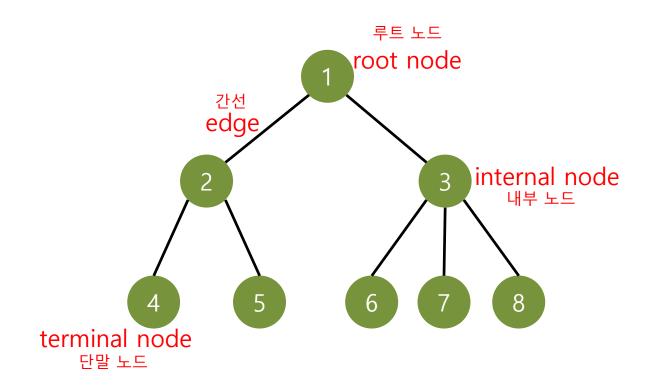
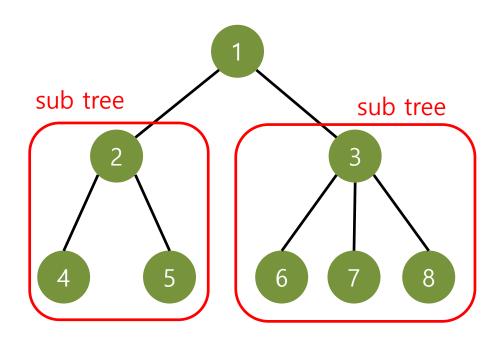
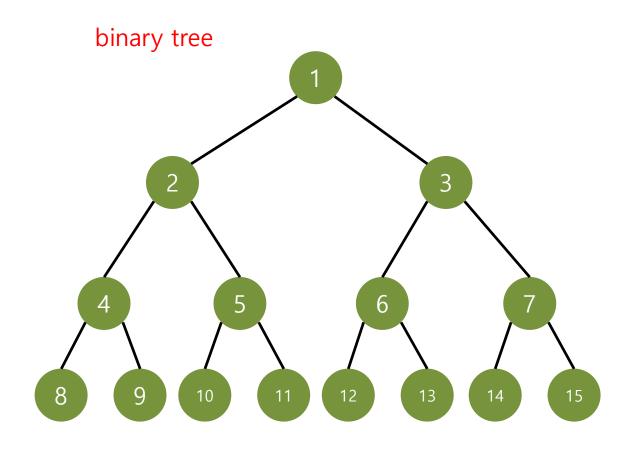
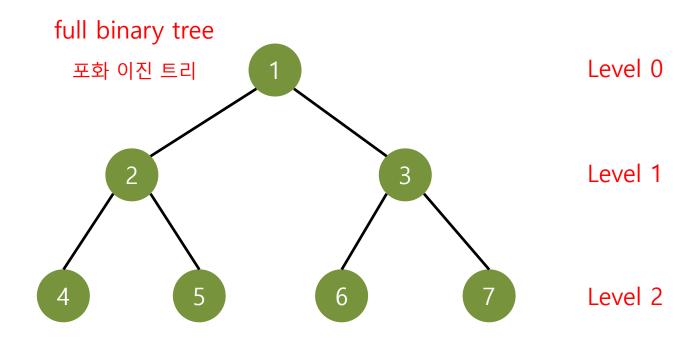
Data structure

