

知能システム学

第5回 問題分割法

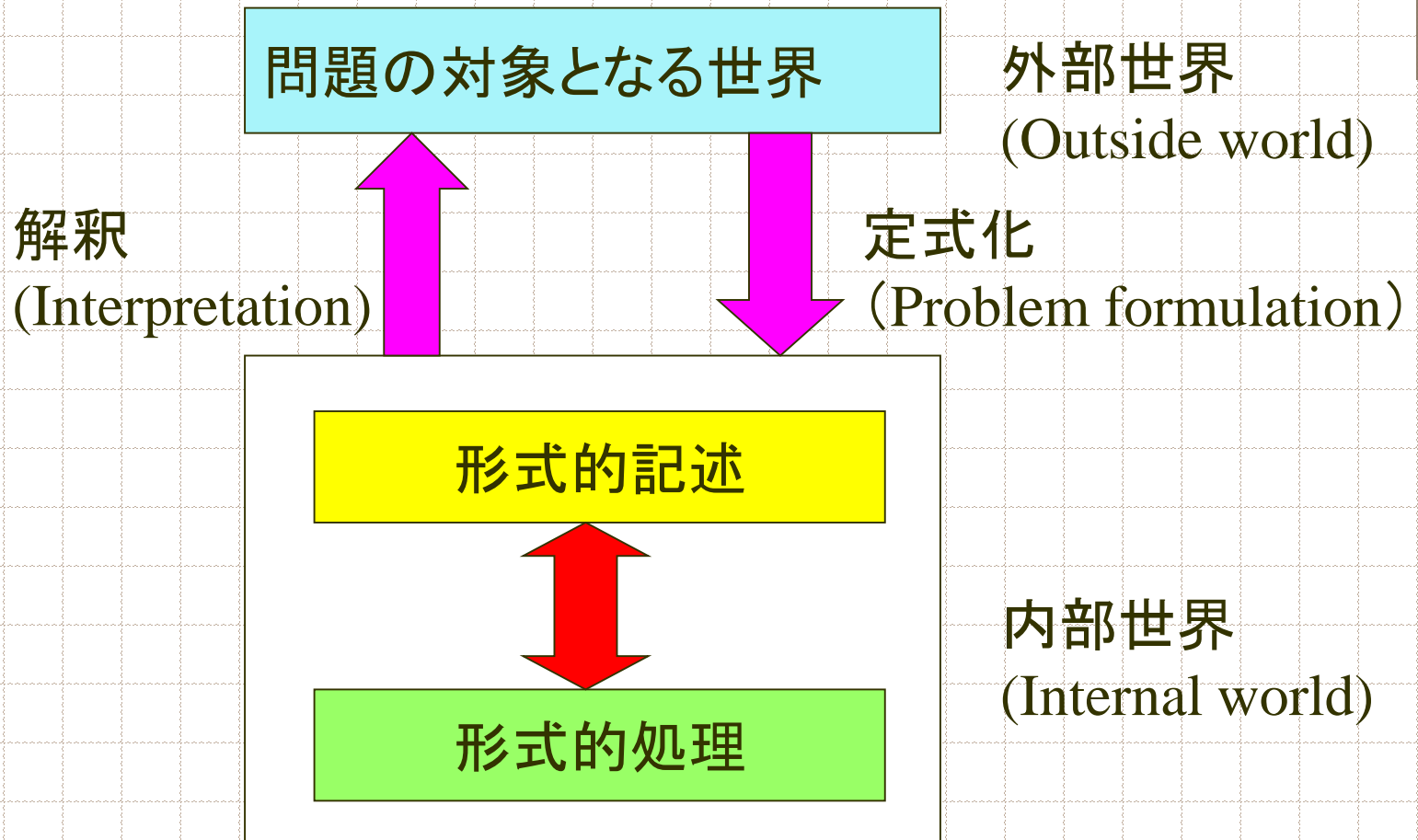
ソフトウェア情報学部
David Ramamonjisoa

目次

- ◆ 前回の内容: 問題解決の状態空間法
- ◆ 問題分割法: 問題を定式化する
- ◆ 例題

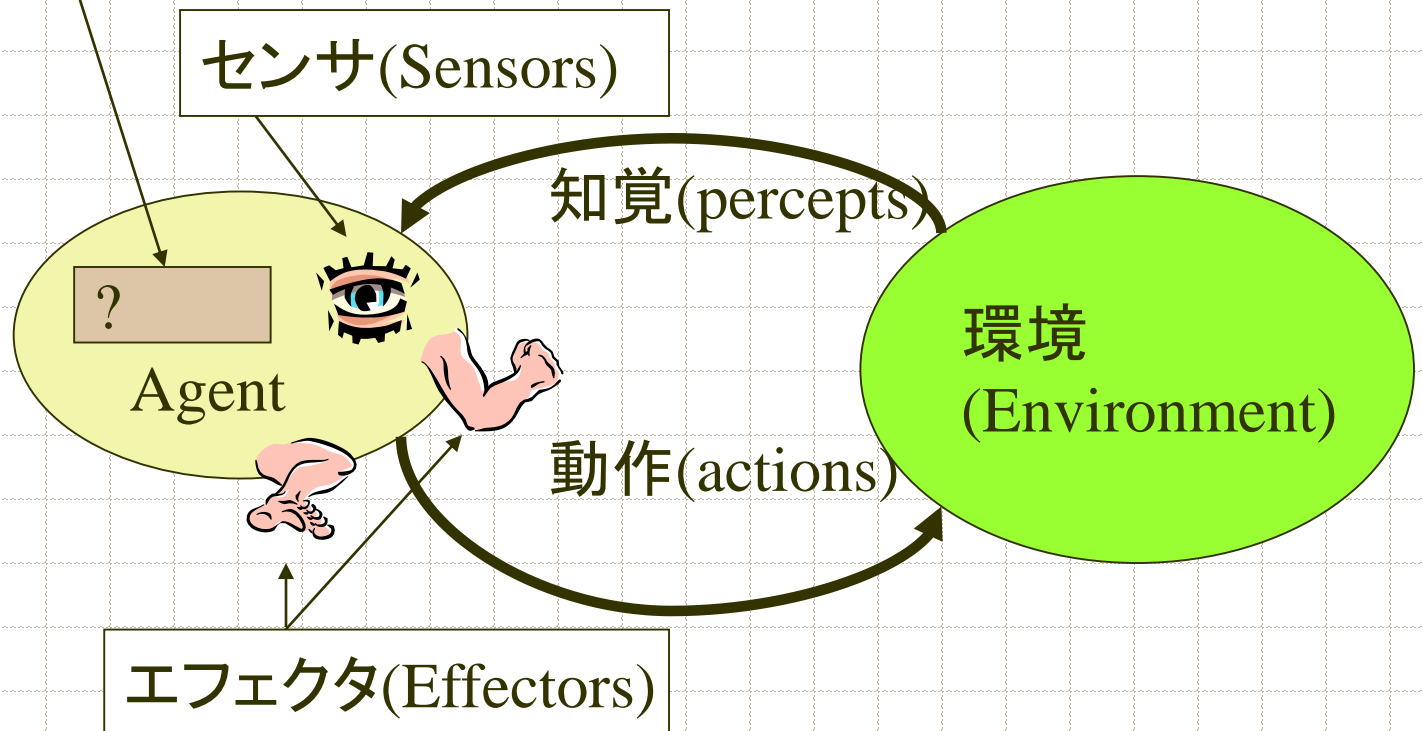
- ◆ まとめ

問題解決プロセス (The Problem Solving Process)



エージェント(agent)

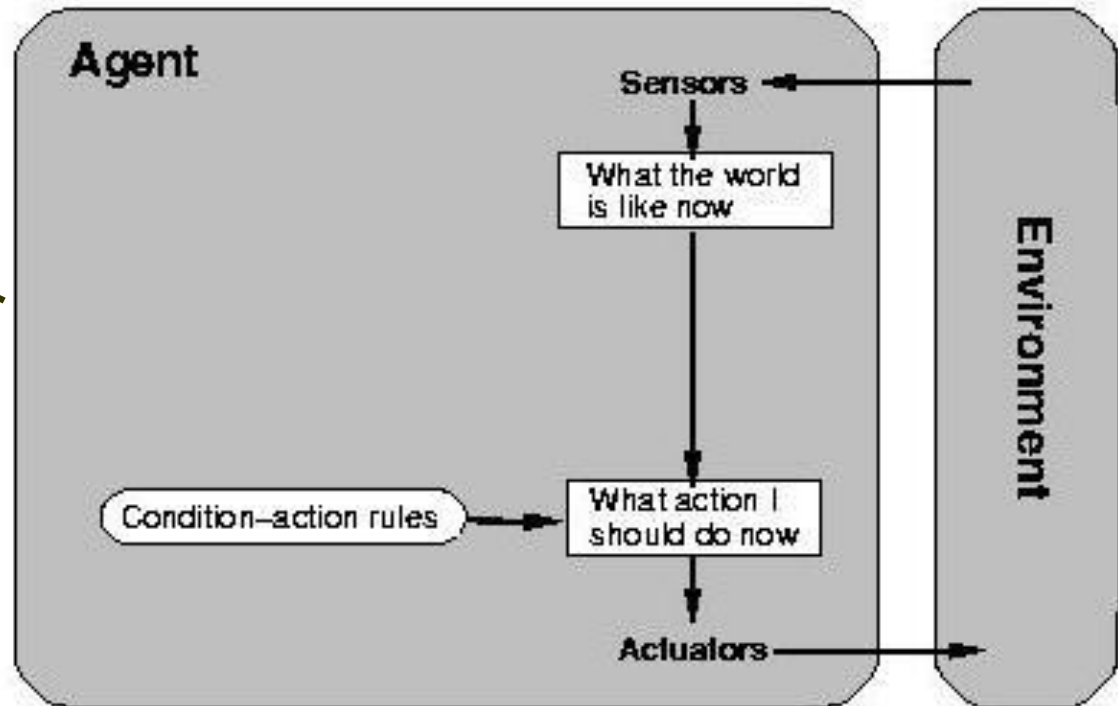
どのように設計する? 問題解決プロセス



問題解決エージェント(Problem Solving Agents (1))

