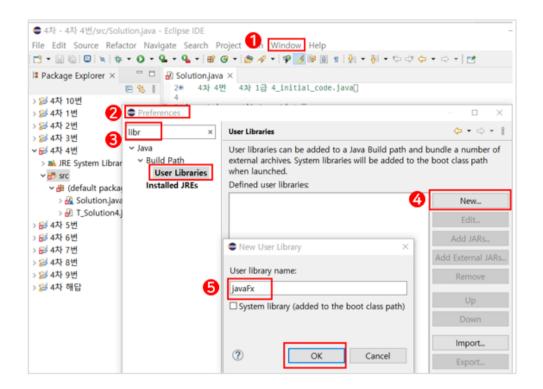


→ 다운로드 후 원하는 폴더에 압축 풀기

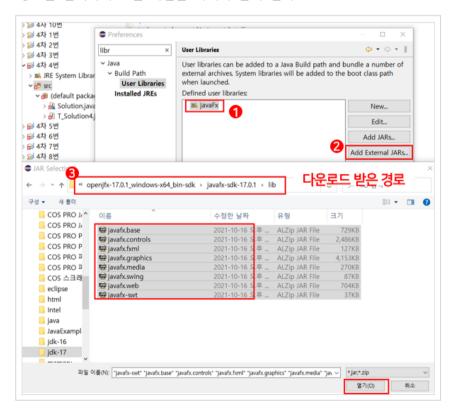


## (3) 환경 설정

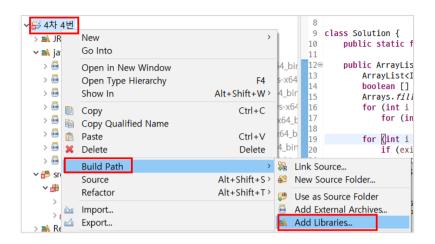
- 이클립스 [Window] [Preferences] 에서 "libraries" 로 검색 후 [User Libraries]로 접근한 후 [New] 버튼 클릭
- "javaFx" 라고 적은 후 [OK] 버튼 클릭



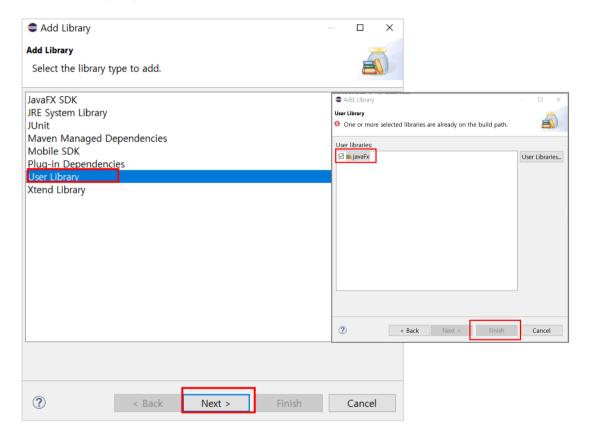
• 생성된 [javaFx]를 클릭한 후 [Add External JARs..] 버튼을 클릭하여 설치한 폴더의 lib 경로를 선택하여 모든 파일을 아래와 같이 선택



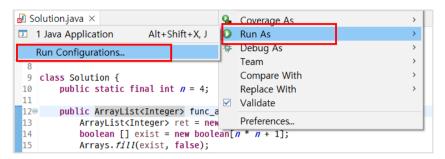
◆ 프로젝트명을 오른쪽 클릭하여 [Build Path] -> [Add Libraries]



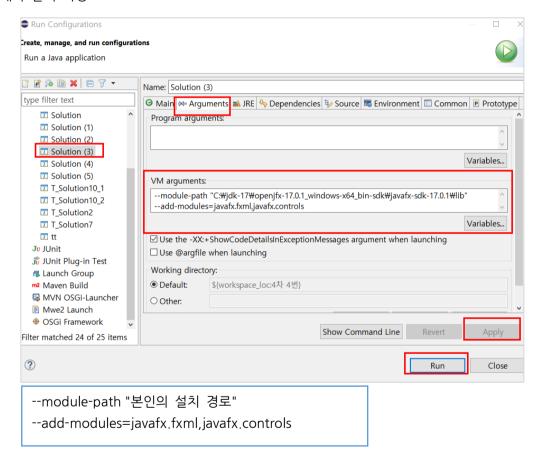
- [User Library] - [javaFx] 선택



• 코드에서 오른쪽 마우스 [Run Configurations..] - [Run As]



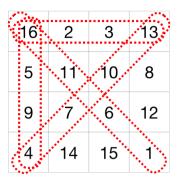
- 해당하는 코드에서 [Arguments] 탭의 [VM arguments]란에 띄어쓰기, 엔터 등 주의하여 아래와 같이 작성



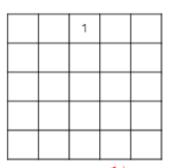
## [COS Pro JAVA 1 급] 모의고사 4 차

## 5) 마방진(Magic Square)

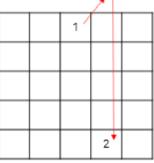
- ① 마방진 소개
  - 가로, 세로, 대각선 방향의 수를 더한 합이 모두 같은 정사각형 행렬
  - 1 부터 정사각형 넓이까지 모든 수가 중복되지 않고 한 번씩 사용되어야 함
  - 오른쪽 그림은 가로, 세로, 대각선 수의 합이 34 인 4x4 마방진



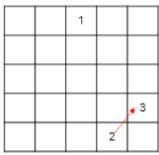
- ② 참고: 홀수 N x N 마방진 만들기
  - ❖ 알고리즘
    - ◆ 첫 번째 수 1 을 첫 번째 행 가운데에 할당 ex) N = 5 인 경우



• 이전에 할당한 수가 N 의 배수가 아니면 오른쪽 대각선 위 방향 칸에 새로운 수를 할당. 단, 새로운 위치의 행이 0 보다 작으면 행의 위치를 마지막 행으로 변경

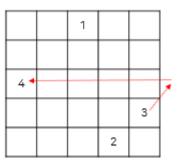


• 이전에 할당한 수가 N 의 배수가 아니면 오른쪽 대각선 위 방향 칸에 새로운 수를 할당

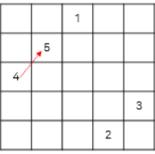


## [COS Pro JAVA 1 급] 모의고사 4 차

• 이전에 할당한 수가 N 의 배수가 아니면 오른쪽 대각선 위 방향 칸에 새로운 수를 할당. 단, 새로운 위치의 열이 마지막 열을 벗어나면 열의 위치를 첫 번째 열로 변경



