

코드를 분석하여 시간 복잡도 및 점근적 상한 함수(big-oh, O)를 구현해야함. 점근적 상한함수는 “최악의 상황”을 고려한다는 것에 유의한다.

- “complexity.py”에 각 문제에 대한 시간 복잡도 및 점근적 상한 함수를 구현한다. 파일명 및 함수명은 대소문자를 구분하여 본 문서에 정의된 대로 작성해야함
- 각 문제에 대한 problemxx() 함수를 구현한다.
- 문제에서 f(n)과 g(n)은 각각 시간 복잡도 함수 및 점근적 상한 함수이다.
- f(n): Time complexity function
- g(n): Asymptotically upper bound function
- 각 문제에서 Ti 는 시간 비용을 나타내며, Ti 를 합하여 f(n)을 정확하게 구현해야 한다. 즉, g(n)은 다양한 정답이 존재할 수 있지만, f(n)은 정답이 정해져 있다.
- c와 n0는 점근적 상한 함수를 정의할 때 임의로 정하는 상수이며, c와 n0는 각각 실수 및 정수로서 0보다 크고 11보다 작다 ($1 \leq c, n_0 \leq 10$).
- problemxx() 함수는 분석한 코드에 대한 f, g, c, n0를 반환한다. 함수 f와 g를 problemxx()의 내부에 정의하도록 한다 (내재 함수, nested function).
- 테스트는 $c \cdot g(n)$ 이 f(n)의 밀착 상한(tight upper bound)인지 확인하기 위하여 n에 n0보다 큰 수를 대입하여 $c \cdot g(n)$ 과 f(n)의 비율, $c \cdot g(n)/f(n)$ 을 검사하는 방식으로 이루어진다. $c \cdot g(n)/f(n)$ 은 20보다 작아야 한다.

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{c \cdot g(n)}{f(n)} \leq 20$$

(1) 아래 maximum 함수(seq의 길이는 n)의 시간 복잡도를 분석하여 f(n), g(n), c, n0를 반환하는 함수를 구현하시오.

```
→ def problem01() -> (f, g, c, n0)
    def maximum(seq):
        maxval = -1
        for elem in seq:
            if elem > maxval:
                maxval = elem
        # end of for
        return maxval
```

$T_1 = 1$
 $T_2 = 1$
 $T_3 = 1$
 $T_4 = 1$
 $T_5 = 1$

$$\begin{aligned}
 f(n) &= T_1 + (T_2 + T_3 + T_4)n + T_5 \\
 &= (T_2 + T_3 + T_4)n + (T_1 + T_5) \\
 &= 3n + 2 \\
 &\leq c \cdot n, \text{ for } c = 4, n \geq n_0 = 2.
 \end{aligned}$$

$g(n) = n.$
 $f(n) \in O(g(n)).$

(2) 아래 multiply_allpairs 함수(seq의 길이는 n)의 시간 복잡도를 분석하여 f(n), g(n), c, n0를 반환하는 함수를 구현하시오.

```
→ def problem02() -> (f, g, c, n0)
    def multiply_allpairs(seq):
        allpairs = []
        for x in seq:
            pairs = []
            for y in seq:
                pairs.append(x*y)
            # end of for
            allpairs.append(pairs)
        # end of for
        return allpairs
```

$T_1 = 1$
 $T_2 = 1$
 $T_3 = 1$
 $T_4 = 1$
 $T_5 = 1$
 $T_6 = 1$
 $T_7 = 1$

(3) 아래 multiply_square_matrices 함수(a, b는 $n \times n$ 행렬)의 시간 복잡도를 분석하여 $f(n)$, $g(n)$, c , $n0$ 를 반환하는 함수를 구현하시오.

```
→ def problem03() -> (f, g, c, n0)

def multiply_square_matrices(a, b):
    n = len(a)
    c = []
    for i in range(n):
        c.append([])
        for _ in range(n):
            c[i].append(0.0)

    for i in range(n):
        for j in range(n):
            for k in range(n):
                c[i][j] += (a[i][k] * b[k][j])

    return c
```

(4) 아래 DynamicArray.append 함수(self._length가 n 을 의미)의 시간 복잡도를 분석하여 $f(n)$, $g(n)$, c , $n0$ 를 반환하는 함수를 구현하시오. (점근적 상한이 최악의 상황을 가정한다는 것에 유의하여 resize의 매개변수 capacity가 n 에 따라 어떻게 변하는지 분석할 필요가 있다.)

```
→ def problem04() -> (f, g, c, n0)

class DynamicArray:
    def __init__(self):
        self._capacity = 1
        self._length = 0
        self._arr = self._capacity * [None]

    def __str__(self):
        return str(self._arr)

    def __len__(self):
        return self._length

    def __getitem__(self, i):
        return self._arr[i]

    def resize(self, capacity):
        arr_new = capacity * [None]
        for i in range(self._length):
            arr_new[i] = self._arr[i]

        self._arr = arr_new
        self._capacity = capacity

    def append(self, elem):
        if self._length == self._capacity:
            self.resize(2 * self._length)

        self._arr[self._length] = elem
        self._length += 1

    @property
    def capacity(self):
        return self._capacity
```

(5) 아래 repeat_duplication 함수의 시간 복잡도를 분석하여 $f(n)$, $g(n)$, c , n_0 를 반환하는 함수를 구현하시오. (x_0 는 정수형 매개변수로 가정한다.)

→ def problem05() -> (f, g, c, n0)

```
def repeat_duplication(n, x0):  
    x = [x0]  $T_{01} = 1$   
    for i in range(n):  $T_{02} = 1$   
        y = []  $T_{03} = 1$   
        for elem in x:  $T_{04} = 1$   
            y.append(elem)  $T_{05} = 1$   
            y.append(elem + 1)  $T_{06} = 1$   
            y.append(elem + 1)  $T_{07} = 1$   
        x = y  $T_{08} = 1$   
    return x  $T_{09} = 1$ 
```