

학번: _____

이름: _____

1. [12.5] 다음의 물음에 답하라. 특별한 언급이 없으면 부분 점수 없음.

- A. [0.5] $A = \text{"Algorithm"}$ 에 대해, $\text{print}(A[::2])$ 를 한 결과는? _____
- B. [1] $f(n) = 4^{\log_2 n} + 6n^2/\log n + 9n$ 를 Big-O 기호로 나타내면 $f(n) = O(\text{_____})$ 이다.
- C. [1] 1보다 큰 양의 증가 함수 $f(n)$ 과 $g(n)$ 에 대해, $f(n) + g(n) = O(\min(f(n), g(n)))$ 이다. 맞으면 O, 틀리면 X (O / X)
- D. [1] $T(n) = T(n/2) + cn$ 을 전개했다. $T(1) = c$ 이다. Big-O로 표기하면 $O(\text{_____})$ 이다.
- E. [1] $T(n) = 2T(n/2) + cn$ 을 전개했다. $T(1) = c$ 이다. Big-O로 표기하면 $O(\text{_____})$ 이다
- F. [1] 16개의 서로 다른 수 중에서 최소 값과 최대 값을 찾기 위해 _____번의 비교면 충분하다. (비교 횟수는 최대한 작아야 한다.)
- G. [0.5] n 개의 값들에 대한 quick select와 quick sort의 최악의 경우의 수행시간의 점화식은 서로 같다 (O / X)
- H. [0.5] 강의 시간에 배운 insertion, heap, merge, radix 정렬 알고리즘 중에서 in-place 알고리즘은 무엇인가? 모두 골라, 동그라미로 표시하라.
- I. [1] 임의의 n 개의 값이 저장된 리스트 A 를 오름차순으로 정렬했다. 단, 비교기반 정렬 알고리즘을 사용했다. 이 정렬 시간을 $M(n)$ 이라 하자. 정렬된 A 에서 특정 값이 있는지 알고 싶어, 탐색을 $B(n)$ 시간에 수행했다. 두 가지 모두 가장 빠른 알고리즘을 사용한다면, $M(n)/B(n)$ 을 Big-O로 표기하면 $O(\text{_____})$ 이다.
- J. [0.5] 강의시간에 배운 insertion, quick, merge, bubble 정렬 알고리즘 중에서 최악의 경우와 최선의 경우의 수행시간이 다른 알고리즘을 모두 골라, 동그라미로 표시하라. Quick 정렬의 경우에는 첫 번째 값을 피벗으로 정한다고 가정한다.
- K. [1] n 개의 값이 이미 내림차순으로 정렬된 리스트 A 를 오름차순으로 정렬하는 insertion 정렬 알고리즘을 적용했다. 단, 각 $A[i]$ 의 위치를 $A[0], \dots, A[i-1]$ 에 대한 이진탐색으로 찾는 방식으로 처리한다면 이 알고리즘의 비교회수와 이동(교환)회수를 각각 Big-O로 표기하면? (단, 횟수가 0이라면 $O(1)$ 으로 표기한다.)
비교회수: $O(\text{_____})$, 이동(교환)회수: $O(\text{_____})$
- L. [1] n 개의 값이 이미 오름차순으로 정렬된 리스트 A 에 다시 (오름차순으로 정렬하는) bubble 정렬 알고리즘을 적용했다. 이 정렬 알고리즘의 비교회수와 이동(교환)회수를 각각 Big-O로 표기하면? (단, 횟수가 0이라면 $O(1)$ 으로 표기한다.)
비교회수: $O(\text{_____})$, 이동(교환)회수: $O(\text{_____})$
- M. [0.5] $A = [2, 6, 5, 1, 3, 0]$ 은 힙(heap)이다. (O / X)
- N. [1] n 개의 값으로 구성된 heap의 높이의 하한이 $\Omega(\text{_____})$ 이고, n 개의 값을 비교 기반으로 정렬하는 문제의 비교 횟수의 하한이 $\Omega(\text{_____})$ 이다.
- O. [1] n 개의 값이 리스트 A 에 오름차순으로 정렬되어 있고, m 개의 값이 리스트 B 에 내림차순으로 정렬되어 있다. 두 리스트에 저장된 값을 새로운 리스트 C 에 오름차순으로 저장하려고 한다. 가장 빠르게 한다면 $O(\text{_____})$ 시간에 가능하다.

2. [4.5] 오른쪽 파이썬 코드에 대한 질문에 답하라.

- A. [1] (1)의 print문의 출력 결과는? _____
- B. [1] (2)의 print문의 출력 결과는? (대괄호 필요함) _____
- C. [1] f2의 수행시간 $T(n) = O(\text{_____})$ 이다.
- D. [1.5] c번의 수행시간이 되는 이유를 두 줄 이내로 설명하라.

```
def f2(A, n): # n개 값이 A에 저장됨
    s = 0      # n은 항상 짝수임
    for _ in range(len(A)//2):
        s += A.pop(0)
        A.append(s)
    return s

A = [5,4,3,2,1,0]
print(f2(A,6))      # (1)
print(A)             # (2)
```

3. [5] 오른쪽 코드에 대해, 다음 질문에 답하라.