• 이전에 할당한 수가 N 의 배수가 아니면 오른쪽 대각선 위 방향 칸에 새로운 수를 할당

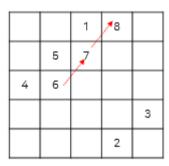


• 이전에 할당한 수가 N 의 배수이면 새로 할당할 수의 위치는 이전 행의 바로 아래 행으로 지정



ex) N=5 일 때 이전에 할당한 수 5가 5의 배수이므로 5의 바로 아래 행에 6을 할당

• 이전에 할당한 수가 N 의 배수가 아니면 오른쪽 대각선 위 방향 칸에 새로운 수를 할당



• 이전에 할당한 수가 N 의 배수가 아니면 오른쪽 대각선 위 방향 칸에 새로운 수를 할당. 단, 새로운 위치의 행이 0 보다 작으면 행의 위치를 마지막 행으로 변경

				<b>≯</b> i.
		1	8	
	5	7		
4	6			
				3
			2	9

 이전에 할당한 수가 N 의 배수가 아니면 오른쪽 대각선 위 방향 칸에 새로운 수를 할당. 단, 새로운 위치의 열이 마지막 열을 벗어나면 열의 위치를 첫 번째 열로 변경

		1	8		
	5	7			
4	6				
10				3	,
			2	9 /	ľ

 이전에 할당한 수가 N 의 배수이면 새로 할당할 수의 위치는 이전 행의 바로 아래 행으로 지정

		1	8	
	5	7		
4	6			
10				3
11			2	9

ex) N=5 인 경우 이전 수 10 이 5 의 배수이므로 10 의 바로 아래 행에 11 을 할당

• 위의 과정을 빈 칸을 모두 채울 때까지 반복하여 N = 5 인 5 x 5 마방진을 오른쪽 그림과 같이 완성

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

## 6) 정답

• func\_a() ~ func\_c() 코드 정리

```
public static final int n = 4;

public ArrayList<Integer> func_a(int[][] matrix) {
    ArrayList<Integer> ret = new ArrayList<Integer>();

1 boolean [] exist = new boolean[n * n + 1];
    Arrays.fill(exist, false);
2 for (int i = 0; i < n; i ++)
    for (int j = 0; j < n; j++)
        exist[matrix[i][j]] = true;

3 for (int i = 1; i <= n * n; i++)
    if (exist[i] == false)
        ret.add(i);
    return ret;
}</pre>
```

- ❖ func\_a() 함수는 4 x 4 형태의 2 차원 배열로 전달 받은 매개변수 matrix 에서 1 부터 16 까지의 수 중 존재하지 않는 수를 찿아 return
  - ①. false 를 17(n\*n+1)개 갖는 exist 배열 생성

- ②. exist 의 인덱스가 matrix 배열의 항목 값과 같은 항목의 값을 true 로 변경
- ③. exist 의 항목 값이 false 로 남아 있는 인덱스를 모두 찿아 ret 에 항목으로 추가한 후 return

❖ func\_b() 함수는 4 x 4 형태의 2 차원 배열로 전달 받은 매개 변수 matrix에서 항목 값이 0 인 위치의 인덱스를 찿아 return

중첩 for 문을 이용하여 matrix 의 항목 값이 0 인 것을 찿아 해당 행과 열의 인덱스를 Pair 로 구성된 vector 배열 ret 에 추가

```
public boolean func c(int[][] matrix) {
     int sum = 0;
      for (int i = 1; i <= n * n; i++)
          sum += i;
      sum = sum / n;
      for (int i = 0; i < n; i++) {
          int rowSum = 0;
          int colSum = 0;
          for (int j = 0; j < n; j++) {
              rowSum += matrix[i][j];
              colSum += matrix[j][i];
          if (rowSum != sum || colSum != sum)
              return false;
      int mainDiagonalSum = 0;
      int skewDiagonalSum = 0;
(3)
      for (int i = 0; i < n; i++) {
          mainDiagonalSum += matrix[i][i];
          skewDiagonalSum += matrix[i][n-1-i];
      if (mainDiagonalSum != sum || skewDiagonalSum != sum)
          return false;
      return true;
 }
```

- ❖ func\_c( ) 함수는 4 x 4 배열로 전달 받은 매개 변수 matrix 에서 같은 행에 있는 항목들의 합계, 같은 열에 있는 항목들의 합계, 대각선 방향에 있는 항목들의 합계가 동일한 지 확인하여 그 결과를 return
  - ① sum 변수는 1부터 16까지의 합을 4로 나눈 몫으로 초기화

- ② 중첩 for 문을 이용하여 matrix 의 각 행에 있는 항목 값의 합계와 각 열에 있는 항목 값의 합계를 구한 후 그 합계가 sum 변수의 값과 같지 않으면 false 를 return
- ③ for 문을 이용하여 matrix 의 2 개의 대각선 방향에 있는 항목 값의 합계를 구한 후 그 합계 값이 sum 변수의 값과 같지 않으면 false를 return
- solution() 정리

```
public int[] solution(int[][] matrix) {
   int[] answer = new int[6];
   int ansIdx = 0;
 ① ArrayList<Pair<Integer, Integer> > coords = func b(matrix);
 ② ArrayList<Integer> nums = func a(matrix);
   matrix[coords.get(0).getKey()][coords.get(0).getValue()] = nums.get(0);
 matrix[coords.get(1).getKey()][coords.get(1).getValue()] = nums.get(1);
 if (func_c(matrix)) {
        for (int i = 0; i <= 1; i++) {
            answer[ansIdx++] = coords.get(i).getKey() + 1;
            answer[ansIdx++] = coords.get(i).getValue() + 1;
            answer[ansIdx++] = nums.get(i);
       }
   }
   else {
       matrix[coords.get(0).getKey()][coords.get(0).getValue()] = nums.get(1);
     (5) matrix[coords.get(1).getKey()][coords.get(1).getValue()] = nums.get(0);
        for (int i = 0; i <= 1; i++) {
            answer[ansIdx++] = coords.get(1-i).getKey() + 1;
            answer[ansIdx++] = coords.get(1-i).getValue() + 1;
            answer[ansIdx++] = nums.get(i);
   return answer;
```

- ①. func\_b()를 이용하여 matrix 배열에서 항목 값이 0 인 인덱스를 찾아 행과 열의 정보를 갖는 Pair 클래스로 구성된 정보를 coords 배열에 저장(coords 저장 예 : {{1, 2}, {3, 4}})
- ②. func\_a()를 이용하여 matrix 에서 1 부터 16 까지의 수 중에서 존재하지 않는 두 개의 수를 찾아 nums에 저장
- ③. nums[0], nums[1] 값을 coords[0] 번째 항목이 가리키는 matrix 의 인덱스와 coords[1] 번째 항목이 가리키는 matrix 인덱스에 차례대로 할당
- ④. func\_c()를 이용하여 matrix 가 마방진이 되는 지 if 문을 통해 확인
- ⑤. if 문에 의한 조건을 만족하지 못하면 nums[1], nums[0] 값을 coords[0] 번째 항목이 가리키는 matrix 인덱스와 coords[1] 번째 항목이 가리키는 matrix 인덱스에 차례대로 할당