Heap, priority queue

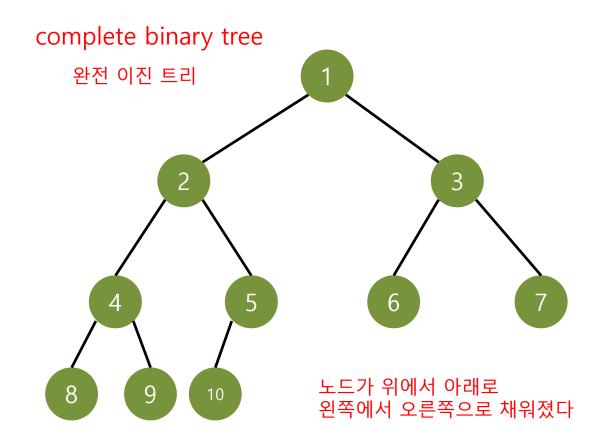




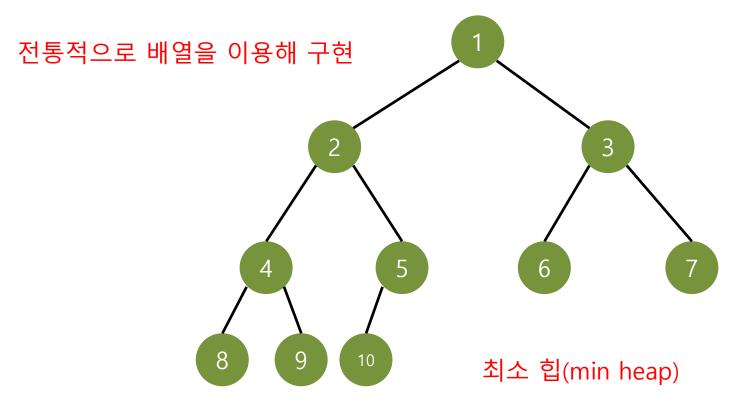




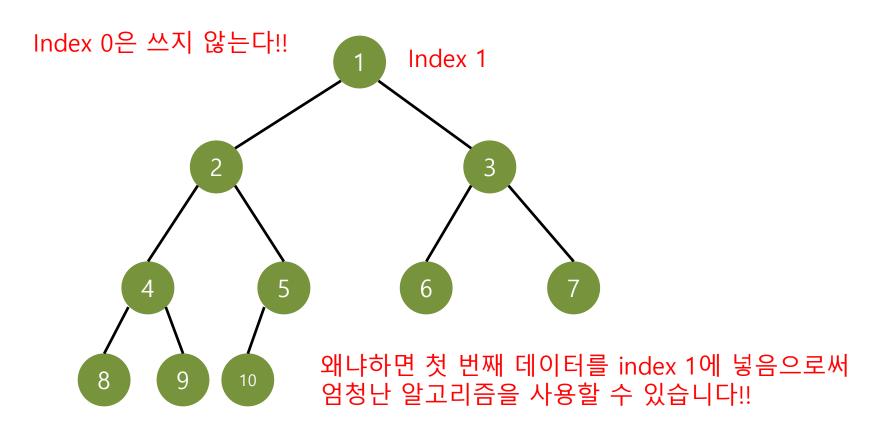
모든 레벨이 다 차 있다

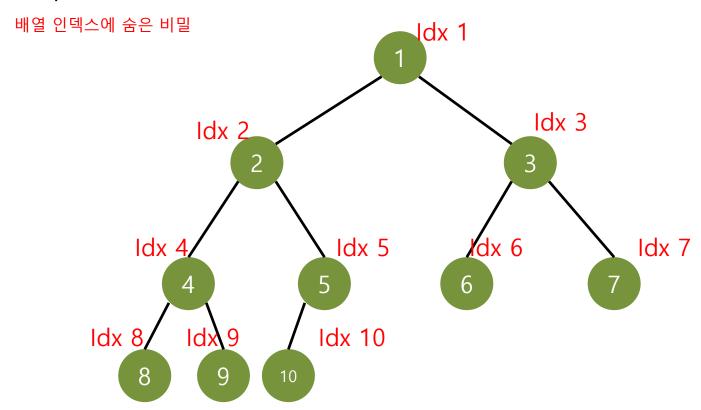


Heap은 완전 이진 트리

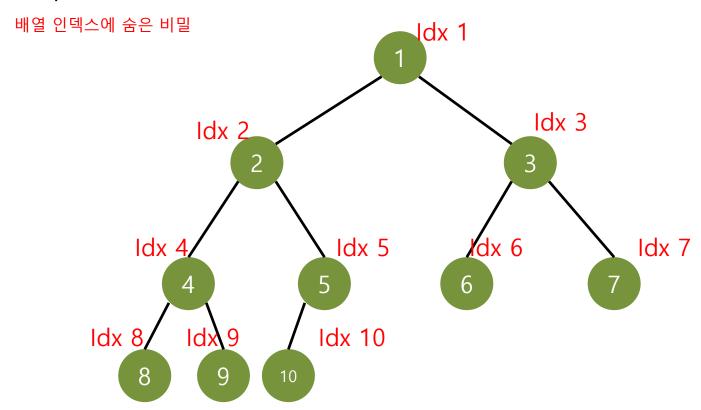


Heap을 배열을 이용해 구현하는 방법

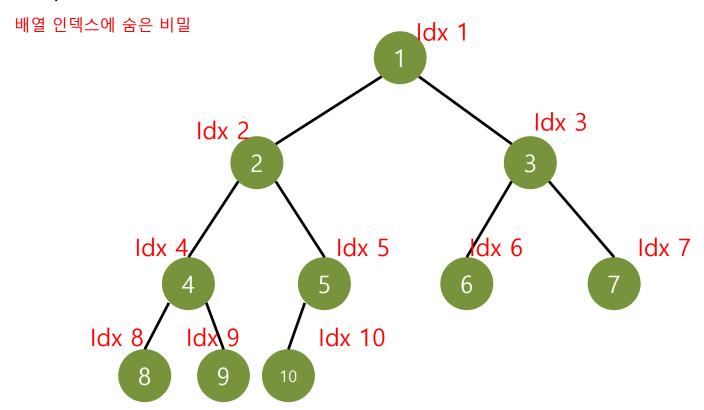




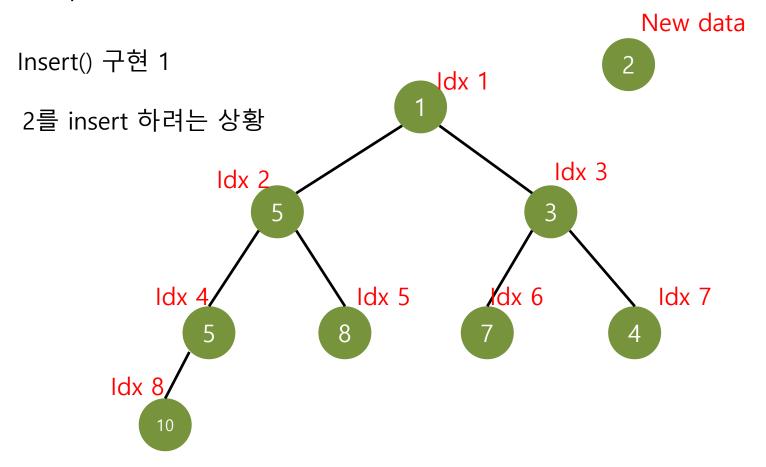
Parent index = child index / 2

