# #02-2. 재귀 함수의 활용

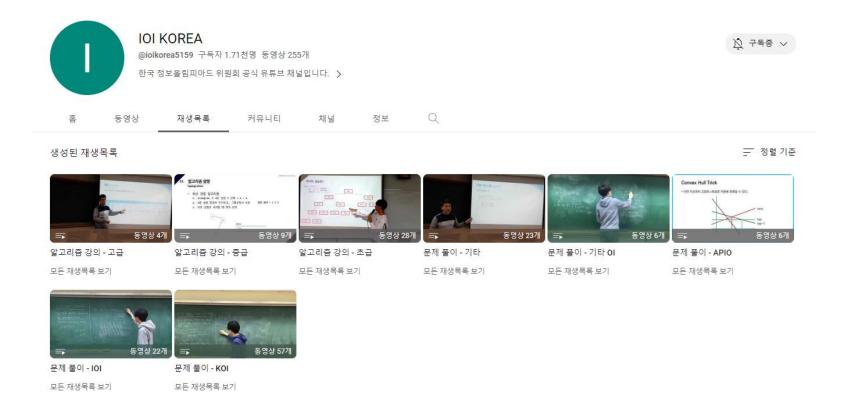
나정휘

https://justiceHui.github.io/

# 동영상 강의

#### 동일한 내용을 설명하는 영상이 있음

- 재귀 함수의 활용 (https://youtu.be/8cSjBQtqEXY)
- 재귀 함수 말고도 다양한 영상이 있으니 많은 관심 부탁...
- 한국정보올림피아드위원회 공식 유튜브 채널임



### 재귀 함수

재귀 함수: 자기 자신을 호출하는 함수

• 예시: f(n) = f(n-1) + f(n-2)

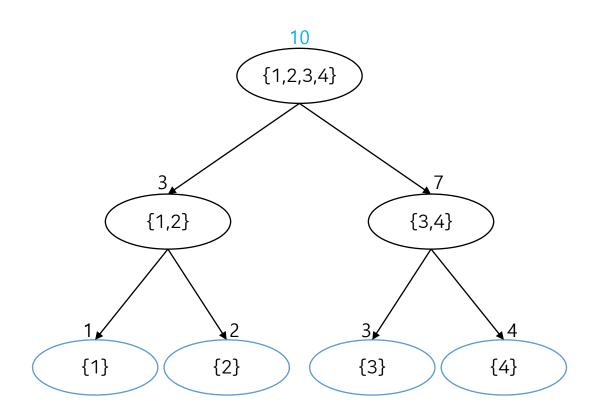
• 용도: 점화식 계산, 완전 탐색, 반복문으로 반복하기 힘든 작업, ...

#### 다양한 알고리즘에 사용되는 개념

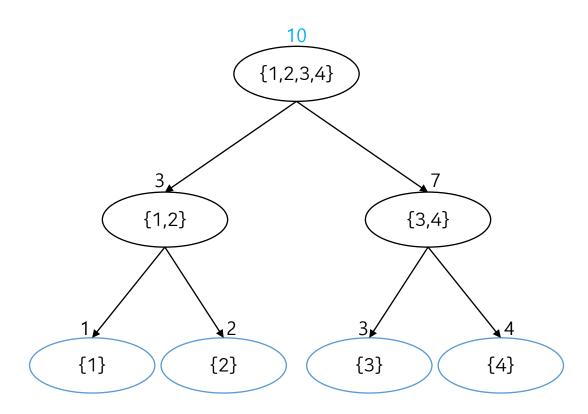
- 동적 계획법, 분할 정복은 재귀적/귀납적 사고를 기반으로 함
- 트리 순회, 세그먼트 트리 등 트리 구조와 관련된 알고리즘은 주로 재귀 함수를 이용

- f(I, r): A[I] + A[I+1] + ... + A[r]을 구하는 함수
- f(0, N-1)을 구해야 함
- f(l, r)을 계산하는 방법
  - 일을 혼자 하는 것은 어려우니까 부하 직원 2명 고용
  - 배열을 절반으로 나눠서 직원 2명에게 분배
- 수식으로 표현
  - 배열의 중간 지점을 m = (I + r) / 2라고 하면
  - f(I, r) = f(I, m) + f(m+1, r)
  - I = r이면 f(I, r) = A[I]

- f(I, r): A[I] + A[I+1] + ... + A[r]을 구하는 함수
- f(l, r) = f(l, m) + f(m+1, r)
- I = r이면 f(I, r) = A[I]
- 재귀 호출 과정을 살펴보면...

