

완전탐색&시뮬레이션

week 8 백민희

목차

- 완전탐색 알고리즘 개념
- 브루트포스 기법
- 순열
- 비트마스크
- 시뮬레이션 개념

완전탐색 알고리즘 개념

- **완전탐색**은 간단히 가능한 **모든 경우의 수를 다 체크해서 정답을 찾는 방법**
- 고려사항
 - 1. 사용된 알고리즘이 적절한가? (문제를 해결할 수 있는가)
 - 2. 효율적으로 동작하는가?
- (대부분 2번때문에 완전탐색 사용에 대한 제한이 따른다.)

- 완전탐색 기법으로 문제 풀기 전에 고려해야 할 사항들

- 1) 해결하고자 하는 문제의 가능한 경우의 수를 대략적으로 계산한다.
- 2) 가능한 모든 방법을 다 고려한다.
- 3) 실제 답을 구할 수 있는지 적용한다.

가능한 모든 방법을 다 고려한다

- ① Brute Force 기법
- ② 순열(Permutation)
- ③ 재귀 호출
- ④ 비트마스크 - 2진수 표현 기법을 활용하는 방법
- ⑤ BFS, DFS를 활용하는 방법

브루트포스 기법

- 이 방법은 반복 / 조건문을 통해 가능한 모든 방법을 단순히 찾는 경우를 의미한다.
- 예를 들어, 위의 자물쇠 암호를 찾는 경우와 같이 모든 경우를 다 참조하는 경우가 그러하다.

순열

- 순열이란 n 개의 값 중에서 r 개의 숫자를 모든 순서대로 뽑는 경우를 말합니다.
 - 예를 들어 $[1, 2, 3]$ 이라는 3 개의 배열에서 2 개의 숫자를 뽑는 경우는
 - $[1, 2]$
 - $[1, 3]$
 - $[2, 1]$
 - $[2, 3]$
 - $[3, 1]$
 - $[3, 2]$
- 이렇게 6 개가 됩니다.

Visited 배열을 이용한 순열

| 변수 | 설명 |
|---------|----------------------|
| arr | r 개를 뽑기 위한 n 개의 값 |
| output | 뽑힌 r 개의 값 |
| visited | 중복해서 뽑지 않기 위해 체크하는 값 |

DFS를 돌면서 모든 인덱스를 방문하여 output 에 값을 넣습니다.

이미 들어간 값은 visited 값을 true 로 바꾸어 중복하여 넣지 않도록 합니다.

depth 값은 output 에 들어간 숫자의 길이라고 생각하시면 됩니다.

depth 의 값이 r 만큼 되면 output 에 들어있는 값을 출력하면 됩니다.

depth = 0



depth = 1

1 in [1, 2, 3]



2 in [1, 2, 3]



3 in [1, 2, 3]



depth = 2

2 in [2, 3]



3 in [2, 3]



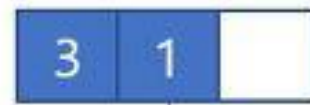
1 in [1, 3]



3 in [1, 3]



1 in [1, 2]



1 in [1, 2]



depth = 3

출력

3 in [3]



2 in [2]



3 in [3]



1 in [1]



2 in [2]



1 in [1]



소스 코드

```
1 // 순서를 지키면서 n 개중에서 r 개를 뽑는 경우
2 // 사용 예시: perm(arr, output, visited, 0, n, 3);
3 static void perm(int[] arr, int[] output, boolean[] visited, int depth,
4     if (depth == r) {
5         print(output, r);
6         return;
7     }
8
9     for (int i=0; i<n; i++) {
10         if (visited[i] != true) { //방문 안 되어있으면
11             visited[i] = true; //방문처리함
12             output[depth] = arr[i];
13             perm(arr, output, visited, depth + 1, n, r);
14             output[depth] = 0; // 이 줄은 없어도 됨
15             visited[i] = false;;
16             //재귀를 반복했을 때 중복된 인덱스를 방문하지 않기 위해서 설정함
17         }
18     }
19 }
```

비트마스크

- 비트마스크란 비트(bit) 연산을 통해서 부분 집합을 표현하는 방법을 의미

- And 연산(&) : 둘 다 1이면 1
- OR 연산(|) : 둘 중 1개만 1이면 1
- NOT 연산(~) : 1이면 0, 0이면 1
- XOR 연산(^) : 둘의 관계가 다르면 1, 같으면 0
- Shift 연산(<<, >>) : A << B라고 한다면 A를 좌측으로 B 비트만큼 미는 것이다.

| A | B | A & B | A B | ~A | A ^ B |
|---|---|-------|-------|----|-------|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 |

- 모든 숫자는 2진수로 표현될 수 있기 때문에 2진수를 통해 비트연산을 수행할 수 있다.
- $13 = 1101(2)$
- $72 = 1001000(2)$
- 그러면 13의 경우에는 부족한 앞의 3자리를 0으로 채우고 비트연산을 수행할 수 있다. 그 결과는 다음과 같다.

| | | |
|-----------------|---------------|-----------------|
| 0 0 0 1 1 0 1 | 0 0 0 1 1 0 1 | 0 0 0 1 1 0 1 |
| & 1 0 0 1 0 0 0 | 1 0 0 1 0 0 0 | ^ 1 0 0 1 0 0 0 |
| | | |
| 0 0 0 1 0 0 0 | 1 0 0 1 1 0 1 | 1 0 0 0 1 0 1 |

Shift 연산

- \ll, \gg 로 표현하며 해당 방향으로 원 비트를 특정 값만큼 밀어버린다는 개념으로 이해하면 된다.
- $1 \ll 3$ 이라고 한다면 어떨까? 1은 이진수로 1(2) 인데, 이를 3칸 좌측으로 밀어버리므로 1000(2)가 된다.
- \gg 는 우측으로 밀어버리는 것인데, 우측으로 밀어버리면 버려지는 것들은 어떻게 할까? 그냥 삭제되는 것이다.
- 예를 들어서 $10 \gg 2$ 라고 한다면 10은 이진수로 1010(2)1010(2) 이므로 2칸 밀면 10(2)10(2)가 되는 것이다.

시간복잡도

- 순열 시간복잡도는 $O(N \times (N-1)!)$ 이라서 $O(N!)$
- 비트 연산의 시간복잡도는 내부적으로 상수 시간 정도로 처리가 되어 $O(1)$

시뮬레이션(Simulation)

- 일련의 명령에 따라서 개체를 차례대로 이동시키는 것
- 풀이를 떠올리는 것은 쉽지만 소스코드로 옮기기 어려운 문제

• 종류

- 알고리즘은 간단한데 코드가 지나칠 만큼 길어지는 문제
- 실수 연산을 다루고 특정 소수점 자리까지 출력해야 하는 문제
- 문자열을 특정한 기준에 따라서 끊어 처리해야 하는 문제
- 적절한 라이브러리를 찾아서 사용해야 하는 문제

• 특징

- 일반적으로 2차원 공간을 다루는 문제가 많이 나온다
- 2차원 공간을 다루기 위해 행렬(Matrix) 개념을 사용
- 이차원 공간에서의 방향 벡터가 자주 나옴