

4.再帰という考え方

再帰的定義

- 再帰(recursion): 関数や関係の定義中に、自分自身の記述が現れるもの

- 例1: フィボナッチ数列

$$\begin{cases} f(0) = 1 \\ f(1) = 1 \\ f(n+1) = f(n) + f(n-1) \end{cases} \quad \leftarrow f \text{の定義中に} f \text{が現れている}$$

- 例2: 階乗

$$\begin{cases} f(1) = 1 \\ f(n) = n * f(n-1) \end{cases}$$

なぜ再帰を使うか

- 再帰的な構造をもつ関数の記述が簡単になる
- プログラムの見通しが良くなる
 - ある問題を解くときに、それより小さい問題の答を使って解く

プログラムにおける再帰

- 関数gの定義の中に自分自身が現れる

```
#include <stdio.h>
```

```
int g(int x){  
    if (x > 100)  
        return x-10;  
    else  
        return g(g(x+11));  
}
```

```
int main(void){  
    int n;  
    scanf("%d", &n);  
    printf("%d¥n", g(n));  
}
```

分割統治(divide and conquer)

- 大きな問題を、(同じ形で簡単に解ける)部分問題に分割し、その解を組み合わせて全体の解とする
- 具体例
 - 組合せの数
 - ソート(整列)

組合せの数

- ${}_nC_k$: 異なる n 個から k 個を選ぶ場合の数
- 単純な場合
 - ${}_nC_n$: 異なる n 個から n 個を選ぶ場合の数=1
 - ${}_nC_1$: 異なる n 個から1個を選ぶ場合の数= n
- それ以外の場合
 - ${}_nC_k$: 異なる n 個から k 個を選ぶ→(ある1個を選んで残り $n-1$ 個から $k-1$ 個を選ぶ)または(ある1個を選ばず残り $n-1$ 個から k 個を選ぶ)
$${}_nC_k = {}_{n-1}C_{k-1} + {}_{n-1}C_k$$

組合せの数のプログラム

```
#include <stdio.h>
int c(int n, int k){
    if (n == k) return 1;            ${}_nC_n = 1$ 
    else {
        if (k == 1) return n;       ${}_nC_1 = n$ 
        else
            return c(n-1,k-1)+c(n-1,k);  ${}_nC_k = {}_{n-1}C_{k-1} + {}_{n-1}C_k$ 
    }
}
int main(void)
{
    int x,y;
    scanf("%d", &x); scanf("%d", &y);
    printf("%d\n", c(x,y));
}
```

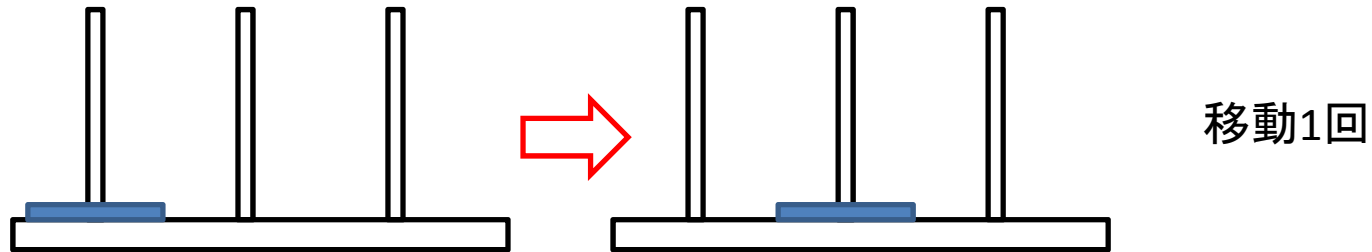
ハノイの塔

- 円盤を移動するパズル
- 目標: 全ての円盤を別の柱に移動
- 規則
 - (1) 1度に1枚しか動かさない
 - (2) 小さい円盤の上に大きい円盤を載せてはいけない
- 考えてみて下さい