- for 문을 이용하여 coords[1]에 있는 (행 번호+1)값과 (열 번호+1)값을 answer 에 추가한 뒤 num[0]을 answer 에 추가
- for 문에 의한 그 다음 반복에서는 coords[0]에 (행 번호+1)값과 (열 번호+1)값을 answer 에 추가한 뒤 num[1]을 answer 에 추가

## 1) 문제 코드

```
4차 5번 4차 1급 5_initial_code.java
 */
class Solution {
   public String reverse(String number) {
       String reverseNumber = "";
       for(int i = number.length()-1; i >= 0; i--)
         @@@;
       return reverseNumber;
   }
   public String solution(int n) {
       String answer = "";
       for(int i = 0; i < n; i++) {
          answer += Integer.toString(@@@);
          answer = reverse(answer);
       return answer;
   // 아래는 테스트케이스 출력을 해보기 위한 main 메소드입니다.
   public static void main(String[] args) {
       Solution sol = new Solution();
       int n = 5;
       String ret = sol.solution(n);
       // [실행] 버튼을 누르면 출력 값을 볼 수 있습니다.
       System. out.println("solution 메소드의 반환 값은 " + ret + " 입니다.");
   }
}
```

## 2) 문제 개요

- 제시된 과제를 수행하기 위해 코드의 빈 곳을 완성하는 문제
- 1 부터 9 까지의 숫자를 차례대로 문자열 뒤에 붙인 후 문자열 전체의 앞뒤를 뒤집어 나타내는 작업을 n 번째까지 하여 그 결과를 출력하는 문제

## 3) 예시 설명: n = 5 인 경우

첫 번째 수	1	
두 번째 수	21	1 뒤에 2를 붙인 후 순서를 뒤집음.
세 번째 수	312	1 뒤에 3을 붙인 후 순서를 뒤집음.
네 번째 수	4213	2 뒤에 4를 붙인 후 순서를 뒤집음.
다섯 번째 수	53124	3 뒤에 5를 붙인 후 순서를 뒤집음.

## 4) 정답

- ①. n 번 반복하는 동안 1 부터 9 까지의 수를 반복해서 붙이기 위해 i 를 9 로 나눈 나머지에 1 을 더한 결과를 문자열로 변환하여 answer 가 갖고 있는 문자열의 끝에 붙임
  - i 를 9 로 나눈 나머지는 0 부터 8 까지 나올 수 있는데, 이렇게 계산된 나머지에 1 을 더하면 1 부터 9 까지의 결과를 산출할 수 있음
- ②. 새로 생성한 answer 를 문자열의 마지막을 가리키는 인덱스 -1 부터 문자열의 처음까지 -1 만큼 줄이면서 answer 가 갖고 있는 문자열의 앞뒤 순서를 뒤집을 수 있음(reverse 함수에서는 number 매개변수로 받음)

## 1) 문제 코드

```
/*----
  4차 6번 4차 1급 6_initial_code.java
*/
import java.util.Arrays;
class Solution {
   public int power(int base, int exponent) {
       int val = 1;
       for (int i = 0; i < exponent; i++)</pre>
          val *= base;
       return val;
   public int[] solution(int k) {
       int range = power(10, k);
       int[] answer = new int[range];
       int count = 0;
       for (int i = range / 10; i < range; i++) {
          int current = i;
          int calculated = 0;
          while (current != 0) {
              @@@;
              000;
          if (calculated == i)
              answer[count++] = i;
       }
       int[] ret = new int[count];
       for (int i = 0; i < count; i++)
          ret[i] = answer[i];
       return ret;
   }
   // 아래는 테스트케이스 출력을 해보기 위한 main 메소드입니다.
   public static void main(String[] args) {
       Solution sol = new Solution();
       int k = 3;
       int[] ret = sol.solution(k);
       // 실행] 버튼을 누르면 출력값을 볼 수 있습니다.
       System. out. printf("solution 메소드의 반환 값은 ");
       System.out.printf(Arrays.toString(ret));
       System. out. printf("입니다. \n");
   }
}
```

## 2) 문제 개요

- 제시된 과제를 바르게 수행하기 위하여 비어 있는 코드를 완성하는 문제.
- k 자리 수가 주어졌을 때 그 수의 각 자릿수를 k 제곱한 합이 원래 수와 같으면 그 수를 자아도취 수라 정의 (예시:153=1<sup>3</sup>+5<sup>3</sup>+3<sup>3</sup>=1+125+27=153)
- k 자리 자아도취 수를 모두 찿아 배열에 저장하는 프로그램에서 빈 곳을 채우는 문제.

## 3) 정답

❖ power() 함수 정리

```
public int power(int base, int exponent) {
   int val = 1;
   for (int i = 0; i < exponent; i++)
      val *= base;
   return val;
}</pre>
```

- for 문을 이용하여 매개변수 base 를 exponent 만큼 거듭제곱한 결과를 val 에 저장
- ※ for 문을 사용하지 않고 Math 의 pow 를 사용해도 동일

```
static double    pow(double a, double b)
```

❖ solution() 메소드 정리

```
public int[] solution(int k) {
 1 int range = power(10, k);
    int[] answer = new int[range];
    int count = 0;
 ② for (int i = range / 10; i < range; i++) {</pre>
        int current = i;
        int calculated = 0;
    3 while (current != 0) {
           calculated += power(current % 10, k);
           current = current / 10;
    4 if (i == calculated) {
            answer[count] = i;
            count++;
⑤ int[] ret = new int[count];
   for (int i = 0; i < count; i++) {
        ret[i] = answer[i];
   return ret;
```

- ① 위에서 정의한 power() 함수를 사용하여 10을 k 제곱한 결과를 range 변수에 저장
- ② for 문을 이용하여 (range / 10) 부터 (range 1)를 i로 하나씩 받아 와서 current 변수를 i로 초기화
  - k=3 이라면  $10^3 / 10 = 100$  부터  $10^3 1 = 999$  까지의 수 즉 세 자리 수를 i 로 전달. i 로 받아온 수의 각 자리 숫자에 대해 k 제곱한 값을 합산하기 위해 사용하는 변수 calculated 를 0으로 초기화
- ③ current 를 10 으로 나눈 나머지를 이용하여 일의 자리부터 순서대로 current 의 각 자리 숫자를 가져와 k 제곱한 것을 calculated에 합산 current를 10으로 나눈 몫을 current에 다시 저장하여 앞에서 k 제곱에 사용한 자리 숫자를 current 에서 삭제

