

# 데이터구조입문

## 트리

김영민

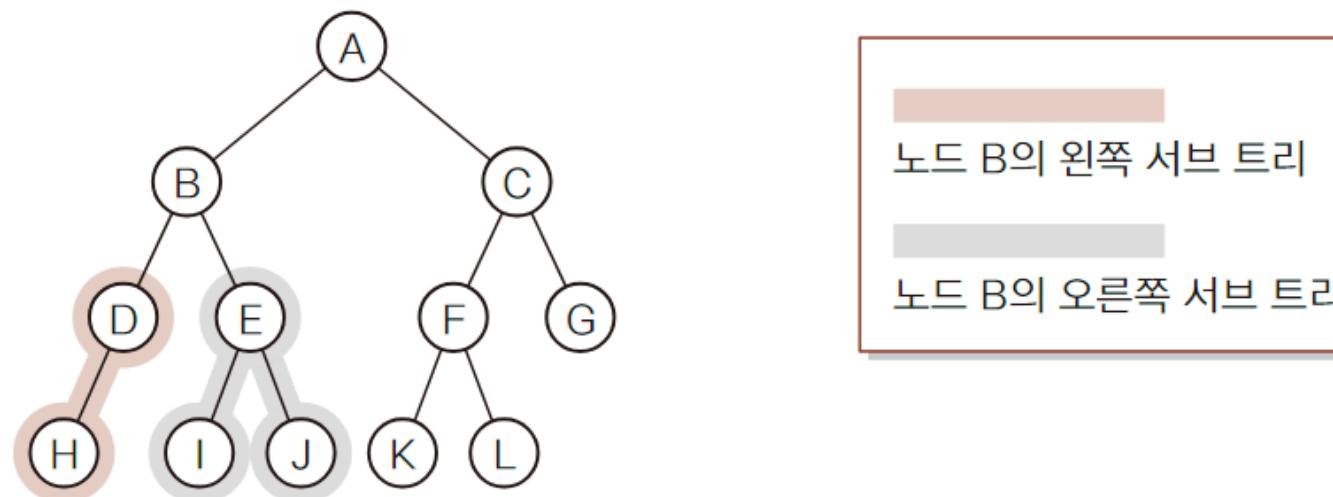
2019. 6. 13

# 목차

- 이진 트리
- 이진 검색 트리 구현
- 이진 검색 트리 사용 프로그램

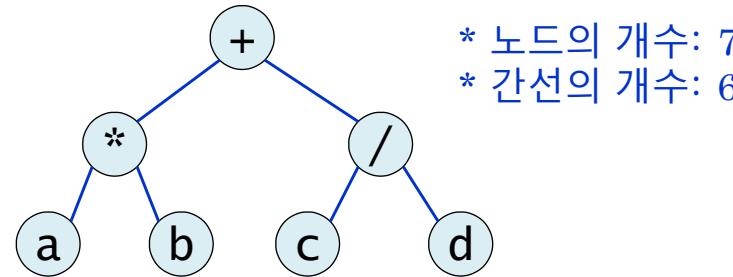
# 이진 트리

- 이진 트리(binary tree)
  - 노드가 왼쪽 자식과 오른쪽 자식을 갖는 트리. 각 노드의 자식은 2명 이하만 유지해야 함
  - 즉, 모든 노드가 2개의 서브 트리를 가지고 있는 트리. 서브 트리는 공집합일 수 있음
  - 모든 노드의 차수가 2 이하가 됨 → 구현하기 편리
  - 서브 트리간의 순서가 존재 → 왼쪽, 오른쪽