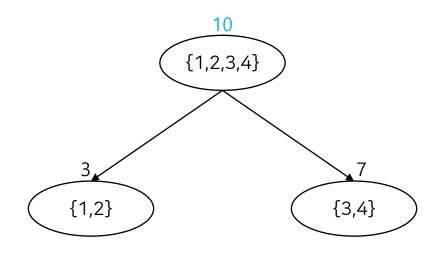


- f(I, r): A[I] + A[I+1] + ... + A[r]을 구하는 함수
- f(l, r) = f(l, m) + f(m+1, r)
- I = r이면 f(I, r) = A[I]
- 재귀 호출 과정을 살펴보면...
  - 배열의 길이가 10000이라면?
  - 손으로 직접 호출 과정을 따라가기 어려움
  - 좋은 방법이 없을까?



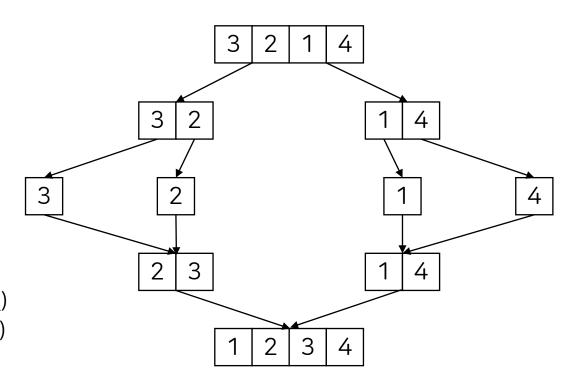
- f(I, r): A[I] + A[I+1] + ... + A[r]을 구하는 함수
- f(l, r)을 계산하는 방법
  - 일을 혼자 하는 것은 어려우니까 부하 직원 2명 고용
  - 배열을 절반으로 나눠서 직원 2명에게 분배
- 재귀 호출 과정을 파악하는 방법
  - 부하 직원이 항상 올바른 결과를 반환한다고 "믿고"
  - 내할 일만 잘 하면 됨
  - 수학적 귀납법

- f(I, r): A[I] + A[I+1] + ... + A[r]을 구하는 함수
- f(I, r) = f(I, m) + f(m+1, r)
- I = r이면 f(I, r) = A[I]
- 재귀 호출 과정을 살펴보면...
  - 함수 f가 올바른 결과를 반환한다고 "믿고"
  - f(l, m) + f(m+1, r)의 합만 잘 계산하면 됨



#### 배열 A를 정렬하는 작업 (합병 정렬 알고리즘)

- f(l, r): A[l..r]을 정렬된 상태로 만드는 함수
- I = r이면 이미 정렬된 상태 (종료 조건)
- 재귀 함수를 이용한 정렬 방법
  - f(l, m)과 f(m+1, r)을 호출한 다음
  - A[l..m]과 A[m+1..r]이 정렬되어 있다고 "믿고"
  - 정렬된 두 배열을 잘 합치면 됨
- 자세한 방법은 분할 정복 시간에 다룸
  - 예습하고 싶으면...
  - 분할 정복의 기초 (https://youtu.be/BqqjWGPXNaQ)
  - 분할 정복의 응용 (https://youtu.be/MKklbMPggGY)



# 재귀 함수

#### 재귀 호출

- 자신과 동일한 일을 하는 부하 직원에게 작업을 요청하고 그 결과물을 돌려받는 과정
- 부하 직원의 결과물이 항상 올바르다고 믿고 작업을 수행하면 됨
- = 수학적 귀납법