- A. [2] $f3([7,6,5,4,3,2,1,0],8)$ 의 출력 결과는? _____
- B. [1] $f3(A, n)$ 의 수행시간 $T(n)$ 을 Big-O로 표기하라. $T(n) = \text{_____}$
- C. [2] B번의 수행시간이 되는 이유를 두 줄 이내로 설명하라.

```
def f3(A, n): # n개 값이 A에 저장됨
    s, j = 0, 1
    while j < n:
        s += A[j-1]
        j *= 2
    return s
```

4. [4.5] 아래 코드를 보고 물음에 답하라.

- A. [1] $f4(2, 5)$ 는 어떤 값을 리턴하는가?
- B. [1] $f4(a, n)$ 의 수행시간 $T(n)$ 을 점화식으로 표현하면?
- C. [2.5] 이 점화식을 전개한 후, Big-O 기호로 표기하라. (가정이 필요하다면 직접 언급할 것. $T(1)$ 도 언급할 것. 점화식 전개 없으면 0점.)

```
def f4(a, n):
    if n == 1: return a
    if n%2 == 0:
        return f4(a*a, n//2)
    else:
        return f4(a*a, n//2)*a
```

5. [4] n 자리 두 정수를 곱셈하는 Karatsuba 알고리즘의 점화식은 아래와 같다고 하자.

$$T(n) = aT\left(\frac{n}{b}\right) + n, \quad T(1) = 1$$

- A. [1] a 값과 b 값은 얼마인가? $a = \underline{\hspace{2cm}}$, $b = \underline{\hspace{2cm}}$ (부분점수 없음)
 B. [4] 점화식을 전개한 후, Big-0 기호로 표기하라. (필요한 가정이 있다면 직접 언급할 것. 점화식 전개 없으면 0점. 부분점수 있음.)

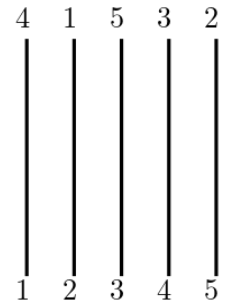
6. [5] 오른쪽 그림처럼 사다리타기 게임을 해서 다섯 개의 값을 정렬하려고 한다.

- A. [1.5] 인접한 두 세로 줄을 연결하는 가로 선분을 그려 정렬하려고 한다.

최소 몇 개의 가로 줄이 필요한가?

- B. [2] A번에서 답한 개수만큼 가로 선분을 왼쪽 그림에 직접 그려라.

- C. [1.5] 만약, 인접하지 않은 두 개의 세로 줄도 가로 선분으로 연결할 수 있다면, 최소 몇 개의 가로 선분이 필요한가?

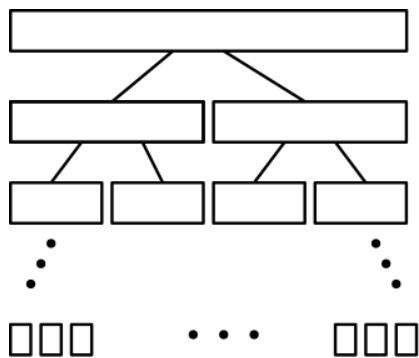


7. [6] n 개의 값을 merge 정렬하려고 한다. 다음 질문에 답하라.

- A. [1.5] 2-way merge 정렬 알고리즘은 절반씩 재귀적으로 나눠 정렬하는 알고리즘이다. 만약, 분할 과정에서 \sqrt{n} 개 이하가 되면 재귀를 멈추고 insertion 정렬을 한다고 하자. 나머지 합병 과정은 동일하다. 이 경우의 수행 시간 $T(n)$ 의 점화식은?

$$T(n) = \underline{\hspace{2cm}}, \quad T(\sqrt{n}) = \underline{\hspace{2cm}}$$

- B. [3] 이 점화식의 재귀 과정을 트리 모양으로 그려보자. 아래 그림에 점화식 전개 과정을 자유롭게 적어보자. (단, $n = 2^k$ 이라 가정한다. 부분 점수 있음.)