- ④ for 문을 이용해 받아온 k 자리 수 i 와 i 의 각 자리 숫자를 k 제곱한 것을 더한 값이 같으면 answer 배열에 추가
- ⑤ answer 배열의 내용을 ret 배열에 복사

1) 문제 코드

```
/*-----
  4차 7번 4차 1급 7_initial_code.java
----*/
import java.util.Arrays;
class Solution {
   class Unit {
       public int HP;
       public Unit() {
          this.HP = 1000;
       public void underAttack(int damage) { }
   }
   class Monster @@@ {
       public int attackPoint;
       public Monster(int attackPoint) {
          this.attackPoint = attackPoint;
          this.HP -= damage;
      <u>@@@</u> {
          return attackPoint;
   }
   class Warrior @@@ {
       public int attackPoint;
       public Warrior(int attackPoint) {
          this.attackPoint = attackPoint;
          this.HP -= damage;
      000 {
          return attackPoint;
```

```
class Healer @@@ {
   public int healingPoint;
   public Healer(int healingPoint) {
       this.healingPoint = healingPoint;
        this.HP -= damage;
       unit.HP += healingPoint;
public int[] solution(int monsterAttackPoint, int warriorAttackPoint, int healingPoint) {
   Monster monster = new Monster(monsterAttackPoint);
   Warrior warrior = new Warrior(warriorAttackPoint);
   Healer healer = new Healer(healingPoint);
   //전사가 몬스터를 한 번 공격
   monster.underAttack(warrior.attack());
   //몬스터가 전사를 한 번 공격
   warrior.underAttack(monster.attack());
   //몬스터가 힐러를 한 번 공격
   healer.underAttack(monster.attack());
   //힐러가 전사의 체력을 한 번 회복
   healer.healing(warrior);
   //힐러가 몬스터의 체력을 한 번 회복
   healer.healing(monster);
   int[] answer = {monster.HP, warrior.HP, healer.HP};
   return answer;
}
// 아래는 테스트케이스 출력을 해보기 위한 main 메소드입니다.
public static void main(String[] args) {
   Solution sol = new Solution();
   int monsterAttackPoint = 100;
   int warriorAttackPoint = 90;
   int healingPoint = 30;
   int[] ret = sol.solution(monsterAttackPoint, warriorAttackPoint, healingPoint);
   // 실행] 버튼을 누르면 출력값을 볼 수 있습니다.
   System.out.printf("solution 메소드의 반환 값은 ");
   System.out.printf(Arrays.toString(ret));
   System.out.printf("입니다.\n");
}
```

## 2) 문제 개요

• Unit 클래스를 상속받는 Monster, Warrior, Healer 클래스를 정의하는 문제

#### 3) 정답

```
class Unit {
    public int HP;
    public Unit() {
        this.HP = 1000;
    }
    public void underAttack(int damage) { }
}
```

```
class Warrior extends Unit{
    public int attackPoint;
    public Warrior(int attackPoint) {
        this.attackPoint = attackPoint;
    }
    public void underAttack(int damage) {
        this.HP -= damage;
    }
    int attack() {
        return this.attackPoint;
    }
}
```

```
2 class Monster extends Unit {
    public int attackPoint;
    public Monster(int attackPoint) {
        this.attackPoint = attackPoint;
    }
    public void underAttack(int damage) {
        this.HP -= damage;
    }
    int attack() {
        return this.attackPoint;
    }
}
```

```
class Healer extends Unit[
   public int healingPoint;
   public Healer(int healingPoint) {
        this.healingPoint = healingPoint;
   }
   public void underAttack(int damage) {
        this.HP -= damage;
   }
   void healing(Unit unit) {
        unit.HP += healingPoint;
   }
}
```

- ① Unit 클래스를 상속받은 Monster 클래스를 정의
  - 생성자에서 기초 클래스 Unit 의 생성자를 실행하여 HP 멤버 변수의 값을 초기화하고, 멤버 변수 attackPoint를 매개 변수로 초기화
  - Unit 클래스에 있는 underAttack() 메소드 오버라이딩 : damage 만큼 멤버 변수 HP를 감소
  - attack( ) 메소드를 정의 : 멤버 변수인 attackPoint 를 return, 문제에서는 attackPoint 를 리턴하고 있으나, this.attackPoint 라고 적으면 멤버 변수임을 더 명확히 할 수 있음
- ② Unit 클래스를 상속받은 Warrior 클래스를 정의
  - · 생성자에서 기초 클래스 Unit 의 생성자를 실행하여 HP 멤버 변수의 값을 초기화하고, 멤버 변수 attackPoint 를 매개 변수로 초기화
  - Unit 클래스에 있는 underAttack( ) 메소드 오버라이딩 : damage 만큼 멤버 변수 HP를 감소
  - attack( ) 메소드를 정의 : 멤버 변수인 attackPoint 를 return, 문제에서는 attackPoint 를 리턴하고 있으나, this.attackPoint 라고 적으면 멤버 변수임을 더 명확히 할 수 있음
- ③ Unit 클래스를 상속받은 Healer 클래스를 정의
  - Unit 클래스에 있는 underAttack() 메소드 오버라이딩 : damage 만큼 멤버 변수 HP를 감소
  - 매개 변수로 unit 를 갖는 healing() 메소드를 정의: 매개변수로 받은 객체 unit 의 멤버 변수 HP 를 healingPoint 만큼 증가. 객체의 멤버 변수가 아닌 매개 변수로 받은 객체의 멤버 변수를 수정하므로 매개 변수 unit 을 참조 변수로 선언

## 1) 문제 코드

```
·____
  4차 8번 4차 1급 8_initial_code.java
----*/
// 다음과 같이 import를 사용할 수 있습니다.
import java.util.*;
class Solution {
   public int solution(int[] card, int n) {
      // 여기에 코드를 작성해주세요.
      int answer = 0;
      return answer;
   // 아래는 테스트케이스 출력을 해보기 위한 main 메소드입니다.
   public static void main(String[] args) {
      Solution sol = new Solution();
      int card1[] = {1, 2, 1, 3};
      int n1 = 1312;
      int ret1 = sol.solution(card1, n1);
      // [실행] 버튼을 누르면 출력 값을 볼 수 있습니다.
      System. out. println("solution 메소드의 반환 값은 " + ret1 + " 입니다.");
      int card2[] = {1, 1, 1, 2};
      int n2 = 1122;
      int ret2 = sol.solution(card2, n2);
      // [실행] 버튼을 누르면 출력 값을 볼 수 있습니다.
      System.out.println("solution 메소드의 반환 값은 " + ret2 + " 입니다.");
   }
```

## 2) 문제 개요

- 제시된 과제를 해결하기 위해 solution()에 프로그램 코드를 작성하는 문제
- 전달된 숫자 카드를 모두 사용하여 만들 수 있는 수를 배열로 저장한 후 solution() 메소드의 매개변수 n에 있는 수가 배열에 있는 수 중에서 몇 번째로 작은 수인지 return 하는 solution 메소드를 작성