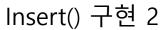


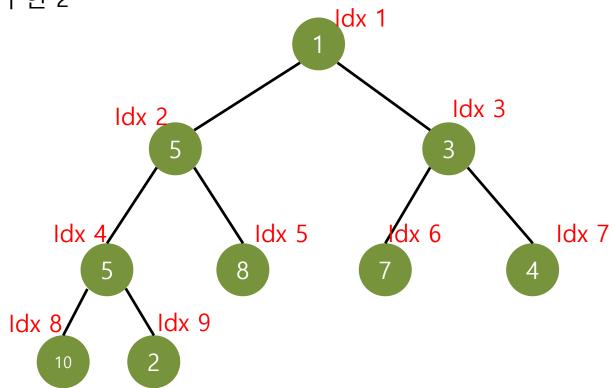
Left child index = parent index * 2



Right child index = parent index * 2 + 1

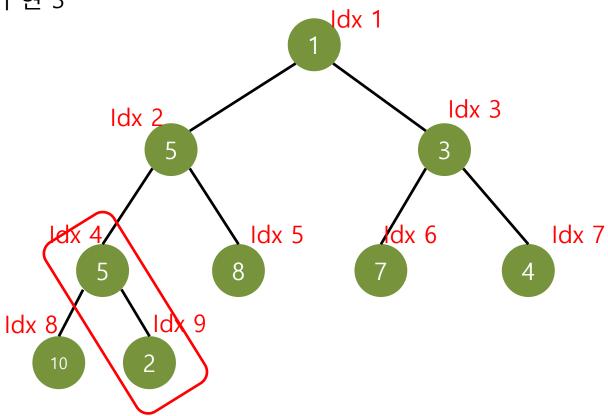






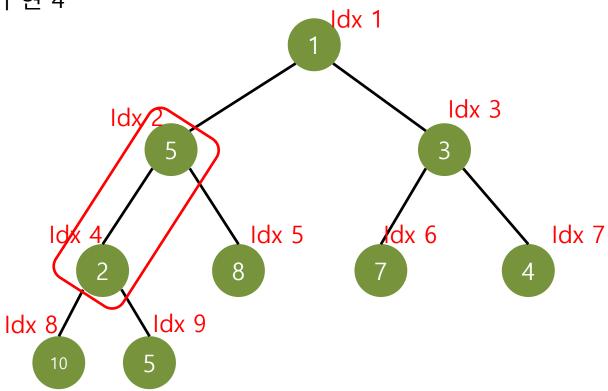
1. 맨 마지막 노드에 새로운 데이터를 추가

Insert() 구현 3

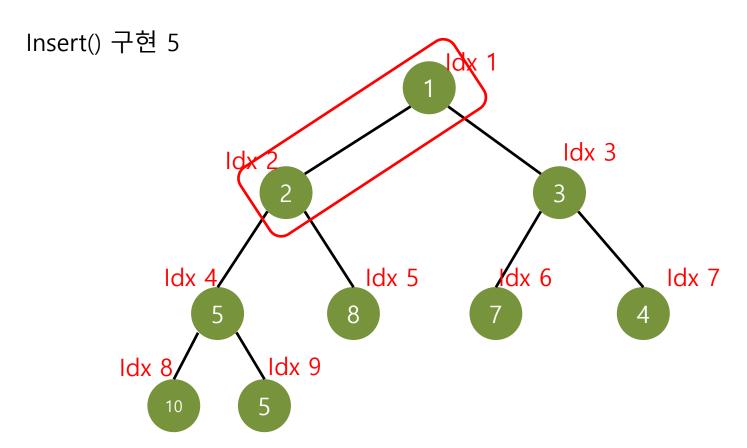


2. 부모 노드와 비교 최소 힙이므로 2가 5보다 작으면 교환

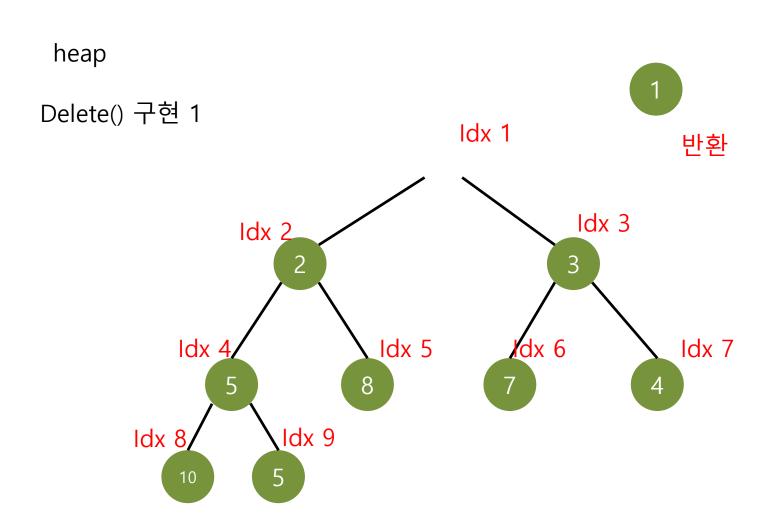
Insert() 구현 4



