## **Professional Coding Specialist**

# COS Pro JAVA 1 급

## 15 강-18 강. 모의고사 3 차

1. 모의고사 3 차(1-10 번)

### 과정 소개

COS Pro JAVA 1 급 모의고사 3 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.

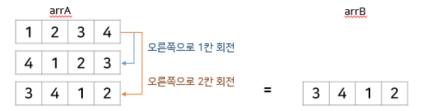
[COS Pro JAVA 1 급] **모의고사 3 차** 

```
int[] func_a(int[] arr) {
    int length = arr.length;
    int[] ret = new int[length*2];
    for(int i = 0; i < length; i++)</pre>
        ret[i + length] = ret[i] = arr[i];
    return ret;
}
boolean func_b(int[] first, int[] second){
    int[] counter = new int[1001];
    for(int i = 0; i < first.length; i++){</pre>
        counter[first[i]]++;
        counter[second[i]]--;
    for(int i = 0; i < 1001; i++)
        if(counter[i] != 0)
            return false;
    return true;
boolean func_c(int[] first, int[] second){
int length = second.length;
for(int i = 0; i < length; i++){</pre>
    int j;
    for(j = 0; j < length; j++)</pre>
        if(first[i + j] != second[j])
            break;
    if(j == length)
        return true;
return false;
```

```
public boolean solution(int[] arrA, int[] arrB) {
   if(arrA.length != arrB.length)
       return false;
    if(func @@@(@@@)) {
       int[] arrAtemp = func @@@(@@@);
       if(func @@@(@@@))
           return true;
   return false;
}
// 아래는 테스트케이스 출력을 해보기 위한 main 메소드입니다.
public static void main(String[] args) {
   Solution sol = new Solution();
   int[] arrA1 = {1, 2, 3, 4};
   int[] arrB1 = {3, 4, 1, 2};
   boolean ret1 = sol.solution(arrA1, arrB1);
   // [실행] 버튼을 누르면 출력 값을 볼 수 있습니다.
   System.out.println("solution 메소드의 반환 값은 " + ret1 + " 입니다.");
    int[] arrA2 = {1, 2, 3, 4};
    int[] arrB2 = {1, 4, 2, 3};
   boolean ret2 = sol.solution(arrA2, arrB2);
    // [실행] 버튼을 누르면 출력 값을 볼 수 있습니다.
   System.out.println("solution 메소드의 반환 값은 " + ret2 + " 입니다.");
```

### 1) 문제 코드

- 문제 코드 안에 작성된 함수를 파악한 후 제시된 과제를 해결하기 위한 알고리즘대로 알맞은 함수를 호출하도록 코드를 완성하는 문제
- 아래 그림과 같이 arrA 배열을 회전하여 arrB 배열을 만들 수 있는지 확인하는 프로그램



```
int[] func_a(int[] arr) {
    int length = arr.length;
    int[] ret = new int[length*2];
    for(int i = 0; i < length; i++)</pre>
        ret[i + length] = ret[i] = arr[i];
    return ret;
}
boolean func_b(int[] first, int[] second){
    int[] counter = new int[1001];
    for(int i = 0; i < first.length; i++){</pre>
        counter[first[i]]++;
        counter[second[i]]--;
    for(int i = 0; i < 1001; i++)
        if(counter[i] != 0)
            return false;
    return true;
}
boolean func_c(int[] first, int[] second){
int length = second.length;
for(int i = 0; i < length; i++){</pre>
    int j;
    for(j = 0; j < length; j++)</pre>
        if(first[i + j] != second[j])
            break:
    if(j == length)
        return true;
return false;
```

```
public boolean solution(int[] arrA, int[] arrB) {
    if(arrA.length != arrB.length)
        return false;
    if(func_000(000)) {
        int[] arrAtemp = func_a(arrA)
        if(func_000(000))
        return true;
    }
    return false;
}
```

- func\_a() 함수는 매개변수 arr 로 받은 배열을 두 번 이어 붙여서 길이가 2 배인 배열로 생성하여 return
- func b() 함수 안에서 1000 개의 0을 항목으로 갖는 배열 counter를 생성
  - first 에서 가져온 항목과 동일한 인덱스를 갖는 counter 의 항목값은 1만큼 증가
  - second 에서 가져온 항목과 동일한 인덱스를 갖는 counter의 항목값은 1 만큼 감소 : first 의 항목과 second 의 항목이 동일하면 항목과 같은 값의 인덱스를 갖는 counter의 항목은 값을 0으로 유지하게 됨
  - counter 배열에 있는 항목값이 0 이 아닌 값이 존재하면 false 를 return
- func\_c() 함수는 두 개의 매개변수 first, second 를 받아서 second 가 first 의 일부분인지 확인하여 그 결과를 return
  - for 문을 이용하여 first 의 0 번 항목부터 second 길이만큼 자른 것이 second 와 같은 지를 확인하여 같으면 true 를 return
- solution() 메소드
  - ①. 두 배열의 길이가 다르면 false 를 리턴
  - ②. func\_b() 를 이용하여 arrA 와 arrB 의 항목이 동일한 지 확인
  - ③. func a() 를 이용하여 arrA 를 2 번 이어 붙인 arrAtemp 를 생성
  - ④. func c() 를 이용하여 arrB 가 arrAtemp 의 일부분인지 확인하도록 함수를 호출

### 4) 다른 코딩 제안

◆ 같은 배열 두 번 복사

```
int[] func_a(int[] arr) {
    int length = arr.length;
    int[] ret = new int[length*2];
    System.arraycopy(arr, 0, ret, 0, length);
    System.arraycopy(arr, 0, ret, length, length);
    return ret;
}
```

두 배열의 구성 성분 확인하기

```
boolean func_b(int[] first, int[] second){
   int[] tempfirst, tempsecond;
   tempfirst =Arrays.copyOf(first,first.length);
   tempsecond =Arrays.copyOf(second,second.length);
   Arrays.sort(tempfirst);
   Arrays.sort(tempsecond);

if (Arrays.equals(tempfirst,tempsecond))
    return true;
   return false;
}
```