## 3) 정답

```
ArrayList<Integer> num_list = new ArrayList<Integer>();

public int[] func_a(int[] card) {
    ① int card_count[] = new int [10];
    for (int i = 0; i < card.length; i++) {
        card_count[card[i]]++;
    }
    return card_count;
}</pre>
```

- ❖ func\_a() 는 card 배열에 있는 숫자를 읽어 각 숫자의 개수를 card\_count에 집계하여 리턴 하는 함수
  - ①. 10 개의 0을 항목으로 갖는 card\_count 배열을 생성하고 0으로 초기화

②. for 문을 이용하여 card에 있는 숫자를 인덱스로 하여 card\_count 배열의 값을 1만큼 증가 ex) card = [1, 2, 1, 3] 인 경우 card\_count에 집계되는 값

인덱스	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]	[8]	[9]
항목	0	2	1	1	0	0	0	0	0	0

→ card 에 1 이 2 개 존재하므로 card\_count 의 1 번 인덱스 항목은 2
 2 가 1 개 존재하므로 card\_count 의 2 번 인덱스 항목은 1
 3 이 1 개 존재하므로 card\_count 의 3 번 인덱스 항목은 1

```
public void func_b(int level, int max_level, int num, int[] current_count, int[] max_count) {
    if (level == max_level) {
        num_list.add(num);
        return;
    }
    for (int i = 1; i <= 9; i++) {
        if (current_count[i] < max_count[i]) {
            current_count[i] += 1;
            func_b(level + 1, max_level, num * 10 + i, current_count, max_count);
            current_count[i] -= 1;
        }
    }
}</pre>
```

❖ func\_b( )는 max\_count 에 집계되어 있는 숫자 카드별 총 개수들을 바탕으로 하여 숫자 카드 모두를 사용한 수를 생성한 후 전역 변수 num list 에 생성한 수를 추가

매개변수 level 현재 생성한 수 num을 만들기 위해 사용한 총 숫자 카드 개수

 매개변수 max\_level
 숫자 카드 총 개수

 매개변수 num
 현재 생성한 수

매개변수 current\_count num 을 만들기 위해 각 숫자 카드별 사용한 개수

매개변수 max\_count 각 숫자 카드별 총 개수

①. 현재 생성한 num 을 만들기 위해 사용한 총 카드 개수(level)가 숫자 카드 총 개수(max\_level)와 동일하면 전역 변수로 선언된 num\_list 에 num 을 추가

- ②. for 문을 이용하여 숫자 카드 1 부터 숫자 카드 9 까지의 숫자를 i로 받음
  - 현재 생성한 수(num)를 만들기 위해 숫자 카드 i 를 사용한 개수(current\_count[i])가 숫자 카드 i의 총 개수보다 작은 지 확인
  - 숫자 카드 i를 사용한 개수를 1 만큼 증가
  - 수를 만들기 위해 재귀 함수 호출 : 숫자 카드 i 를 추가하여 새로운 수를 생성해서 호출함
    - 첫 번째 인수 : 수를 만들기 위해 사용한 전체 카드 개수 (level) + 1
    - 두 번째 인수 : 숫자 카드 총 개수 (max level)
    - 세 번째 인수 : 새로 생성한 수 = 현재 생성한 수 (num) \* 10 + i
    - 네 번째 인수 : 새로 생성한 수를 만들기 위해 각 숫자 카드별 사용한 개수 (current\_count)
    - 다섯 번째 인수 : 각 숫자 카드별 총 개수 (max\_count)

- 숫자 카드 i 를 사용하여 재귀 호출한 함수가 종료되면 숫자 카드 i 를 사용한 개수(current count[i])를 다시 1 만큼 감소

```
public int func_c(ArrayList<Integer> list, int n) {
    for (int i = 0; i < list.size(); i++) {
        if (n == list.get(i))
            return i + 1;
    }
    return -1;
}</pre>
```

- ❖ func\_c()는 매개변수로 받은 list 배열에서 n을 항목 값으로 갖는 인덱스를 찾아 리턴 하는 함수
  - ①. n이 list 배열의 항목 값으로 존재하는지 for 반복문에서 비교하여 찿고, 찿은 인덱스에 + 1을 하여 return (순서는 첫 번째부터 시작하지만 인덱스는 0부터 시작하기 때문)
    - ②. n 이 list 배열에 존재하지 않으면 -1 을 리턴

```
public int solution(int[] card, int n) {
3   int[] card_count = func_a(card);
4   func_b(0, card.length, 0, new int[10], card_count);
5   int answer = func_c(num_list, n);
   return answer;
}
```

- ❖ solution()은 card 와 n을 매개변수로 받아 card에 있는 숫자 카드를 이용해서 수를 만들고 n이 생성한 수들 중에 몇 번째 수인지 리턴 하는 함수
  - ①. func\_a()를 이용하여 card 에 있는 각 숫자 카드별 총 개수를 card\_count 에 집계
  - ②. func\_b()를 이용하여 card에 있는 숫자 카드로 구성된 수를 만들어 num\_list에 저장
    - 첫 번째 인수 : 0 처음 시작하기 때문에 사용한 숫자 카드가 없음
    - 두 번째 인수 : len(card) 숫자 카드 총 개수
    - 세 번째 인수 : 0 처음 시작하기 때문에 생성한 수가 없음
    - 네 번째 인수 : 10 개의 0 을 갖는 배열 생성한 수가 없기 때문에 숫자 카드 1 부터 9 까지 사용한 카드가 없음
    - 다섯 번째 인수 : card count 각 숫자 카드별 총 개수
  - ③. func c() 를 이용하여 매개변수 n의 값이 숫자 카드로 만든 수 중 몋 번째인지 확인
- 4) 정답 코드의 func\_b() 함수의 실행 process

: card = [1, 2, 1, 3] 를 사용하여 수를 만드는 경우

```
public void func_b(int level, int max_level, int num, int[] current_count, int[] max_count) {
    if (level == max_level) {
        num_list.add(num);
        return;
    }
    for (int i = 1; i <= 9; i++) {
        if (current_count[i] < max_count[i]) {
            current_count[i] += 1;
            func_b(level + 1, max_level, num * 10 + i, current_count, max_count);
            current_count[i] -= 1;
        }
    }
}</pre>
```

① solution() 에서 func\_b() 호출:,

func\_b(0, 4, 0, current\_count, max\_count)