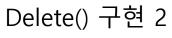
3. 부모 노드와 비교 최소 힙이므로 2가 5보다 작으면 교환

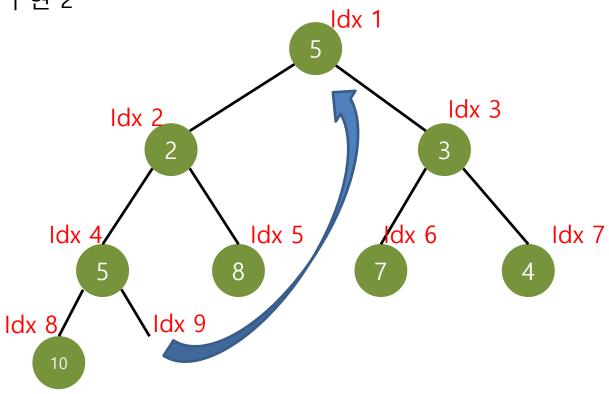


4. 루트 노드에 도달했거나 부모 노드가 더 작다면 멈춘다

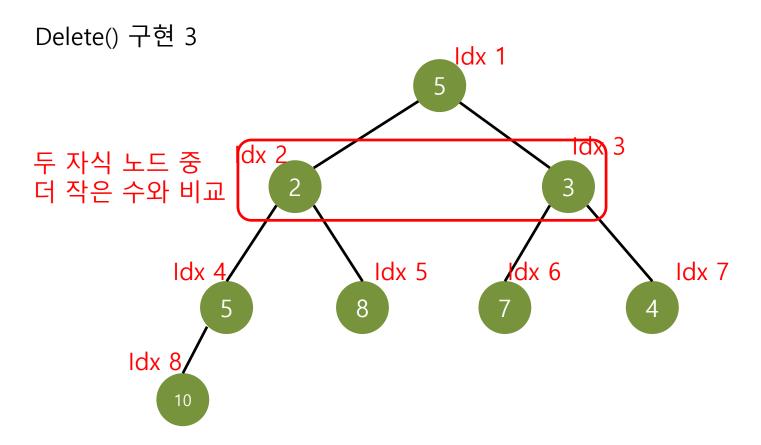


1. idx 1에 있는 값을 반환 하므로 1 반환

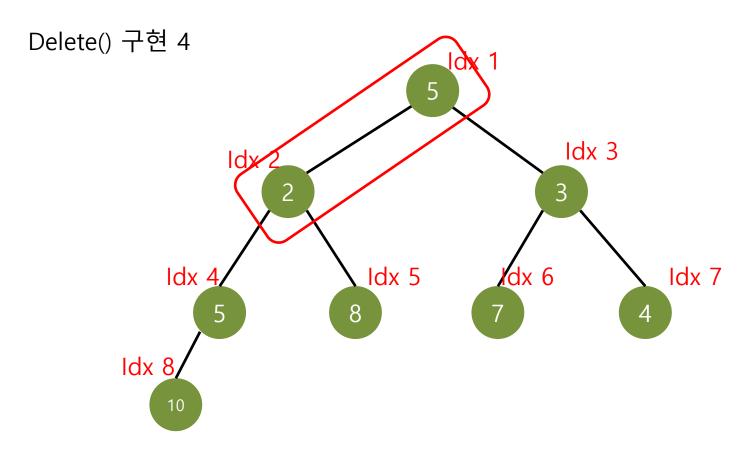




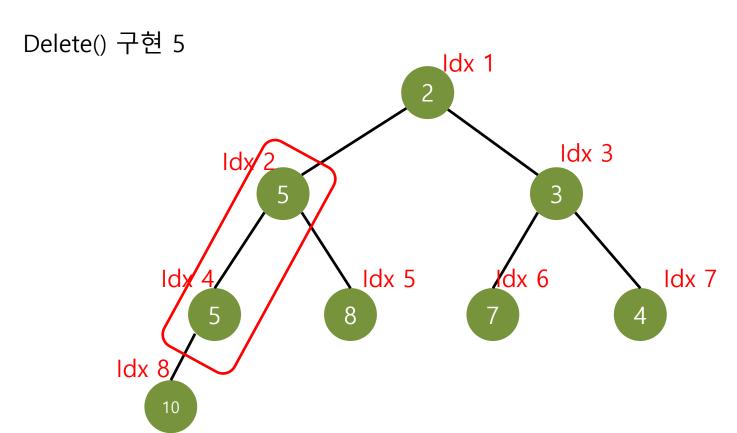
2. 맨 마지막 노드를 root 노드로



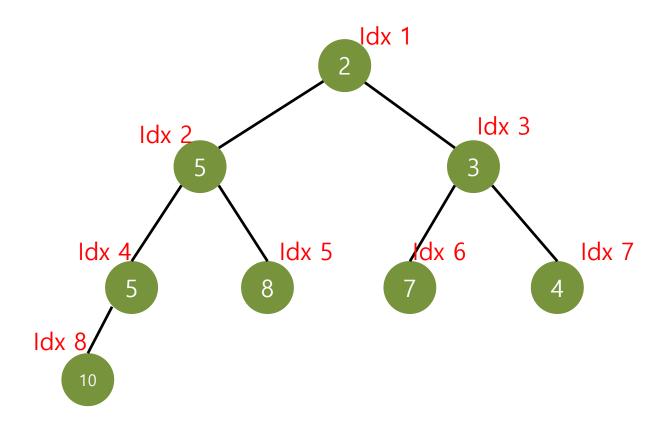
3. 두 자식 노드를 비교해 우선 순위가 높은 것 (여기서는 작은 수)

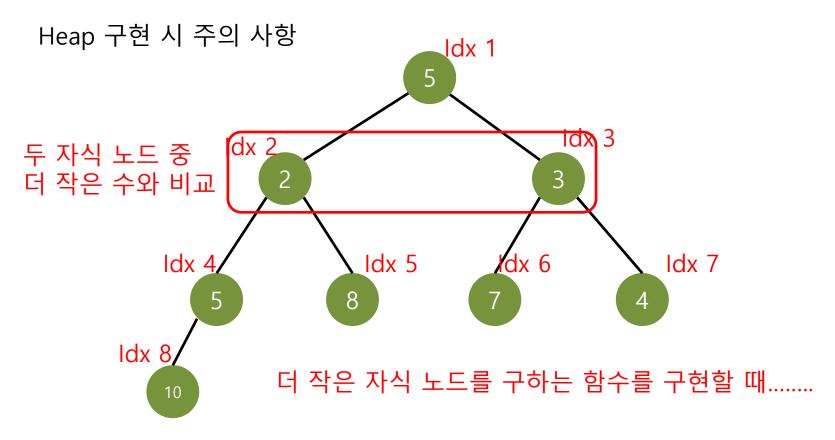


