



오늘은 '무식하게 풀기' 라고도 불리는 브루트 포스 알고리즘에 대해 배웁니다. 때로는 가장 쉬운 길이 정답일 때가 있죠.

# 이런 문제가 있다면



"4자리 수의 암호로 된 자물쇠를 풀어보자."

-> 0000 ~ 9999 까지 모두 해보면 된다.

## 완전탐색



### 브루트 포스

- 단순히 가능한 모든 경우를 찾는 기법
- 테스트 케이스의 크기에 따라 소요 시간이 엄청나게 커질 수 있음
- 하지만, 떠올리기 가장 쉬운 방법이므로 문제를 풀 때 가장 먼저 고려해야 하는 방법이기도 함
- 입력 범위와 시간복잡도를 잘 고려하여 선택하는 것이 중요

# 브루트 포스 특징



## "100,000,000"

- 총 연산수가 약 1억 회 이하인 경우, 충분히 브루트 포스로 접근 가능
- 연산수 = 모든 경우의 수 \* 각 경우의 연산 횟수
- 실제와는 거리가 있지만, 대략적인 <u>브루트</u> 포스 가능 기준으로 잡으면 유용함
- -> 반복문, 비트마스크, 순열, 재귀함수 등으로 접근

### 기본 문제



#### 2231번 : 분해합 - Bronze 2

#### 문제

- n의 분해합 = n과 n을 이루는 각 자리수의 합
- n의 생성자 = 분해합이 n인 어떤 자연수 m
- (예) 245의 분해합 = 245+2+4+5 = 256 -> 245는 256의 생성자
- n의 가장 작은 생성자 구하는 문제

## 제한 사항

- n의 범위는 1 <= n <= 1,000,000
- -> n이 최대 1,000,000 이므로 분해합을 구하는 연산 횟수의 최대는 대략 1,000,000 = 1,000,000 + 1 + 0 + 0 + 0 + 0 + 0 + 0 = 7 번

# 기본 문제



/<> 2231번 : 분해합 - Bronze 2

#### 문제

- n의 분해합 = n과 n을 이루는 각 자리수의 합
- n의 생성자 = 분해합이 n인 어떤 자연수 m
- (예) 245의 분해합 = 245+2+4+5 = 256 -> 245는 256의 생성자
- n의 가장 작은 생성자 구하는 문제

### 제한 사항

- n의 범위는 1 <= n <= 1,000,000
- -> n까지 돌리며 분해합 모두 계산해봐도, 최대 1,000,000 \* 7 < 1억이므로 브루트 포스 가능!

## 기본 문제



/<> 1436번 : 영화감독 숌 - Silver 5

## 문제

- 종말의 숫자: 어떤 수에 6이 적어도 3개 이상 연속으로 들어가는 수
- (예) 666, 1666, 2666, 3666, …, 6661,… 등
- N번째 종말의 숫자를 구하는 문제 (사전순)

### 제한 사항

• n의 범위는 1 <= n <= 10,000

# 기본 문제 - 영화감독 숌



### 제한 사항

• n의 범위는 1 <= n <= 10,000

- 666의 앞과 뒤에 숫자를 계속 붙이고, 오름차순 정렬
- -> 충분히 가능! 다른 방법은?

### 기본 문제 - 영화감독 숌



#### 제한 사항

• n의 범위는 1 <= n <= 10,000

- 666의 앞과 뒤에 숫자를 계속 붙이고, 오름차순 정렬
- -> 충분히 가능! 다른 방법은?
- 666부터 차례로 666이 수에 있는지 판단 (시간초과 안나나?)
- -> 10,000번째 종말의 숫자는 6,669,999 보다는 작다 (6,660,000 ~ 6,669,999: 1만 개)
- -> 6,669,999 < 1억 이므로 충분히 브루트 포스 접근 가능!

