/* 데이터 구조 및 알고리즘 */

신현규 강사, 화/목 20:00

<mark>현</mark>



주차별 커리큘럼

1주차 과정 소개, 배열, 연결리스트, 클래스

2주차 스택, 큐, 해싱

3주차 시간복잡도

4주차 트리, 트리순회, 재귀호출

5주차 힙

6주차 그래프 소개, DFS

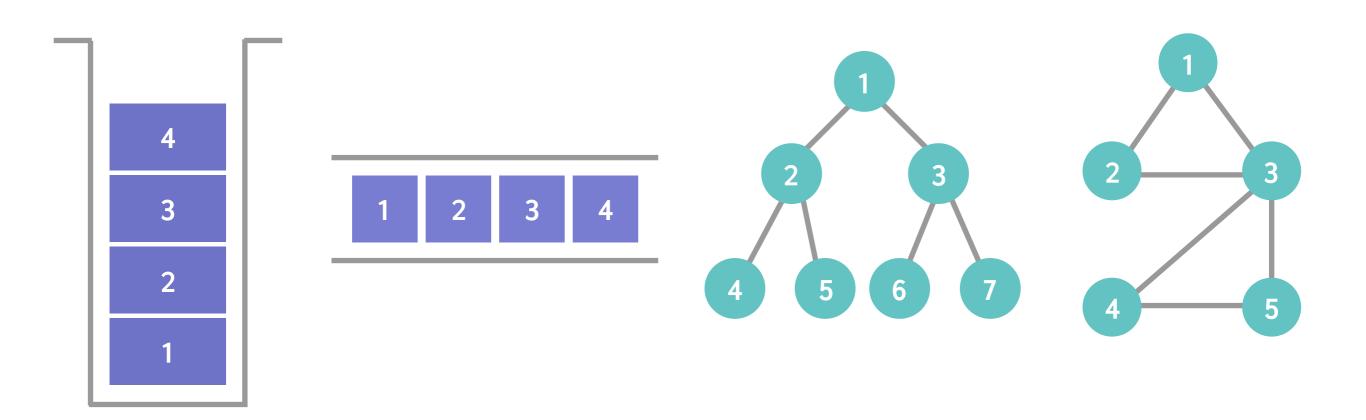
7주차 그래프 심화, BFS

8주차 강의 요약, 알고리즘 과정 소개

컴퓨터를 이용한 문제 해결 과정

- 1. 문제를 정확히 이해한다
- 2. 문제를 해결하는 알고리즘을 개발한다
- 3. 알고리즘이 문제를 해결한다는 것을 증명한다
- 4. 알고리즘이 제한시간 내에 동작한다는 것을 보인다
- 5. 알고리즘을 코드로 작성한다
- 6. 제출 후 만점을 받고 매우 기뻐한다

대표적인자료구조



스택 (Stack)

Last In First Out

큐 (Queue)

First In First Out

트리 (Tree) 그래프 (Graph)

재귀함수의 올바른 디자인 및 해석

재귀함수를 디자인하기 위해서는 다음 세 가지 단계를 명심하자

1. 함수의 정의를 명확히 한다.

- 2. 기저 조건(Base condition)에서 함수가 제대로 동작하게 작성한다.
- 3. 그 후, 함수가 (작은 input에 대하여) 제대로 동작한다고 가정하고 함수를 완성한다.

mⁿ을 구하시오

 $(단, 1 \le n \le 1,000,000,000)$



재귀함수의 올바른 디자인 및 해석

재귀함수를 디자인하기 위해서는 다음 세 가지 단계를 명심하자

1. 함수의 정의를 명확히 한다.

- 2. 기저 조건(Base condition)에서 함수가 제대로 동작하게 작성한다.
- 3. 그 후, 함수가 (작은 input에 대하여) 제대로 동작한다고 가정하고 함수를 완성한다.

$$m^n = m \times m \times ... \times m$$

1. 함수의 정의를 명확히 한다.

 $m^n = m \times m \times ... \times m$

1. 함수의 정의를 명확히 한다.

 $m^n = m \times m \times ... \times m$

getPower(m, n) : mⁿ 을 반환하는 함수

2. 기저 조건(Base condition)에서 함수가 제대로 동작하게 작성한다.

 $m^n = m \times m \times ... \times m$

getPower(m, n) : mⁿ 을 반환하는 함수

2. 기저 조건(Base condition)에서 함수가 제대로 동작하게 작성한다.

getPower(m, 0) = 1

 $m^n = m \times m \times ... \times m$

getPower(m, n) : mⁿ 을 반환하는 함수

3. 그 후, 함수가 (작은 input에 대하여) 제대로 동작한다고 가정하고 함수를 완성한다.

 $m^n = m \times m \times ... \times m$

getPower(m, n) : mⁿ 을 반환하는 함수

3. 그 후, 함수가 (작은 input에 대하여) 제대로 동작한다고 가정하고 함수를 완성한다.

 $getPower(m, n) = m \times getPower(m, n-1)$

 $m^n = m \times m \times ... \times m$

getPower(m, n): mⁿ을 반환하는 함수

getPower(m, 0) = 1

정의

점화식

 $getPower(m, n) = m \times getPower(m, n-1)$

기저조건 (Base condition)

```
m<sup>n</sup> = m x m x ... x m

getPower(m, n): m<sup>n</sup>을 반환하는 함수

def getPower(m, n):
  if n == 0:
    return 1
  else:
    return m * getPower(m, n-1)
```

```
m^n = m \times m \times ... \times m
```

```
def getPower(m, n):
    if n == 0:
        return 1
    else:
        return m * getPower(m, n-1)
```

 $m^n = m \times m \times ... \times m$

$$m^n = m \times m \times ... \times m$$

$$m^n = (m^{(n/2)})^2$$
 n이 짝수일 경우

$$m^n = m \times m \times ... \times m$$

$$m^{n} = (m^{(n/2)})^{2}$$
 n이 짝수일 경우 $(m^{n-1}) \times m$ n이 홀수일 경우

$$m^n = m \times m \times ... \times m$$

getPower(m, n) : mⁿ 을 반환하는 함수

$$getPower(m, n) =$$

n이 짝수

$$getPower(m, n) =$$

n이 홀수

 $m^n = m \times m \times ... \times m$

getPower(m, n) : mⁿ 을 반환하는 함수

 $getPower(m, n) = (getPower(m, n//2))^2$

n이 짝수

 $getPower(m, n) = m \times getPower(m, n-1)$

n이 홀수

```
m^n = m \times m \times ... \times m
```

```
def getPower(m, n):
    if n == 0:
        return 1
    elif n % 2 == 0:
        temp = getPower(m, n//2)
        return temp * temp
    else:
        return getPower(m, n-1) * m
```

```
m^n = m \times m \times ... \times m
```

```
def getPower(m, n) :
    if n == 0 :
        return 1
    elif n % 2 == 0 :
        temp = getPower(m, n//2)
        return temp * temp
    else :
        return getPower(m, n-1) * m
```

[예제 1] 퀵정렬 구현하기

숫자 n개를 오름차순으로 정렬하시오 (단, 1 ≤ n ≤ 1,000,000)

입력의 예

10234569781

출력의 예

1 2 3 4 5 6 7 8 9 10

재귀호출을 이용한 대표적인 정렬

4	7 4	2 10	19 2	4 5	3	1	5	
---	-----	------	------	-----	---	---	---	--

재귀호출을 이용한 대표적인 정렬

4	7 4	2 10	19 2	4 5	3	1	5	
---	-----	------	------	-----	---	---	---	--

pivot

재귀호출을 이용한 대표적인 정렬

7	4 2	10 19	2 4	5	3	1	5
---	-----	-------	-----	---	---	---	---

4

재귀호출을 이용한 대표적인 정렬

	7			10	19	
4	2	2	4	3	1	

4

5

재귀호출을 이용한 대표적인 정렬

4 2	2	4	3	1
-----	---	---	---	---

7 10	19	5	5
------	----	---	---

4

재귀호출을 이용한 대표적인 정렬

4	2	2	4	3	1	4	7	10	19	5	5	
---	---	---	---	---	---	---	---	----	----	---	---	--

재귀호출을 이용한 대표적인 정렬

4	2 2	2 4	3	1	4	7	10	19	5	5	
---	-----	-----	---	---	---	---	----	----	---	---	--

Quicksort!

Quicksort!

재귀호출을 이용한 대표적인 정렬

9 3 4 4 4 6 6 7 10 19	6 6 7 10	6	4	4	4	3	2	2	1	
-----------------------	----------	---	---	---	---	---	---	---	---	--

Quicksort!

Quicksort!

재귀호출을 이용한 대표적인 정렬

1 2 2 3 4 4 6 6 7 10	19
----------------------	----

Quicksort!

Quicksort!

퀵정렬의 자세한 단계

4 7 4 2 10 19 2 4 5 3 1 5

퀵정렬의 자세한 단계

4	7	4	2	10	19	2	4	5	3	1	5	
---	---	---	---	----	----	---	---	---	---	---	---	--

pivot

퀵정렬의 자세한 단계

4 2 2 4 3 1 4 7 10 19 5 5

퀵정렬의 자세한 단계

1 2 2 3 4 4 4 7 10 19 5 5

퀵정렬의 자세한 단계

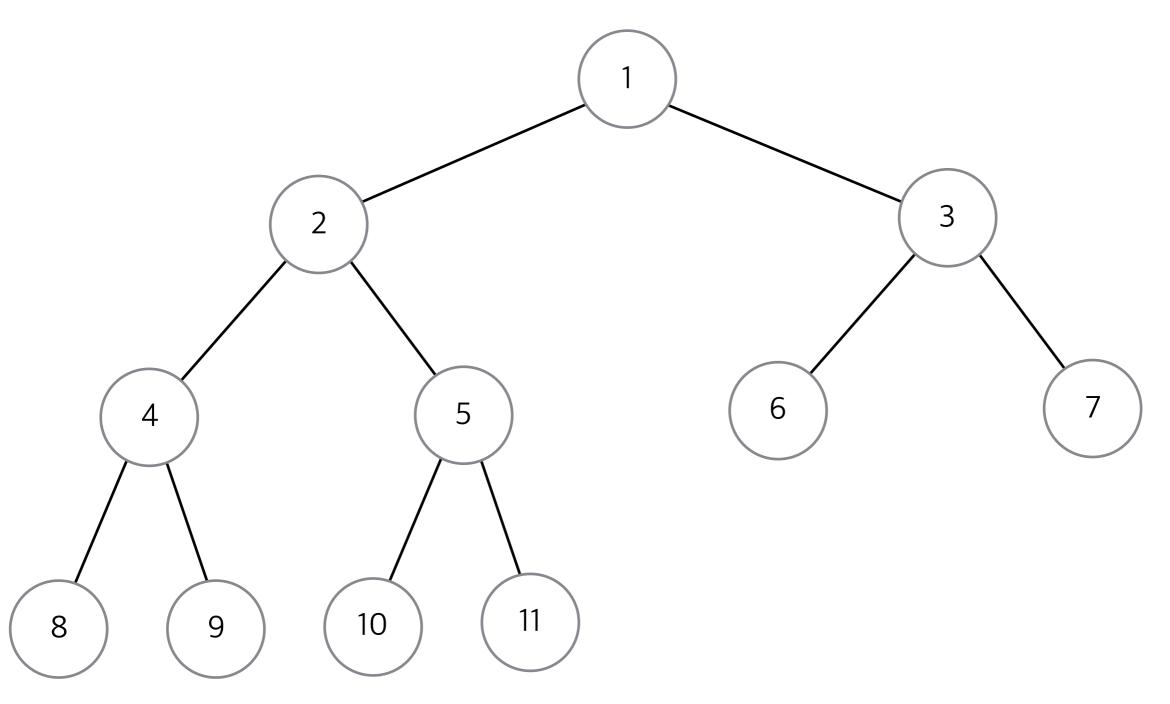
1 2 2 3 4 4 5 5 7 10 19

퀵정렬의 자세한 단계

1 2 2 3 4 4 5 5 7 10 19

완전 이진 트리

(Complete binary tree)



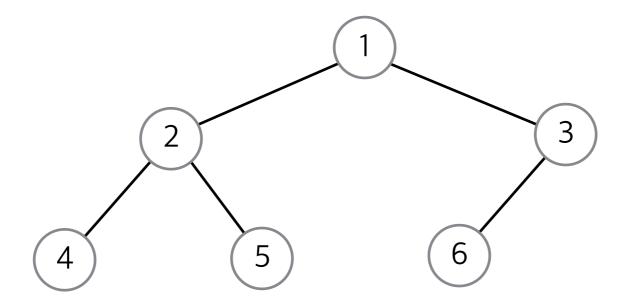
완전 이진 트리의 노드 개수가 주어질 때, 이 완전 이진 트리를 후위순회 한 결과를 출력하라.