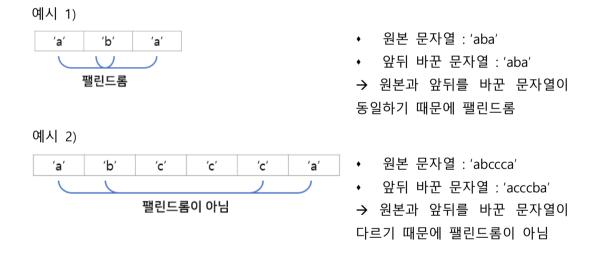
◆ 두 배로 된 배열(A)과 배열(B)가 같은 부분이 있는지 판단

```
boolean func_c(int[] first, int[] second){
   int length = second.length;
   int[] temp;

   for(int i = 0; i < length; i++){
       temp =Arrays.copyOfRange(first, i,length+i);
       if (Arrays.equals(temp,second))
            return true;
   }
   return false;
}</pre>
```

### 2. 문제 2

- 1) 문제 코드
  - ※ 팰린드롬(palindrome): 문자열에 있는 앞뒤 문자의 위치를 바꾸어도 똑같은 문자열



```
import java.util.*;
public class Solution {
    public boolean func_a(ArrayList<String> list, String s) {
        for (int i = 0; i < list.size(); i++)</pre>
            if (s.equals(list.get(i)))
                return true;
        return false;
    public boolean func b(String s) {
        int length = s.length();
        for (int i = 0; i < length / 2; i++)</pre>
            if (s.charAt(i) != s.charAt(length - i - 1))
                return false;
        return true;
    public String func_c(ArrayList<String> palindromes, int k) {
        Collections. sort(palindromes);
        if (palindromes.size() < k)</pre>
            return "NULL";
            return palindromes.get(k-1);
```

```
public String solution(String s, int k) {
   ArrayList<String> palindromes = new ArrayList<String>();
   int length = s.length();
   for (int startIdx = 0; startIdx < length; startIdx++) {</pre>
        for (int cnt = 1; cnt < length - startIdx + 1; cnt++) {
           String subStr = s.substring(startIdx, startIdx + cnt);
           if (func @@@(@@@) {
    if (func @@@(@@@) == false)
                   palindromes.add(subStr);
           }
       }
   String answer = func @@@(@@@);
   return answer;
}
// 아래는 테스트케이스 출력을 해보기 위한 main 메소드입니다.
public static void main(String[] args) {
   Solution sol = new Solution();
   String s1 = new String("abcba");
   int k1 = 4;
   String ret1 = sol.solution(s1, k1);
   // [실행] 버튼을 누르면 출력 값을 볼 수 있습니다.
   System.out.println("solution 메소드의 반환 값은 " + ret1 + " 입니다.");
   String s2 = new String("ccddcc");
   int k2 = 7;
   String ret2 = sol.solution(s2, k2);
   // [실행] 버튼을 누르면 출력 값을 볼 수 있습니다.
   System.out.println("solution 메소드의 반환 값은 " + ret2 + " 입니다.");
}
```

- 문제 코드 안에 작성된 함수를 파악한 후 제시된 과제를 해결하기 위한 알고리즘대로 알맞은 함수를 호출하도록 코드를 완성하는 문제
- 인수로 받은 문자열의 부분 문자열에서 '팰린드롬' 문자열들을 찾아서 배열에 저장하고 k
   번째로 큰 '팰린드롬' 문자열을 리턴하는 프로그램

```
import java.util.*;
public class Solution {
    public boolean func_a(ArrayList<String> list, String s) {
        for (int i = 0; i < list.size(); i++)</pre>
            if (s.equals(list.get(i)))
                return true;
        return false;
    }
    public boolean func b(String s) {
        int length = s.length();
        for (int i = 0; i < length / 2; i++)
            if (s.charAt(i) != s.charAt(length - i - 1))
                return false;
        return true;
    }
    public String func_c(ArrayList<String> palindromes, int k) {
        Collections.sort(palindromes);
        if (palindromes.size() < k)</pre>
            return "NULL";
        else
            return palindromes.get(k-1);
    }
```

- func a() 함수는 s 가 list 안에 존재하는지 여부를 return
- func b() 는 s 가 팰린드롬 문자열인지 확인하여 return

- for 문을 이용하여 문자열 s 의 절반 길이만큼 반복하며 문자를 비교
- s의 첫 번째 문자와 s의 마지막 문자를 비교하여 만일 다르면 false 를 return 하고, 그렇지 않으면 그 다음 반복 구문으로 넘어가서 s의 두 번째 문자와 s의 마지막에서 두 번째 문자를 비교하는 작업을 s의 절반 항목까지 반복
- func\_c() 함수의 매개변수 palindromes 에 저장된 배열을 sorted() 함수를 이용하여 정렬
  - func\_c() 함수의 매개변수 k 보다 palindromes 에 저장된 배열 항목 개수가 적으면 "NULL" 을 return 하고, 그렇지 않으면 k 번째 항목을 return
- ①. solution() 메소드에서 팰린드롬 문자열을 저장할 palindromes 를 선언
- ②. 중첩 for 문을 이용하여
  - 인수로 받은 s 의 인덱스 0 번째 문자부터 시작하여 문자열 길이가 1,2,3,..인 부분 문자열을 생성하여 sub\_s 에 저장
  - func b() 를 이용하여 subStr 가 '팰린드롬' 인지 확인
  - func\_a( ) 를 이용하여 palindromes 배열에 subStr 가 없으면 palindromes 의 항목으로 추가
- ③. func\_c() 를 이용하여 palindromes 배열에서 k 번째 문자열을 가져와 answer 에 저장

### 1) 문제 코드

```
3차 3번 3차 1급 3_initial_code.java
*/---*/
// 다음과 같이 import를 사용할 수 있습니다.
import java.util.*;
class Solution {
   public int solution(String[] bishops) {
       // 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();
      String[] bishops1 = {new String("D5")};
      int ret1 = sol.solution(bishops1);
      // [실행] 버튼을 누르면 출력 값을 볼 수 있습니다.
      System.out.println("solution 메소드의 반환 값은 " + ret1 + " 입니다.");
      String[] bishops2 = {new String("D5"), new String("E8"), new String("G2")};
      int ret2 = sol.solution(bishops2);
       // [실행] 버튼을 누르면 출력 값을 볼 수 있습니다.
      System. out.println("solution 메소드의 반환 값은 " + ret2 + " 입니다.");
   }
```