◆ 매개 변수에 저장하는 값

		0 /1	10=1	A 71 7	1 - 11	۸ . ۵	71 /11	11-1 4	71 01-	- L - CEU	011 0)	
level	=	· 0 (人	남용한	숫자 키	<u> </u>	수 : 이	수 생선	강한 수	가 없	기 때문	에 ()	
max_level	=	4 (c	ard 의	항목	개수)							
num	=	0										
current_count		[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]	[8]	[9]	
		0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	
		(생성한	<u></u> 수가	없기	대문에	사용한	· 숫자	카드기	· 없음)			
max_count		[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]	[8]	[9]	
		0	2	1	1	0	0	0	0	0	0	
	(card 의 각 항목값별 개수)						•					

- ◆ func\_b() 실행
  - level < max\_level 이므로 for 문을 실행.
  - for 문에 의해서 1 부터 9 까지의 숫자를 i로 받음.
  - current\_count[1] < max\_count[1] 이므로
    - · current\_count[1] 을 1 만큼 증가시킨 후 func\_b()를 재귀 호출.
    - · 재귀 호출이 종료되면 숫자 카드 1 을 이용한 작업이 종료되었으므로 current\_count[1]을 1 만큼 감소.
- ② func\_b() 첫 번째 재귀 호출:

func\_b(1, 4, 1, current\_count, max\_count)
func\_b(0, 4, 0, current\_count, max\_count)

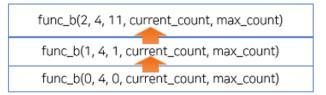
• 매개 변수에 저장하는 값

level	= 1 (num	을 만드는	-데 사	용한 숫	는자 카.	드 개수	<u>-</u> )			
max_level	= 4 (card	의 항목	개수)							
num	= 0 * 10 +	= 1 (会	:자 카드	= 1 현	· 개를	사용히	여 만	를 수)		
current_count	[0] [1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]	[8]	[9]	
	0 1	0	0	0	0	0	0	0	0	
	(num 을 면	드는 데	사용현	한 숫자	카드	1을 1	개 사	용했기	때문)	
max_count	[0] [1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]	[8]	[9]	
	0 2	1	1	0	0	0	0	0	0	
	(card 의 <sup>2</sup>	항목값	별 개수	<u>~)</u>						•

## ◆ func\_b() 실행

- level < max\_level 이므로 for 문을 실행
- for 문에 의해서 1부터 9까지의 숫자를 i로 받음
- current\_count[1] < max\_count[1] 이므로
  - · current\_count[1] 을 1 만큼 증가시킨 후 func\_b()를 재귀 호출
  - · 재귀 호출이 종료되면 숫자 카드 1 을 이용한 작업이 종료되었으므로 current\_count[1]을 1 만큼 감소

## ③ func b() 두 번째 재귀 호출:



## • 매개 변수에 저장되어 있는 값

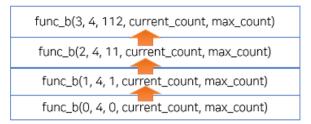
level	= 2 (n	um 을	만드는	=데 시	용한 술	숫자 카	·드 개-	<del> </del>			
max_level	= 4 (c	ard 의	항목	개수)							
num	= 1 * 1	0 + 1 =	= 11 ( <del>2</del>	숫자 키	는 1 .	두 개를	를 사용	하여 민	<u> </u>	)	
current_count	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]	[8]	[9]	
	0	2	0	0	0	0	0	0	0	0	
	(num	을 만	드는 데	사용현	한 숫자	카드	1을 2	개 사용	용했기	때문)	
max_count	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]	[8]	[9]	
	0	2	1	1	0	0	0	0	0	0	
	(card	(card 의 각 항목값별 개수)									

## ◆ func\_b() 실행

- level < max\_level 이므로 for 문을 실행.
- for 문에 의해서 1 부터 9 까지의 숫자를 i로 받음.
- i 가 1 일 경우는 current\_count[i] == max\_count[i] 이지만, current\_count[2] < max\_count[2] 이므로
  - · current\_count[2] 을 1 만큼 증가시킨 후 func\_b()를 재귀 호출.

· 재귀 호출이 종료되면 숫자 카드 2 을 이용한 작업이 종료되었으므로 current\_count[2] 을 1 만큼 감소.

## ④ func\_b() 세 번째 재귀 호출:



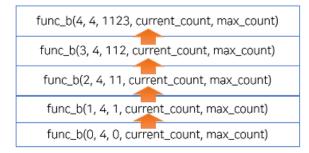
## • 매개 변수에 저장되어 있는 값

level	= 3 (num	을 만드	는데 시	용한 술	숫자 카	드 개4	<del>-</del> )			
max_level	= 4 (card	의 항목	개수)							
num	= 11 * 10	) + 2 =	112 (	숫자 키	<u> </u>	두 개의	라 숫지	ㅏ 카드	2 한	개를
	사용하여 만	든 수)								
current_count	[0] [1	] [2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]	[8]	[9]	
	0 2	2 1	0	0	0	0	0	0	0	
	(num 을	만드는데	사용한	숫자	카드 1	을 2	개, 숫	사 카드	2 를	1 개
	사용했기 때	문)								
max_count	[0] [1	] [2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]	[8]	[9]	
	0 2	2 1	1	0	0	0	0	0	0	
	(card 의 :	각 항목값	별 개 <b>수</b>	<u>~)</u>						•

## • func\_b() 실행

- level < max\_level 이므로 for 문을 실행.
- for 문에 의해서 1 부터 9 까지의 숫자를 i로 받음.
- i 가 1, 2 일 경우는 current\_count[i] == max\_count[i] 이지만, current\_count[3] 
   max\_count[3] 이므로
  - · current\_count[3] 을 1 만큼 증가시킨 후 func\_b()를 재귀 호출
  - · 재귀 호출이 종료되면 숫자 카드 3 을 이용한 작업이 종료되었으므로 current\_count[3]을 1 만큼 감소

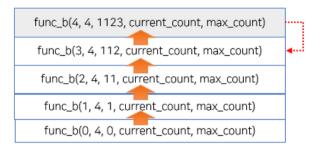
## ⑤ func\_b() 네 번째 재귀 호출:



• 매개 변수에 저장되어 있는 값

level	= 4 (num 을 만드는데 사용한 숫자 카드 개수)
max_level	= 4 (card 의 항목 개수)
num	= 112* 10 + 3 = 1123 (숫자 카드 1 두 개, 숫자 카드 2 한 개, 숫자
	카드 3 한 개를 이용하여 만든 수)
current_count	[0] [1] [2] [3] [4] [5] [6] [7] [8] [9]
	0 2 1 1 0 0 0 0 0
	(num 을 만드는데 사용한 숫자 카드 1 을 2 개, 숫자 카드 2 를 1 개
	숫자 카드 3을 1개 사용했기 때문)
max_count	[0] [1] [2] [3] [4] [5] [6] [7] [8] [9]
	0 2 1 1 0 0 0 0 0
	(card 의 각 항목값별 개수)

