

# 컴퓨터 알고리즘 (HW#2)

학부: 정보통신공학부

학번: 201624548

이름: 이태훈

1. T(1625) ?

$$T(n) = 7 \cdot T(\frac{n}{5}) + 10n$$

$$T(1) = 1$$

Python:

```
def T(n):
    if n==1:
        return 1
    return 7 * T(n//5) + 10n
```

print(T(1625)).

result: 46801

$$T(1625) : 6250 + 7 \cdot T(125) = 46801$$

$$T(125) : 1250 + 7 \cdot T(25) = 5793$$

$$T(25) : 250 + 7 \cdot \frac{T(5)}{5} = 649$$

$$T(5) : 50 + 7 \cdot \frac{T(1)}{1} = 57$$

17. 하노이 타워 알고리즘 (247)

Python: def hanoi(n, start, via, des):

count = 0

if n==1:

return 1.

else:

count += hanoi(n-1, start, des, via) # n-1 개 만큼을 via로 이동

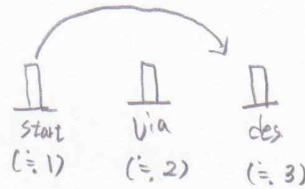
count += 1.

count += hanoi(n-1, via, start, des) # n-1 개 만큼을 start로 이동

return count

n=int(input())

print(hanoi(n, 1, 2, 3)).



start, via, des 를 각각 1, 2, 3으로 두자.

# 원판이 단 하나 남았을 때 start에서 des로 이동.

$S(n-1)$

1.

$S(n-1)$

a) 이 알고리즘에 대해  $S(n) = 2^n - 1$  임을 보라.

1.  $S(1) = 1$ .  $\Rightarrow 2^1 - 1$  이 대해 성립.

2.  $S(n) = k$  이고,  $k$  가  $2^n - 1$  이라고 하면.

$S(n+1) = 2k + 1$  이고 (else 부분 아닌 알고리즘에 의해)

이는  $2(2^n - 1) + 1 = 2^{n+1} - 1$  이므로

$S(n) = 2^n - 1$  이 대해 성립한다.

b) 위 알고리즘이 junk move 가 없는 최선의 이동 경로 이므로  $2^n - 1$  이 최소 이동 횟수이다.

### 3. 트로미노 알고리즘 설계.

0	1
2	2

트로미노는 4등분했을 때 4등분 위: 0, 오른쪽 위: 1, 왼쪽 아래: 2, 오른쪽 아래: 3으로 지정.

Python.

```
import numpy
```

```
count = 1
```

# 1은 2로 세움. empty는 트로미노가 빈 자리 (L과 모양이라 default: 12 둘다)

```
def tromino(n, array, empty = 1):
```

```
    global count
```

```
    # n이 2일 때 타일
```

```
    if n == 2:
```

```
        if empty != 0:
```

```
            array[0][0] = count
```

```
        if empty != 1:
```

```
            array[0][1] = count
```

```
        if empty != 2:
```

```
            array[1][0] = count
```

```
        if empty != 3:
```

```
            array[1][1] = count
```

```
        count += 1
```

```
    else:
```

```
        tromino(n//2, array[n//4:(n//4)*3, n//4:(n//4)*3], empty) # 중앙의 empty 보충이 빈 4등분 문제
```

```
        if empty != 0:
```

```
            tromino(n//2, array[0:n//2, 0:n//2], 3)
```

```
        if empty != 1:
```

```
            tromino(n//2, array[n//2:n//2, n//2:], 2)
```

```
        if empty != 2:
```

```
            tromino(n//2, array[n//2:, 0:n//2], 1)
```

```
        if empty != 3:
```

```
            tromino(n//2, array[n//2:, n//2:], 0)
```

```
m = int(input())
```

```
array = numpy.array([0]*m for _ in range(m))
```

```
tromino(n, array)
```

```
for arr in array:
```

```
    for i in arr:
```

```
        print("%3d" % i, end = ' ')
```

```
    print()
```

4b. Subarray의 max 값을 찾는 알고리즘을 설계.

1. for 문 2중으로 구성 -  $O(n^2) \rightarrow$  복잡.

2. 분할 정복:  $O(n \log n)$

Python:

import sys

```
def sum_subarray(arr, start_index, end_index):  
    func_type = 1  
    if start_index > end_index:  
        func_type = -1  
    result = -sys.maxsize  
    s = 0  
    for i in range(start_index, end_index, func_type):  
        s = s + arr[i]  
        if (s > result):  
            result = s  
    return result
```

```
def max_mid_subarray(arr, low, high)  
    mid = (low + high) // 2  
    left_sum = sum_subarray(arr, mid, low - 1) # 왼쪽  
    right_sum = sum_subarray(arr, mid + 1, high) # 오른쪽  
    return left_sum + right_sum
```

```
def max_subarray(arr, low, high):  
    if (low == high): return arr[high]  
  
    mid = (low + high) // 2  
  
    max_left_subarray = max_subarray(arr, low, mid)  
    max_right_subarray = max_subarray(arr, mid + 1, high)  
    max_middle_subarray = max_mid_subarray(arr, low, high)  
    return max(max_left_subarray, max_right_subarray, max_middle_subarray)
```