- 제시된 과제를 해결하기 위해 solution()에 프로그램 코드를 작성하는 문제
- 배열로 전달된 비숍에게 잡히지 않고 기물을 놓을 수 있는 체스판의 위치의 수를 집계
- 비숍은 자신의 현재 위치에서 대각선 방향에 있는 모든 기물들을 잡을 수 있음

### 3) 정답-제안 1

3차 1급 3\_solution\_code.java vbmit.com 사이트의 샘플 파일에는 정답이 제시되어 있지 않습니다. 아래와 같은 정답을 제안해 드리며, 더 좋은 알고리즘으로 구현해 보시기 바랍니다.

```
public int solution(String[] bishops) {
          int answer = 0;
          int x, y, dx, y_up,y_dn;
          ..int[][] chess_map = new int[8][8];
          for (int i =0; i<chess_map.length;i++)</pre>
                                                         // 모두 1로 초기화
              Arrays. fill(chess_map[i], 1);
          for (int i =0; i<bishops.length;i++) {</pre>
              String temp_x= bishops[i].substring(0,1); //D5에서 D 문자열 추출
              x=(int)(temp_x.charAt(0))-(int)('A');
                                                         //D 문자열을 char로 변환 후
                                                          // ascii 코드값 추출하여 A와의 차이 구하기
              String temp y= bishops[i].substring(1);
                                                       //D5에서 5 문자열 추출
                                                          //5 문자열을 숫자로 변환
              y=Integer.parseInt(temp_y)-1;
       (2)
              chess_map[y][x]=0;
              dx=x-1;
              y_up=y;
              y_dn=y;
              while (dx>=0) {
                   y_up+=1;
                   y_dn-=1;
                   if (y_up <8)
                       chess_map[y_up][dx]=0;
                   if (v dn \ge 0)
       4
                      chess_map[y_dn][dx]=0;
              dx=x+1;
              y_up=y;
              y_dn=y;
              while(dx<8) {</pre>
                  y_up+=1;
                   y_dn-=1;
                   if (y_up <8)
                      chess_map[y_up][dx]=0;
                   if (y_dn>=0)
       6...:
                      chess_map[y_dn][dx]=0;
                   dx+=1;
              answer=0;
               for(int k = 0; k < chess_map.length;k++) {</pre>
                   for(int h = 0;h < chess_map[k].length;h++) {</pre>
                       if (chess_map[k][h]==1)
※ 문
                           answer += 1;
                   }
              }
              urn answer:
```

- ①. 체스판 크기에 맞춰 각 항목값이 1 인 8 X 8 크기의 2 차원 배열 chess\_map 을 생성.
  - 항목값 = 1 : 비숍에 잡히지 않고 기물을 배치할 수 있는 위치를 의미. chess\_map = [ [1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1], [1, 1, 1, 1, 1, 1, 1], [1, 1, 1, 1, 1, 1, 1], [1, 1, 1, 1, 1, 1, 1], [1, 1, 1, 1, 1, 1, 1], [1, 1, 1, 1, 1, 1, 1], [1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1], [1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1]]
- ②. for 문을 이용하여 bishops 배열에 있는 비숍의 위치값을 가져와 가로 위치에 해당하는 인덱스와 세로 위치에 해당하는 인덱스 x, y 값을 구하고, chess\_map 에서 현 비숍의 위치에 해당하는 인덱스의 항목값을 0 으로 변경(항목값 = 0 은 비숍에 잡히는 위치를 의미)

```
◆ for 문 종료 후 chess_map = 

[1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1] [1, 1, 1, 1, 1, 1, 1] [1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1] [1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1] [1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1] [1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1] [1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1] [1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1]
```

- ③. 현재 비숍의 왼쪽 방향으로 비숍에 의해 잡히는 위치를 찾기 위해 dx 변수에 x-1 을 할당하고, y\_up 변수와 y\_dn 변수에는 현 비숍의 y 값을 할당
- ④. dx 값이 0 이상인 동안(체스판 왼쪽 끝을 벗어나지 않는 동안)
  - y\_up 은 1 만큼 증가시키고, y\_dn 은 1 만큼 감소시킨 후 두 변수의 값이 체스판의 영역을 벗어나지 않으면 chess\_map[y\_up][dx] 항목과 chess\_map[y\_dn][dx] 항목값을 0 으로 변경
  - dx 의 값을 1 만큼 감소시킴

```
◆ while 문 종료 후 chess_map = 

[1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1] 

[0, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1] 

[1, 0, 1, 1, 1, 1, 1, 1] 

[1, 1, 0, 1, 1, 1, 1, 1] 

[1, 1, 0, 1, 1, 1, 1, 1] 

[1, 0, 1, 1, 1, 1, 1, 1] 

[0, 1, 1, 1, 1, 1, 1]
```

- ⑤. 현재 비숍의 오른쪽 방향으로 비숍에 의해 잡히는 위치를 찾기 위해 dx 변수에 x+1 을 할당하고, y\_up 변수와 y\_dn 변수에는 현 비숍의 y 값을 할당
- ⑥. dx 값이 8 미만인 동안(체스판 오른쪽 끝을 벗어나지 않는 동안)

- y\_up 은 1 만큼 증가시키고, y\_dn 은 1 만큼 감소시킨 후 두 변수의 값이 체스판의 영역을 벗어나지 않으면 chess\_map[y\_up][dx] 항목과 chess\_map[y\_dn][dx] 항목값을 0 으로 변경
- dx 의 값을 1 만큼 증가시킴
- ★ while 문 종료 후 chess\_map =
  [1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 0]
  [0, 1, 1, 1, 1, 1, 0, 1]
  [1, 0, 1, 1, 1, 0, 1, 1]
  [1, 1, 0, 1, 0, 1, 1, 1]
  [1, 1, 0, 1, 0, 1, 1, 1]
  [1, 1, 0, 1, 1, 1, 0, 1, 1]
  [1, 1, 1, 0, 1, 1, 1, 0, 1]
  [0, 1, 1, 1, 1, 0, 1]
- ⑦. for 문을 이용하여 2 차원 배열인 chess\_map 배열에서 항목값이 1 인 항목의 개수를 answer 변수에 누적 집계