입력의 예

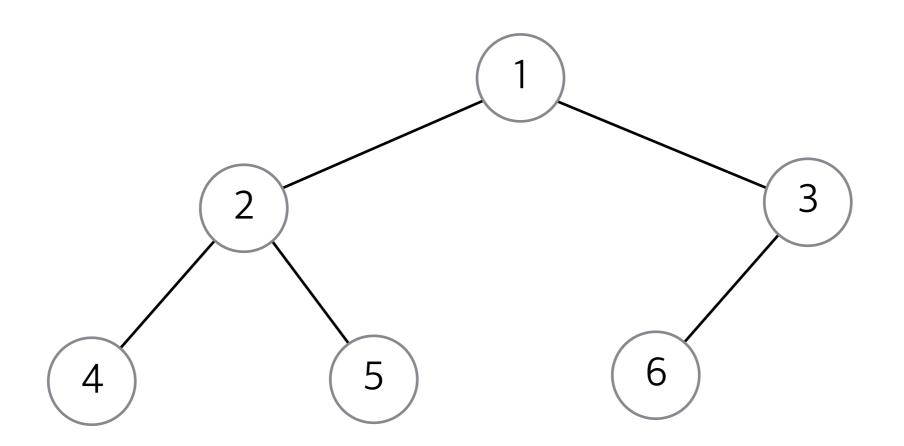
6

출력의 예

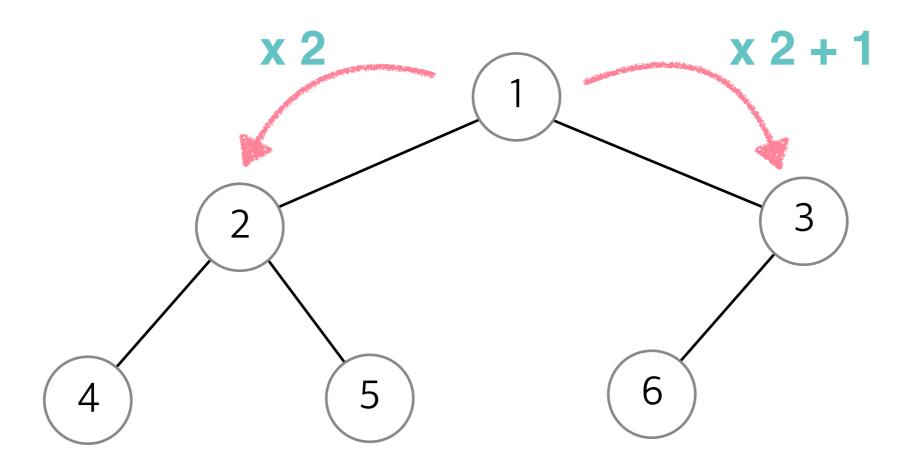
4 5 2 6 3 1



트리 문제라고 해서 항상 트리를 구현해야 하는 것이 아님



트리 문제라고 해서 항상 트리를 구현해야 하는 것이 아님





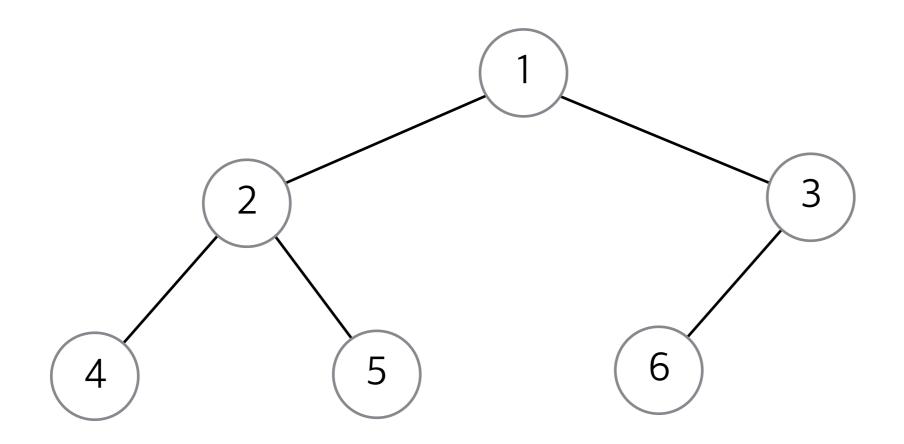
트리를 직접 구현?

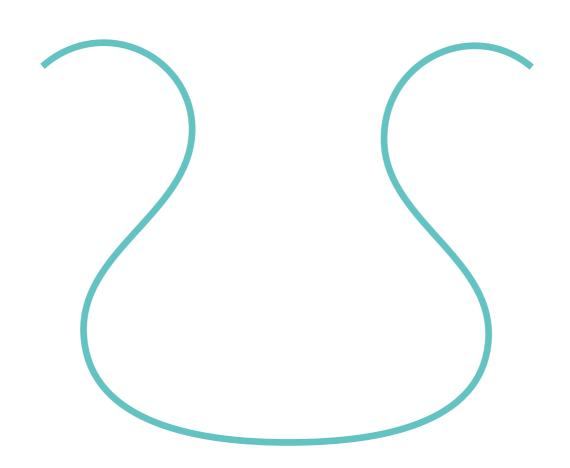
사실 트리를 직접 class로 구현해야 할 일이 별로 없음

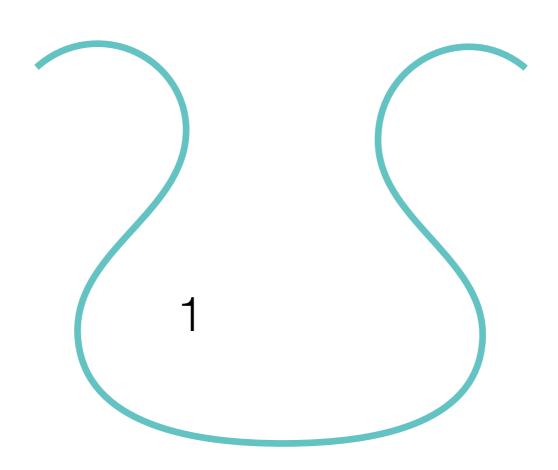
그래프 구현을 배우면 트리의 구현을 자연스럽게 습득

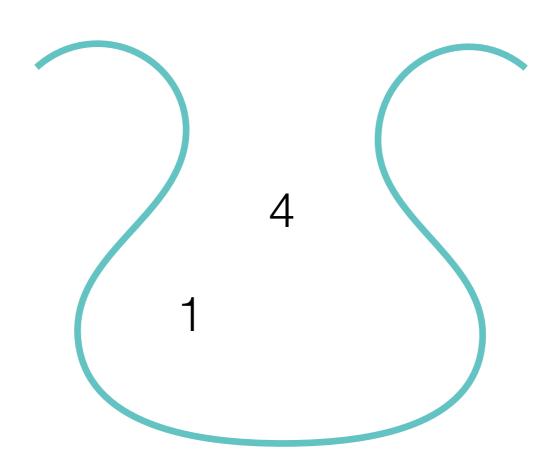
완전 이진 트리의 성질

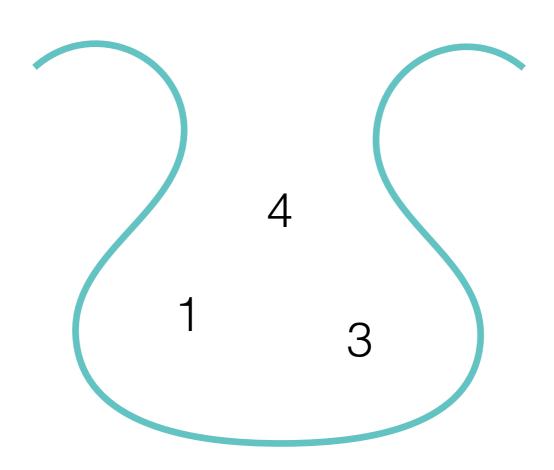
노드가 n개면, 그 높이는 약 log(n) 이다.

