## 소스코드 및 주석(코드 설명)

## # 시간 복잡도 계산

2차원 배열을 만들고 초기화 하는 시간 : O(2^2k)

구멍을 찾아 -1을 할당하는 시간 : O(1)

하나의 문제는 4개의 부분 문제들로 쪼개질 수 있고 각각의 문제의 크기는 변의 길이  $2^k$ 를 기준으로 반절로 줄어든다.  $k \rightarrow k-1 \rightarrow k-2 \dots$  총 k번의 func호출이 고정적으로 발생하고, 각각의 func함수는 다시 4번의 func함수를 호출하기 때문에 시간 복잡도 :  $k * O(4^k) = O(k * 2^2k)$ 

부분문제가 작아지다가 변의 길이가 2<sup>k</sup>, k=1인 2가 되었을 때 : 연산의 횟수 : 3 (블록 하나를 넣는 연산) == O(3) ~= O(1)의 상수 시간 복잡도를 갖는다.

그러므로 총 시간 복잡도는 O(k \* 2^2k)이 됩니다.

## 풀이 정답 증명사진