## 기본 문제 - 영화감독 숌



#### 제한 사항

• n의 범위는 1 <= n <= 10,000

- 666의 앞과 뒤에 숫자를 계속 붙이고, 오름차순 정렬
- -> 충분히 가능! 다른 방법은?
- 666부터 차례로 666이 수에 있는지 판단 (시간초과 안나나?)
- -> 10,000번째 종말의 숫자는 6,669,999 보다는 작다 (6,660,000 ~ 6,669,999: 1만 개)
- -> 6,669,999 < 1억 이므로 충분히 브루트 포스 접근 가능!
- 더 효율적인 풀이가 존재할 수 있지만 시험장에서 단시간에 떠올리기 쉽지 않음
- -> 브루트 포스 풀이는 비교적 떠올리기 쉬움
- -> 일단 브루트 포스 생각해 보자! -> 시간 괜찮은지 확인 -> 바로 시도

## 응용 문제



/<> 1018번 : 체스판 다시 칠하기 - Silver 5

### 문제

- 검정(B) 또는 흰색(W) 으로 칠해져 있는 n \* m 보드
- 체스판은 검정, 흰색이 번갈아서 칠해져 있는 보드
- n\*m 보드에서 8\*8 크기의 체스판을 만드려 할 때,
  다시 칠해야 하는 칸 수의 최솟값을 구하는 문제

### 제한 사항

● 입력 범위는 8 <= n, m <= 50

# 응용 문제 – 체스판 다시 칠하기



### 예제 입력

#### 예제 출력

12

# 몰래 보세요



## Hint

- 1. n, m의 범위가 작네요!
- 2. 구하고자 하는 체스판의 크기가 8 \* 8 로 정해져 있네요..? 그럼 가능한 체스판의 경우는 무엇이 있죠? 얼마 없어보여요.

# 가능한 8 \* 8 체스판



1. 흰색(w)으로 시작하는 경우

W	В	W	В	W	В	W	В
В	W	В	W	В	W	В	W
W	В	W	В	W	В	W	В
В	W	В	W	В	W	В	W
							_
W	В	W	В	W	В	W	В
W B	B W	W B	B W	W B	B W	W B	B W
$\vdash$							

2. 검은색(B)으로 시작하는 경우

В	W	В	W	В	W	В	W
W	В	W	В	W	В	W	В
В	W	В	W	В	W	В	W
W	В	W	В	W	В	W	В
В	W	В	W	В	W	В	W
B W	W B	B W	W B	B W	W B	B W	W B
			$\vdash$				

● 두 체스판은 정확히 반대!

# 체스판 다시 칠하기 - 접근



### 제한 사항

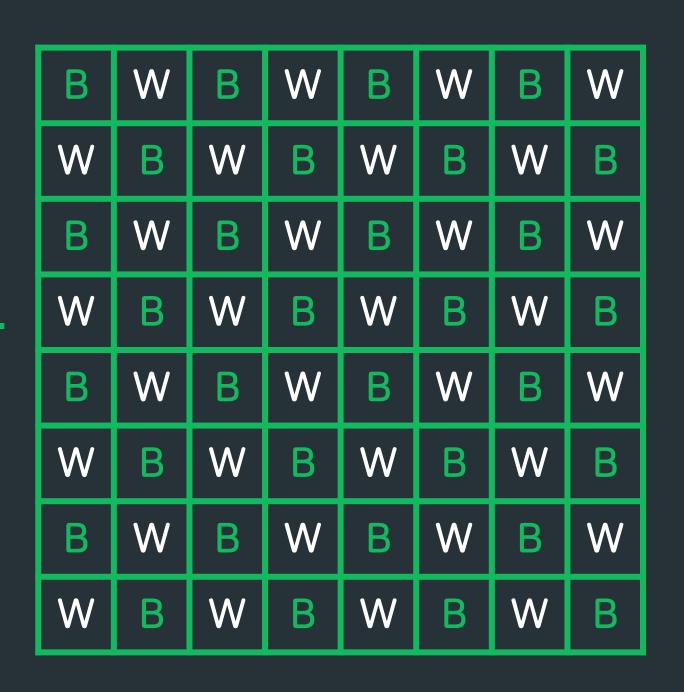
● 입력 범위는 8 <= n, m <= 50

- 가능한 체스판 경우는 2가지
- n, m은 최대 50 이므로 (0, 0) 인덱스부터 차례로 8 \* 8 체스판 만들 때 바꿔야 하는 칸 수 계산 -> 그 중 최솟값 구하기
- -> (50 8)^2 \* 8^2 \* 2 < 1억 이므로 접근 가능!