### 4) 정답 -제안 2

3차 1급 T\_Solution3.java

ybmit.com 사이트의 샘플 파일에는 정답이 제시되어 있지 않습니다. 아래와 같은 정답을 제안해 드리며, 더 좋은 알고리즘으로 구현해 보시기 바랍니다. 

```
public int solution(String[] bishops) {
   int answer = 0;
   int[] dx= {1,1,-1,-1};
   int[] dy= {1,-1,-1,1};
   int[][] chess_map = new int[8][8];
   for (int i =0; i<bishops.length;i++) {</pre>
       for (int j=0; j <4; j++) {
           String temp_x= bishops[i].substring(0,1); //D5에서 D 문자열 추출
           int x=(int)(temp_x.charAt(0))-(int)('A') ; //D 문자열을 char로 변환 후
                                                     // ascii 코드값 추출하여 A와의 차이 구하기
           String temp_y= bishops[i].substring(1);
                                                     //D5에서 5 문자열 추출
           int y=Integer.parseInt(temp_y)-1;
                                                     //5 문자열을 숫자로 변환
           while(0<=x && x<8 && 0<=y && y<8) {
               chess_map[y][x] = 1;
               x = x + dx[j];
               y = y + dy[j];
       }
   }
   for(int k = 0; k < chess_map.length;k++) {</pre>
       System.out.println(Arrays.toString(chess_map[k]));
       for(int h = 0;h < chess_map[k].length;h++) {</pre>
           if (chess_map[k][h]==0)
               answer += 1;
   return answer;
```

- 체스판 크기(0 부터 7)에 맞춰 8 X 8 크기의 2 차원 배열 chess\_map 의 모든 값을 0 으로 초기화하여 생성
- for 문을 이용하여 bishops 배열에 있는 비숍에 모든 변화 규칙을 적용
  - 비숍의 위치를 가져와 아스키 정수 연산을 이용하여 정수로 변환하여 x, y 에 저장
  - 비숍의 위치가 체스판의 영역을 벗어나지 않는 동안 chess\_map 의 해당 위치를 1로 표시하고, x, y 에 변환 규칙을 적용하여 비숍의 위치를 변경
- for 문을 이용하여 2 차원 배열 chess\_map 에서 항목값이 0 인 항목의 개수를 answer 변수에 누적 집계

### 1) 문제 코드

```
/*----
  3차 4번 3차 1급 4_initial_code.java
// 다음과 같이 import를 사용할 수 있습니다.
import java.util.*;
class Solution {
   public int solution(String s1, String s2) {
      // 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();
      String s1 = new String("ababc");
      String s2 = new String("abcdab");
      int ret = sol.solution(s1, s2);
      // [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
- 두 개의 문자열의 앞뒤 부분에서 공통된 문자 패턴을 찾고, 공통된 부분은 아래 그림과 같이 한 번만 보이도록 두 문자열을 붙여서 그 문자열의 길이를 구하는 문제



### 3) 정답-제안

3차 1급 4\_solution\_code.java

ybmit.com 사이트의 샘플 파일에는 정답이 제시되어 있지 않습니다.

아래와 같은 정답을 제안해 드리며, 더 좋은 알고리즘으로 구현해 보시기 바랍니다.

```
① int overlap(String s1, String s2) {
      int len = Math.min(s1.length(), s2.length());
      int over_len = 0;
   for ( int i =1 ; i <= len ; i++) {</pre>
          String f = s1.substring(s1.length() - i);
         String s = s2.substring(0,i);
          if (f.equals(s))
             over len = i;
   3 return s1.length() + s2.length() - over_len;
  }
  public int solution(String s1, String s2) {
      // 여기에 코드를 작성해주세요.
      int answer = 0;
   4 answer = Math.min(overlap(s1,s2), overlap(s2,s1));
      return answer:
  }
```

=========\*/

- ① overlap() 함수를 작성. 두 문자열의 앞뒤 부분에서 공통 패턴이 있는지 확인하고, 공통 패턴이 존재하면 두 문자열 길이의 합에서 공통 패턴이 있는 문자열의 길이를 뺀 길이를 리턴 하는 함수
- ② for 문을 이용하여 비교 길이를 늘려가면서 문자열 s2 의 앞 부분과 문자열 s1 의 뒷부분을 substring 을 활용하여 구하고, 구한 부분 문자열이 일치할 경우 비교 길이를 over\_len 에 저장
- ③ 두 문자열의 길이 합에서 공통된 패턴이 있는 문자열의 길이를 뺀 값을 리턴
- ④ solution() 메소드에서 overlap()함수를 두 번 호출. 문자열 s1 의 뒷부분과 문자열 s2 앞부분의 공통 패턴의 길이를 뺀 두 문자열 길이와 문자열 s2 의 뒷부분과 문자열 s1 앞부분의 공통 패턴의 길이를 뺀 두 문자열의 길이를 구함. 구한 두 길이 중 더 작은 값을리턴.
- ※ 현재는 전체 코딩하는 문제의 경우 코드를 원하는 곳에 추가 가능하므로 overlap()이라는 함수를 정의할 수 있습니다. 그런데, 테스트 환경이 바뀌어 함수 추가가 어려울경우 overlap()함수를 카피하여 2번 적으면서 s1과 s2 순서를 바꾸면 됩니다.

### 1) 문제 코드

```
/*-----
   3차 5번 3차 1급 5_initial_code.java
----*/
// 다음과 같이 import를 사용할 수 있습니다.
import java.util.*;
class Solution {
  public String solution(String phrases, int second)
      // 여기에 코드를 작성해주세요.
      String answer = "";
      return answer;
   // 아래는 테스트케이스 출력을 해보기 위한 main 메소드입니다.
   public static void main(String[] args) {
      Solution sol = new Solution();
      String phrases = new String("happy-birthday");
      int second = 3;
      String ret = sol.solution(phrases, second);
      // [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
- 14 자까지 표시하는 화면에 '\_\_\_\_\_\_' 으로 시작하여 'happy-birthday'의 문자를 1 글자씩 왼쪽으로 이동하며 표시하고, 모든 문자를 표시한 뒤에는 다시 '\_\_\_\_\_\_'
  부터 시작하여 한 글자씩 나타내도록 프로그램을 구성해야 함

