

자료구조: 2022년 1학기 [강의]

# Priority Queue



© J.-H. Kang, CNU

강지훈

[jhkang@cnu.ac.kr](mailto:jhkang@cnu.ac.kr)

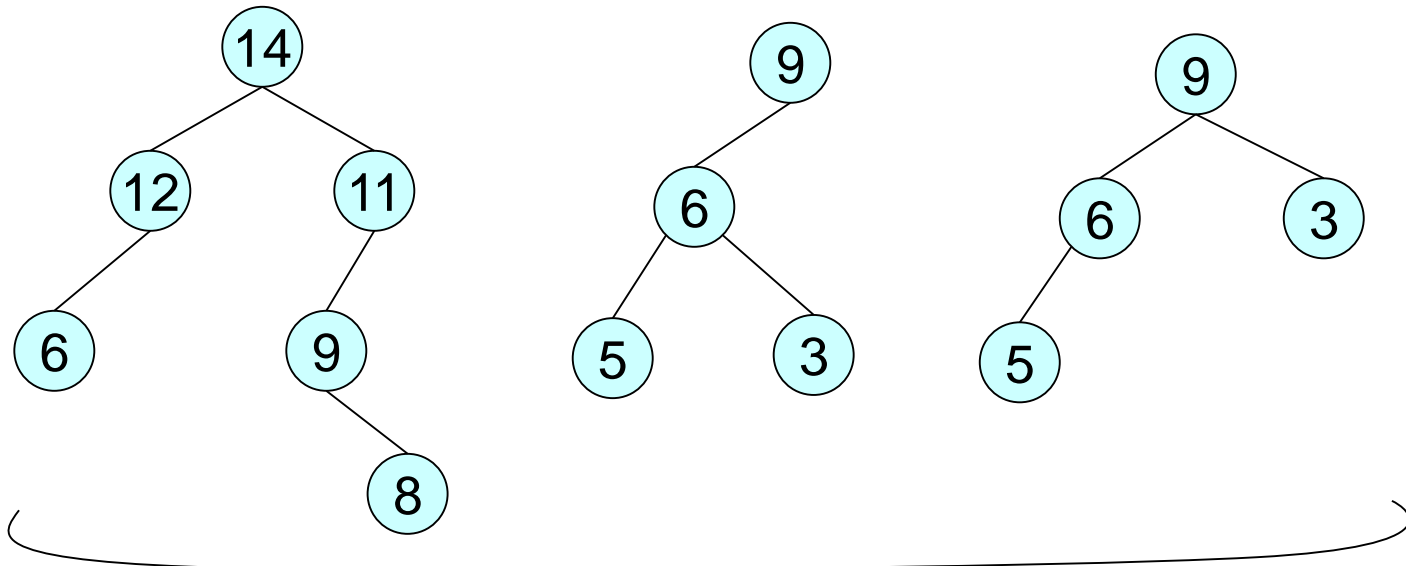
충남대학교 컴퓨터융합학부

# 힙 (Heap)



## □ 최대 트리 (Max Tree)

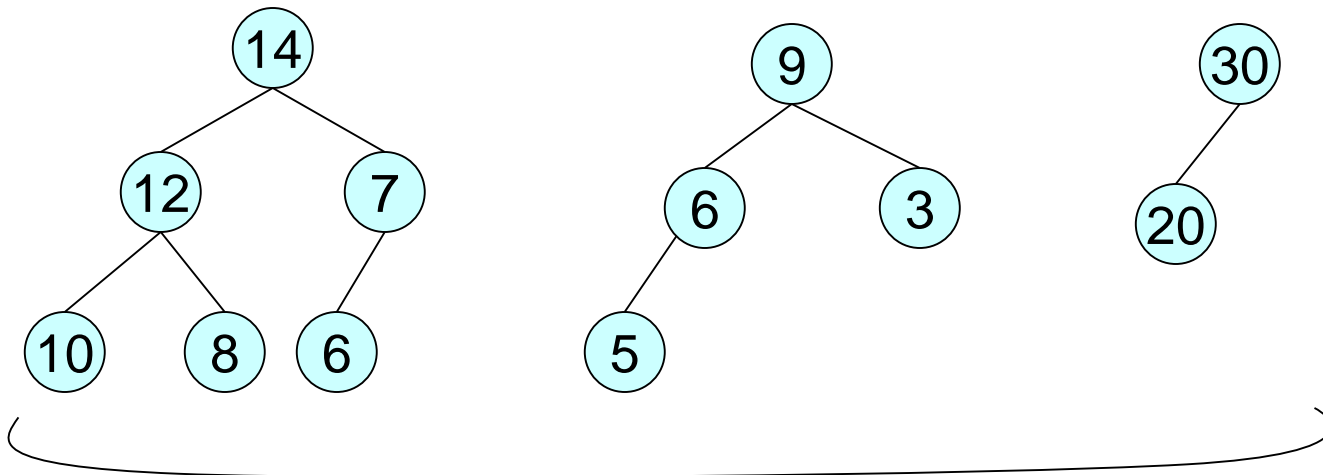
- 각 노드의 키 값이 자식 노드의 키 값보다 작지 않다



Max Trees

# □ 최대 힙 (Max Heap)

■ 최대 트리 이면서 완전이진트리



Max heaps