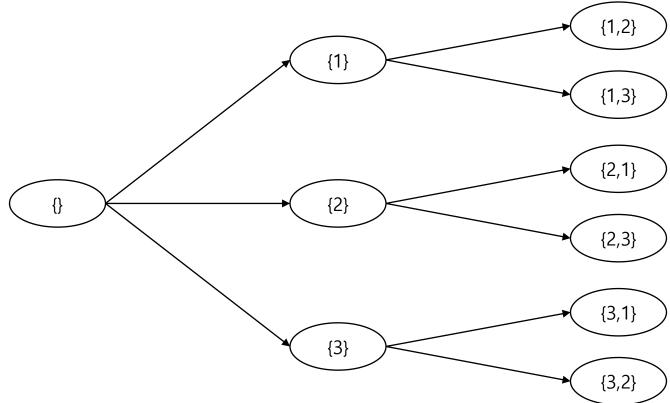
## 재귀 함수

#### 주의사항

- 재귀 호출을 하지 않는 조건(종료 조건)이 있어야 함
  - 없으면 프로그램이 종료되지 않음
- 재귀 호출 과정에 사이클이 없어야 함
  - $f(a) \rightarrow f(b) \rightarrow f(c) \rightarrow ... \rightarrow f(a)$
  - 프로그램이 종료되지 않음
- 종료 조건에 가까워지는 방향으로 설계
  - 앞에서 본 예시는 항상 I ≤ r을 만족하고 I = r이 종료 조건
  - r-l이 작아지는 방향으로 재귀 호출

# 질문?

- 1부터 N까지의 자연수 중 중복 없이 M개를 고른 수열을 모두 출력하는 문제
- 손으로 모든 순열을 구할 때는 수형도를 이용할 수 있음
- ex. N = 3, M = 2



- f(choose, arr)
  - f(지금까지 선택한 수의 개수, 지금까지 만든 배열)
  - choose = M이면 arr 출력하고 종료
  - arr에 없는 수를 하나 골라서 맨 뒤에 추가하고 재귀 호출
    - arr[choose] = num;
    - f(choose+1, arr)
    - arr[choose] = 0;

```
void f(int n, int m, int choose, int arr[]){
   if(choose == m){ // 종료 조건
       for(int i=0; i<m; i++){</pre>
           printf("%d ", arr[i]);
       printf("\n");
       return;
   for(int i=1; i<=n; i++){ // n개의 수를 한 번씩 시도
       int exist = 0; // 이미 만든 배열에 i가 있으면 exist = 1
       for(int j=0; j<choose; j++){</pre>
           if(arr[j] == i) exist = 1;
       if(exist == 0){
           arr[choose] = i; // i 선택
           f(n, m, choose+1, arr); // 선택한 수의 개수 1 증가
           arr[choose] = 0; // i 넣은 거 원상 복구
```

- exist 변수의 값을 매번 계산하는 것을 비효율적
- use[num] = num을 사용했으면 1, 안 했으면 0
  - arr[choose] = num;
  - use[num] = 1;
  - f(choose+1, arr, use);
  - arr[choose] = 0;
  - use[num] = 0;

```
void f(int n, int m, int choose, int arr[], int use[]){
   if(choose == m){ // 종료 조건
       for(int i=0; i<m; i++){</pre>
           printf("%d ", arr[i]);
       printf("\n");
       return;
   for(int i=1; i<=n; i++){ // n개의 수를 한 번씩 시도
       if(use[i] == 0){ // 아직 i를 사용하지 않았다면
           arr[choose] = i; // i 선택
           use[i] = 1;
           f(n, m, choose+1, arr, use); // 선택한 수의 개수 1 증가
           arr[choose] = 0; // i 넣은 거 원상 복구
           use[i] = 0;
```

- 항상 5개의 인자를 모두 넘겨줘야 할까?
  - n, m은 변하지 않는 값
  - arr, use도 포인터를 넘겨주는 것이므로 변하지 않음
  - 항상 동일한 값은 전역 변수로 빼도 됨

```
int N, M, A[8], U[9]; // 전역 변수는 0으로 초기화
void f(int choose){
   if(choose == M){
       for(int i=0; i<M; i++) printf("%d ", A[i]);</pre>
       printf("\n");
       return;
    for(int i=1; i<=N; i++){</pre>
       if(!U[i]){
            A[choose] = i; U[i] = 1;
           f(choose+1);
           A[choose] = 0; U[i] = 0;
```

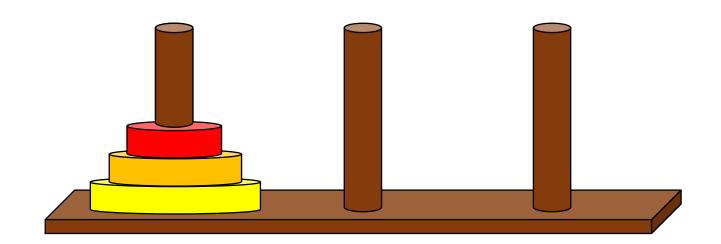
# 질문?