- ①. 시작할 때 보여줘야 하는 문자열인 '\_' 문자 14개와 시간이 경과하면서 한 개씩 보여줘야 하는 문자열을 담은 phrases 를 붙인 것을 display 변수의 값으로 초기화
- ②. 매개변수 second 의 값만큼 반복하며 현재 display 변수가 갖는 두 번째 문자부터 마지막 문자까지 현재 display 변수가 갖는 첫 번째 문자를 붙인 것을 다시 display 에 할당 →display 변수가 갖는 문자열의 가장 왼쪽 문자는 오른쪽 끝으로 이동하고 나머지 문자들은 왼쪽으로 한 자리씩 이동

- ③. 마지막 결과로 산출된 display 문자열에서 14개의 문자만 잘라서 return
- ※ 28 개의 문자가 회전하며 나타나기 때문에 for 문의 반복횟수를 second → secode%28 로 바꿔 코드 가능

```
String display = "_____" +phrases+"____";
answer= display.substring(second%28,14+second%28);
```

1) 문제 코드

```
» /*_____
    3차 6번 3차 1급 6_initial_code.java
 ----*/
import java.util.ArrayList;
class Solution {
    public int solution(int n) {
       int answer = 0;
       ArrayList<Integer> primes = new ArrayList<Integer>();
       primes.add(2);
       for (int i = 3; i <= n; i += 2) {
           boolean isPrime = true;
           for (int j = 2; j < i; j++)
              if (i \% j == 0){
                  isPrime = false;
                  break;
           if (@@@)
              primes.add(i);
       }
       int primeLen = primes.size();
       for (int i = 0; i < primeLen - 2; i++)</pre>
           for (int j = i + 1; j < primeLen - 1; j++)
               for (int k = j + 1; k < primeLen; k++)
                  if (@@@)
                      answer++;
       return answer;
    // 아래는 테스트케이스 출력을 해보기 위한 main 메소드입니다.
    public static void main(String[] args) {
       Solution sol = new Solution();
       int n1 = 33;
       int ret1 = sol.solution(n1);
       // [실행] 버튼을 누르면 출력 값을 볼 수 있습니다.
       System.out.println("solution 메소드의 반환 값은 " + ret1 + " 입니다.");
       int n2 = 9;
       int ret2 = sol.solution(n2);
       // [실행] 버튼을 누르면 출력 값을 볼 수 있습니다.
       System.out.println("solution 메소드의 반환 값은 " + ret2 + " 입니다.");
    }
```

- 제시된 과제를 해결하기 위해 작성한 solution() 메소드에서 비어 있는 구문을 채워 완성하는 문제
- n 보다 작은 소수 3 개를 더하여 인수로 받은 n 을 만들 수 있는 개수를 찾는 프로그램에서 비어 있는 부분을 채워야 함

### 3) 정답

```
∍import java.util.Scanner;[
class Solution {
     public int solution(int n) {
         int answer = 0;
         int i, j, k;
         ArrayList<Integer> prime = new ArrayList<Integer>();
         prime.add(2);
         for (i = 3; i \le n; i += 2) {
             for (j = 2; j < i; j++) {
    if (i % j == 0) {
                      break;
             if (j == i) {
                 prime.add(i);
         int prime_n = prime.size();
         for (i = 0; i < prime_n - 2; i++) {
             for (j = i + 1; j < prime_n - 1; j++) {
                  for (k = j + 1; k < prime_n; k++) {
                      if (prime.get(i) + prime.get(j) + prime.get(k) == n) {
 3
                          answer += 1;
             }
         return answer;
    }
}
```

- ArrayList 로 prime 변수를 <Integer> 타입으로 선언 prime 변수에 소수인 2를 항목으로 추가
- ②. for 문을 이용하여 3 이상 n 이하의 홀수를 i로 가져옴
  - 중첩 for 문을 이용하여 2 부터 i보다 작은 정수를 i로 가져옴
  - i 와 j 가 값이 같으면 위의 break 문을 만나지 않았기 때문에 소수이므로 prime 변수에 I 값을 추가
- ③. 중첩 for 문을 이용하여 prime 배열에 있는 소수 3 개를 중복되지 않게 가져옴
  - 첫 번째 for 문으로 prime 의 항목을 0 번째부터 가져와 i에 저장
  - 두 번째 for 문으로 prime 의 항목을 i 다음부터 가져와 i에 저장
  - 세 번째 for 문으로 prime 의 항목을 j 다음부터 가져와 k 에 저장
  - i + j + k 의 결과가 n 과 같으면 answer 값을 1 만큼 증가하여 개수 계산

### 7. 문제 7

### 1) 문제 코드

```
/*-----
   3차 7번 3차 1급 7_initial_code.java
----*/
import java.util.*;
class Solution {
   public int[] solution(int k) {
       int[] kaprekarArr = new int[k];
       int count = 0;
       for (int i = 1; i <= k; i++) {
          long squareNum = i * i;
          long divisor = 1;
          while (squareNum % divisor != 0) {
              long front = squareNum / divisor;
              long back = squareNum % divisor;
              divisor *= 10;
              if (back != 0 && front != 0)
                 if (front + back == i) {
                     kaprekarArr[count] = i;
                     count++;
                 }
          }
      }
       int[] answer = new int[count];
       for (int i = 0; i < count; i++)
          answer[i] = kaprekarArr[i];
       return answer;
   }
   // 아래는 테스트케이스 출력을 해보기 위한 main 메소드입니다. main 메소드는 잘못된 부분이 없으니,
   public static void main(String[] args) {
      Solution sol = new Solution();
      int k = 500;
      int[] ret = sol.solution(k);
      // [실행] 버튼을 누르면 출력 값을 볼 수 있습니다.
      System. out. println("solution 메소드의 반환 값은 " + Arrays. toString(ret) + " 입니다.");
   }
```