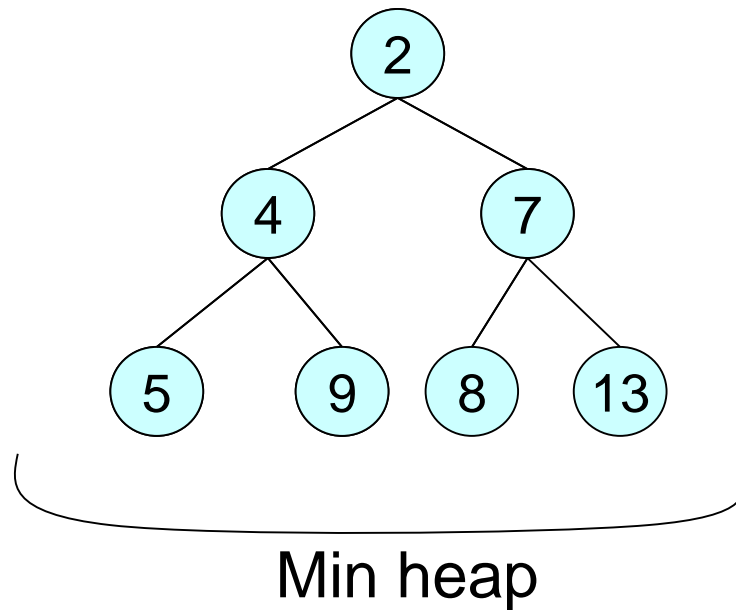
# □ 최소 힙 (Min Heap)

## ■ 최소 트리 (min tree)

- 각 노드의 키 값이 자식 노드의 키 값보다 작지 않다

## ■ 최소 힙 (min heap)

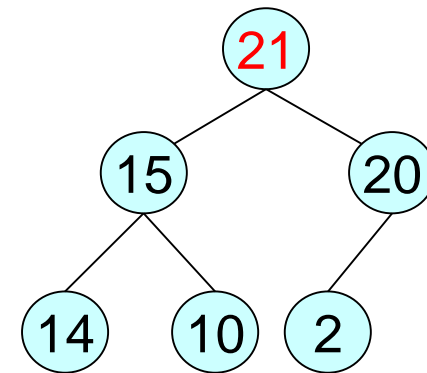
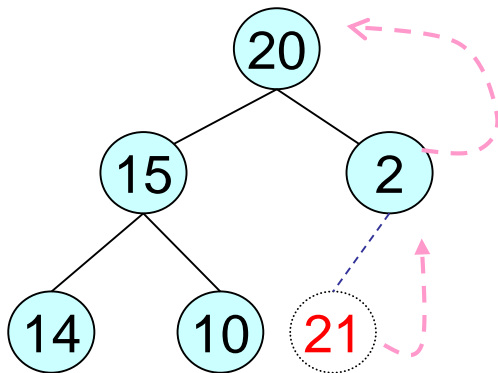
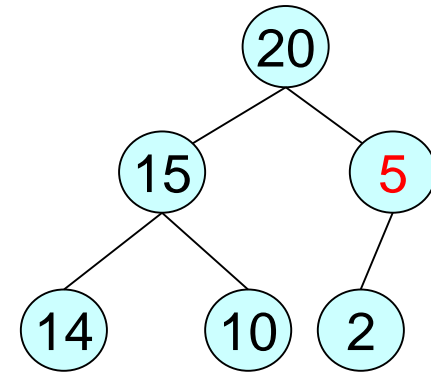
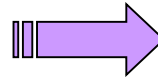
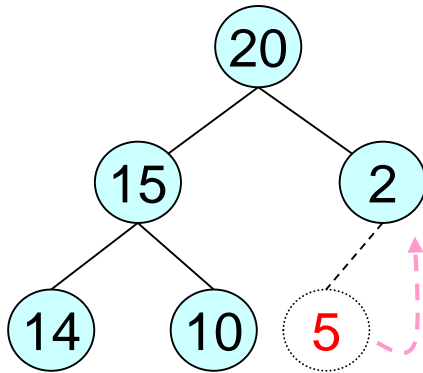
- 최소 트리 이면서 완전이진트리