#### BOJ 15650. N과 M (2)

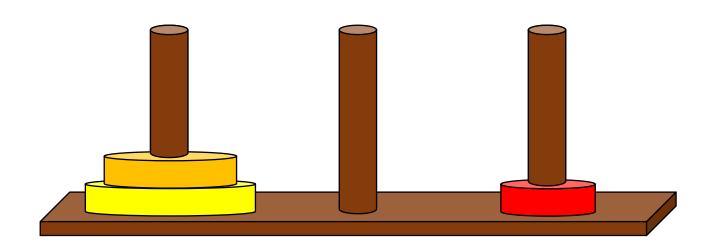
- 1부터 N까지의 자연수 중 중복 없이 M개를 오름차순으로 고른 수열을 모두 출력하는 문제
- 현재 배열의 맨 뒤에 있는 수보다 큰 수를 선택해야 함

```
int N, M, A[8];
void f(int choose){
    if(choose == M){
        for(int i=0; i<M; i++) printf("%d ", A[i]);</pre>
        printf("\n");
        return;
    for(int i=1; i<=N; i++){</pre>
        if(choose == 0 || A[choose-1] < i){}
            A[choose] = i;
            f(choose+1);
```

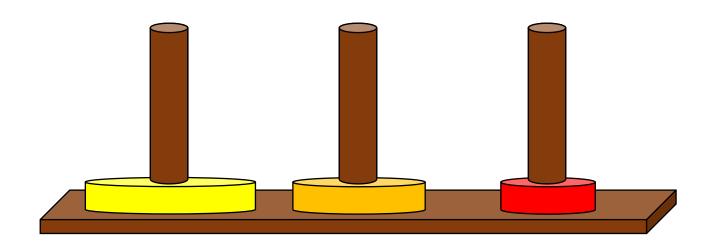
- 3개의 기둥과 크기가 서로 다른 N개의 원판이 있음
- 원판 위에는 자기 자신보다 작은 원판만 올라갈 수 있음
- 원판을 최소한으로 이동해서 첫 번째 기둥에 있는 모든 원판을 세 번째 기둥으로 옮기는 문제



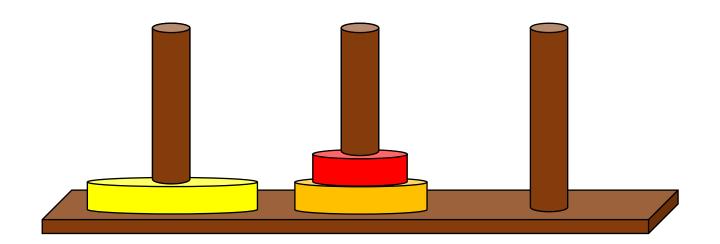
- 3개의 기둥과 크기가 서로 다른 N개의 원판이 있음
- 원판 위에는 자기 자신보다 작은 원판만 올라갈 수 있음
- 원판을 최소한으로 이동해서 첫 번째 기둥에 있는 모든 원판을 세 번째 기둥으로 옮기는 문제



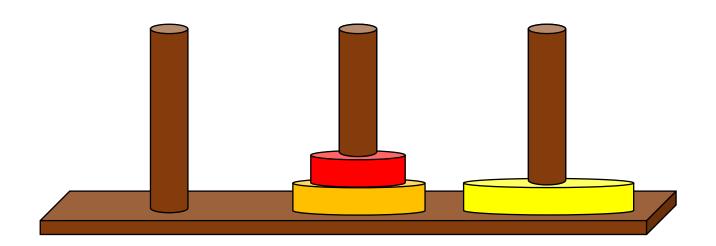
- 3개의 기둥과 크기가 서로 다른 N개의 원판이 있음
- 원판 위에는 자기 자신보다 작은 원판만 올라갈 수 있음
- 원판을 최소한으로 이동해서 첫 번째 기둥에 있는 모든 원판을 세 번째 기둥으로 옮기는 문제