- ◆ 自動化する
- ◆ ゴールを達成する

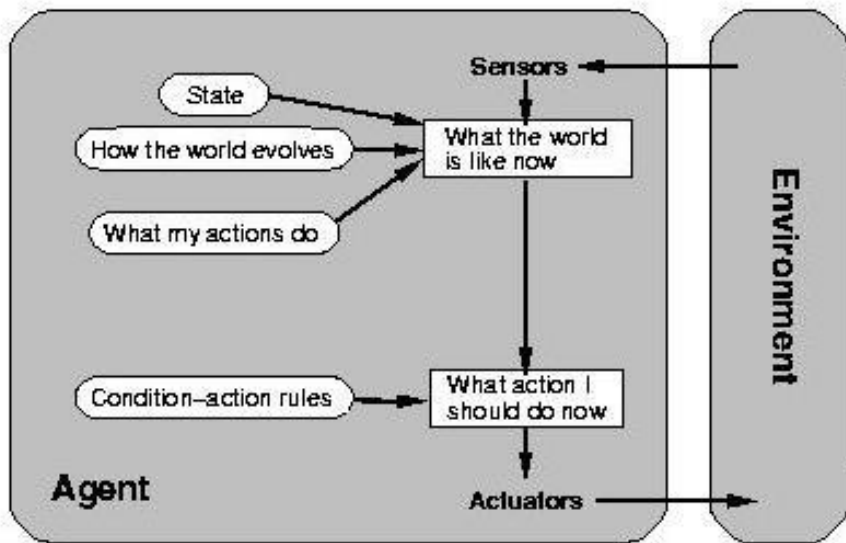
反射エージェント



問題解決エージェントの内部構成

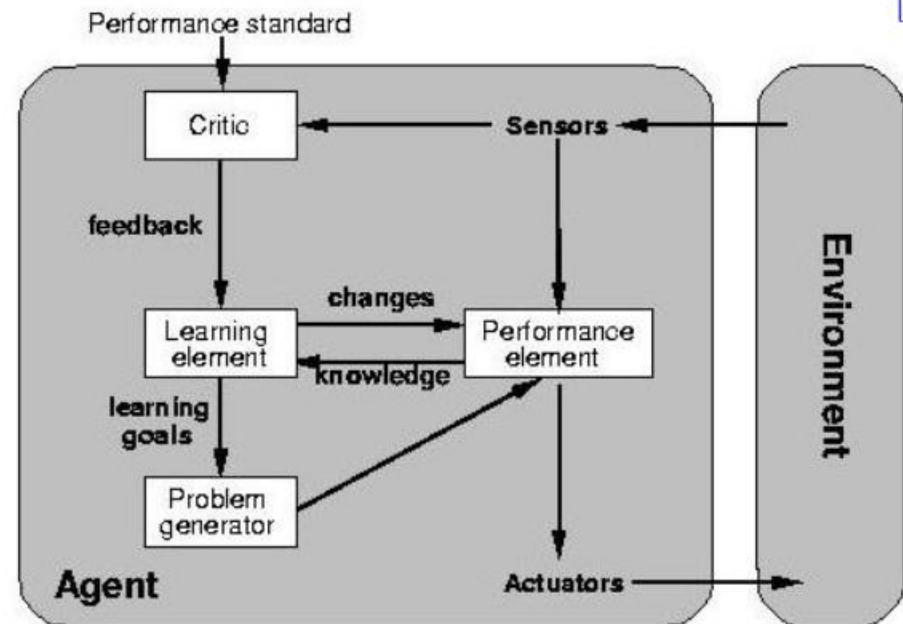
◆ 知的エージェント

■ 知的反射エージェント



◆ 知的エージェント

■ 学習エージェント



全数探索(exhaustive search)

- ◆ 問題： 3x3の表を1から9の9つの数字で埋めよ。ただし、各行、各列、対角線上のマスの和は等しくなければならない。

問題: 魔方陣

?	?	?
?	?	?
?	?	?

?	?	?	=15
?	?	?	=15
?	?	?	=15
=15	?	?	=15
	?	?	=15
	?	?	=15
	?	?	=15
	?	?	=15

定式化:

- ◆ 初期状態: 空表
- ◆ ゴール状態: すべての数の各行、各列、対角線の和を等しくなる
- ◆ 行為: 一つの数をマスに置く
- ◆ ゴール検査: 条件を満たしているかどうか
- ◆ コスト: 1行為は1コスト
- ◆ この問題は $9! = 362,880$ 通りの状態空間になる
- ◆ 全ての配置を生成し、それぞれについてゴール検査し、探索を行う。

戦略: ヒューリスティック

- ◆ 定和(magic sum)を調べる
 $(1+2+3+\dots+9)/3=15$
- ◆ 中央のマスにはどのような数が入らなければならない。
- ◆ $a, b, c; d, e, f; g, h, i$; 第1行、第2行、第3行に入る数を置くと、 $e = 5$ を求められる。
- ◆ 4つの組 $(1,9), (2,8), (3,7), (4,6)$ をその周りに配置することで解決できる。
- ◆ 組 $(1,9)$ は必ず5と同じ行または同じ列に置く

魔方陣(magic square)