# Max Heap 에서의 삽입/삭제



# □ Max Heap: 삽입

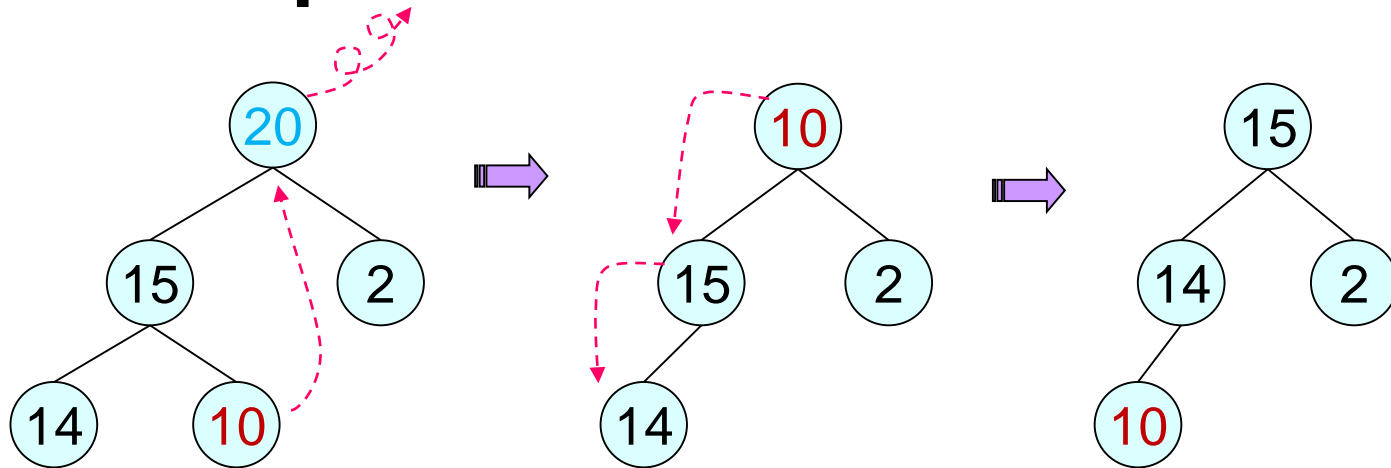


## □ 삽입의 분석

- $n$ 개의 노드를 갖는 완전이진트리의 높이:  $\lceil \log_2(n+1) \rceil$ .
- While 반복 회수:  $\lceil \log_2(n+1) \rceil$
- 시간 복잡도:  $O(\log_2 n)$ .