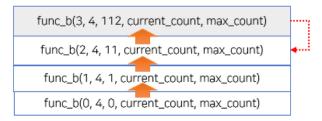
- func\_b() 의 실행
  - level == max\_level 이므로 num 을 num\_list 에 추가하고 종료하여 func\_b()를 세 번째로 재귀 호출한 곳으로 돌아감



- ⑥ 네 번째 재귀 호출 → 세 번째 재귀 호출로 돌아간 후 func\_b() 실행
  - for 문에 의해 i=3 인 상태에서 실행되던 네 번째 재귀 호출을 종료한 후 current\_count[3] 을 1 만큼 감소. ......

current_count	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]	[8]	[9]
	0	2	1	0	0	0	0	0	0	0

- i=4 부터 9 까지에 대해 current\_count[i] == max\_count[i] 이므로 나머지 반복에 대해서는 재귀 호출을 하지 않고 종료
- ◆ 세 번째 재귀 호출 종료 후 func\_b() 를 두 번째로 재귀 호출한 곳으로 돌아감

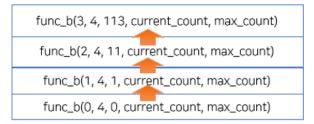


- ⑦ 세 번째 재귀 호출 > 두 번째 재귀 호출로 돌아간 후 func\_b() 실행
  - for 문에 의해 i=2 인 상태에서 실행되던 세 번째 재귀 호출 종료 후 current\_count[2] 을 1 만큼 감소

current\_count

[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]	[8]	[9]
0	2	0	0	0	0	0	0	0	0

- i=3 부터 9까지 반복문을 실행하는데 current\_count[3] < max\_count[3] 이므로
  - current\_count[3] 을 1 만큼 증가시킨 후 func\_b()를 재귀 호출
  - 재귀 호출이 종료되면 숫자 카드 3 을 이용한 작업이 종료되었으므로 current count[3]을 1 만큼 감소
- ⑧ func\_b() 다섯 번째 재귀 호출:



• 매개 변수에 저장되어 있는 값

level	= 3 (num 을 만드는데 사용한 숫자 카드 개수)														
max_level	= 4 (card 의 항목 개수)														
num	= 11 * 10 + 3 = 113 (숫자 카드 1 두 개와 숫자 카드 3 한 개를														
	사용하여 만든 수)														
current_count	[0] [1] [2] [3] [4] [5] [6] [7] [8] [9]														
	0 2 0 1 0 0 0 0 0														
	num 을 만드는데 사용한 숫자 카드 1 을 2 개, 숫자 카드 3 을 1 개														
	사용했기 때문)														
max_count	[0] [1] [2] [3] [4] [5] [6] [7] [8] [9]														
	0 2 1 1 0 0 0 0 0 0														
	(card 의 각 항목값별 개수)														

- ◆ func\_b() 실행
  - level < max\_level 이므로 for 문을 실행.
  - for 문에 의해서 1 부터 9 까지의 숫자를 i로 받음.
  - i 가 1 일 경우는 current\_count[i] == max\_count[i] 이지만, current\_count[2] < max\_count[2] 이므로
    - · current\_count[2] 을 1 만큼 증가시킨 후 func\_b()를 재귀 호출
    - · 재귀 호출이 종료되면 숫자 카드 2 를 이용한 작업이 종료되었으므로 current\_count[2]을 1 만큼 감소
- → 위와 같은 과정을 [1, 1, 2, 3] 을 이용하여 만들 수 있는 4 자리수를 모두 생성할 때까지 반복

## 1) 문제 코드

```
/*----
  4차 9번 4차 1급 9_initial_code.java
 */
// 다음과 같이 import를 사용할 수 있습니다.
import java.util.*;
class Solution {
   public String solution(int hour, int minute) {
      // 여기에 코드를 작성해주세요.
      String answer = "";
      return answer;
   // 아래는 테스트케이스 출력을 해보기 위한 main 메소드입니다.
   public static void main(String[] args) {
      Solution sol = new Solution();
      int hour = 3;
      int minute = 0;
      String ret = sol.solution(hour, minute);
      // [실행] 버튼을 누르면 출력 값을 볼 수 있습니다.
      System.out.println("solution 메소드의 반환 값은 " + ret + " 입니다.");
   }
}
```

## 2) 문제 개요

- 제시된 과제를 해결하기 위해 solution()에 프로그램 코드를 작성하는 문제
- 매개변수 hour 와 minute 를 이용하여 1 시간 동안 30 도, 1 분 동안 0.5 도 움직이는 시침과 1 시간 동안 360 도, 1 분 동안 6 도 움직이는 분침이 이루는 각도를 소수점 첫 번째 자리까지의 문자열로 return 하도록 코드를 작성하는 문제

#### 3) 정답

```
시침1 시간 동안 30 도 이동, 1 분 동안 30/60=0.5 도 이동분침1 분 동안 360/60 = 6 도 이동
```

- → 시침이 이동하는 각도 = hour \* 30 + minute \* 0.5
- → 분침이 이동하는 각도 = minute \* 6

```
public String solution(int hour, int minute) {
    // 여기에 코드를 작성해주세요.
    String answer = "";

1  float h_hand = (float)360 / (60*12) * (hour*60 + minute);
    float m_hand = (float)360 / 60 * minute;

    float arc;

2  if (h_hand > m_hand)
        arc = h_hand - m_hand;
    else
        arc = m_hand - h_hand;

3  if (arc > 180)
        arc = 360 -arc;

    answer = Float.toString(arc);
    return answer;
}
```

- ① 매개변수 hour 와 minute 를 이용하여 시침과 분침이 이동하는 각도를 각각 계산
- ② 두 바늘이 이루는 각도를 계산
- ③ 계산한 각도 값이 180 보다 크면 360 에서 각도 값을 빼서 각도 값으로 다시 할당하고 실수를 문자열로 변환하여 리턴

## 1) 문제 코드

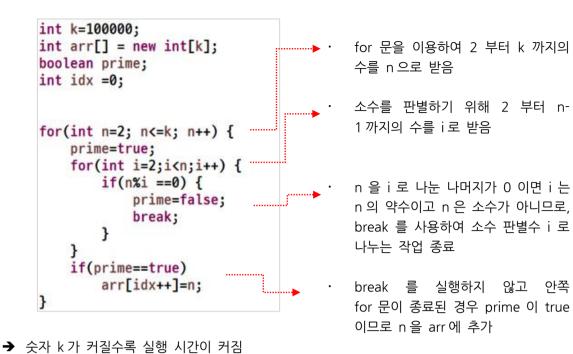
```
4차 10번 4차 1급 10_initial_code.java
*/
// 다음과 같이 import를 사용할 수 있습니다.
import java.util.*;
class Solution {
   public int solution(int a, int b) {
      // 여기에 코드를 작성해주세요.
      int answer = 0;
      return answer;
  // 아래는 테스트케이스 출력을 해보기 위한 main 메소드입니다.
   public static void main(String[] args){
      Solution sol = new Solution();
      int a = 6;
      int b = 30;
      int ret = sol.solution(a, b);
     // [실행] 버튼을 누르면 출력 값을 볼 수 있습니다.
      System. out. println("solution 메소드의 반환 값은 " + ret + " 입니다.");
  }
}
```