- 제시된 과제가 바르게 수행되도록 문제 코드를 수정하는 문제
- 어떤 수를 제곱한 결과를 두 부분으로 나눈 후 나눠진 두 수를 더한 것이 원래의 수와 같은 것을 '카프리카 수'라고 하는데, 인수로 받은 k 보다 작거나 같은 '카프리카 수'를 찾아오는 프로그램에서 잘못된 부분을 수정해야 함
- 제곱한 수를 두 부분으로 나누는 방법에 대한 이해가 필요함
   예) 3125 를 두 부분으로 나누는 방법
  - ① 312 와 5로 나누기 : 3125//10 = 312; 3125%10 = 5
  - ② 31 와 25로 나누기: 3125//100 = 31; 3125%100 = 25
  - ③ 3 와 125 로 나누기 : 3125//1000 = 3 ; 3125%1000 = 125

```
public int[] solution(int k) {
    int[] kaprekarArr = new int[k];
    int count = 0;
    for (int i = 1; i <= k; i++) {
        long squareNum = i * i;
        long divisor = 1;
        while (squareNum / divisor != 0) {
            long front = squareNum / divisor;
            long back = squareNum % divisor;
            divisor *= 10;
            if (back != 0 && front != 0)
                if (front + back == i) {
                    kaprekarArr[count] = i;
                    count++;
        }
    int[] answer = new int[count];
    for (int i = 0; i < count; i++)
        answer[i] = kaprekarArr[i];
    return answer;
}
```

- ①. for 문을 이용하여 1 부터 k 이하의 정수를 가져옴
  - 제곱수를 두 부분으로 나누기 위한 기준 수를 갖는 divisor 를  $10^0$ = 1 로 초기화
  - ②. while 문 : 제곱수를 divisor(기준 수)로 나눈 몫이 0 이 아닌 동안 반복하도록 조건식을 수정
    - front = 제곱수를 divisor(기준 수)로 나눈 몫
    - back = 제곱수를 divisor(기준 수)로 나눈 나머지

      → 제곱수를 두 부분으로 나누어 front 와 back 에 저장
    - divisor 에 10을 곱하여 다음 반복에 사용할 기준 수를 계산
    - front 와 back 의 값이 모두 0 이 아니면서 두 변수를 더한 값이 본래의 수와 같으면 카프리카 수 배열 kaprekaArr 에 넣고, count 에 추가
- ③. answer 변수에 카프리카 수 배열 kaprekaArr 을 복사

### 1) 문제 코드

```
/*_____
   3차 8번 3차 1급 8_initial_code.java
 ----*/
class Solution {
   public int solution(int k, int[] student) {
       int answer = 0;
       for(int i = 0; i < student.length; i++){</pre>
          student[i] -= 4*k;
          if(student[i] <= 0)</pre>
              break;
          answer += (student[i] + k - 1) / k;
       }
       return answer;
   }
    // 아래는 테스트케이스 출력을 해보기 위한 main 메소드입니다. main 메소드는 잘못된
   public static void main(String[] args) {
       Solution sol = new Solution();
       int k1 = 1;
       int[] student1 = {4, 4, 4, 4};
       int ret1 = sol.solution(k1, student1);
       // [실행] 버튼을 누르면 출력 값을 볼 수 있습니다.
       System. out.println("solution 메소드의 반환 값은 " + ret1 + " 입니다.");
       int k2 = 3;
       int[] student2 = {15, 17, 19, 10, 23};
       int ret2 = sol.solution(k2, student2);
       // [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
- 교실에 선풍기 4 대가 있다는 조건에서 한 대의 선풍기가 송풍할 수 있는 학생 수 k 와 각 반의 학생 수 배열 student 를 매개변수로 받아서 바람을 받지 못하는 학생 수를 구한 다음 더 필요한 선풍기 수를 구해야 함

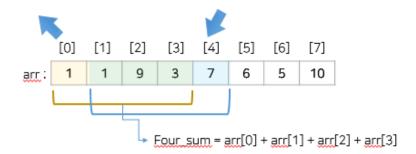
- ①. for 문을 이용해 학급 당 학생 수만큼 돌면서, 교실에 있는 4 대의 선풍기의 바람을 받지 못하는 학생 수를 구함
  - : 학생 수 (선풍기 4 대 \* 한 대의 선풍기가 송풍하는 학생 수) 를 계산하면 바람을 받지 못하는 학생 수가 계산됨
- ②. 바람을 받지 못하는 학생 수가 0 이하이면 현재 학급에서는 더 필요한 선풍기 수를 구할 필요가 없으므로 다음 학급의 학생 수를 가져와서 작업을 계속하기 위한 명령인 continue 를 사용
  - ← 문제 코드에 있던 break 를 사용하면, 바람을 받지 못한 학생 수가 0 이하인 경우 반복문은 더 이상 실행되지 않고 강제 종료되어 다음 학급에서 필요한 선풍기 대수를 구할 수 없음
- ③. 바람을 받지 못하는 학생들을 위해 추가로 구입해야 하는 선풍기 대수를 계산
  - 바람을 받지 못한 학생 수를 k(선풍기 한 대가 송풍하는 학생 수)로 나눈 몫 + k 로 나눈 나머지가 1 이상 k-1 이하인 경우에도 제공해야 하는 선풍기 1 대 의계산이 이루어져야 함
  - 바람을 받지 못하는 학생수 + (k 로 나누었을 때 나타날 수 있는 최대 나머지 = k-1) 값을 k 로 나눈 몫을 구함

### 1) 문제 코드