# □ Max Heap: 삭제



## ■ 삭제 과정

- Max element 를 얻기 위해 Root 를 삭제한다.
  - ◆ 이 삭제된 root 가 함수의 return 값이다.
  - ◆ 이 행위에 의해 Heap 의 모습이 망가진다. 복구가 필요하다.
- Heap 의 마지막 원소를 떼어내어 root 로 가져온다.
  - ◆ 이 행위는 Complete Binary Tree 의 모습을 유지하게 한다.
- Child 가 없을 때까지 다음을 반복한다: Heap 을 복구.
  - ◆ Child 가 존재하면 그 중에서 큰 key 값을 갖는 child 를 찾는다.
  - ◆ Parent 가 child 보다 key 값이 작지 않으면 반복을 종료한다.
  - ◆ Child 를 위로 올리고, parent 를 아래로 내려 보낸다.
- 삭제된 root 를 return 한다.

## ■ 시간복잡도 : $O(\log_2 n)$

# 우선순위 큐 (Priority Queue)



# □ 우선순위 큐 (Priority Queue)

## ■ 기본 행위

- 임의의 우선순위를 갖는 원소를 삽입
- 가장 높은 우선순위를 갖는 원소를 삭제
  - ◆ 응용에 따라 가장 낮은 우선순위의 원소를 삭제

## ■ 다양한 구현이 가능

구현 방법	삽입	최대값 삭제
정렬되지 않은 배열리스트	$\Theta(1)$	$\Theta(n)$
정렬되지 않은 연결리스트	$\Theta(1)$	$\Theta(n)$
정렬된 배열리스트	$O(n)$	$\Theta(1)$
정렬된 연결리스트	$O(n)$	$\Theta(1)$
최대 힙	$O(\log_2 n)$	$O(\log_2 n)$

# □ 힙: 모든 행위가 효율적인가?

- 구현 방법에 따른, 행위 별 시간복잡도

구현 방법	삽입	최대값 삭제	최소값 삭제	임의 원소 삭제 (찾은 후)	검색
정렬되지 않은 배열리스트	$\Theta(1)$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$O(n)$	$O(n)$
정렬되지 않은 연결리스트	$\Theta(1)$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$O(1)$	$O(n)$
정렬된 배열리스트 (오름차순)	$O(n)$	$\Theta(1)$	$\Theta(n)$	$O(n)$	$O(\log_2 n)$
정렬된 연결리스트 (내림차순)	$O(n)$	$\Theta(1)$	$\Theta(n)$	$O(1)$	$O(n)$
이진검색트리 (평균적으로)	$O(\log_2 n)$	$O(\log_2 n)$	$O(\log_2 n)$	$O(\log_2 n)$	$O(\log_2 n)$
최대 힙	$O(\log_2 n)$	$O(\log_2 n)$	$\Theta(n)$	$O(\log_2 n)$	$O(n)$

- 임의의 원소를 삽입/삭제/검색한다면?
- 이진검색 트리를 우선순위 큐의 구현에 사용한다면?

# Abstract Class "PriorityQueue"



# □ PriorityQueue<T>의 선언

```
public abstract class PriorityQueue<T>
{
    public                PriorityQueue() ;

    public abstract boolean    isEmpty () ;
    public abstract boolean    isFull () ;
    public abstract int        size () ;

    public abstract T        max () ;

    public abstract void        add (T anElement) ;
    public abstract T        removeMax () ;
}
```

# Class

# "PriorityQueueByMaxHeap" 의 구현



## □ PriorityQueueByMaxHeap: 비공개 인스턴스 변수

```
public class PriorityQueueByMaxHeap<T extends Comparable<T>>
    extends PriorityQueue<T>
{
    // 비공개 상수
    private static final int    DEFAULT_CAPACITY = 100 ;
    private static final int    ROOT = 1 ;

    // 비공개 멤버 변수
    private int                  _capacity ;
    private int                  _size ;
    private T[]                  _heap ;
    .....
}
```



# ☐ PriorityQueueByMaxHeap: Getter/Setter

```
public class PriorityQueueByMaxHeap<T extends Comparable<T>> extends PriorityQueue<T>
{
    // 비공개 상수
    private static final int    DEFAULT_CAPACITY = 100 ;
    private static final int    ROOT = 1 ;

    // 비공개 멤버 변수
    private int                  _capacity ;
    private int                  _size ;
    private T[]                  _heap ;

    // Getter/Setter
    private int capacity () {
        return this._capacity ;
    }
    private void setCapacity (int newCapacity) {
        this._capacity = newCapacity ;
    }
    @Override
    public int size () {
        return this._size ;
    }
    private void size (int newSize) {
        this._size = newSize ;
    }
    private T[] heap() {
        return this._heap ;
    }
    private void setHeap (T[] newHeap) {
        this._heap = newHeap ;
    }
    .....
}
```