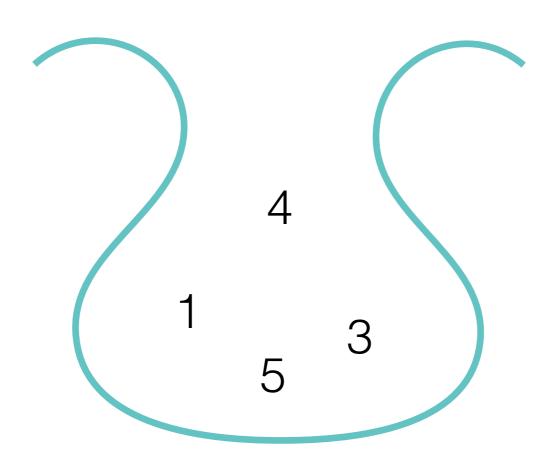


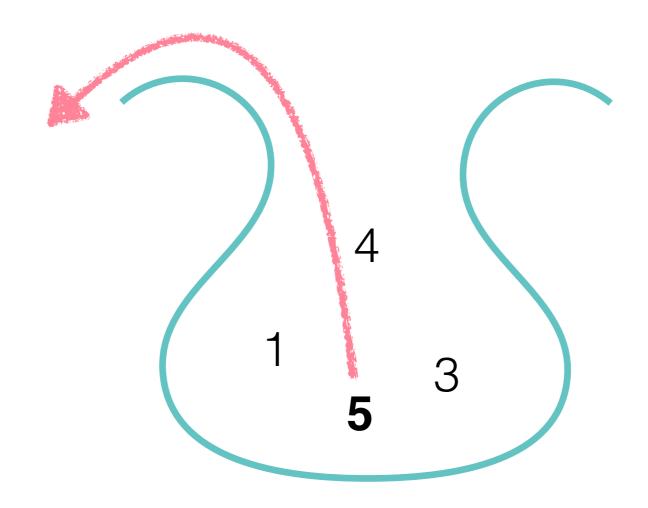


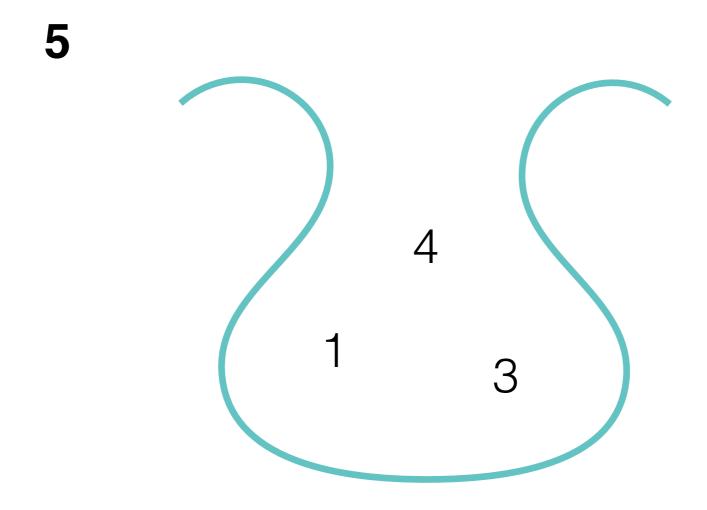


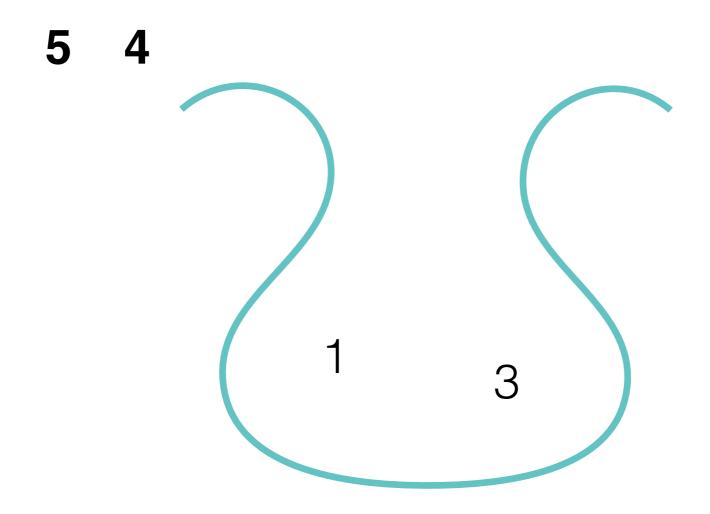


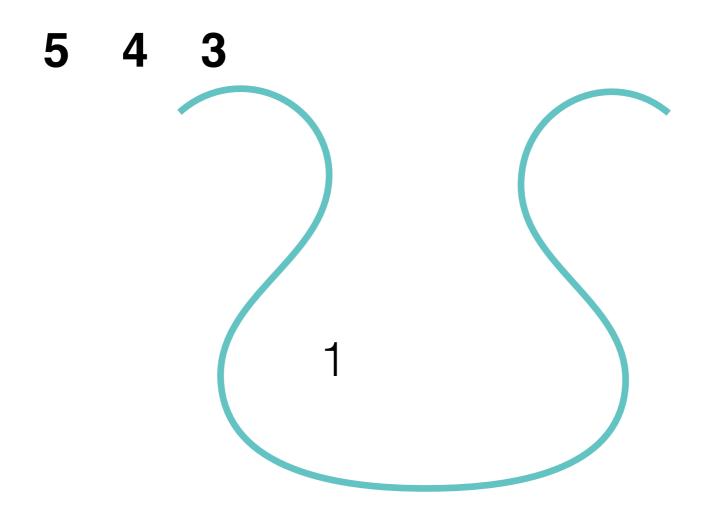


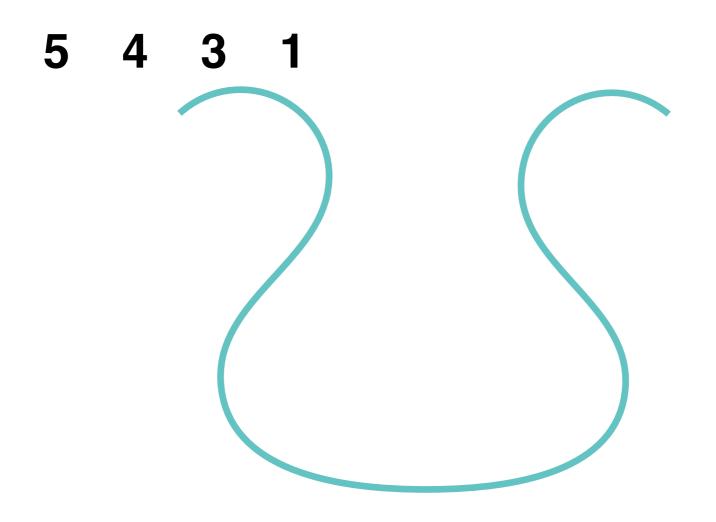












원소를 제거할 시, 가장 우선순위가 높은 원소를 제거

myQueue 0 1 2 3 4 5 6 7

원소를 제거할 시, 가장 우선순위가 높은 원소를 제거

myQueue 1 2 3 4 5 6 7

원소를 제거할 시, 가장 우선순위가 높은 원소를 제거

0	1	2	3	4	5	6	7
1	4						

원소를 제거할 시, 가장 우선순위가 높은 원소를 제거

0	1	2	3	4	5	6	7
1	4	3					

원소를 제거할 시, 가장 우선순위가 높은 원소를 제거

0	1	2	3	4	5	6	7
1	4	3	5				

원소를 제거할 시, 가장 우선순위가 높은 원소를 제거

5

0	1	2	3	4	5	6	7
1	4	3					

원소를 제거할 시, 가장 우선순위가 높은 원소를 제거

5 4

0	1	2	3	4	5	6	7
1	3						

원소를 제거할 시,

가장 우선순위가 높은 원소를 제거

5 4 3

0	1	2	3	4	5	6	7
1							

원소를 제거할 시,

가장 우선순위가 높은 원소를 제거

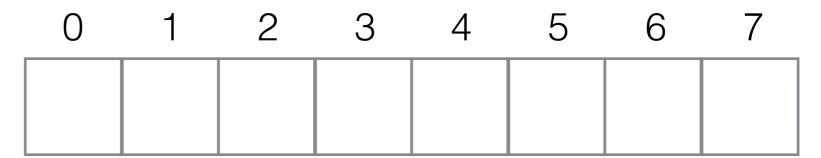
5 4 3 1

myQueue 0 1 2 3 4 5 6 7

원소를 제거할 시,

가장 우선순위가 높은 원소를 제거

5 4 3 1 삽입: O(1)



원소를 제거할 시,

가장 우선순위가 높은 원소를 제거

5 4 3 1

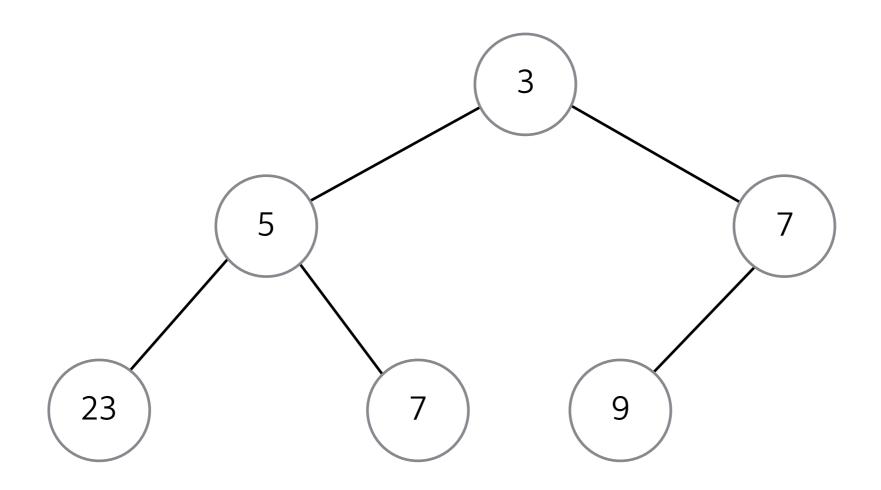
삽입 : O(1)

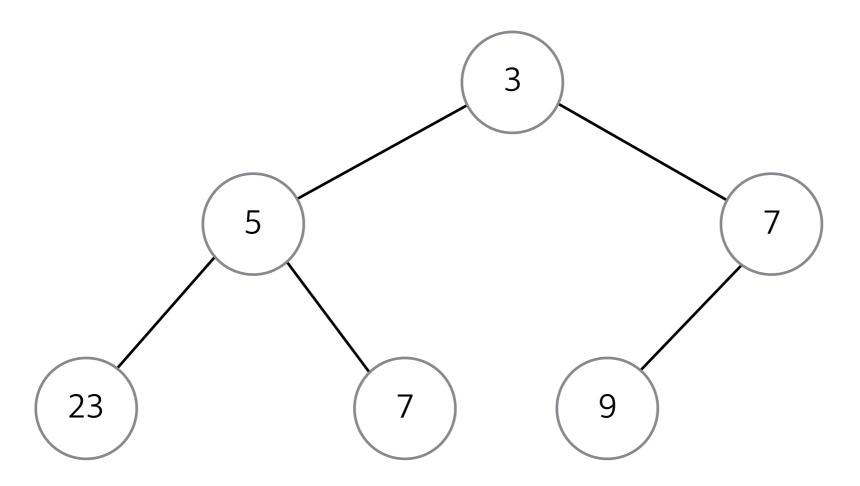
삭제 : O(n)