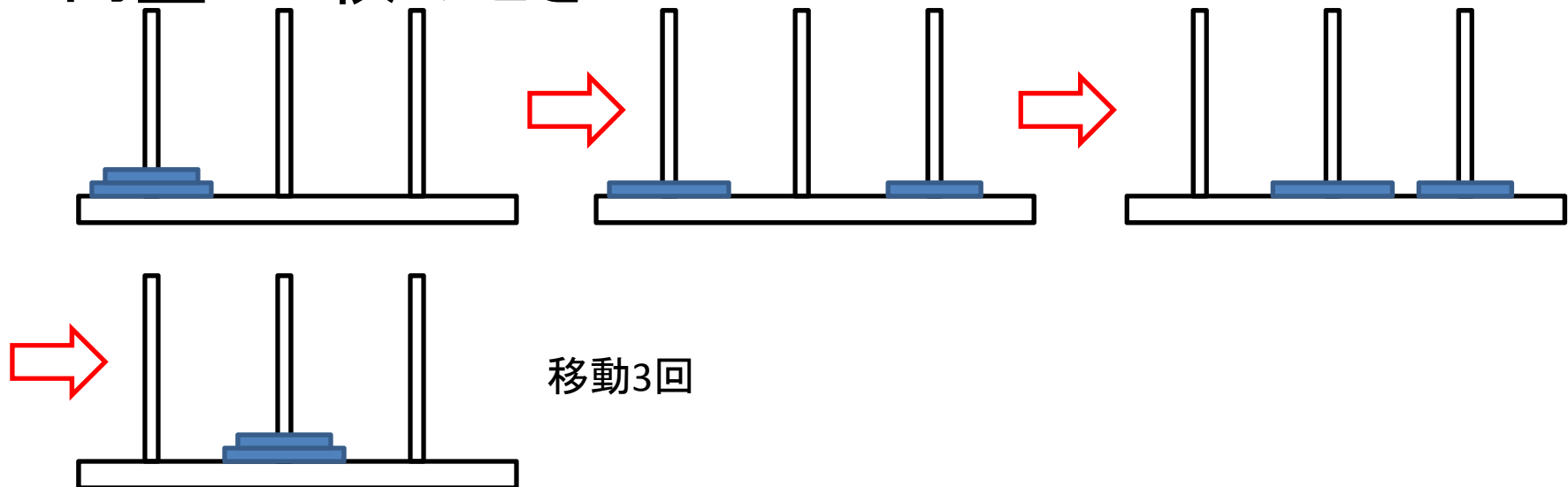


ハノイの塔:例1

- 円盤が1枚のとき: 簡単

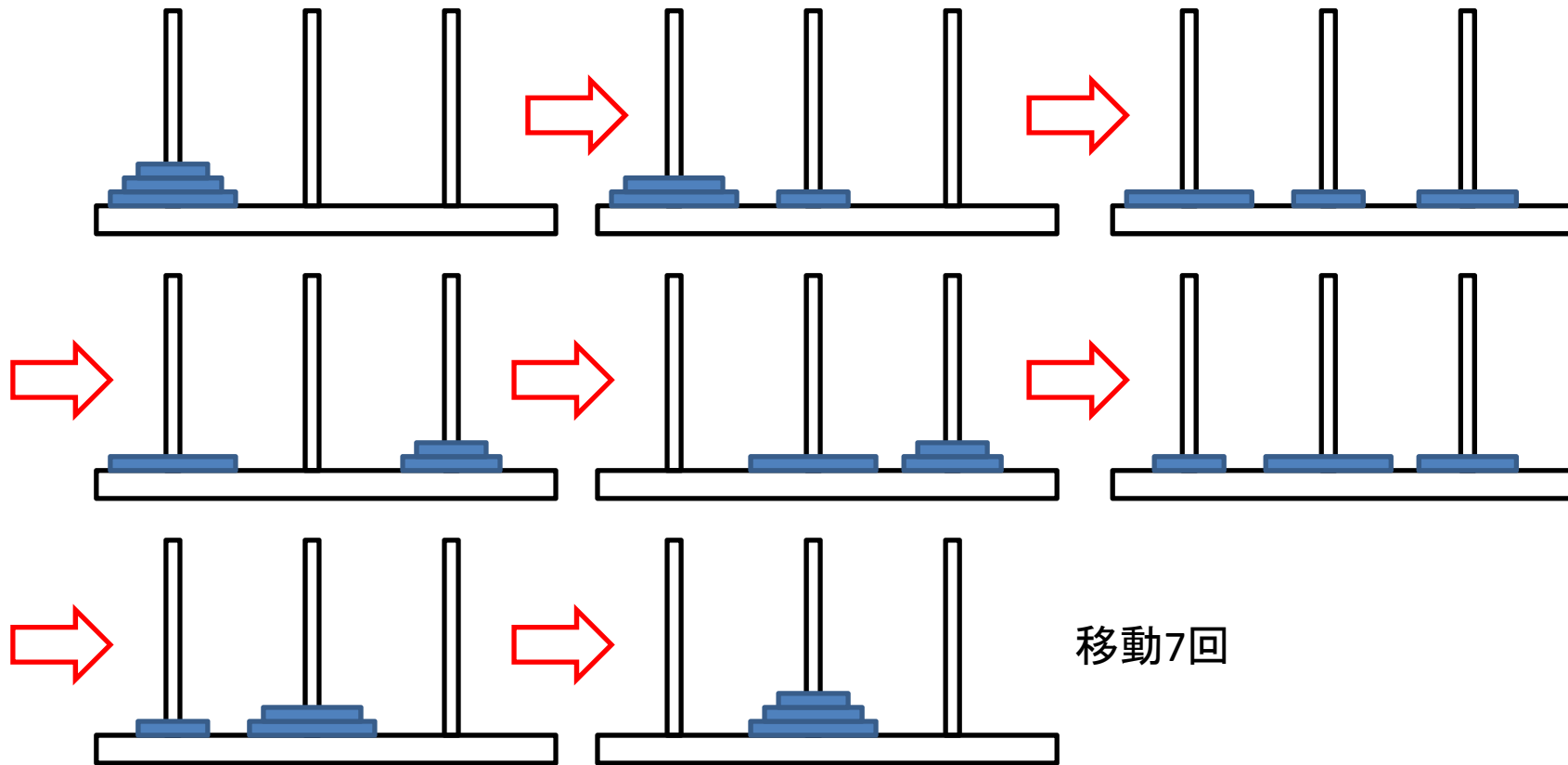


- 円盤が2枚のとき



ハノイの塔:例2

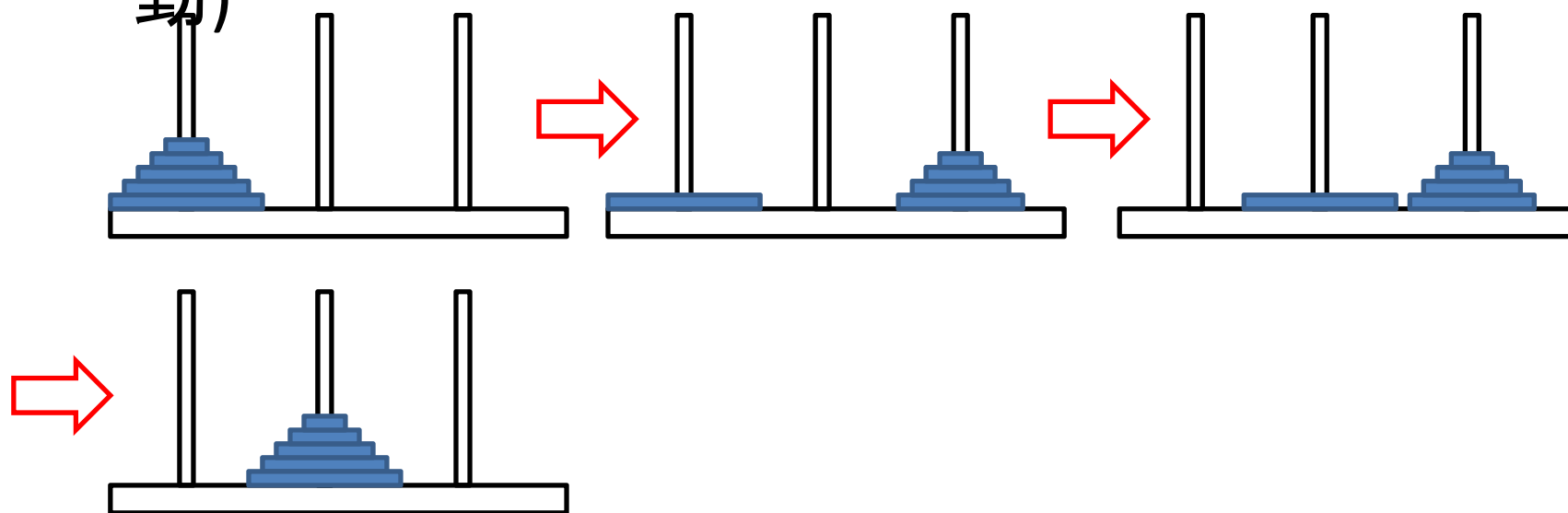
- 円盤が3枚のとき



- 円盤が n 枚のときは？

円盤がn枚の場合

- n 枚の移動=(最大の1枚の移動)+($n-1$ 枚の移動)



円盤の移動の記述

- $\text{move}(n, x, y, z)$: n 枚の円盤を柱 x から(柱 z を使って)柱 y に移動する作業
- $\text{move}(1, x, y, z)$ は単純
- $n > 2$ の場合、 $\text{move}(n, x, y, z)$ は
 - (1) $\text{move}(n-1, x, z, y)$ $n-1$ 枚を柱 x から柱 z に移動
 - (2) 柱 x から柱 y に、最大の円盤1枚を移動
 - (3) $\text{move}(n-1, z, y, x)$ $n-1$ 枚を柱 z から柱 y に移動

ハノイの塔のプログラム

```
#include <stdio.h>
```

```
void move(int n, int a, int b, int c){
```

```
    if (n == 1){
```

```
        printf("From %d to %d ¥n", a, b);
```

```
    }
```

```
    else {
```

```
        move(n-1,a,c,b);
```

```
        printf("From %d to %d ¥n", a, b);
```

```
        move(n-1,c,b,a);
```

```
    }
```

```
}
```

```
int main (void){
```

```
    int m;
```

```
    scanf("%d",&m);
```

```
    move(m,1,2,3);
```

```
    return 0;
```

```
}
```

円盤が1枚なら移動

円盤がn枚なら

①n-1枚をa→cへ移動

②1枚をa→bに移動

③n-1枚をc→bに移動

移動回数

- 円盤1枚:1回
- 円盤2枚:3回
- 円盤3枚:7回
- 円盤n枚: $2^0+2^1+2^2+\dots+2^{n-1}$
 $=2^n-1$ 個?? n個

moveの定義より

n枚の移動回数=(n-1枚の移動回数) × 2+1回

$$\rightarrow a_n = 2a_{n-1} + 1 \quad a_n = 2^n - 1$$