## □ 구현: 생성자

```
public class PriorityQueueByMaxHeap<T extends Comparable<T>>
    extends PriorityQueue<T>
{
    // 비공개 상수
    .....

    // 비공개 멤버 변수
    .....

    // 생성자
    @SuppressWarnings("unchecked")
    public PriorityQueueByMaxHeap ()
    {
        this.setCapacity (PriorityQueueByMaxHeap.DEFAULT_CAPACITY) ;
        this.setHeap ( (T[]) new Comparable[this.capacity()+1] ) ;
        this.setSize (0) ;
    }
}
```

## □ 상태 알아보기

```
public class PriorityQueueByMaxHeap<T> extends Comparable<T> >
    extends PriorityQueue<T>
{
    .....

    // 상태 알아보기
    @Override
    public boolean isEmpty()
    {
        return ( this.size() == 0 );
    }

    @Override
    public boolean isFull()
    {
        return ( this.size() == this.capacity() );
    }

    // @Override
    // public int size ()
    // {
    //     return this._size ;
    // }
```



# □ PriorityQueue : 내용 알아보기

```
public class PriorityQueueByMaxHeap<T extends Comparable<T>>
    extends PriorityQueue<T>
{
```

.....

@Override

public T max()

```
{
    if ( this.isEmpty() ) {
        return null ;
    }
    else {
        return this.heap()[PriorityQueueByMaxHeap.ROOT] ;
    }
}
```



# □ PriorityQueue : add()

@Override

```
public boolean add (T anElement)
{
    if ( this.isFull() ) {
        return false ;
    }
    else {
        this.setSize (this.size()+1) ;
        int i = this.size() ;
        while ( (i > PriorityQueueByMaxHeap.ROOT) &&
                (anElement.comapreTo(this.heap()[i/2]) > 0) )
        {
            this.heap()[i] = this.heap()[i/2] ;
            i /= 2 ; // ( i = i / 2 ;
        }
        this.heap()[i] = anElement ;
        return true ;
    }
}
```



# □ PriorityQueue : removeMax()

@Override

public T removeMax()

```
{
    if ( this.isEmpty() ) {
        return null ;
    }
    T rootElement = this.heap()[PriorityQueueByMaxHeap.ROOT] ;
    this.setSize (this.size()-1) ;
    if ( this.size() > 0 ) {
        // 삭제 한 후에 적어도 하나의 원소가 남아 있다.
        // 그러므로 마지막 위치 (this.size()+1)의 원소를 떼어내어,
        // root 위치 (1)로부터 아래쪽으로 새로운 위치를 찾아 내려간다.
        T lastElement = this.heap()[this.size()+1] ;
        int parent = PriorityQueueByMaxHeap.ROOT ;
        int biggerChild ;
        while ( (parent*2) <= this.size() ) {
            // child 가 존재. left, right 중에서 더 큰 key 값을 갖는 child 를 biggerChild 로 한다.
            biggerChild = parent * 2 ;
            if ( (biggerChild < this.size()) && (this.heap()[biggerChild].compareTo(this.heap()[biggerChild+1]) < 0) ) {
                biggerChild++ ; // right child 가 존재하고, 그 값이 더 크므로, right child 를 biggerChild 로 한다.
            }
            if ( lastElement.compareTo(this.heap()[biggerChild]) >= 0 ) {
                break ; // lastElement 는 더 이상 아래로 내려갈 필요가 없다. 현재의 parent 위치에 삽입하면 된다.
            }
            // child 원소를 parent 위치로 올려 보낸다. child 위치는 새로운 parent 위치가 된다.
            this.heap()[parent] = this.heap()[biggerChild] ;
            parent = biggerChild ;
        } // end while
        this.heap()[parent] = lastElement ;
    }
    return rootElement ;
}
```



# End of "Priority Queue"