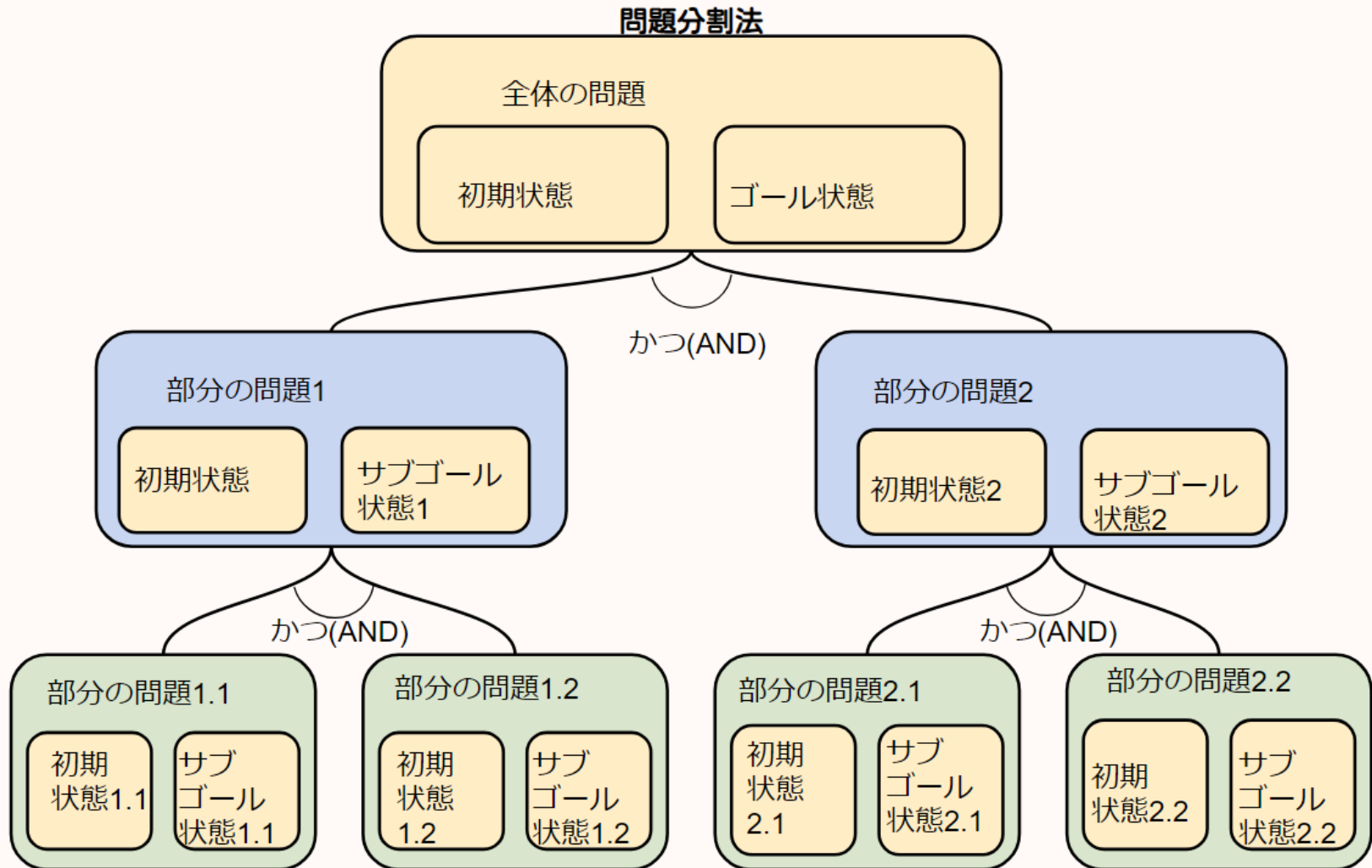
a	b	c
d	e	f
g	h	i

6	1	8	=15
7	5	3	=15
2	9	4	=15
=15	=15	=15	=15

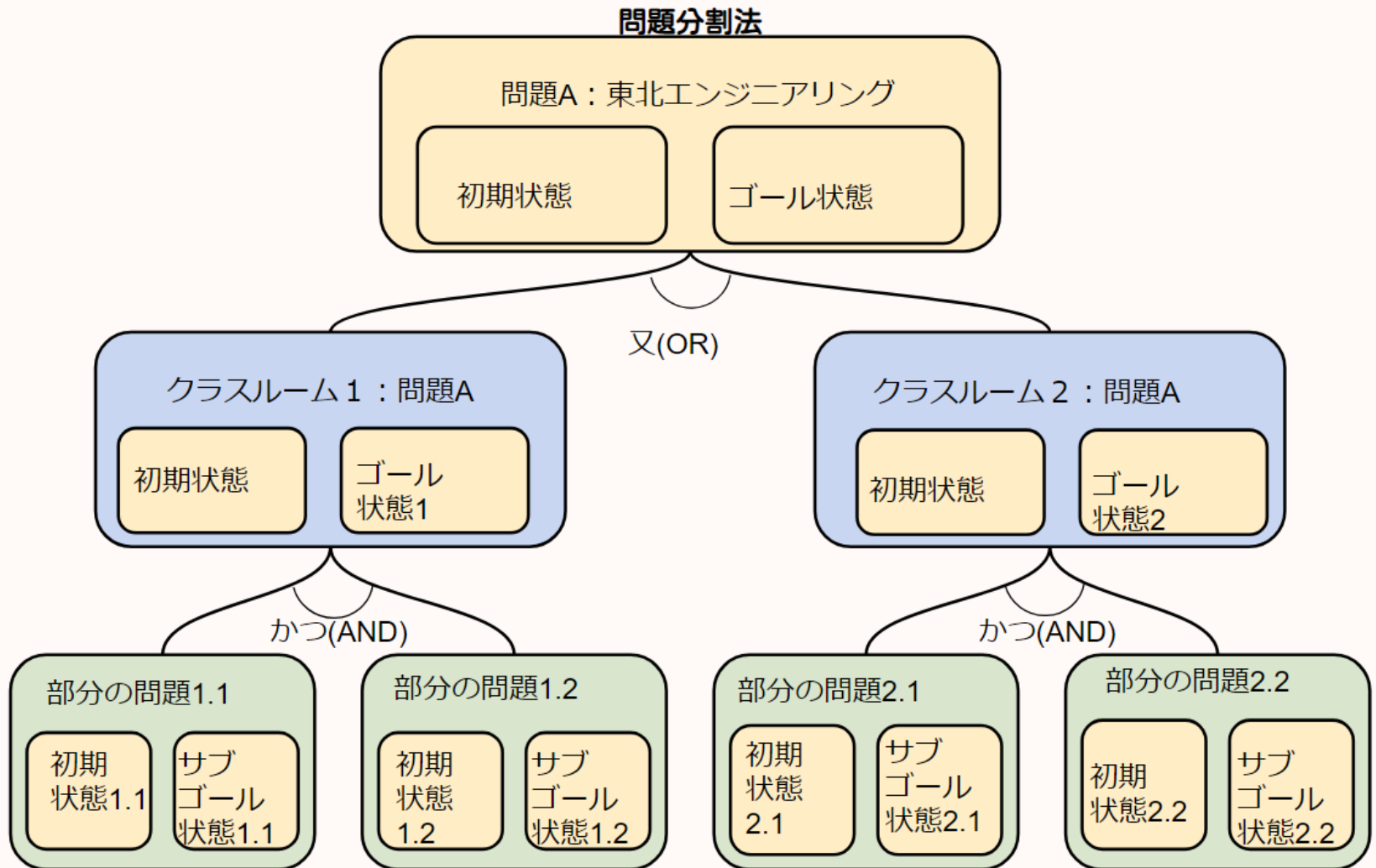
問題分割法

- ◆ 複雑な問題: 別の問題に置き換える
- ◆ いくつかの単純な部分問題に分割して解く
- ◆ 形式的にAND/OR木で表現する
- ◆ ある節点がAND節点を持つときは、そのすべてのAND節点が解決されていれば、その節点は解決されている
- ◆ ある節点がOR節点を持つときは、OR節点の1つが解決されていれば、その節点は解決されている
- ◆ 終端節点は解決されている節点である。