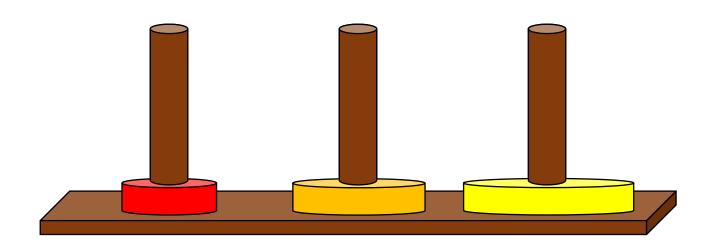
- 3개의 기둥과 크기가 서로 다른 N개의 원판이 있음
- 원판 위에는 자기 자신보다 작은 원판만 올라갈 수 있음
- 원판을 최소한으로 이동해서 첫 번째 기둥에 있는 모든 원판을 세 번째 기둥으로 옮기는 문제



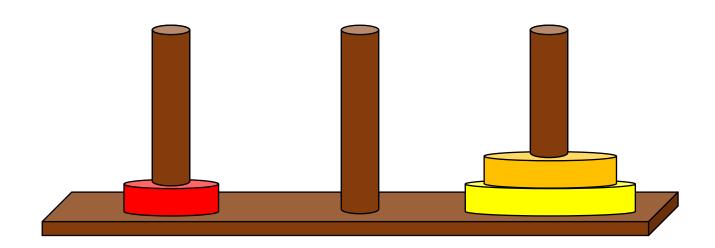
- 3개의 기둥과 크기가 서로 다른 N개의 원판이 있음
- 원판 위에는 자기 자신보다 작은 원판만 올라갈 수 있음
- 원판을 최소한으로 이동해서 첫 번째 기둥에 있는 모든 원판을 세 번째 기둥으로 옮기는 문제



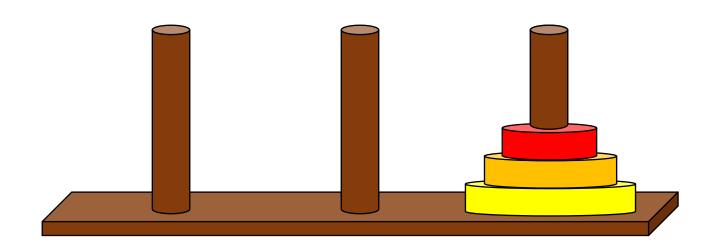
- 3개의 기둥과 크기가 서로 다른 N개의 원판이 있음
- 원판 위에는 자기 자신보다 작은 원판만 올라갈 수 있음
- 원판을 최소한으로 이동해서 첫 번째 기둥에 있는 모든 원판을 세 번째 기둥으로 옮기는 문제



- 3개의 기둥과 크기가 서로 다른 N개의 원판이 있음
- 원판 위에는 자기 자신보다 작은 원판만 올라갈 수 있음
- 원판을 최소한으로 이동해서 첫 번째 기둥에 있는 모든 원판을 세 번째 기둥으로 옮기는 문제

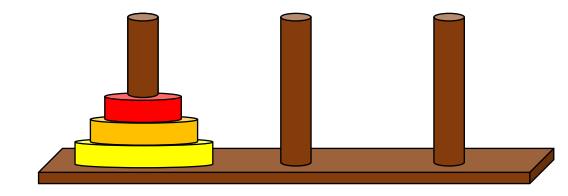


- 3개의 기둥과 크기가 서로 다른 N개의 원판이 있음
- 원판 위에는 자기 자신보다 작은 원판만 올라갈 수 있음
- 원판을 최소한으로 이동해서 첫 번째 기둥에 있는 모든 원판을 세 번째 기둥으로 옮기는 문제

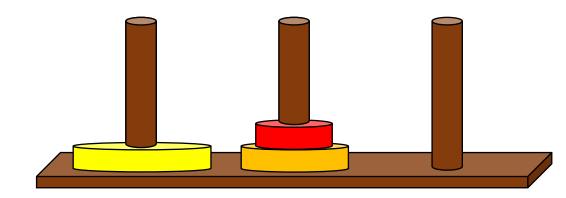


- 최적 전략은 어떤 형태일까?
- 첫 번째 기둥에 있는 N개의 원판을 세 번째 기둥으로 옮겨야 함
- 가장 큰 원판부터 차례대로 세 번째 기둥으로 옮김
- 가장 큰 원판을 어떻게 꺼내지?
- 위에 있는 N-1개를 잠시 두 번째 기둥으로 옮기면 됨
- N-1개를 첫 번째 기둥에서 두 번째 기둥으로 옮기고
- N번째 원판을 첫 번째 기둥에서 세 번째 기둥으로 옮기고
- N-1개를 두 번째 기둥에서 세 번째 기둥으로 옮기면 됨