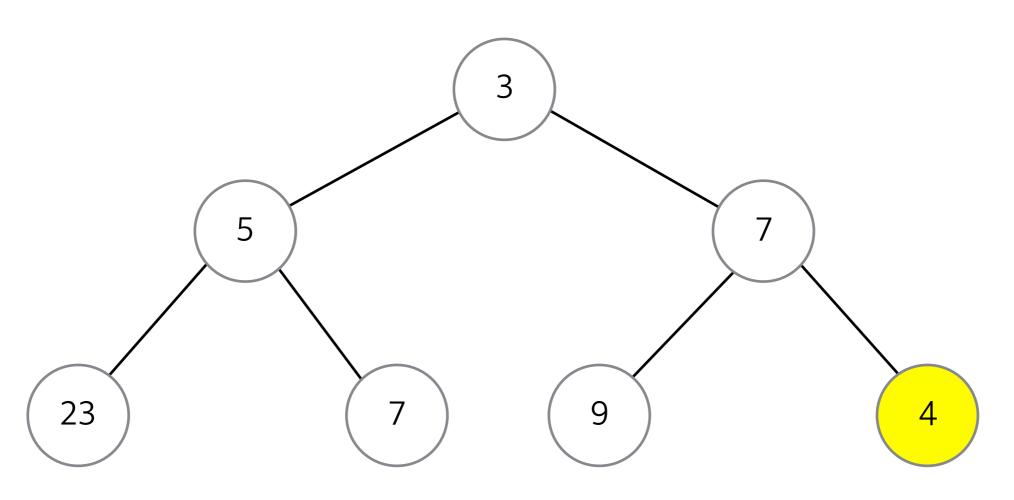
0	1	2	3	4	5	6	7

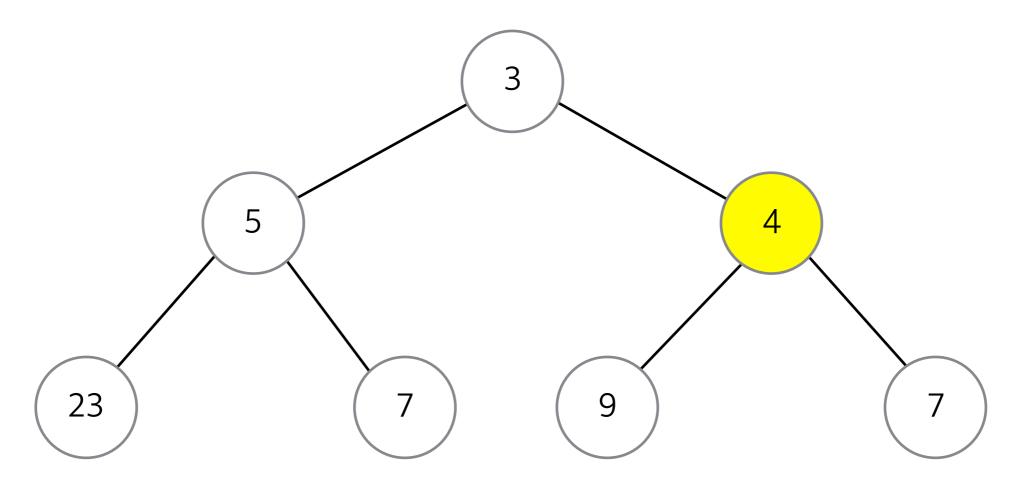
힙

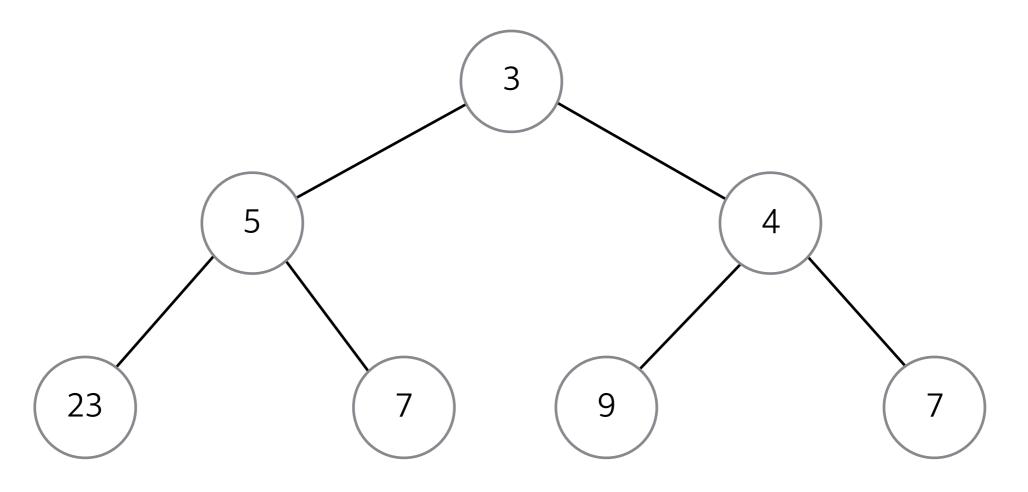
부모의 값이 항상 자식보다 작은 완전 이진 트리

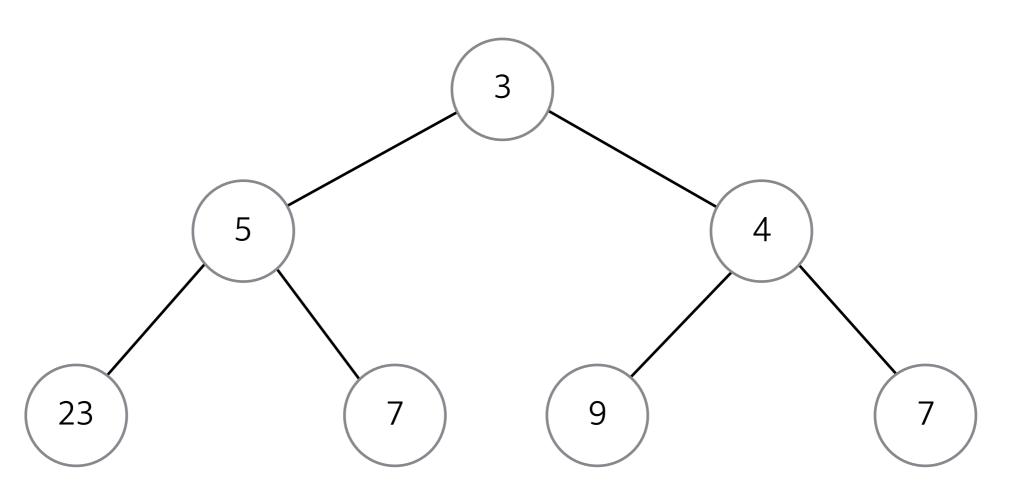


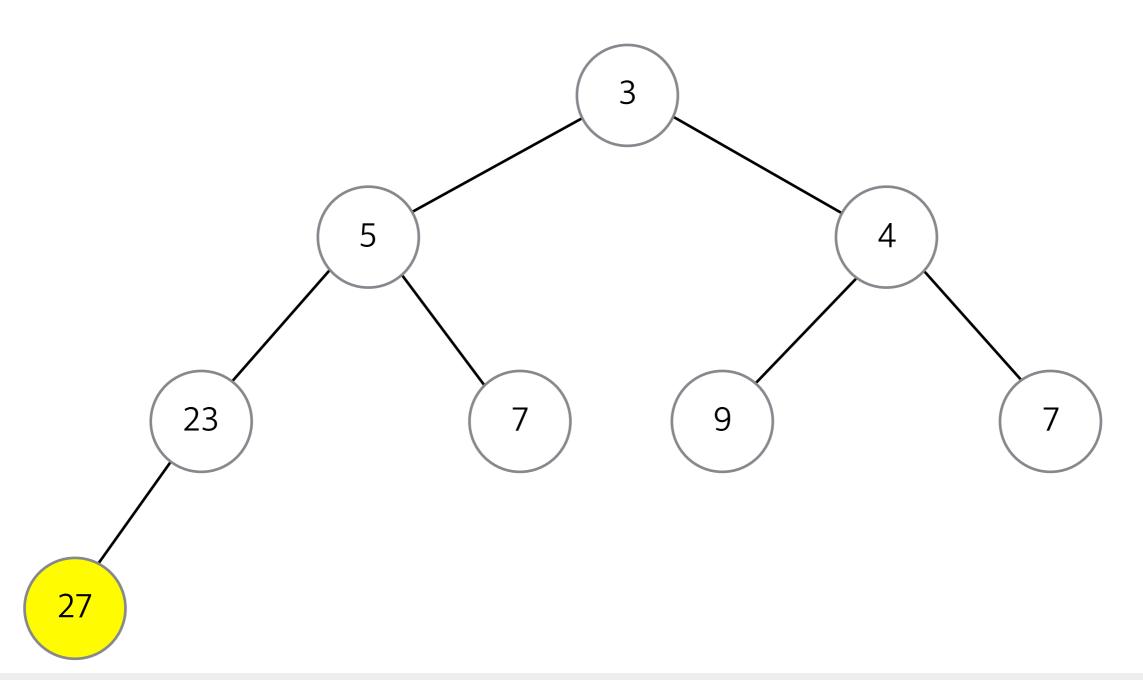


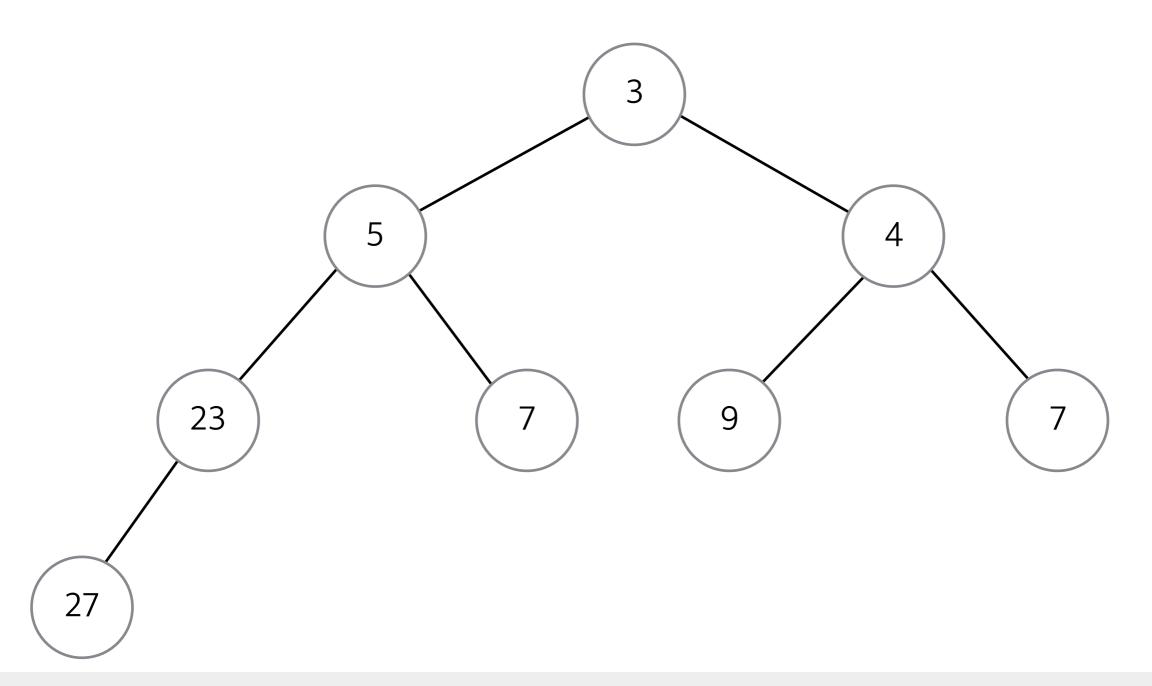