```
/*----
   3차 9번 3차 1급 9_initial_code.java
 */
class Solution {
   public int solution(int[] revenue, int k) {
       int answer = 0;
       int n = revenue.length;
       int sum = 0;
       for (int i = 0; i < k; i++) {
          sum += revenue[i];
       answer = sum;
       for (int i = 0; i < n; i++) {
          sum = sum - revenue[i - k] + revenue[i];
          if (answer < sum)</pre>
              answer = sum;
       }
      return answer;
   }
   // 아래는 테스트케이스 출력을 해보기 위한 main 메소드입니다. main 메소드는 잘못된
   public static void main(String[] args) {
       Solution sol = new Solution();
       int[] revenue1 = {1, 1, 9, 3, 7, 6, 5, 10};
       int k1 = 4;
       int ret1 = sol.solution(revenue1, k1);
       // [실행] 버튼을 누르면 출력 값을 볼 수 있습니다.
       System. out. println("solution 메소드의 반환 값은 " + ret1 + " 입니다.");
       int[] revenue2 = {1, 1, 5, 1, 1};
       int k2 = 1;
       int ret2 = sol.solution(revenue2, k2);
       // [실행] 버튼을 누르면 출력 값을 볼 수 있습니다.
      System.out.println("solution 메소드의 반환 값은 " + ret2 + " 입니다.");
   }
}
```

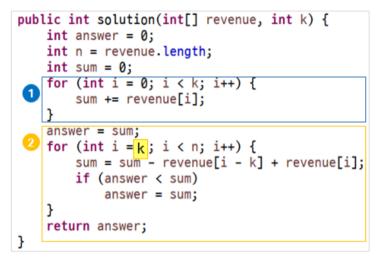
#### 2) 문제 개요

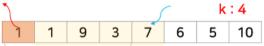
- 제시된 과제가 바르게 수행되도록 문제 코드를 수정하는 문제
- 슬라이딩윈도우 방식을 사용하여 매출액 배열 revenue 에서 연속된 k 개의 매출액 합계가 최대인 값을 찾는 코드에서 잘못된 곳을 찾아 수정해야 함
- 슬라이딩 윈도우 방식
  - : 일정한 너비의 창문을 옆으로 미는 것처럼 연속된 일정 개수의 항목을 이용하여 문제를 풀 때 사용하는 방법
  - 예) 연속된 4개 항목의 합을 구하는 경우



• 배열 arr 에서 연속된 4 개의 항목 합계를 구하여 Four\_sum 에 저장한 후, 다음 4 개의 항목 합을 구하기 위해서 Four\_sum 에서 arr[0]을 빼고, arr[4] 를 더하면 원하는 값을 구할 수 있음.

### 3) 정답





"이전 합계 - 이전 윈도우 맨 앞의 수 + 다음 윈도우에 추가될 수 "

"연속된 k개 수의 합 중 최댓값 구하기"

- ①. sum 변수에 첫 번째 매출액부터 k 번째 매출액까지의 합을 구하기
- ②. for 문을 이용하여 k 부터 (매출액 항목 수 1) 까지의 값을 i로 받아 옴
  - 새로운 k 개의 매출액 합계를 계산 : 현재 구한 매출액 합계에서 가장 앞에 위치한 항목값을 빼고 현 매출액 합계에서 마지막 항목의 다음 값을 더해서 새로운 k 개의 매출액 합계를 계산
  - 합계 중 가장 큰 값을 answer 에 넣어 리턴
- 4) 보충 학습 : 연속된 k 개의 합 중 최댓값 구하기 브루트 포스 방식 vs 슬라이딩 윈도우 방식

### ① 브루트 포스 방식

기준 항목을 선택한 후 중첩 for 문을 이용하여 기준 항목부터 k 개의 항목을 합산하여 연속된 k 개의 합 중 최댓값을 찾음

### ② 슬라이딩 윈도우 방식

처음 k 개의 합계를 구한 뒤 for 문을 이용해 반복하면서 이전에 구했던 합계 구간에서 이전 구간의 첫 번째 항목값은 빼고 이전 구간의 바로 다음에 있는 항목값을 더하면서 연속된 k 개의 합계 중 최댓값을 찾음

→ 이전에 구한 합계 값 일부를 사용함으로써 반복되는 계산 횟수를 줄일 수 있음

- 5) 이론 정리: 브루트 포스, 슬라이딩 윈도우, 투 포인터
- ① 특징

### [COS Pro JAVA 1 급] **모의고사 3 차**

브루트 포스	슬라이딩 윈도우	투 포인터	
(Brute Force)	(Sliding Window)	(Two Pointer)	
모든 경우를 탐색해야 할 때	연속된 구간의 데이터에 대한 문제일 때	정렬되어 있고, 중복된 값이 없을 때	
중첩 반복문을 이용해 순회	일정 구간을 정해서 이동시킴	포인터 두 개를 활용	

### ② 시간 복잡도

구분	브루트 포스	슬라이딩 윈도우	투 포인터
세 수의 합이 K의 배수가	O(n³)		
되는 경우 구하기			
연속된 K개 수의 합의	O(lc*n)	O(n)	
최댓값 구하기	O(k*n)	O(n)	
세 수의 합이 K 가 되는 수	0(-3)		0(-2)
구하기	O(n <sup>3</sup> )		O(n²)

```
3차 10번 3차 1급 10_initial_code.java
 =======*/
import java.util.ArrayList;
import java.util.Iterator;
//Shop 인터페이스와 HairShop, Restaurant 클래스는 Inner Class로 작
class Solution {
   class Shop{
       protected ArrayList<Customer> reserveList;
       public Shop() {
           this.reserveList = new ArrayList<Customer>();
       public boolean reserve(Customer customer){
           reserveList.add(customer);
           return true;
       }
   class Customer{
       public int id;
       public int time;
       public int numOfPeople;
       public Customer(int id, int time, int numOfPeople){
           this.id = id;
           this.time = time;
           this.numOfPeople = numOfPeople;
   class HairShop @@@ {
       public HairShop(){
           super();
       }
           if(@@@ != 1)
               return false;
           Iterator<Customer> iter = reserveList.iterator();
           while (iter.hasNext()) {
               Customer r = iter.next();
               if(ggg
                  return false;
           reserveList.add(customer);
           return true;
```

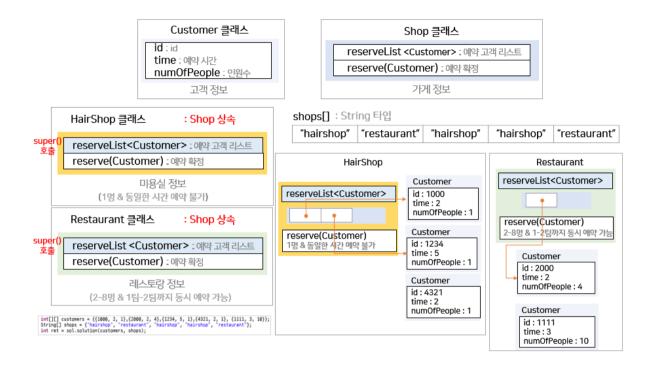
### 1) 문제 코드

```
class Restaurant @@@ {
    public Restaurant(){
        super();
   000
        if(@@@)
            return false;
        int count = 0;
        Iterator<Customer> iter = reserveList.iterator();
        while (iter.hasNext()) {
            Customer r = iter.next();
            if(@@@)
                count += 1;
        if(count >= 2)
            return false;
        reserveList.add(customer);
        return true;
```