4. 구해진 자식 노드와 비교 부모 노드가 더 크므로 교환해야 한다



5. 자식 노드가 더 크거나 같을 때까지 같은 과정을 반복





WhichIsPriorChild()

: 우선순위가 높은 (여기서는 더 작은 수)를 구하는 함수

heap WhichIsPriorChild()

: 우선순위가 높은 (여기서는 더 작은 수)를 구하는 함수

Case 1

: idx의 자식 노드가 없는 경우

즉 단말 노드인 경우

Idx 1

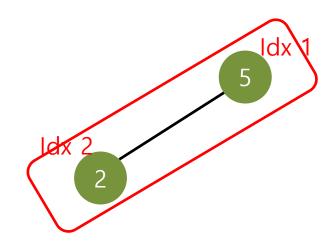
비교할 필요가 없다

heap WhichIsPriorChild()

: 우선순위가 높은 (여기서는 더 작은 수)를 구하는 함수

Case 2

: idx의 자식 노드가 왼쪽 자식 노드만 있는 경우



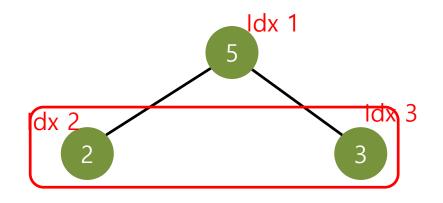
무조건 왼쪽 자식 노드랑 비교하면 된다

heap WhichIsPriorChild()

: 우선순위가 높은 (여기서는 더 작은 수)를 구하는 함수

Case 3

: idx의 자식 노드가 왼쪽, 오른쪽 모두 있는 경우



두 자식 노드를 비교해 우선 순위가 높은 노드를 먼저 구한다

Priority queue

여기서 T는 저장하는 데이터 타입

Priority Queue ADT

bool IsEmpty();

void Enqueue(T data);

T Dequeue();

Priority Queue는 heap을 이용해 구현합니다

Priority queue

```
void Enqueue(T data)
  heap->Insert(data);
Dequeue()
  return heap->Delete();
```