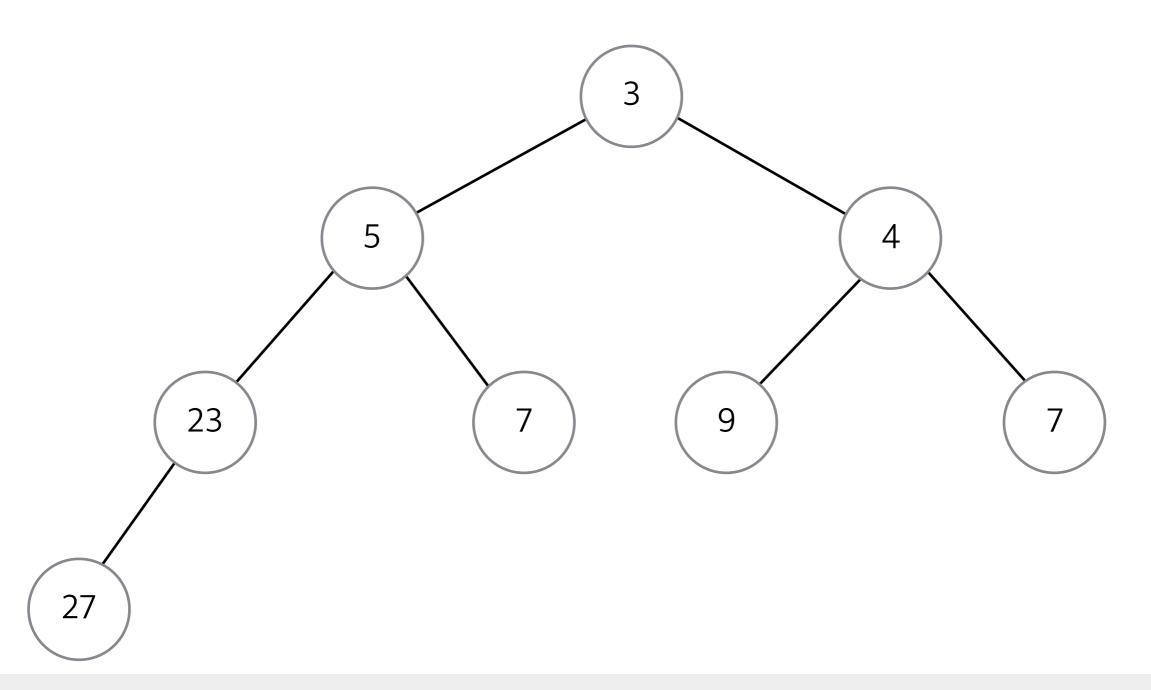


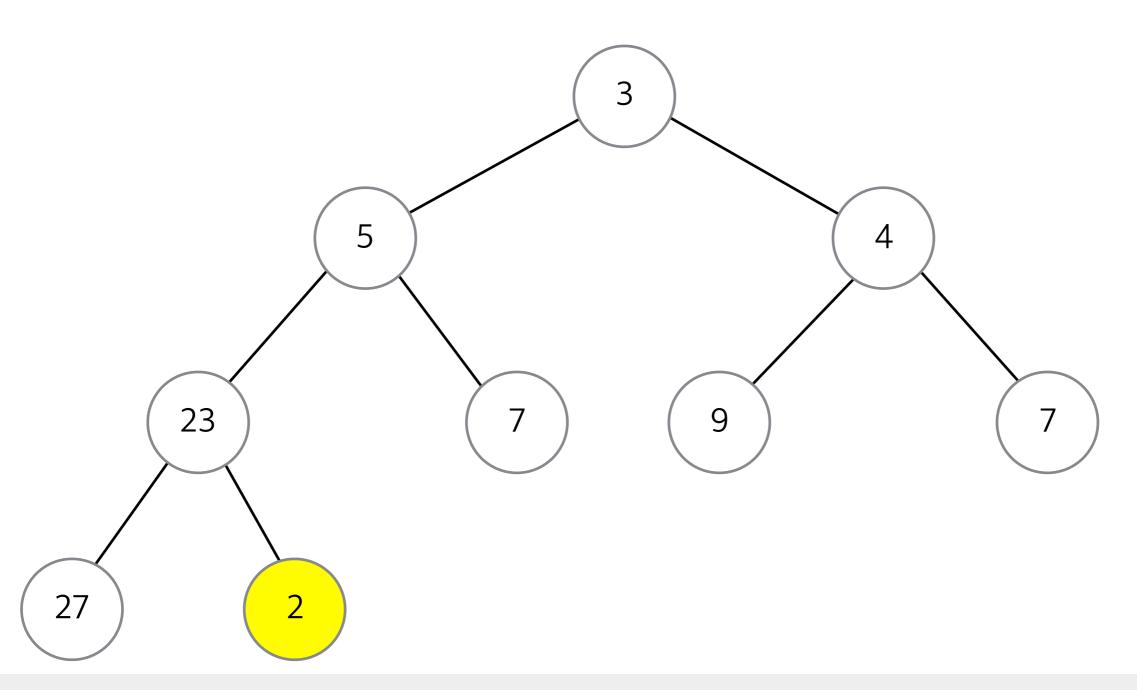


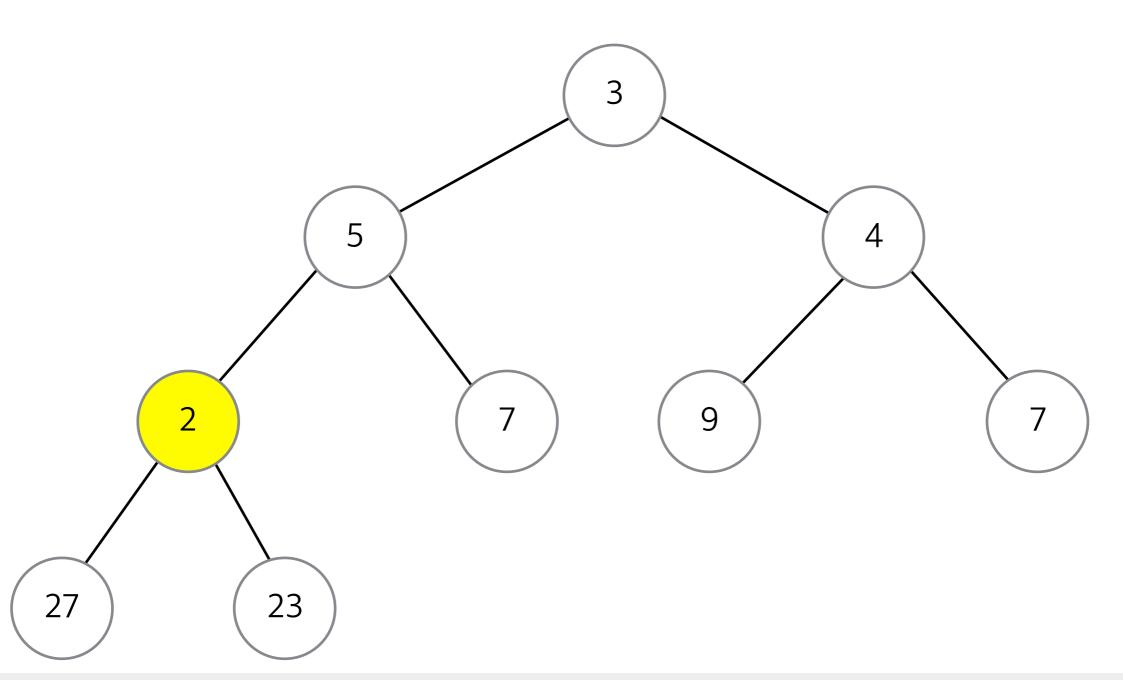


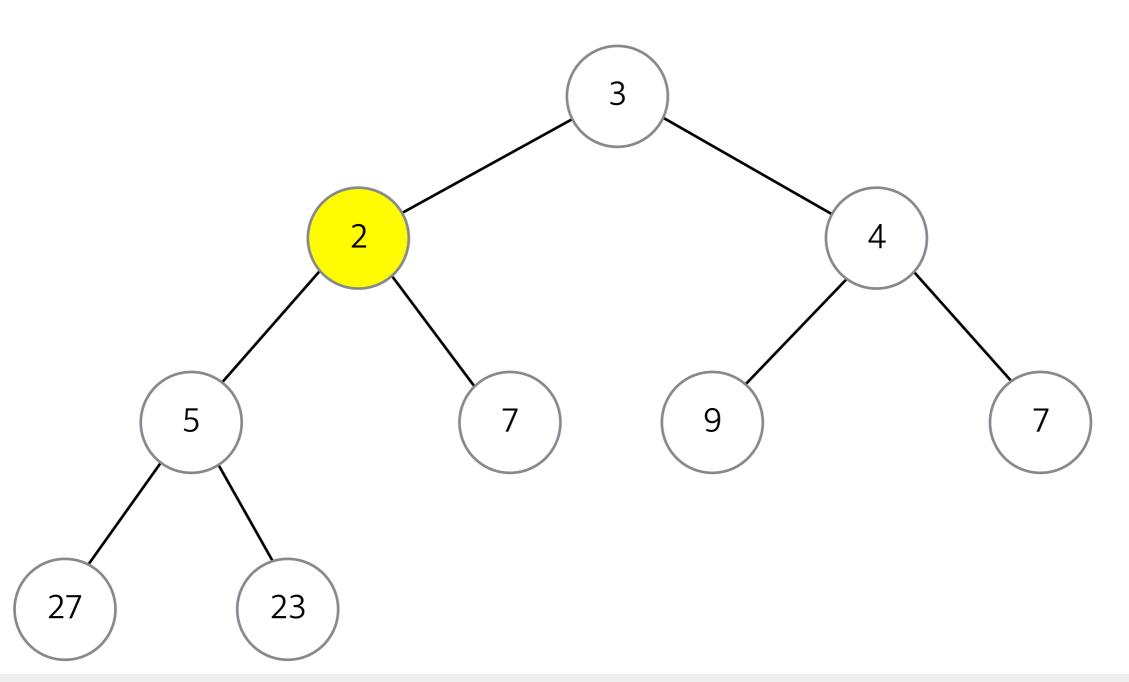


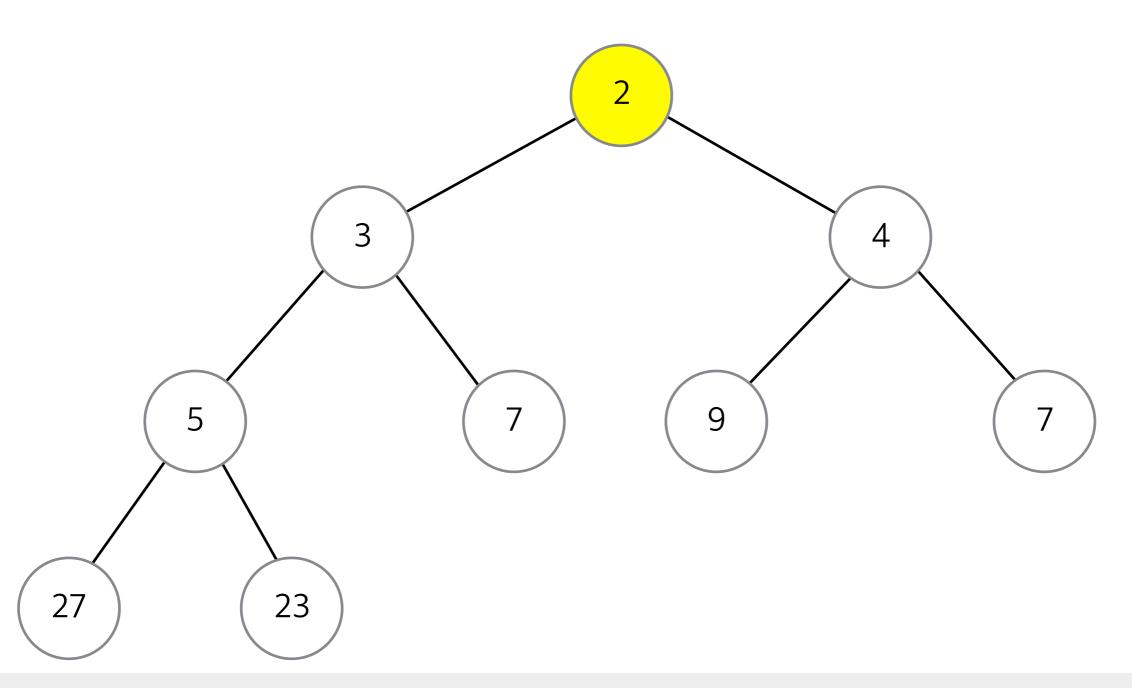


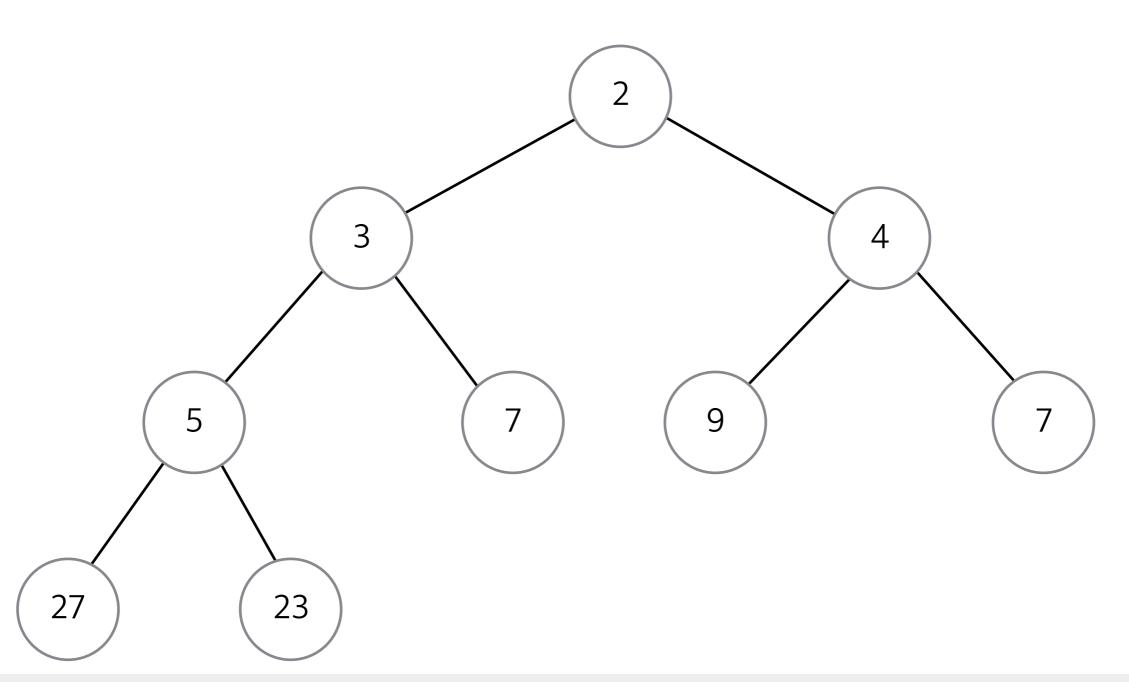