```
public int solution(int[][] customers, String[] shops) {
    Shop hairshop = new HairShop();
    Shop restaurant = new Restaurant();
    int count = 0;
    for(int i = 0; i < shops.length; i++){</pre>
        if(shops[i].equals("hairshop")){
             if(hairshop.reserve(new Customer(customers[i][0], customers[i][1], customers[i][2])))
                 count += 1;
        else if(shops[i].equals("restaurant")){
            if(restaurant.reserve(new Customer(customers[i][0], customers[i][1], customers[i][2])))
                 count += 1;
    return count;
// 아래는 테스트케이스 출력을 해보기 위한 main 메소드입니다.
public static void main(String[] args) {
    Solution sol = new Solution();
    int[][] customers = {{1000, 2, 1},{2000, 2, 4},{1234, 5, 1},{4321, 2, 1}, {1111, 3, 10}};
String[] shops = {"hairshop", "restaurant", "hairshop", "hairshop", "restaurant"};
    int ret = sol.solution(customers, shops);
    // [실행] 버튼을 누르면 출력 값을 볼 수 있습니다.
    System.out.println("solution 메소드의 반환 값은 " + ret + " 입니다.");
}
```

- 일반 클래스인 Shop 클래스를 상속하는 HairShop 클래스와 Restaurant 클래스를 정의하는 코드를 완성하는 문제
- HairShop 클래스의 reserve() 메소드에서는 신규 예약 고객 수가 1 명인 경우에 예약 가능하지만, 신규 예약 고객의 예약 시간이 기존 예약 손님들의 예약 시간과 중복되면 예약할 수 없도록 코딩해야 함
- Restaurant 클래스의 reserve() 메소드에서는 신규 예약 고객 수가 2명 이상 8명 이하인 경우에 예약 가능하지만, 신규 예약 고객의 예약 시간에 기존 예약 건수가 2 건이 존재하면 예약할 수 없도록 코딩해야 함

• solution() 메소드는 [고객 식별번호, 고객이 신청한 예약 시간, 예약 인원 수]를 항목으로 갖는 배열 customers 와 'hairshop' 혹은 'restaurant' 로 구성된 배열 shops 를 인수로 받고, HairShop 클래스의 객체와 Restaurant 클래스의 객체를 생성하고 reserve() 메소드를 실행해서 고객 예약 횟수를 집계



- Customer 클래스의 생성자 메소드에 의해서 세 개의 멤버 변수를 매개변수로 전달된
   값으로 초기화
  - id: 고객 id(1이상 10,000 이하의 자연수)를 매개변수 id의 값으로 초기화
  - time: 예약 시간 (0 이상 23 이하의 자연수)를 매개변수 time 의 값으로 초기화
  - numOfPeople : 예약 인원 수 (1 이상 10 이하의 자연수)를 매개변수 numOfPeople 로 초기화
- ◆ Shop 클래스 정의
  - 생성자 메소드에서 멤버 변수 reserveList 를 생성하여 빈 배열을 할당
  - reserve() 메소드에서 매개변수로 받은 customer 를 reserveList 에 추가하고 true 를 return
- Shop 클래스를 상속하도록 HairShop 클래스 정의

```
class HairShop @@@ {
                        extends Shop
    public HairShop(){
        super();
   public boolean reserve(Customer customer) {
        if(@@@ != 1)
                         customer.numOfPeople
            return false;
        Iterator<Customer> iter = reserveList.iterator();
        while (iter.hasNext()) {
            Customer r = iter.next();
            if(@@@) r.time == customer.time
                return false;
        reserveList.add(customer);
        return true;
   }
```

- 생성자 메소드는 부모 클래스의 생성자 메소드를 그대로 실행하므로 HairShop 클래스의 멤버 변수로 reseveList 가 빈 ArrayList 로 생성됨
- reserve() 메소드를 오버라이드
  - Customer 클래스 타입의 매개변수 customer 의 멤버 변수 numOfPeople 값이 1 이 아니면 false 를 리턴
  - reserveList 에 있는 예약 고객 데이터에서 customer 의 멤버 변수 time 과 중복된 예약 시간이 존재하면 false 를 return
  - 위의 두 가지 조건에 해당하지 않으면 reserveList 에 매개변수 customer 를 추가하고 true 를 return

• Shop 클래스를 상속하도록 Restaurant 클래스 정의

```
extends Shop
class Restaurant @@@ {
    public Restaurant(){
        super();
    public boolean reserve(Customer customer) {
        if(@@@)
                              customer.numOfPeople < 2 ||
            return false;
                              customer.numOfPeople > 8
        int count = 0;
        Iterator<Customer> iter = reserveList.iterator();
        while (iter.hasNext()) {
            Customer r = iter.next();
            if(@@@)
                              r.time == customer.time
                count += 1;
        if(count >= 2)
            return false;
        reserveList.add(customer);
        return true;
    }
}
```

- 생성자 메소드는 부모 클래스의 생성자 메소드를 그대로 실행하므로 Restaurant 클래스의 멤버 변수로 reseveList 가 빈 ArrayList 로 생성됨
- reserve() 메소드를 오버라이드
  - ◆ Customer 클래스 타입의 매개변수 customer 의 멤버 변수 numOfPeople 값이 2 보다 작거나 8 보다 크면 false 를 리턴
  - ◆ reserveList 에 iterator()를 이용하여 예약 고객 데이터에서 매개변수 customer 의 멤버 변수 time 값과 같은 예약 고객 수를 count 변수에 집계한 후, count 변수의 값이 2 이상이면 false 를 return
  - ◆ 아니면 예약 리스트 reserveList 에 고객을 추가
- solution() 메소드

- shops 의 값이 'hairshop' 이면 hairshop 객체의 reserve( ) 메소드를 실행하고 그 결과가 true 이면 예약 건수를 집계하는 count 값을 1 만큼 증가
- : hairshop 의 reserve() 메소드의 매개변수에 customer의 항목 3개(id,time,numOfPeople) 를 이용하여 생성한 Customer 클래스의 객체를 전달
- shop 의 값이 'restaurant' 이면 restaurant 객체의 reserve( ) 메소드를 실행하고 그 결과가 true 이면 예약 건수를 집계하는 count 값을 1 만큼 증가
- restaurant 의 reserve( ) 메소드의 매개변수에 customer 의 항목 3 개 (id,time,numOfPeople)를 이용하여 생성한 Customer 클래스의 객체를 전달