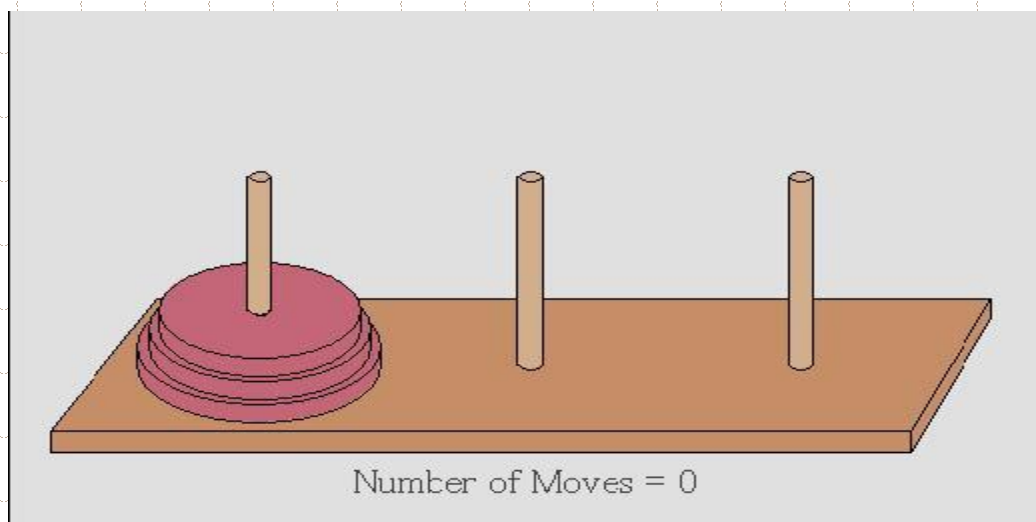
問題分割法: AND木



問題分割法:OR木

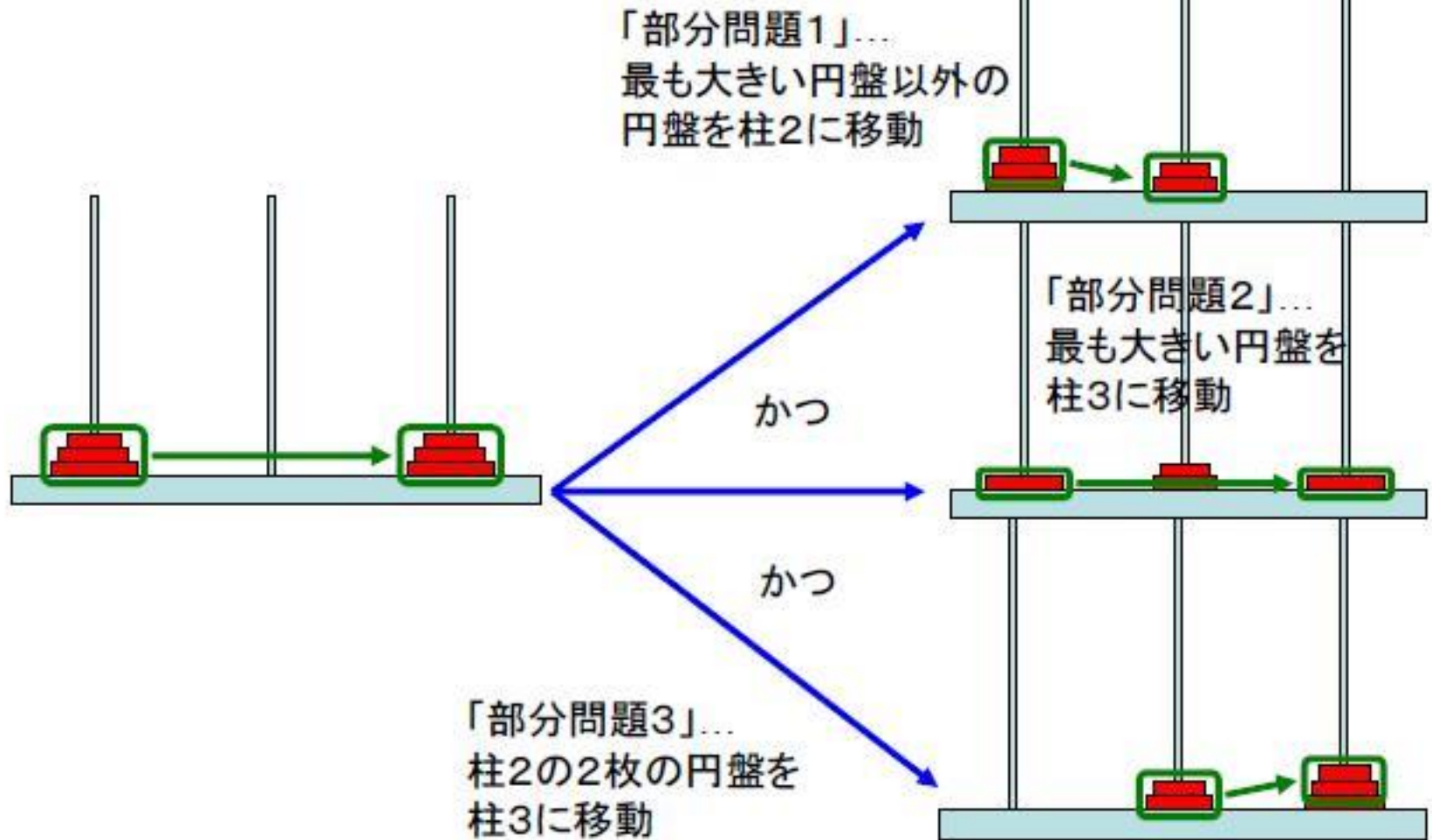


問題分割法: ハノイの塔



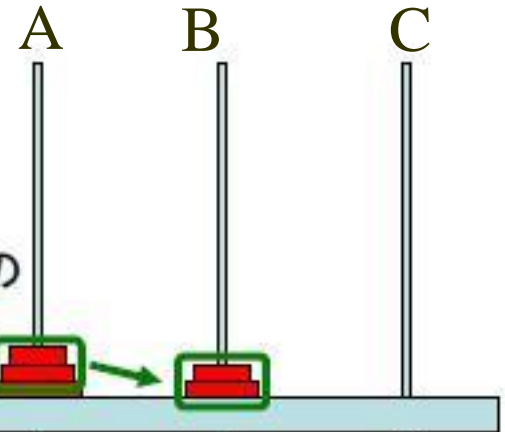
- ◆ 初期状態は上図の形
- ◆ 1回につき、1枚の円盤を移動する
- ◆ 小さい円盤の上に大きい円盤は重ねられない
- ◆ 目標状態は、すべての円盤を柱3に下から大きい順に重ねる

[円盤が3枚のとき]

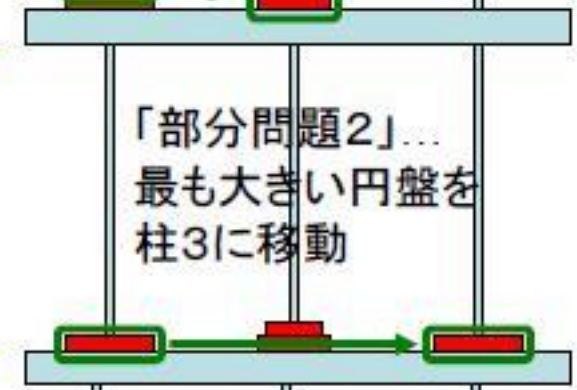


[円盤が3枚のとき]

「部分問題1」...
最も大きい円盤以外の
円盤を柱2に移動



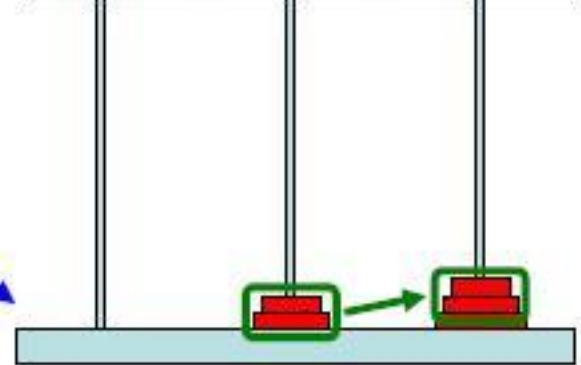
「部分問題2」...
最も大きい円盤を
柱3に移動



かつ

かつ

「部分問題3」...
柱2の2枚の円盤を
柱3に移動



```
hanoi(n-1,B,C,A) # Cを使ってAのn-1リングからB  
print ("disk ",n," from=", A," to=", C) # nリングをAからCへ移動  
hanoi(n-1,C,A,B) # Aを使ってBのn-1リングからC
```

$n=3,$
 $n-1=2$

ハノイの塔：再帰呼出関数を用いて解く

```
def hanoi(n,C,B,A):  
    if n > 0:  
        hanoi(n-1,B,C,A) # Cを使ってAのn-1リングからB  
        print ("disk ",n," from=", A," to=", C) # nリングをAからCへ移動  
        hanoi(n-1,C,A,B) # Aを使ってBのn-1リングからC  
    elif n == 0:  
        return None
```

hanoi(リングの数, 目的柱, 仮柱, スタート柱)

```
>>> hanoi(3, "C", "B", "A")
```

```
disk 1 from= A to= C
```

```
disk 2 from= A to= B
```

```
disk 1 from= C to= B
```

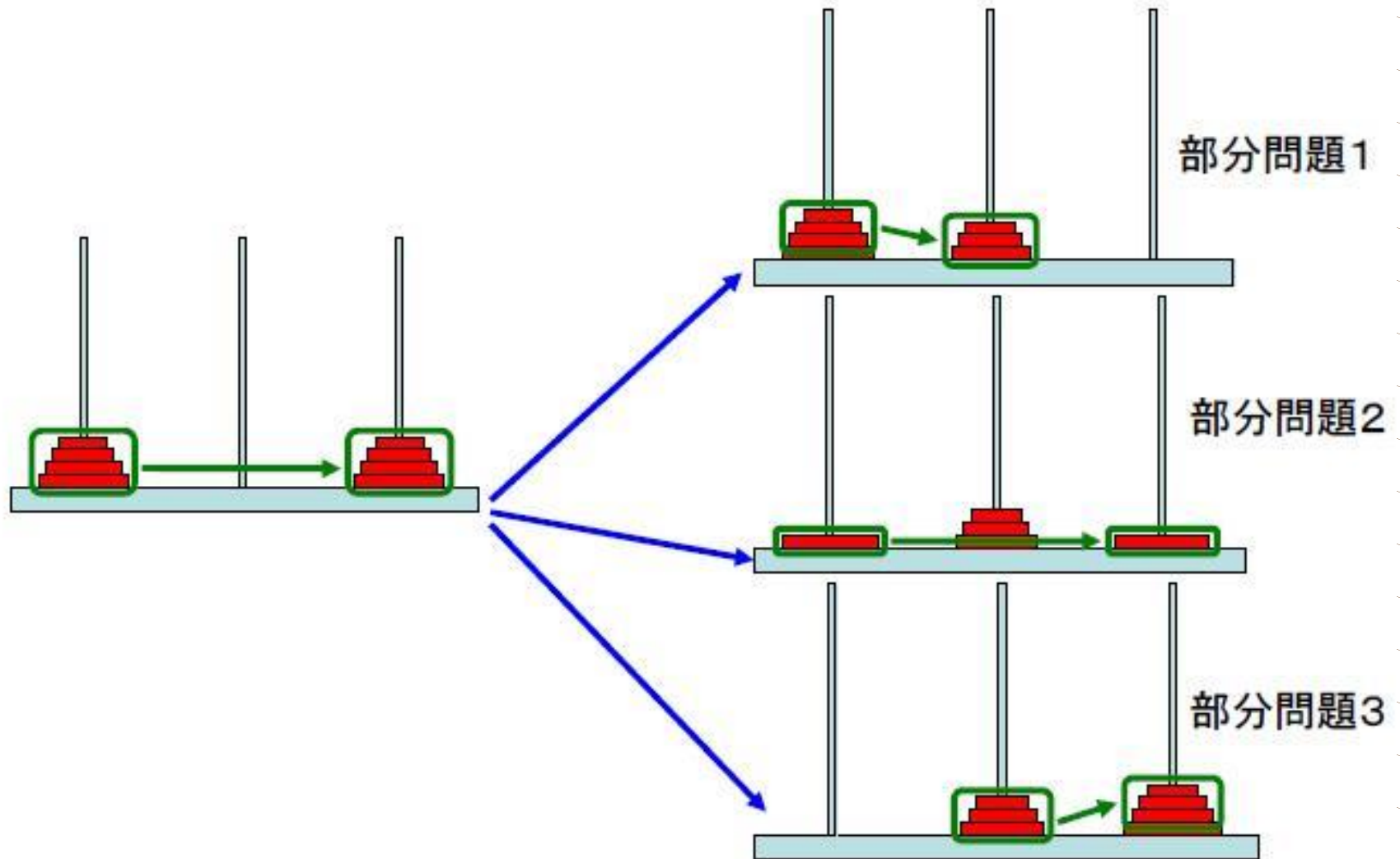
```
disk 3 from= A to= C
```

```
disk 1 from= B to= A
```