# 체스판 다시 칠하기 - 예제



В	В	В	В	В	В	В	В	W	В	W	В	W	
В	В	В	В	В	В	В	В	В	W	В	W	В	
В	В	В	В	В	В	В	В	W	В	W	В	W	
В	В	В	В	В	В	В	В	В	W	В	W	В	
В	В	В	В	В	В	В	В	W	В	W	В	W	
В	В	В	В	В	В	В	В	В	W	В	W	В	
В	В	В	В	В	В	В	В	W	В	W	В	W	
В	В	В	В	В	В	В	В	В	W	В	W	В	
W	W	W	W	W	W	W	W	W	W	В	W	В	
W	W	W	W	W	W	W	W	W	W	В	W	В	



# 체스판 다시 칠하기 - 예제



(0, 0)

В	W	В	W	В	W	В	W	W	В	W	В	W
W	В	W	В	W	В	W	В	В	W	В	W	В
В	W	В	W	В	W	В	W	W	В	W	В	W
W	В	W	В	W	В	W	В	В	W	В	W	В
В	W	В	W	В	W	В	W	W	В	W	В	W
W	В	W	В	W	В	W	В	В	W	В	W	В
В	W	В	W	В	W	В	W	W	В	W	В	W
W	В	W	В	W	В	W	В	В	W	В	W	В
W	W	W	W	W	W	W	W	W	W	В	W	В
W	W	W	W	W	W	W	W	W	W	В	W	В

- 'B'로 시작하는 체스판을 만들기 위해 바꾸는 칸 수 = 'B'로 시작하는 체스판과 겹치치 않는 칸의 수
- 'W'로 시작하는 체스판을 만들기 위해 바꾸는 칸 수 = 'B'로 시작하는 체스판과 겹치는 칸의 수

# 체스판 다시 칠하기 - 예제



(0, 5)

В	В	В	В	В	В	W	В	W	В	W	В	W
В	В	В	В	В	W	В	W	В	W	В	W	В
В	В	В	В	В	В	W	В	W	В	W	В	W
В	В	В	В	В	W	В	W	В	W	В	W	В
В	В	В	В	В	В	W	В	W	В	W	В	W
В	В	В	В	В	W	В	W	В	W	В	W	В
В	В	В	В	В	В	W	В	W	В	W	В	W
В	В	В	В	В	W	В	W	В	W	В	W	В
W	W	W	W	W	W	W	W	W	W	В	W	В
W	W	W	W	W	W	W	W	W	W	В	W	В

- 'B'로 시작하는 체스판을 만들기 위해 바꾸어야 하는 칸의 수 12
- 'W'로 시작하는 체스판을 만들기 위해 바꾸어야 하는 칸의 수:
   64 (전체 체스판 칸 수) -12= 52
- 둘 중 최솟값 사용!

### 마무리



#### 정리

- 모든 경우의 수를 다 해보는 브루트 포스
- <u>입력 범위가 커지는 만큼 시간초과 위험이 있음</u> (즉, 효율적인 방법은 아님)
- 그래도 비교적 떠올리기 쉽다
- 따라서, 연산의 횟수가 100,000,000 이하면 일단 시도하자!
- 설마가 사람 잡는다..

#### 이것도 알아보세요!

- 브루트 포스를 재귀함수로 구현해 보아요 (종료 조건 중요)
- next\_permutation과 비트마스크에 대해서도 알아보아요 (백트래킹 문제에서 많이 사용)



## 필수

- 20055번 : 컨베이어 벨트 위의 로봇 Silver 1
- 2108번 : 통계학 Silver 4

#### 3문제 이상 선택

- 2858번 : 기숙사 바닥 Bronze 2
- /<> 14501번 : 퇴사 Silver 4
- 10448번 : 유레카 이론 Bronze 2
- /<> 2503번 : 숫자 야구 Silver 5
- **/<> 1107번 : 리모컨 Gold 5**
- 3077번 : 임진왜란 Silver 3