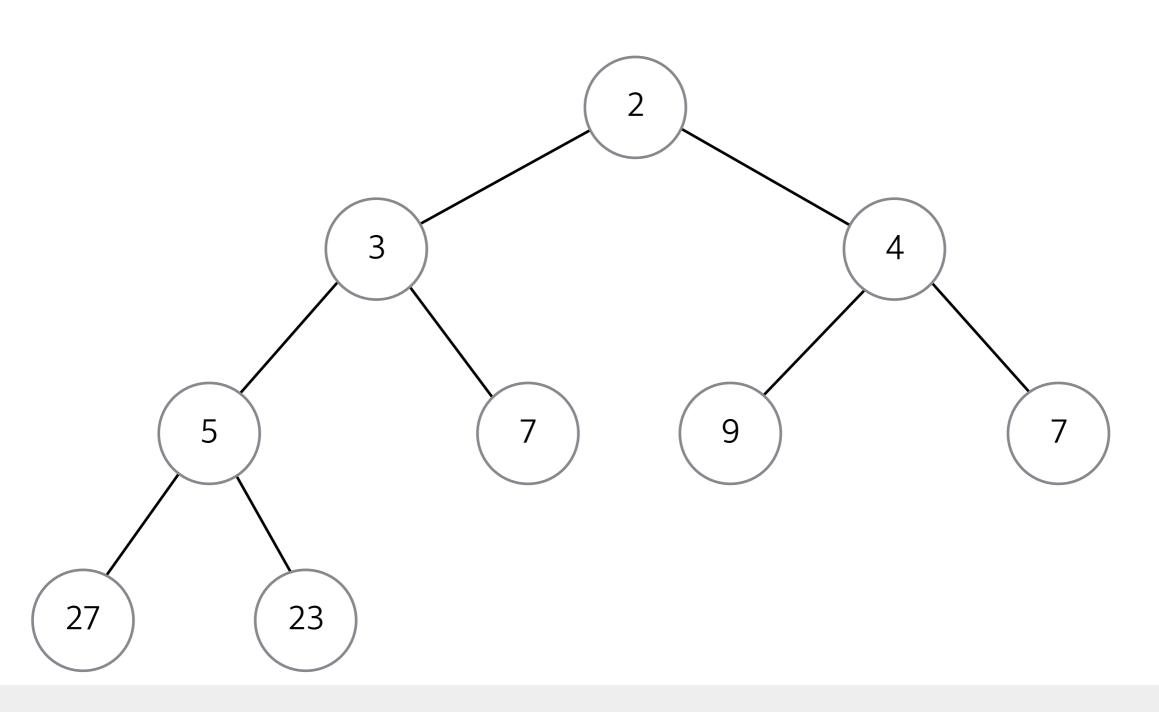






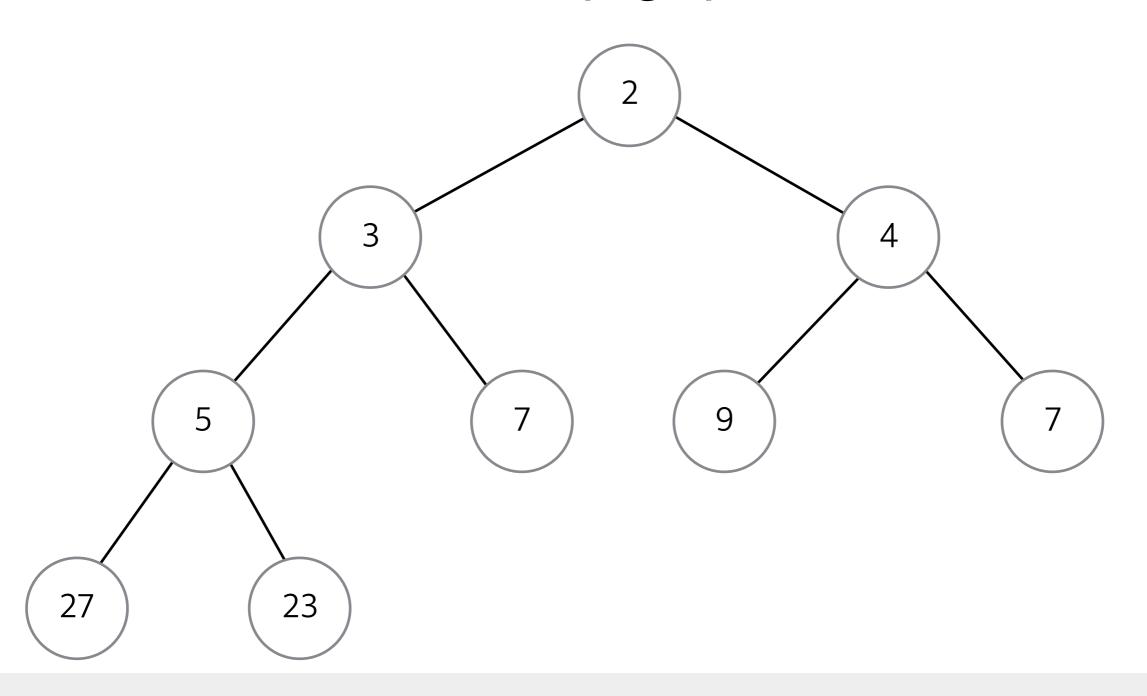


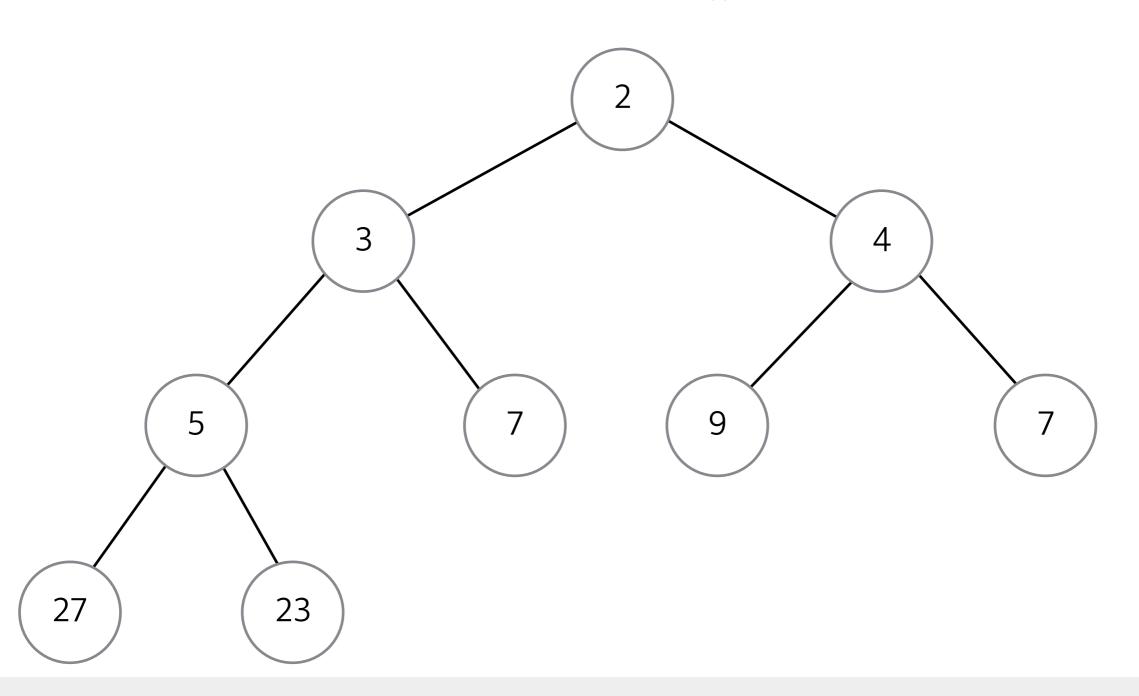
힙: 값 삽입의 시간복잡도

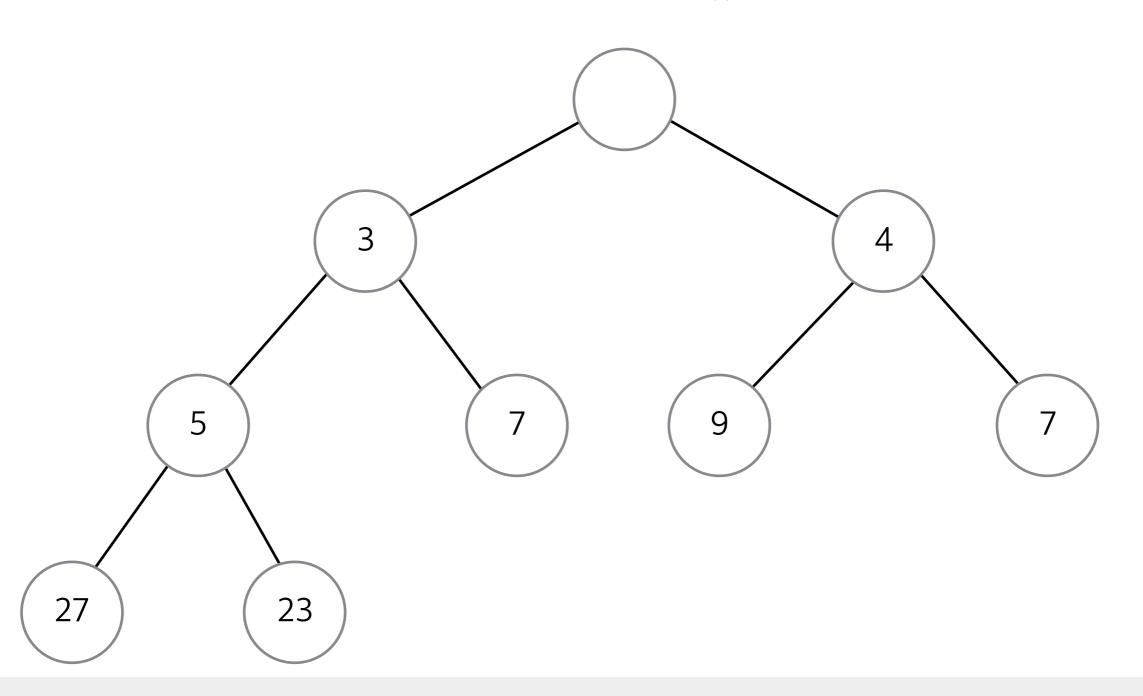


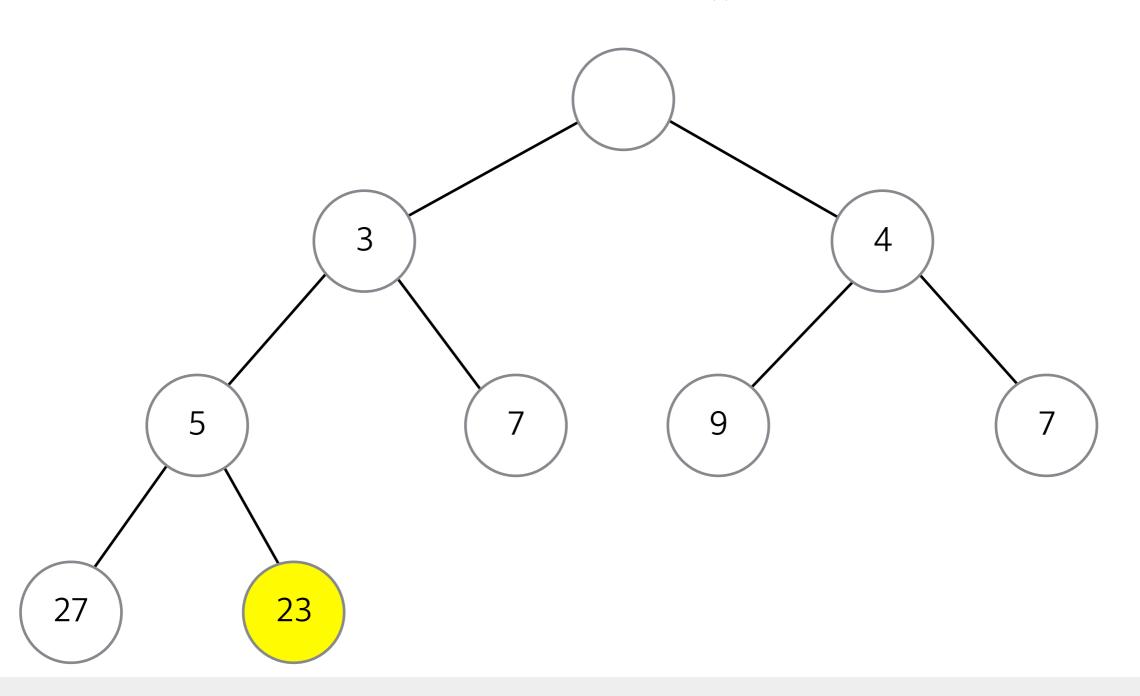
힙: 값 삽입의 시간복잡도

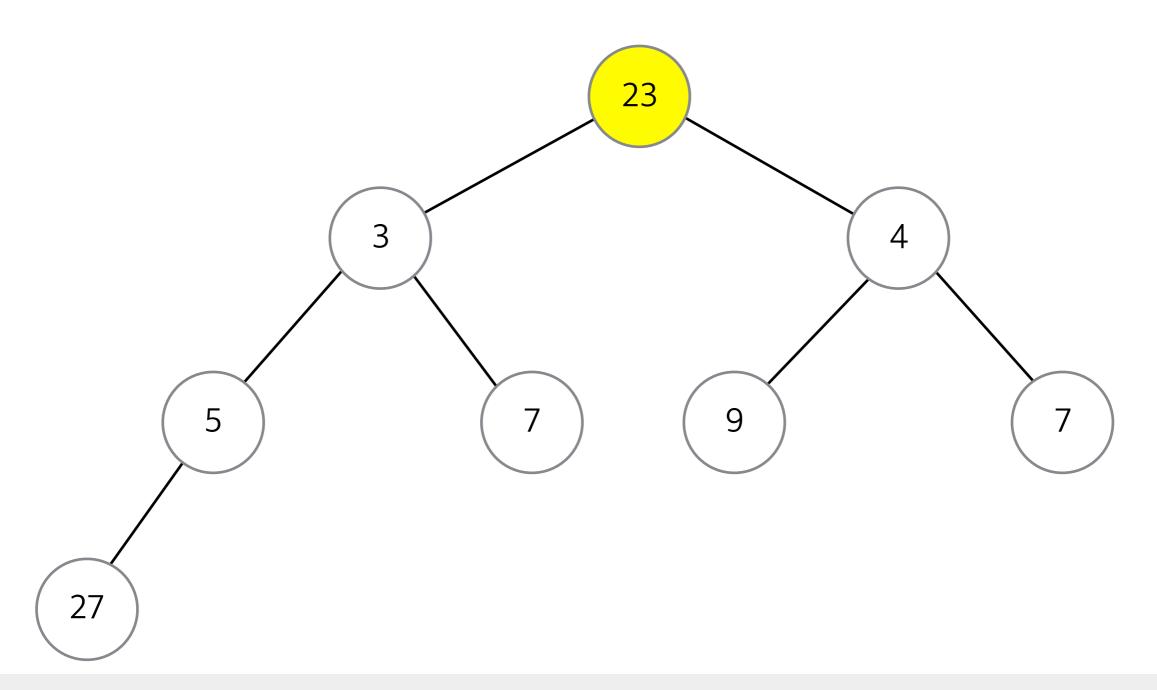
O(log n)