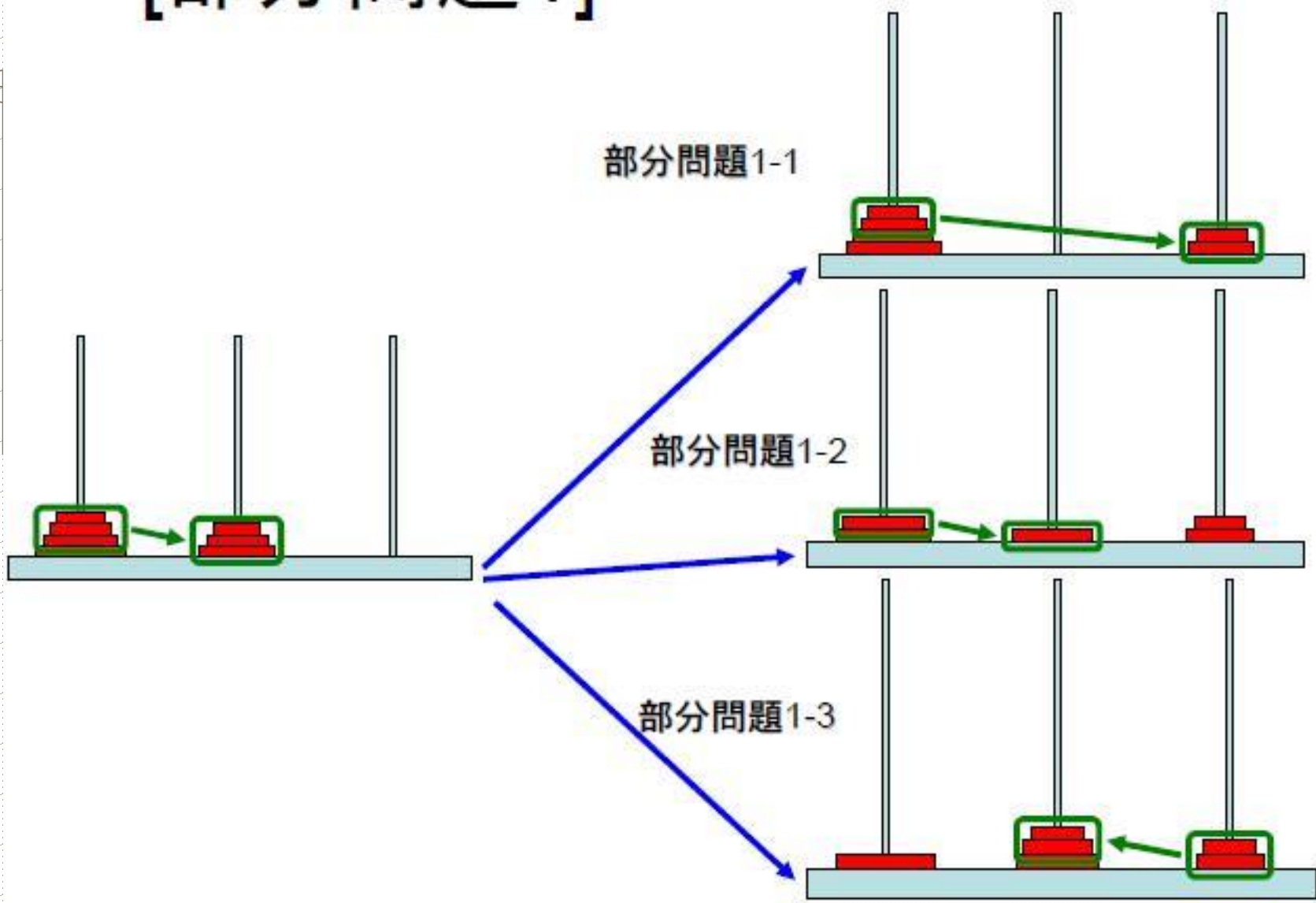
```
disk 2 from= B to= C
```

```
disk 1 from= A to= C
```

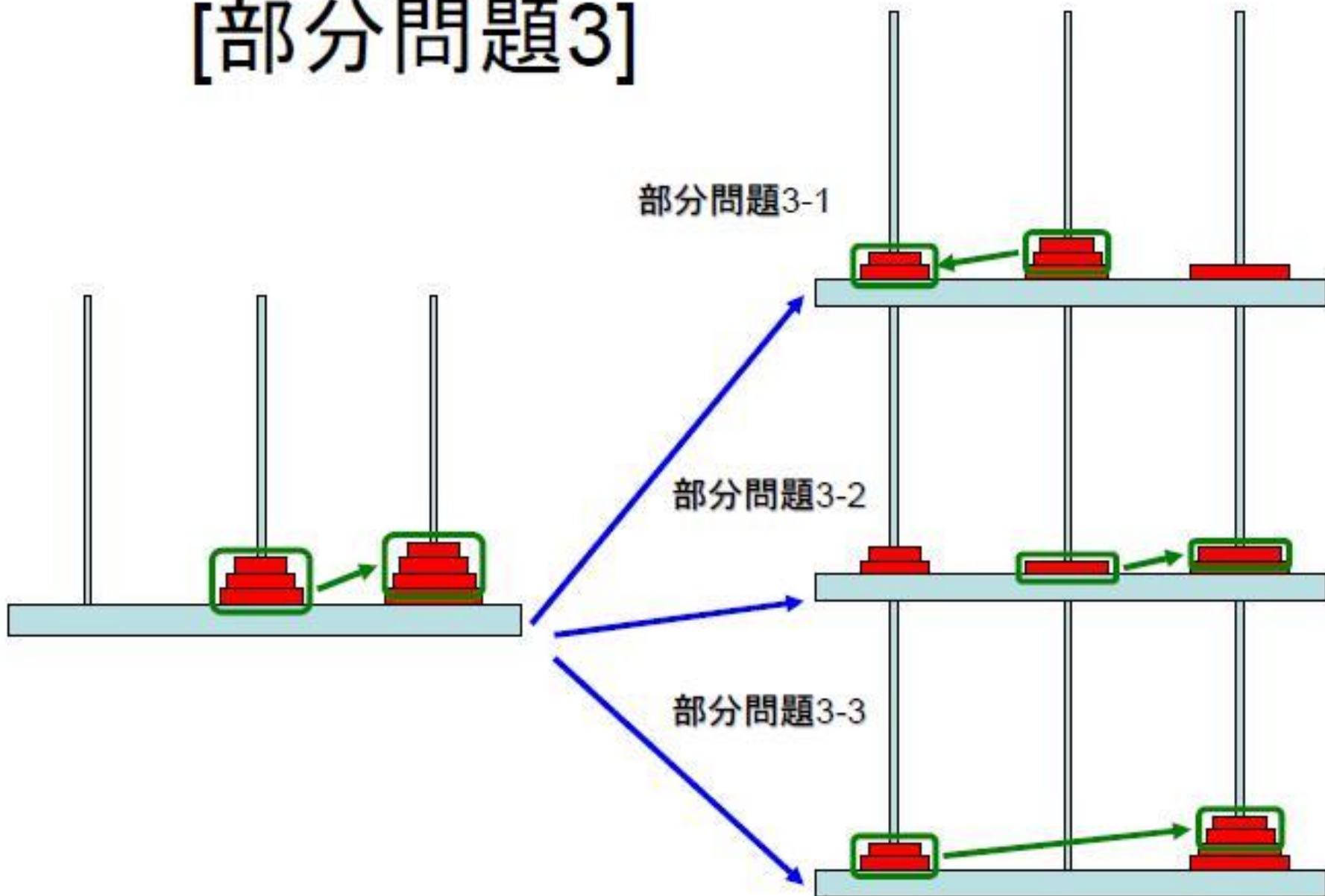
[円盤が4枚のとき]

