2장, 해답

<2.1절>

2.1

- (1) 리스트의 크기, 비교연산
- (2) 리스트의 크기, 덧셈연산
- (3) n, 곱셈연산
- (4) n, 덧셈연산
- (5) a, b, 나눗셈연산
- (6) a, b, 비교연산(3행)
- (7) a, b, 나머지연산(1행 약수 찾기)

2.2

- (1) 최선, 최악, 평균 모두 동일: O(n)
- (2) 최선, 최악, 평균 모두 동일: O(n)
- (3) 최선, 최악, 평균 모두 동일: O(n)
- (4) 최선, 최악, 평균 모두 동일: $O(n^2)$
- (5) 최선: *O*(1)

최악(어려움): $O(\log b)$ https://www.baeldung.com/cs/euclid-time-complexity

- (6) 최선: O(a+b), 최악/평균: O(ab)
- (7) 최선, 최악, 평균: O(a)

2.3

- (1) 증가속도: O(n), 최선O(1), 최악/평균O(n)
- (2) 증가속도: O(n), 최선/최악/평균O(n)

2.4

- (1) =
- (2) >
- (3) <
- (4) =
- (5) <

- $(1) \quad \frac{1 + \log_2 n}{\log_2 n}$
- (2) 2
- (3) 4
- (4) 4
- (5) $\sqrt{2}$

<2.2절>

2.6

- (1) $O(n^2)$
- (2) $O(n^3)$
- (3) $O(n^3)$
- (4) $O(3^n)$
- (5) O(n!)

2.7

O(1) $O(\log n)$ O(n) $O(n\log n)$ $O(n^2)$ $O(n^3)$ $O(2^n)$ O(n!)

2.8

 $\log_2 n \quad \ln^2 n \quad 0.0001n^4 + 3n + 1 \quad 2^{3n} \quad 3^n \quad 4^n \quad (n-10)!$

2.9*

- (1) c=1와 $n_0=1$ 가 존재
- (2) c=4와 $n_0=1$ 가 존재
- (3) $0.000001n^3 \not \subseteq O(n^2)$ 증명:

 $0.000001n^3$ 이 $O(n^2)$ 에 포함된다고 가정한다. 그러면 $n \geq n_0$ 인 모든 n에 대해 $\left|0.000001n^3\right| \leq c \left|n^2\right|$ 을 만족하는 c와 n_0 가 존재해야 한다. 부등식의 양변을 n^2 으로 나누면 $\left|0.000001n\right| \leq c$ 이 되고, 상수 c를 아무리 크게 잡더라도 그보다 큰 n이 존재할 수 있다. 따라서 위의 가정은 틀렸고, $0.000001n^3$ 는 $O(n^2)$ 에 포함될수 없다.

(4)~(9) 같은 방법으로 증명.

- 1) 동전을 n/2개씩 두 그룹으로 나눈다. 홀수인 경우 하나를 제외하고 나눈다.
- 2) 양팔저울로 측정한다.
- 3) 만약 같으면(동전이 홀수인 경우에만 해당함) 남은 동전이 불량이다. 양팔저울로 정상 동전 하나와 비교하여 무거운지 가벼운지를 판단한다.
- 4) 같지 않다면, 무거운 그룹을 다시 두 그룹으로 나누어 측정한다.
- 5) 만약 두 그룹이 같으면 불량 동전은 가볍다.
- 6) 만약 다르면 불량 동전은 무겁다.

<2.3절>

2.11

- (1) 135
- (2) 4196352
- (3) n
- (4) n^2
- (5) 1000*n*
- (6) $\frac{n(n+1)}{2}$
- (7) $\frac{1}{6}n(n+1)(2n+1)$
- (8) $\frac{n^2(n+1)^2}{4}$

2.12

- (1) O(1)
- (2) O(1)
- (3) O(n)
- (4) $O(n^2)$
- (5) O(n)
- (6) $O(n^2)$
- (7) $O(n^3)$
- (8) $O(n^4)$

- (1) 1부터 n까지의 합을 구하는 함수
- (2) sum=sum+1

- (3) n번
- (4) O(n)
- (5) 수열의 합 공식 이용: O(1)

1.14

- (1) 리스트에서 최댓값과 최솟값의 차이를 구하는 함수
- (2) if문
- (3) 리스트의 크기 n
- (4) O(n)
- (5) 없음

1.15

- (1) $O(n^2)$
- (2) $O(\log_2 n)$
- (3) $O(n^2)$
- (4) $O(\log_2 n)$

<2.4절>

1.16

- (1) 순환호출의 인수 : 문제의 크기가 줄지 않음 --> 무한루프
- (2) 순환호출에서 종료 조건이 없음 --> 무한루프

1.17 5번

1.18

5

4

3

2

1

반환 값 = 15

1.19 15개

1.20

- (1) 3(n-1)
- (2) 2^{n+1}
- (3) n(n+1)/2
- (4) $\log_2 n$

(5)
$$\sum_{i=0}^{k} 3^{i} = \frac{3}{2}n - \frac{1}{2}$$

- (1) F(n) = F(n-1) + 2n 1, F(1) = 1, n^2 을 구하는 알고리즘
- (2) T(n) = T(n-1) + 1, T(1) = 0, O(n)
- (3) T(n) = T(n-1) + 2, T(1) = 0, O(n)