## 2) 문제 개요

- 제시된 과제를 해결하기 위해 solution()에 프로그램 코드를 작성하는 문제
- 매개변수로 전달된 a, b 사이에 있는 수들 중에서 소수의 제곱수와 소수의 세제곱수를 찾아 그 개수를 return 하도록 코드를 작성하는 문제

#### 3) 소수 찾기

- ① 소수의 정의
  - 1과 자기 자신만으로 나누어 떨어지는 수
- ② 소수를 판별하는 방법 1
  - 어떤 수를 2 부터 시작하여 자기 자신보다 하나 작은 수까지의 수로 나누어 떨어지는 수가 없으면 소수로 판별.
  - 만일 나누어 떨어지는 수가 존재하면 소수가 아님.
  - 2 부터 k 까지의 수 중 소수를 찾는 JAVA 프로그램



- X 1 " 1 1 1 1 1 2 3 1 2 1 1 1 2
- ③ 에라토스테네스의 체
  - 입자의 크기가 다른 가루를 체로 거르는 것처럼 에라토스테네스의 체를 사용하여 특정 자연수 이하의 소수만 골라내는 방법.
  - 원하는 범위만큼 배열을 생성하여 초기값을 T 로 지정.

	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	
	Т	Т	Т	Т	Т	Т	Т	Т	Т	Т	Т	Т	Т	Т	Т	Т	Т	

- 항목값이 T인 최소 인덱스 2에 대해서 인덱스가 2보다 큰 2의 배수인 항목들의 값을 모두 F로 변경(소수 2를 찾은 후 2의 배수는 소수가 아닌 것을 나타냄)

	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	
	Т	Т	F	Т	F	Т	F	Т	F	Т	F	Т	F	Т	F	Т	F	

- 항목값이 T인 최소 인덱스 3에 대해서 인덱스가 3보다 큰 3의 배수인 항목들의 값을 모두 F로 변경(소수 3을 찾은 후 3의 배수는 소수가 아닌 것을 나타냄)

2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	
Т	F	F	Т	F	Т	F	F	F	Т	F	Т	F	F	F	Т	F	

- 항목값이 T 로 남아있는 인덱스 중 가장 작은 수가 원하는 범위 n 의 제곱근을 넘을 때까지 항목값이 T 인 최소 인덱스를 찾아서 위와 같은 과정을 반복 (∵ n 의 최대 약수가 √n ) - JAVA 코드로 구현

```
int k=100000;
  boolean arr[] = new boolean[k+1]; "2부터 k까지의 수 중 소수 찾기 "
1 //k개의 요소를 true로 초기값 설정
  for(int i=2; i<=k;i++)
      arr[i]=true;
2 //배수에 해당하는 값들을 false로 모두 지우기
  for(int n=2; n<=Math.sqrt(k); n++) { //2부터 √k 까지 반복
      if(arr[n]==true) {
                                   //n이 소수인 경우
         for(int j=(n+n);j<=k;j=j+n) { //n의 배수들을 false로 변경
             arr[j]=false;
      }
   //소수 값 출력, 배열의 인덱스 번호를 활용
  for(int i=2;i<=k;i++) {
      if (arr[i]==true)
         System.out.println(i);
```

- ①. k 개의 요소에 true 로 초기값 설정
- ②. for 문을 이용하여 2 부터  $\sqrt{n}$  의 정수부까지의 수를 가져와 i로 받음
  - i보다 큰 i의 배수를 인덱스로 갖는 항목을 false 로 지정하여 소수가 아님을 표시 ※ 중첩 반복문을 사용하기 때문에 실행 시간이 많이 소요될 것으로 예상되지만 실제로 시간 복잡도는 O(n log log n) 만큼 걸림
- ③. 소수 값 출력

## 4) 정답 - 제안

① 브루트 포스 방식

```
public int solution(int a, int b) {
    int answer = 0;
    boolean prime;
    for(int n=2;n<=Math.sqrt(b);n++) {</pre>
        prime=true;
        for(int i=2;i<n;i++) {
            if(n%i==0) {
                prime=false;
                break;
            }
        }
    3
        if (prime==true) {
                int tmp=n*n;
                if (a<= tmp && tmp<=b)
                     answer+=1;
                                    세제곱해서 10억이 범지
                if(n<=1000) {
                                    않도록 미리 제한
                    int tmp2=n*n*n;
                    if (a<= tmp2 && tmp2<=b)
                         answer+=1;
                }
        }
    return answer;
```

- ①. 2 부터  $\sqrt{b}$  의 정수값까지 가져오도록 Math.sqrt() 를 사용 prime=true 로 초기화
  - ②. 소수 판별을 위해 i를 2부터 자연수(n) 보다 1 작은 동안 반복하면서
    - 나누어 떨어지는 수가 있으면 소수가 아니므로 prime 을 false 변경
  - ③. 소수이면서 범위를 만족하면 (a $\langle =n^2 \langle =b \rangle$  or a $\langle =n^3 \langle =b \rangle$ ) answer 개수를 증가
    - 세제곱해서 10억이 넘지 않도록 값을 미리 제한
- ② 에라토스테네스의 체를 이용한 방식

```
public int solution(int a, int b) {
   int answer = 0;
   int k=(int)(Math.sqrt(b));
                              //마지막 소수는 b의 제곱근
   boolean arr[] = new boolean[k+1];
   //k개의 요소를 true로 초기값 설정
  for(int i=2; i<=k; i++)
      arr[i]=true;
  //소수의 배수에 해당하는 값들을 false로 지우기
   for(int n=2; n<=Math.sqrt(k); n++) {</pre>
       if(arr[n]==true) {
                                     //n이 소수이면
        for(int j=(n+n);j<=k;j=(j+n)) { //소수 n의 배수들을 false로 변경
            arr[j]=false;
        }
       }
```

검색할 끝 범위를  $\sqrt{b}$  의 정수값까지 가져오도록 Math.sgrt() 를 사용하여 k에 저장

- ① 2 부터  $\sqrt{b}$  (k)까지 true 로 초기화
- ②. 자연수(n): 2 부터  $\sqrt{k}$  까지 반복
  - arr[n]이 ture 이면(n 이 소수이면)
  - 이후 n의 배수들을 false 로 변경
- → 소수를 판별해야 하는 수의 범위가 커질수록 '에라토스테네스의 체' 방식을 사용하는 것이 더 효율적