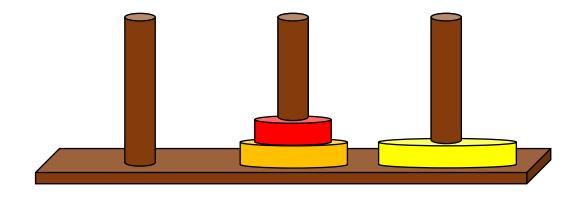
- 최적 전략은 어떤 형태일까?
- 첫 번째 기둥에 있는 N개의 원판을 세 번째 기둥으로 옮겨야 함
- 가장 큰 원판부터 차례대로 세 번째 기둥으로 옮김
- 가장 큰 원판을 어떻게 꺼내지?
- 위에 있는 N-1개를 잠시 두 번째 기둥으로 옮기면 됨
- N-1개를 첫 번째 기둥에서 두 번째 기둥으로 옮기고
- N번째 원판을 첫 번째 기둥에서 세 번째 기둥으로 옮기고
- N-1개를 두 번째 기둥에서 세 번째 기둥으로 옮기면 됨



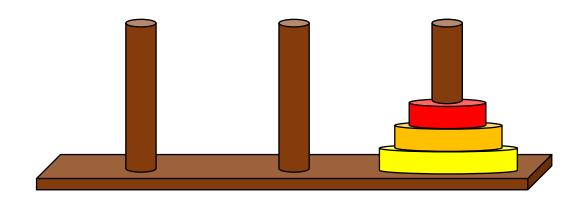
- 최적 전략은 어떤 형태일까?
- 첫 번째 기둥에 있는 N개의 원판을 세 번째 기둥으로 옮겨야 함
- 가장 큰 원판부터 차례대로 세 번째 기둥으로 옮김
- 가장 큰 원판을 어떻게 꺼내지?
- 위에 있는 N-1개를 잠시 두 번째 기둥으로 옮기면 됨
- N-1개를 첫 번째 기둥에서 두 번째 기둥으로 옮기고
- N번째 원판을 첫 번째 기둥에서 세 번째 기둥으로 옮기고
- N-1개를 두 번째 기둥에서 세 번째 기둥으로 옮기면 됨



- 최적 전략은 어떤 형태일까?
- 첫 번째 기둥에 있는 N개의 원판을 세 번째 기둥으로 옮겨야 함
- 가장 큰 원판부터 차례대로 세 번째 기둥으로 옮김
- 가장 큰 원판을 어떻게 꺼내지?
- 위에 있는 N-1개를 잠시 두 번째 기둥으로 옮기면 됨
- N-1개를 첫 번째 기둥에서 두 번째 기둥으로 옮기고
- N번째 원판을 첫 번째 기둥에서 세 번째 기둥으로 옮기고
- N-1개를 두 번째 기둥에서 세 번째 기둥으로 옮기면 됨



- 최적 전략은 어떤 형태일까?
- 첫 번째 기둥에 있는 N개의 원판을 세 번째 기둥으로 옮겨야 함
- 가장 큰 원판부터 차례대로 세 번째 기둥으로 옮김
- 가장 큰 원판을 어떻게 꺼내지?
- 위에 있는 N-1개를 잠시 두 번째 기둥으로 옮기면 됨
- N-1개를 첫 번째 기둥에서 두 번째 기둥으로 옮기고
- N번째 원판을 첫 번째 기둥에서 세 번째 기둥으로 옮기고
- N-1개를 두 번째 기둥에서 세 번째 기둥으로 옮기면 됨



- f(n, a, b, c): n개의 원판을 a에서 c로 옮기는 과정을 구하는 함수
  - n-1개의 원판을 a에서 b로 이동 f(n-1, a, c, b)
  - n번째 원판을 a에서 c로 이동: f(1, a, b, c)
  - n-1개의 원판을 b에서 c로 이동 f(n-1, b, a, c)
  - 종료 조건: n = 1일 때 원판 1개를 a에서 c로 이동
- 이동 횟수
  - T(1) = 1
  - T(n) = 2T(n-1) + 1
  - $T(n) = 2^{n}-1$

```
void f(int n, int a, int b, int c){
   if(n == 1){
      printf("%d %d\n", a, c);
      return;
   }
   f(n-1, a, c, b);
   f(1, a, b, c);
   f(n-1, b, a, c);
}
```

# 질문?