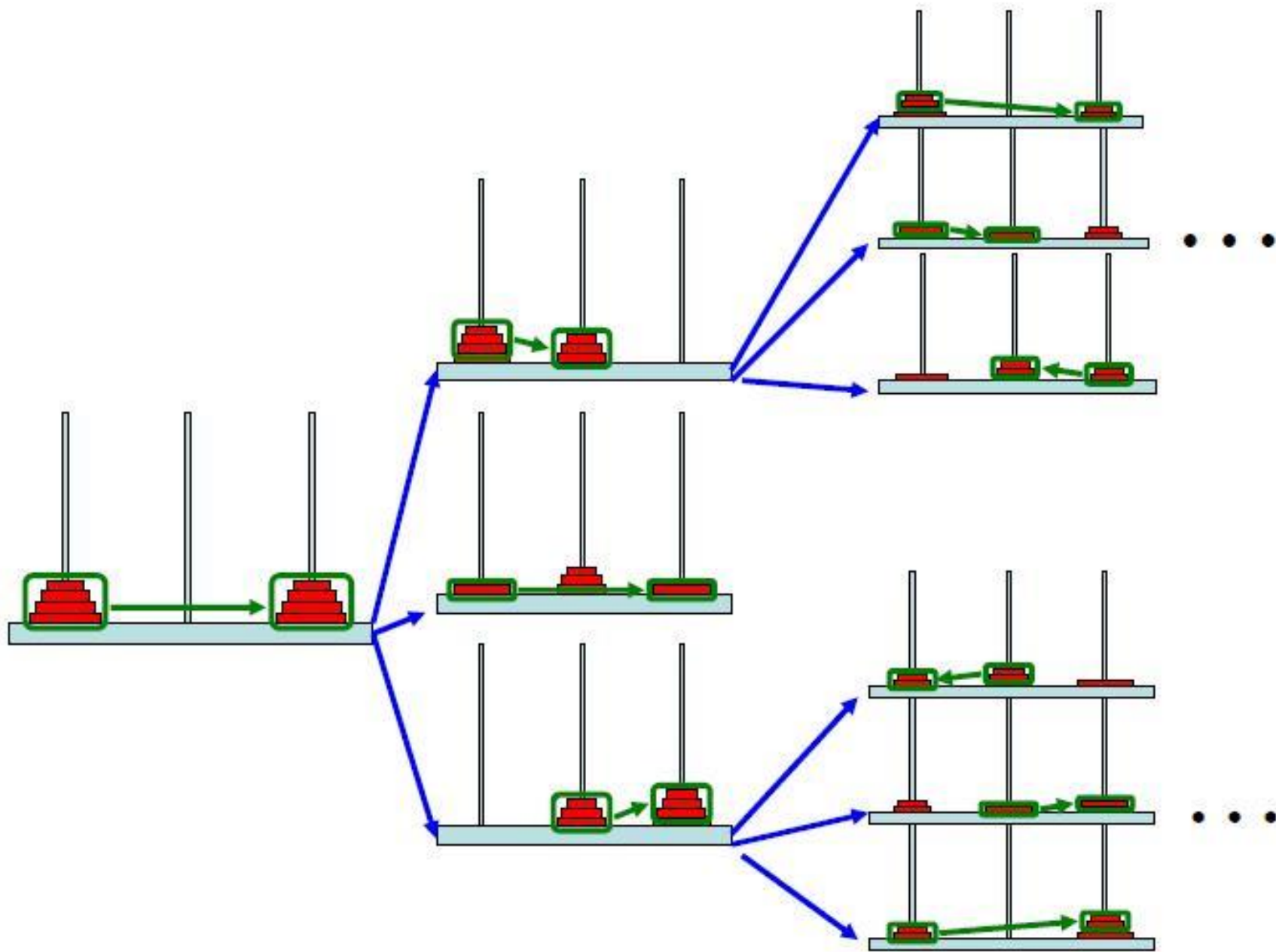


[部分問題1]

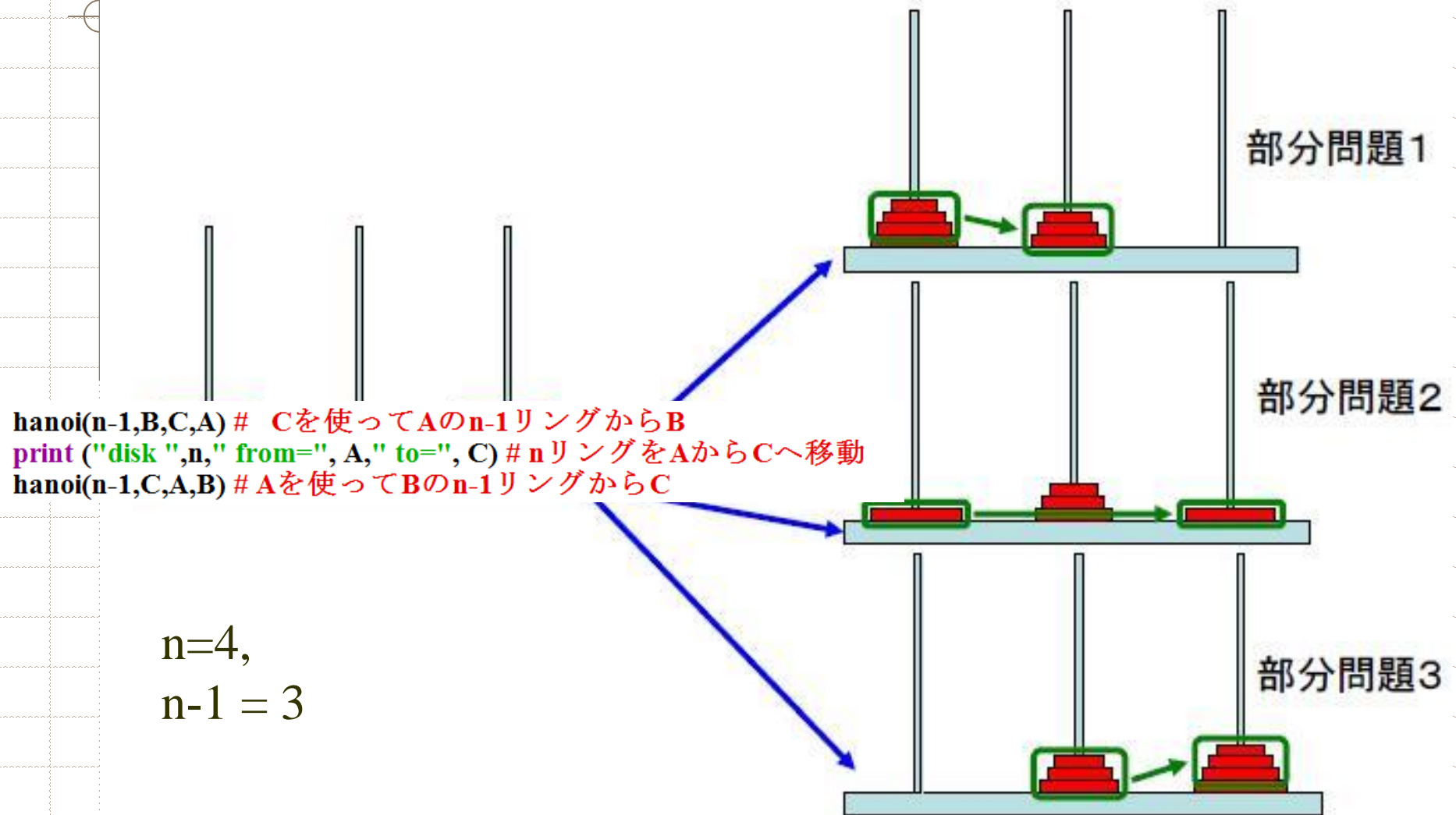


[部分問題3]





[円盤が4枚のとき]



ハノイの塔：再帰呼出関数を用いて解く

```
def hanoi(n,C,B,A):  
    if n> 0:  
        hanoi(n-1,B,C,A) # Cを使ってAのn-1リングからB  
        print ("disk ",n," from=", A," to=", C) # nリングをAからCへ移動  
        hanoi(n-1,C,A,B) # Aを使ってBのn-1リングからC  
    elif n==0:  
        return None
```

hanoi(リングの数, 目的柱, 仮柱, スタート柱)

```
>>> hanoi(4,"C","B","A")
```

```
disk 1 from= A to= B
```

```
disk 2 from= A to= C
```

```
disk 1 from= B to= C
```

```
disk 3 from= A to= B
```

```
disk 1 from= C to= A
```

```
disk 2 from= C to= B
```

```
disk 1 from= A to= B
```

```
disk 4 from= A to= C
```

```
disk 1 from= B to= C
```

```
disk 2 from= B to= A
```

```
disk 1 from= C to= A
```