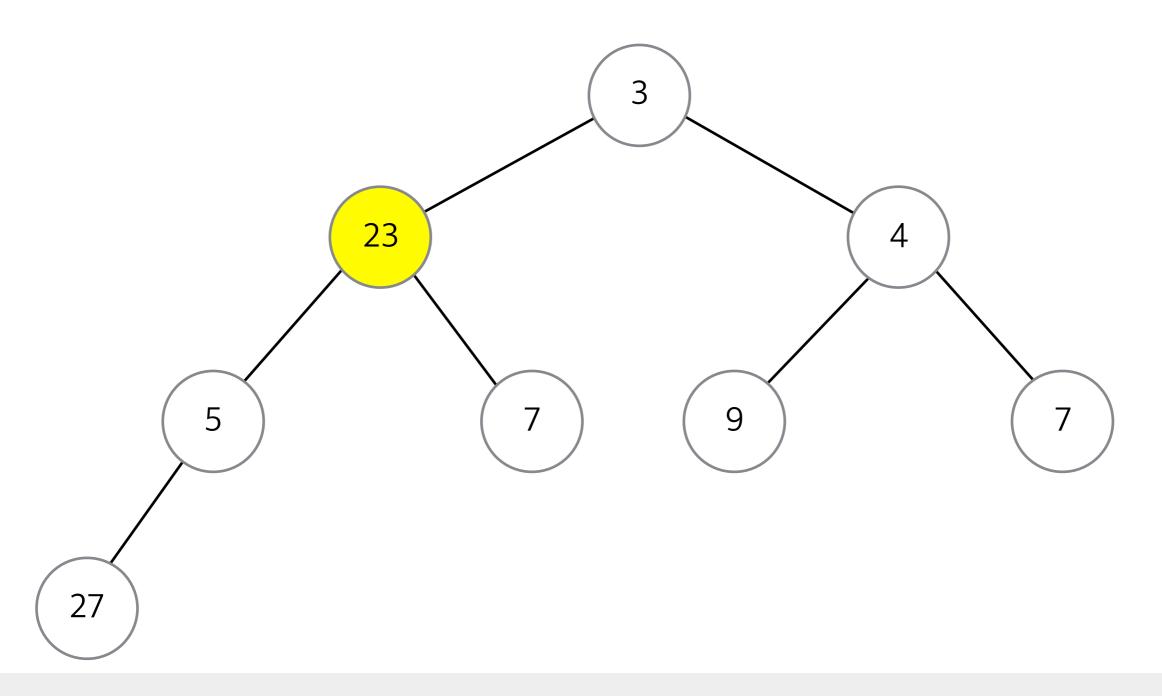


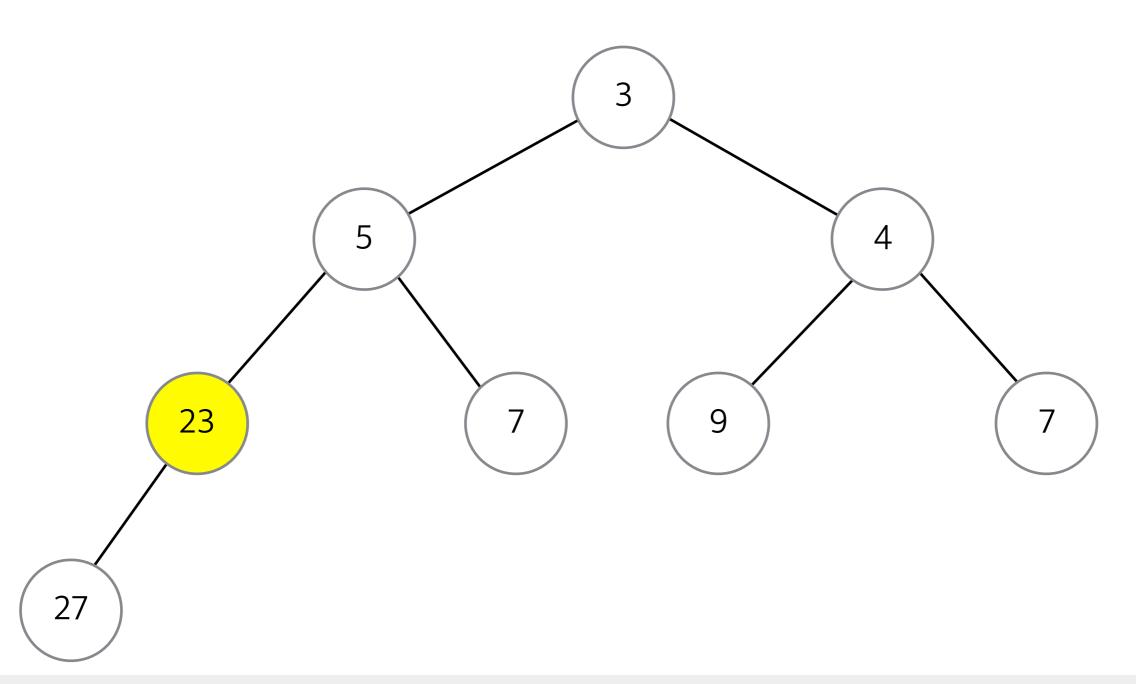


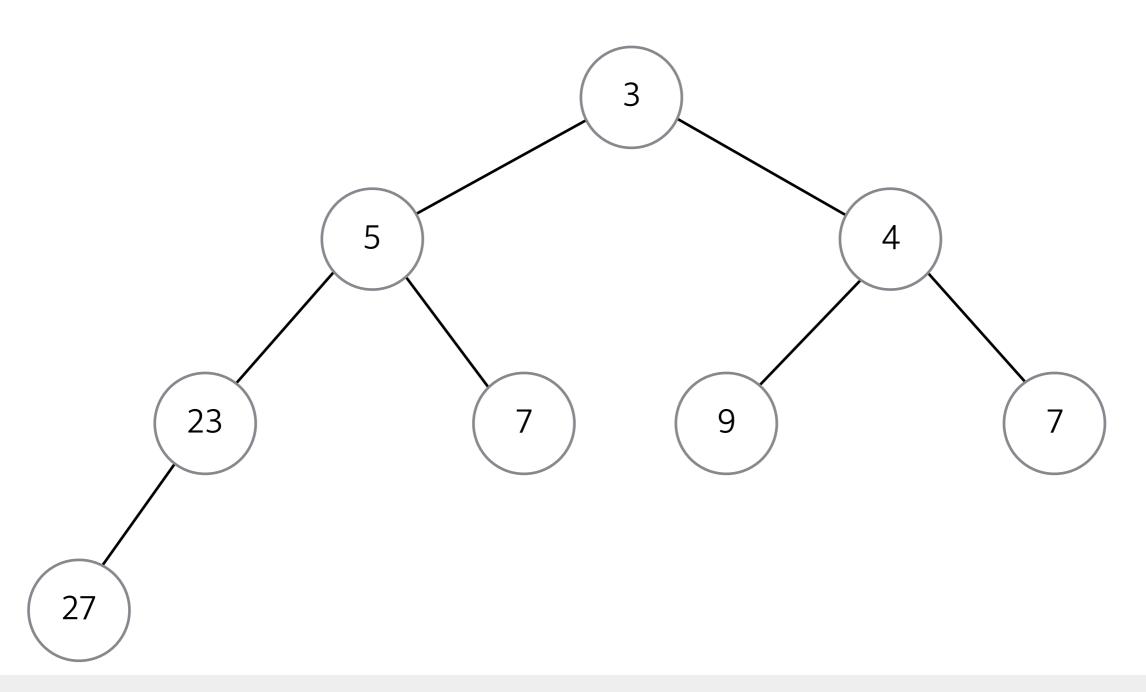


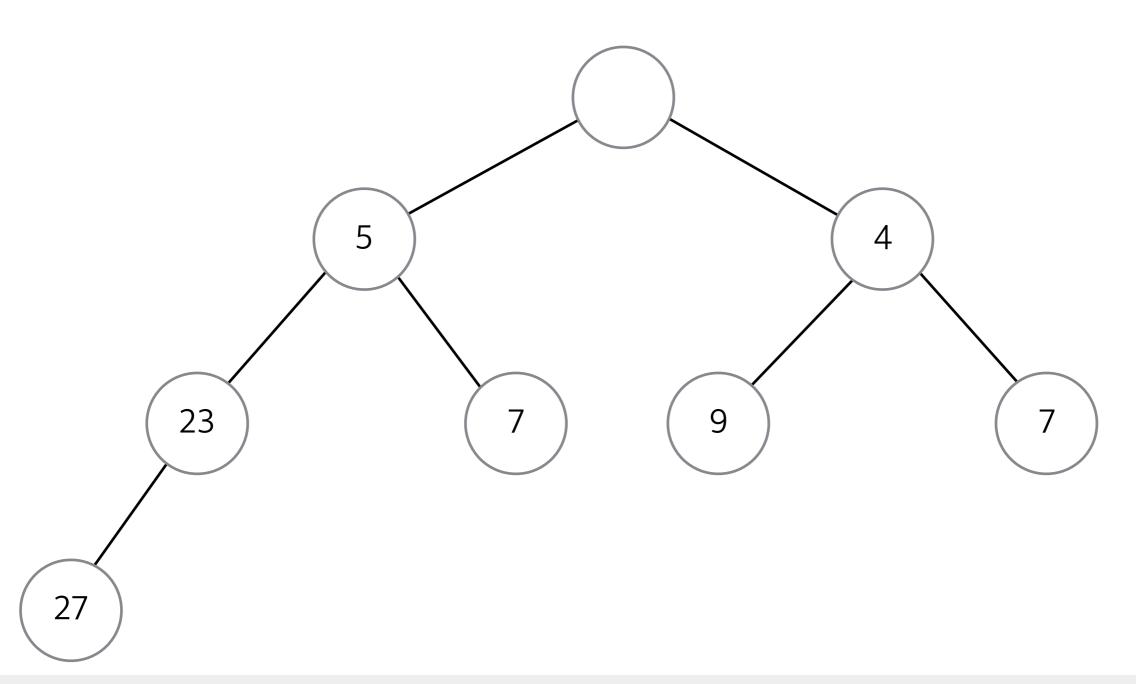


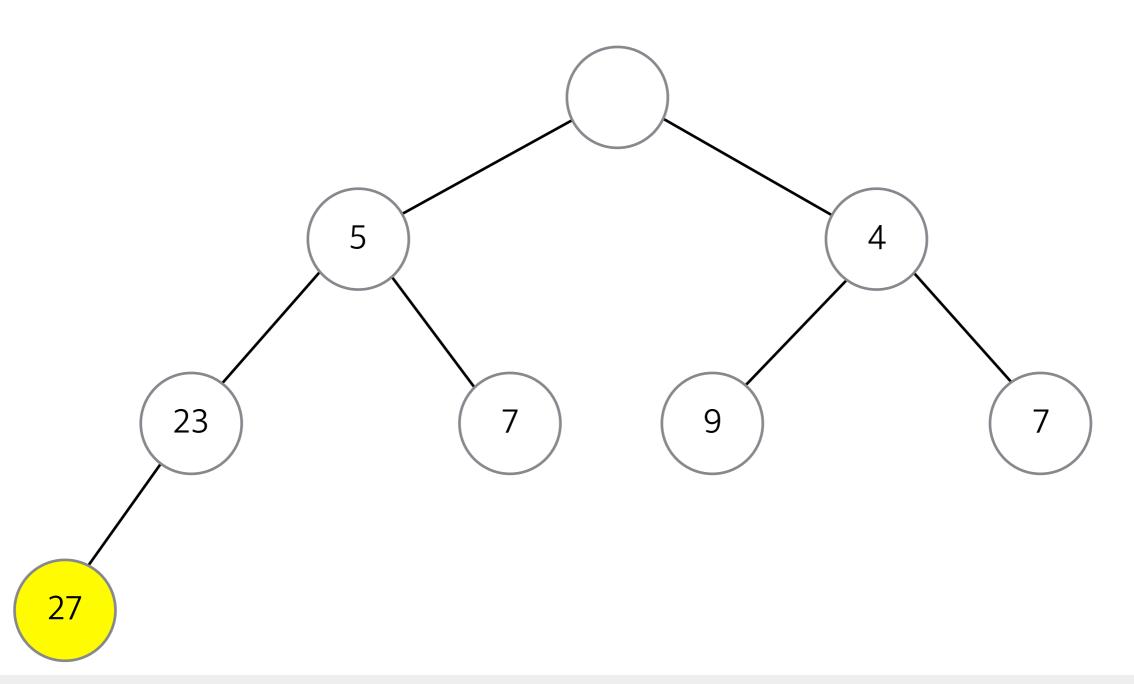


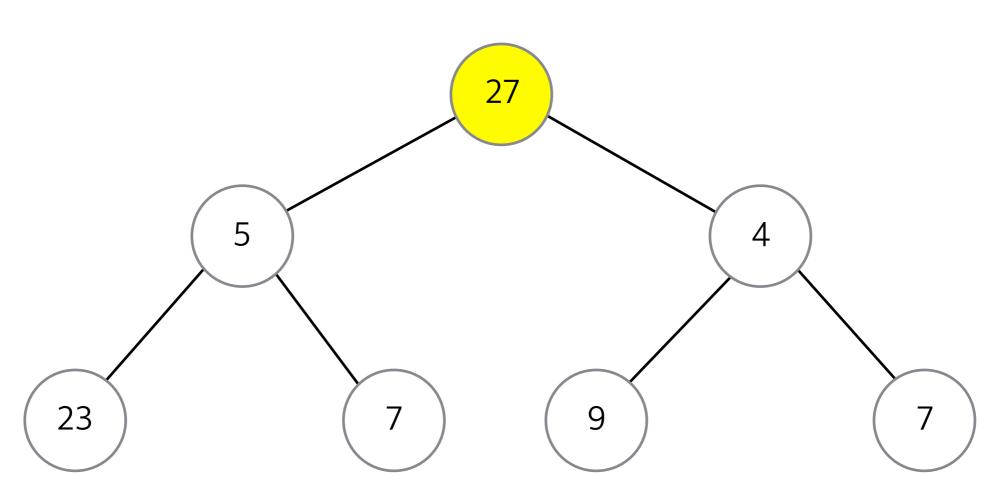


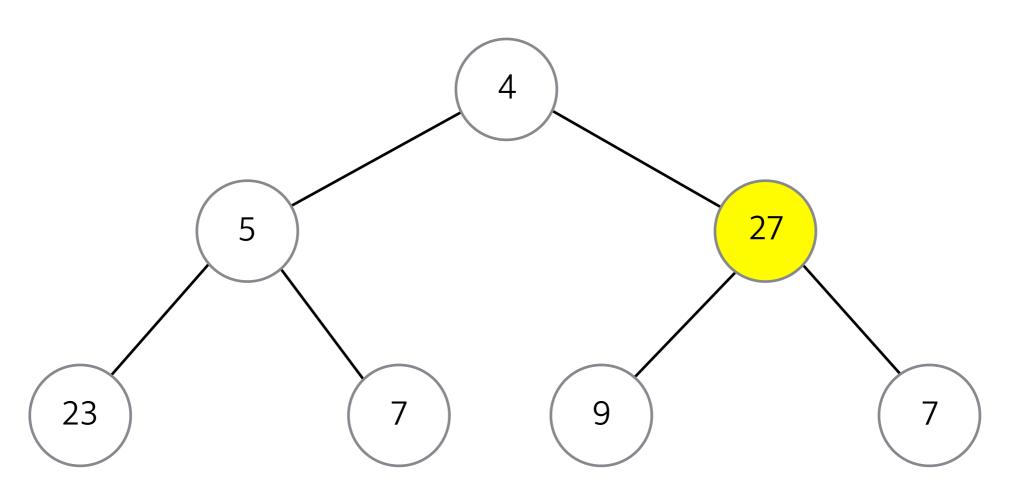


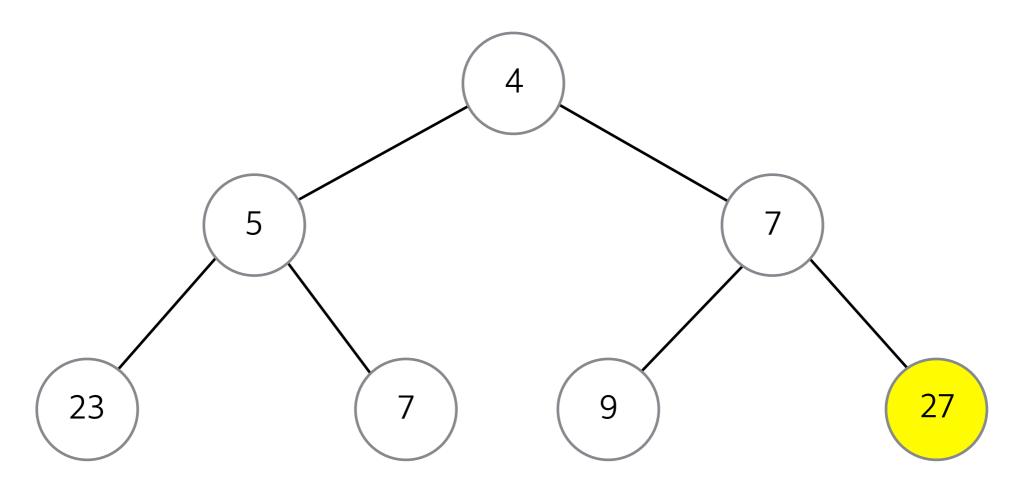


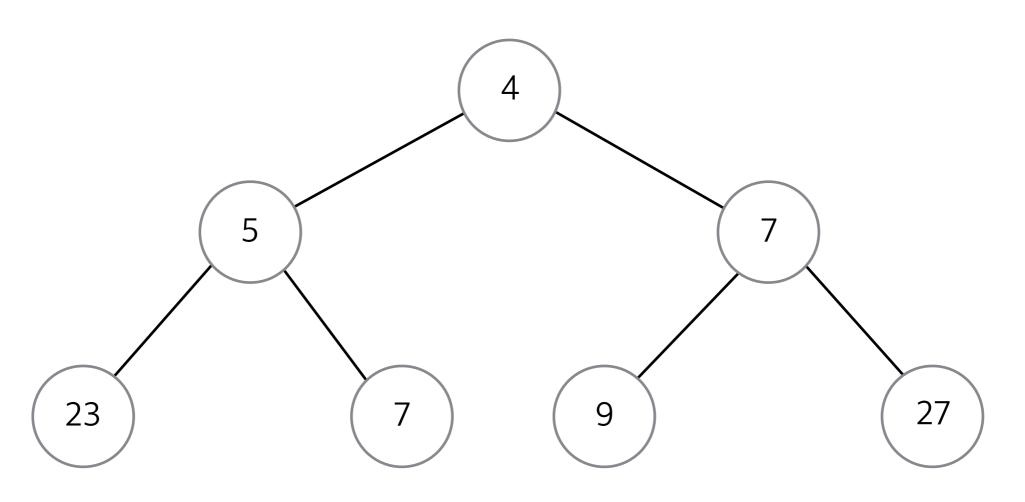




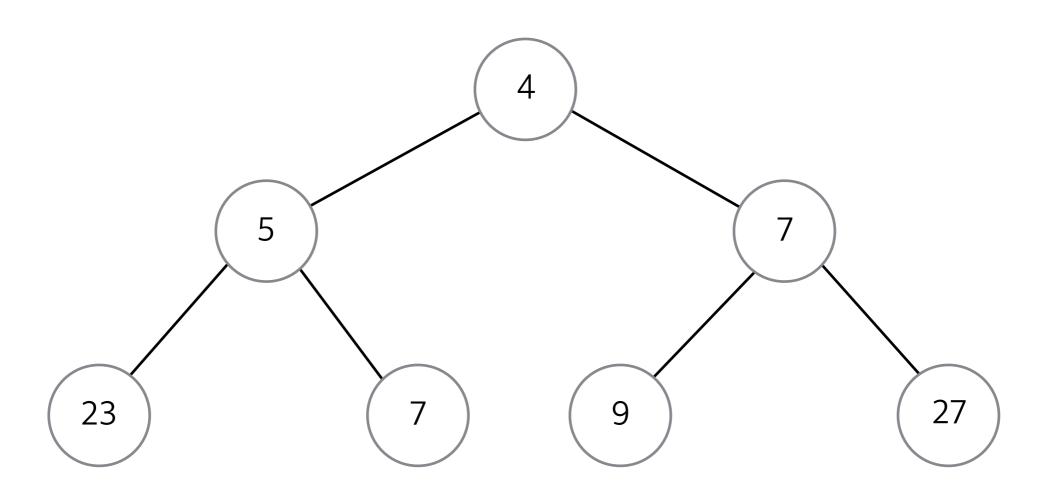






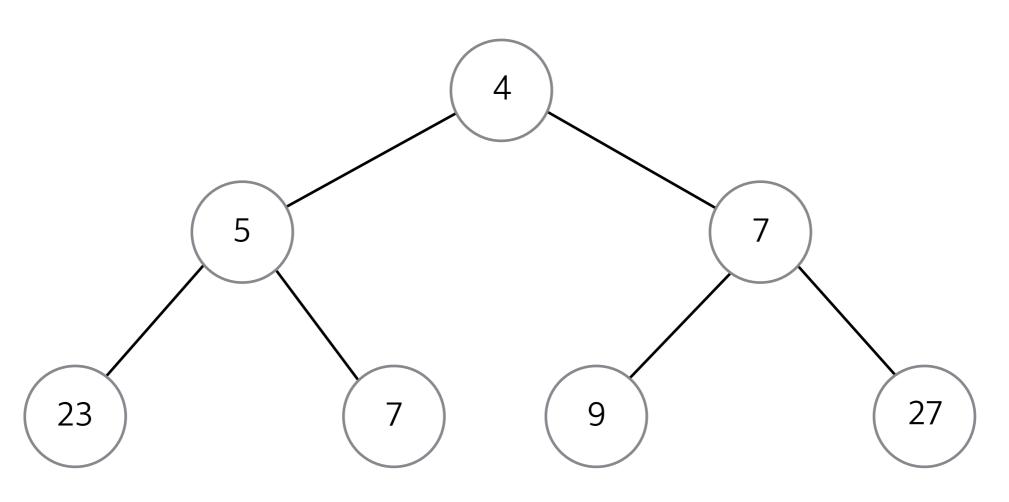


힙: 값 삭제의 시간복잡도



힙: 값 삭제의 시간복잡도

O(log n)



우선순위 큐의 구현 요약

	리스트	힙
값의 삽입	O(1)	O(log n)
값의 삭제	O(n)	O(log n)