- C. [1.5] 이 점화식의 전개한 값을 Big-0로 표기하면? $T(n) = O(\underline{\hspace{2cm}})$

8. [10] 다음은 quick 정렬 알고리즘의 python 코드이다.

```
def quickSort(A):
    if len(A) == 1: return A
    else:
        pivot = A[0] # (1)
        S, M, L = [], [], [] # S, M, L은 각각 pivot보다 작거나 같거나 큰 수로 구성
        for x in A:
            if x < pivot: _____ # (2)
            elif x > pivot: _____ # (3)
            else: _____ # (4)
        return _____ # (5)
```

- A. [2] 위 코드의 빈 칸 (2) ~ (4)를 채우세요. (2),(3),(4)는 모두 맞아야 1점. (5)는 1점
- B. [1] 위 알고리즘은 stable/unstable 하며, in-place/not-in-place하다. 알맞은 단어에 각각 동그라미! (0.5점씩)
- C. [2] 위의 pivot을 정하는 단계 (1)을 $\text{pivot} = \text{MoM}(A, \text{len}(A)//3)$ 으로 정했다고 하자. $\text{MoM}(A, k)$ 는 A의 값 중에서 k번째로 작은 값을 찾는 median of medians 알고리즘이다. 그러면 이 quick sort 알고리즘의 최악의 경우의 비교횟수 $W(n)$ 의 점화식은 다음과 같이 표기할 수 있다. 두 빈 칸을 채워라. (부분점수 없음)

$$W(n) = W(\text{_____}) + W(\text{_____}) + \text{_____}$$

- D. [5] C번에서 세운 점화식을 풀어 Big-O로 표기하라. (힌트: 귀납법!)

9. [6.5] n개의 서로 다른 양의 정수가 저장된 리스트 A에서 가장 큰 수와 두 번째로 큰 수를 분할정복 (Divide and Conquer) 방법으로 구하고 싶다. 이 두 수를 구하는 함수를 find_two_max이라 하자. find_two_max(A, a, b)는 리스트 A에서 가장 큰 수와 두 번째로 큰 수를 [first max, second max]처럼 리스트로 묶어 리턴한다. ($n \geq 2$ 이라고 가정)

```
def find_two_max(A, a, b):
    if a == b: return [A[___], -1] # 두 번째로 큰 수는 없으므로 -1로 처리
    L = find_two_max(A, a, (a+b)//2)
    R = find_two_max(A, (a+b)//2+1, b)
    M = [] # 정답을 저장하기 위한 리스트
    if L[0] > R[0]:
        _____
        _____
    else:
        _____
        _____
    return M
```

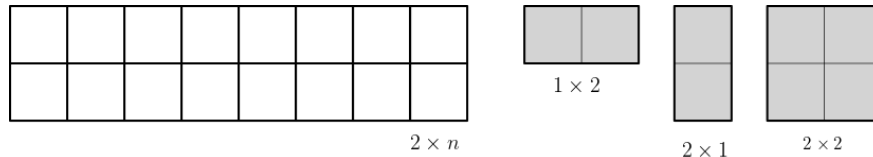
- A. [3] 빈 칸과 빈 줄을 채워 코드를 완성하라. (두 수에 대한 max 사용 가능. 부분점수 있음.)
- B. [1] 위 코드의 수행시간 $T(n)$ 의 점화식은? $T(n) = \underline{\hspace{2cm}}$
- C. [2.5] 이 점화식을 전개한 후, Big-O 기호로 표시하세요. (가정이 필요하다면 언급하면 됨. 전개과정 없으면 0점)

10. [3.5] n번째 피보나치 수열 값을 계산하는 재귀 함수 fibo(n)이 오른쪽과 같다. 단, fibo(0) = 0, fibo(1) = 1이다.

```
def fibo(n):
    if n <= 1: return n
    return fibo(n-2) + fibo(n-1)
```

- A. [2] fibo(4)를 호출하면, fibo의 재귀호출 순서가 다음과 같다. 빈 칸을 채워라. (부분점수 없으니 신중하게 작성하라)
- fibo(4) -> fibo(2) -> _____ -> fibo(1) -> _____ -> _____ ->
- fibo(2) -> fibo(0) -> _____
- B. [1.5] fibo(5)를 호출하면 fibo(2)가 몇 번 호출되는가? _____ 번

11. [7] 아래 그림처럼 $2 \times n$ (이 예에서는 $n = 8$ 임) 빈 칸이 있고, 이를 그림에 나타난 세 가지 기본 타일로 채우고 싶다. 임의의 $n \geq 1$ 에 대해, $2 \times n$ 빈 칸을 채울 수 있는 경우의 수를 $A[n]$ 이라 하자. $A[n]$ 의 점화식은 어떻게 되나? 초기 값도 함께 언급해야 한다.



- A. [1] $A[1] = \underline{\hspace{2cm}}$, $A[2] = \underline{\hspace{2cm}}$
- B. [2] $A[n] = \underline{\hspace{4cm}}$
- C. [3] $A[n]$ 을 계산하는 python-like 코드를 아래에 작성하라.

```
def compute_A(n): # return A[n]
```

- D. [1] c번의 코드의 수행 시간 $T(n)$ 을 Big-O로 표기하라. (c번에서 제안한 코드의 효율성과 관계 없음) $T(n) = O(\underline{\hspace{2cm}})$

12. [1] 지금까지의 알고리즘 강의에 대해 느낀 점, 아쉬운 점, 개선할 점 등을 솔직히 써 주면 남은 강의에 반영하도록 노력하겠습니다. (쓰기만 하면 1점!)