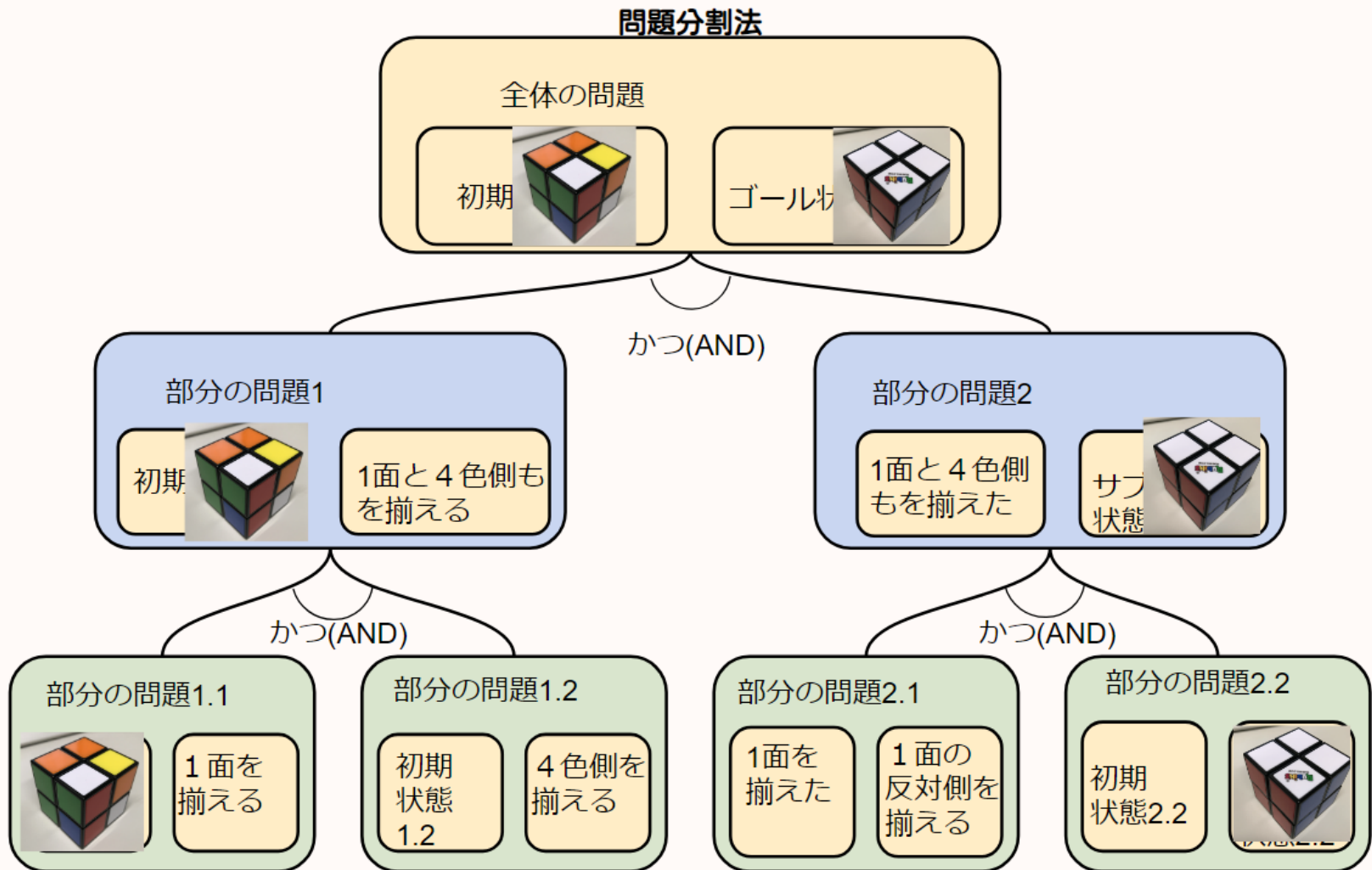
```
disk 3 from= B to= C
```

```
disk 1 from= A to= B
```

```
disk 2 from= A to= C
```

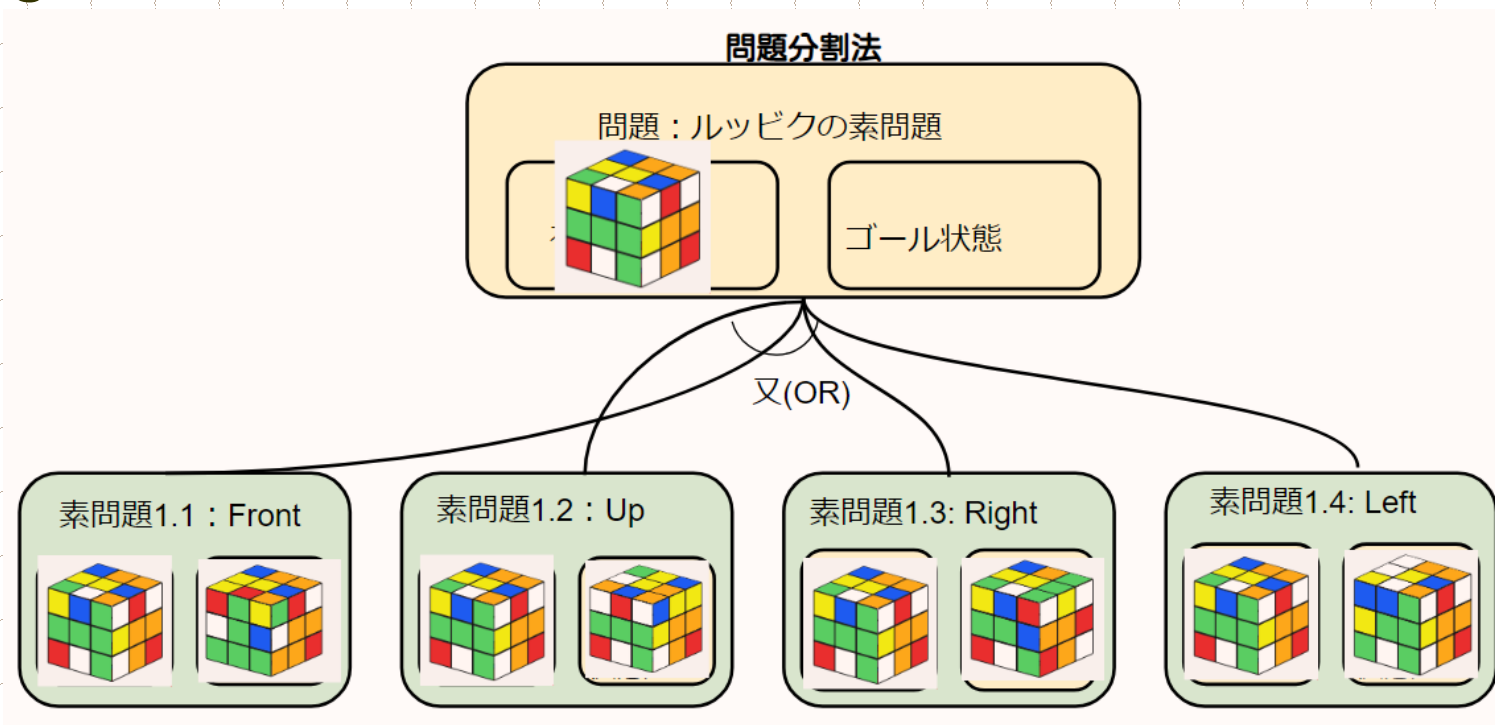
```
disk 1 from= B to= C
```

ルビク2x2問題分割法:AND木



ルビクの素問題

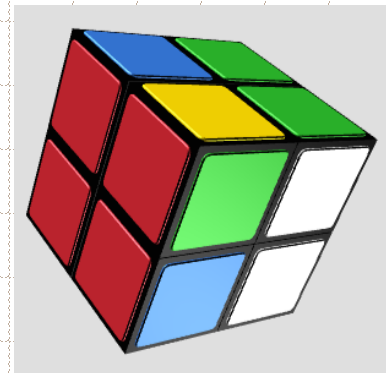
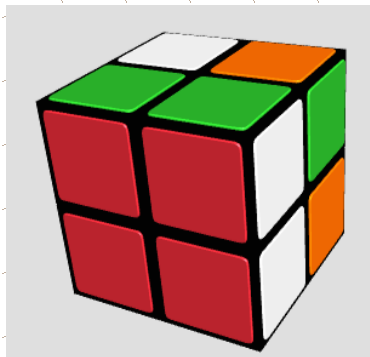
- ◆ 分割できない
- ◆ 状態Aから状態Bまでは1つのアクションしかない



ルビク2x2の問題分割法

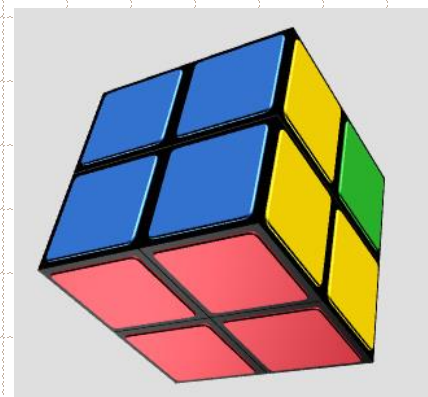
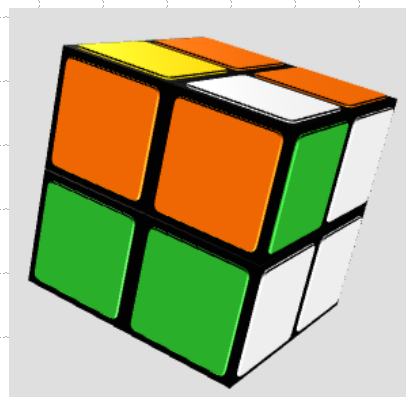
◆ 分割法:

- 1面の1色のベースレイヤ問題
 - ◆ 外側面の4色問題



- 1面のトップレイヤ問題

- ◆ コーナーを揃える
- ◆ コーナーをフリップする



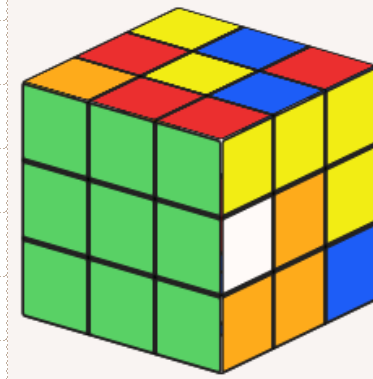
対面

裏面

ルビク3x3の問題分割法

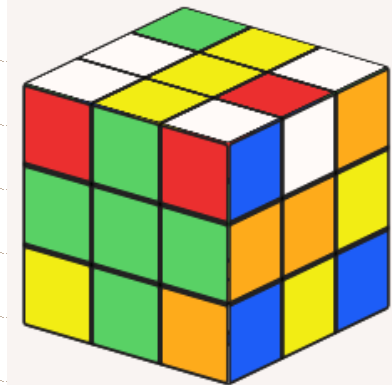
◆ 分割法1:

- 1面の1色のベースレイヤ問題
- 外側面(ミドルレイヤ)の4色問題
- 1面のトップレイヤ問題

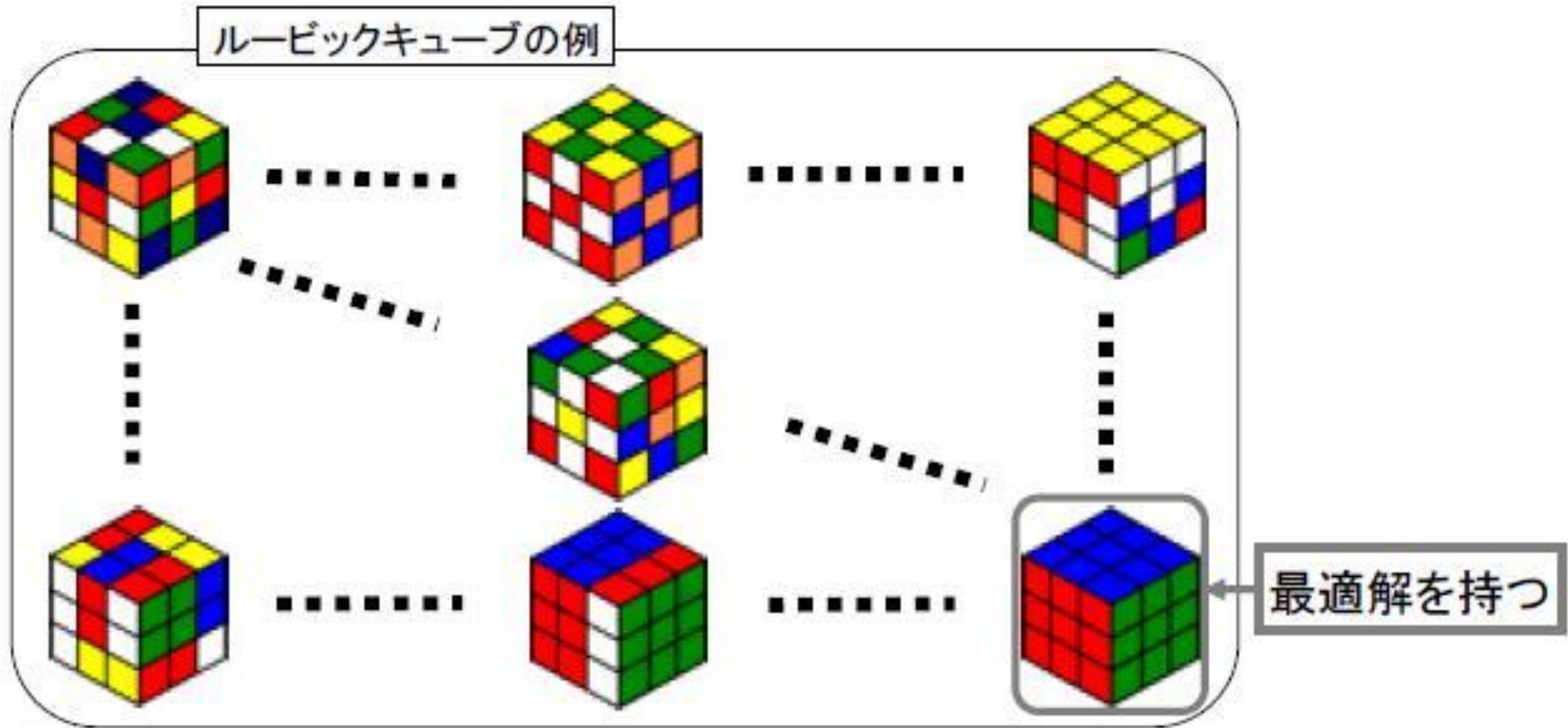


◆ 分割法2:

- 1面のクロス問題
- 外側の4色クロスの問題
- 1面のトップのクロス問題
- コーナーを揃える
- コーナーをフリップする



ルビク3x3の状態空間と問題 分割法



再帰 (帰納) (recursive (inductive))

◆ 階乗

- $0! = 1$ and $1! = 1$
- $(n + 1)! = (n + 1) * n!$

◆ フィボナッチ数 (*Fibonacci number*)

- $fib(0) = 0, fib(1) = 1$
- $fib(x) = fib(x - 2) + fib(x - 1)$ $x > 1$ and $x \in N$

◆ フィボナッチ数列 (*Fibonacci sequence*)

- $[0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, 89, 144, 233, 377, 610, \dots]$

再帰（帰納）（recursive (inductive)）

◆ 階乗

```
import functools
import sys
```

```
def factorial (n):
    if n == 1:
        return 1
    else :
        return n * factorial(n - 1)
```

```
def applicativeFactorial (n) :
    def mult(x,y): return x * y
    return functools.reduce (mult, range(1,n+1))
```

```
def iterFactorial (n) :
    retval = 1
    for i in range (n,0,-1) :
        retval = retval * i
    return retval
```

再帰(帰納) (recursive(inductive))

◆ フィボナッチ数、数列

```
def fib(x):
    global numFibCalls
    numFibCalls += 1
    if x==0:
        return 0
    elif x==1:
        return 1
    else:
        return fib(x-1)+fib(x-2)

def testFib(n):
    seq = []
    for i in range(n+1):
        global numFibCalls
        numFibCalls = 0
        f_i = fib(i)
        print("n=", i, "のフィボナッチ数は", fib(i))
        print("フィボナッチ再帰関数は", numFibCalls, "回に呼び出した.")
        seq.append(f_i)
    return(seq)

fib_seq = testFib(15)
print("\n数列:", fib_seq)
```

再帰（帰納）（recursive (inductive)）

◆ 分割統治(divide-and-conquer)

- 部分問題は元の問題よりも解くのが簡単である
- 部分問題の回答は、元の問題を解くために統合できる
- ある文字列は回文かどうか調べること：
 - ◆ sを文字列と仮定
 - ◆ sが回文ならTrueを返し、それ以外ならFalseを返す
ただし 可読点、空白、大文字、小文字は無視する

再帰 (帰納)

◆ 回文 (is Palindrome)

```
def isPalindrome(s):
    sent=s
    print("Start...")
    def toChars(s):
        s=s.lower()
        letters=""
        for c in s:
            if c in 'abcdefghijklmnopqrstuvwxyz':
                letters+=c
        return letters
    def isPal(s):
        print('isPal関数は',s,'文字列で呼出す.')
        if len(s)<=1:
            print(sent,'は回文である.')
            return True
        else:
            print(s,'の回文を求める.')
            answer=s[0]==s[-1] and isPal(s[1:-1])
            return answer
    return isPal(toChars(s))

reply = isPalindrome('aba')
print("回答:",reply)
```

まとめ

- ◆ 問題分割法は問題定式化の一つの手法.
- ◆ 問題分割法:
 - 問題をいくつかの単純な部分問題に分割
 - [初期状態、最終状態]のペア
 - AND/OR木で表現
 - AND/OR木を探索することに帰着
 - 素問題は分割できない問題
- ◆ 例題: ハノイの塔、Rubik's Cube
- ◆ 分割統治と再帰(帰納)