[예제 2] 우선순위 큐 구현하기

힙을 구현하여 우선순위 큐를 완성하시오

시스템 입력의 예

```
myPQ = priorityQueue()

myPQ.push(1)
myPQ.push(4)
myPQ.pop()

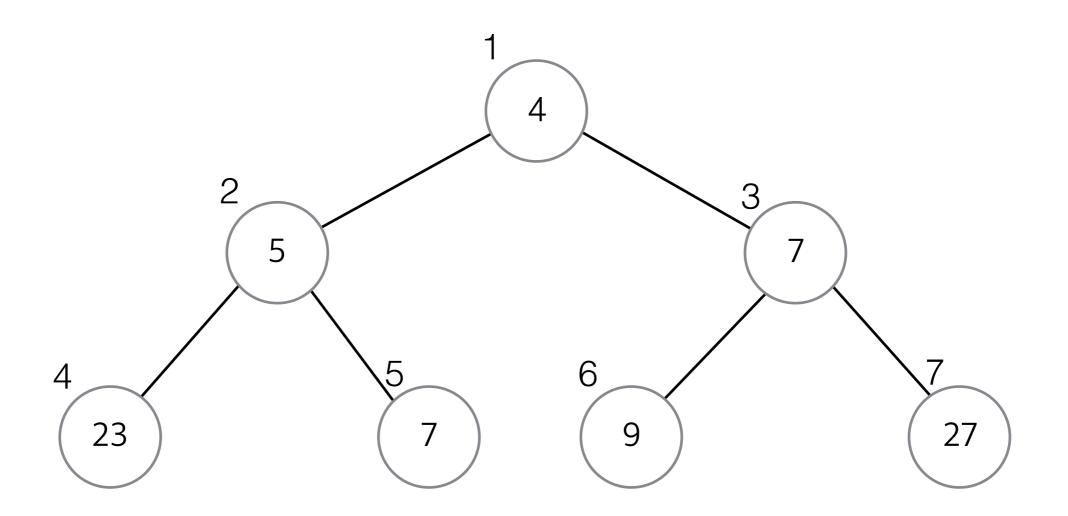
print(myPQ.top())
```

출력의 예

```
4
```

[예제 2] 우선순위 큐 구현하기

힙을 List를 이용하여 구현한다



[예제 2] 우선순위 큐 구현하기



요약

트리는 직접 구현할 일이 거의 없다 그래프의 구현을 배우면 트리 구현을 자연스럽게 습득

목적이 확실한 자료구조가 더 익히기 쉽다 힙은 스택/큐/트리처럼 심오한 의미가 있진 않다

트리 문제라도 트리를 구현할 필요가 없을 수 있다 굳이 트리를 저장하지 않아도 되는 경우가 있다

퀴즈 및 설문



감사합니다!

신현규

E-mail: hyungyu.sh@kaist.ac.kr

Kakao: yougatup

/* elice */

문의 및 연락처

academy.elice.io
contact@elice.io
facebook.com/elice.io
blog.naver.com/elicer