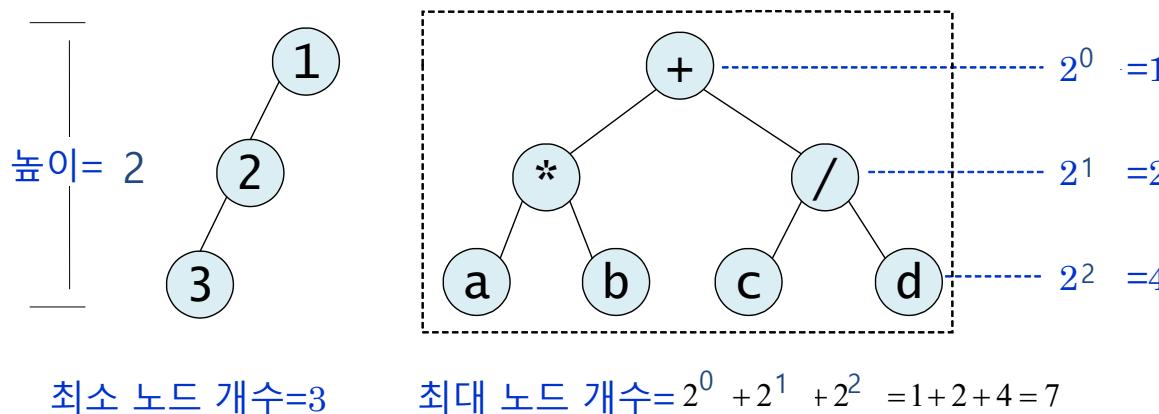


[그림 10-6] 이진트리

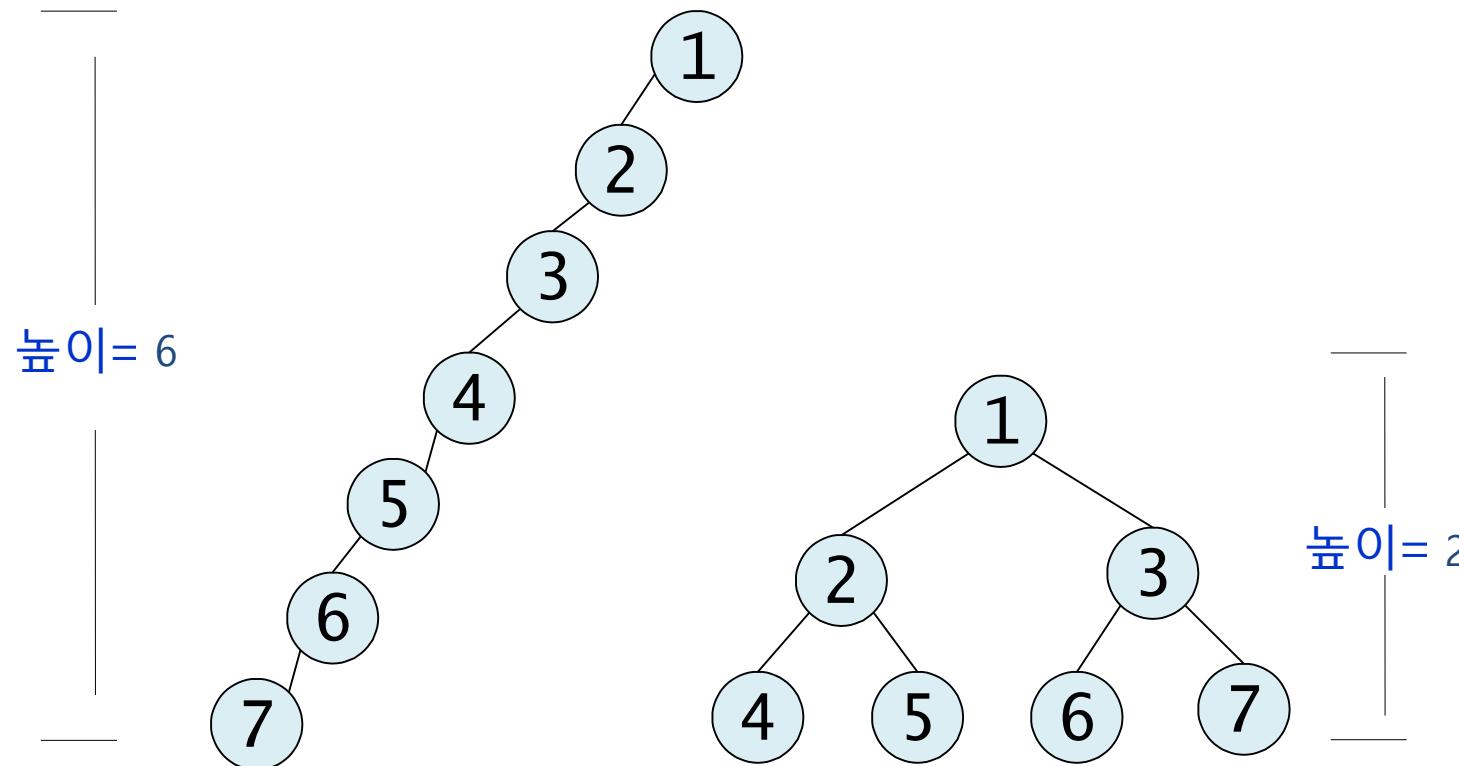
- 노드의 개수가  $n$ 개이면 가지의 개수는  $n-1$



- 높이가  $h$ 인 이진 트리의 경우, 최소  $h+1$ 개의 노드를 가지며 최대  $2^{h+1} - 1$  개의 노드를 가짐



- $n$ 개의 노드를 가지는 이진 트리의 높이는 최대  $n-1$ 이거나 최소  $\log_2(n + 1) - 1$



- 포화 이진 트리(full binary tree)
  - 트리의 각 레벨에 노드가 꽉 차있는 이진 트리

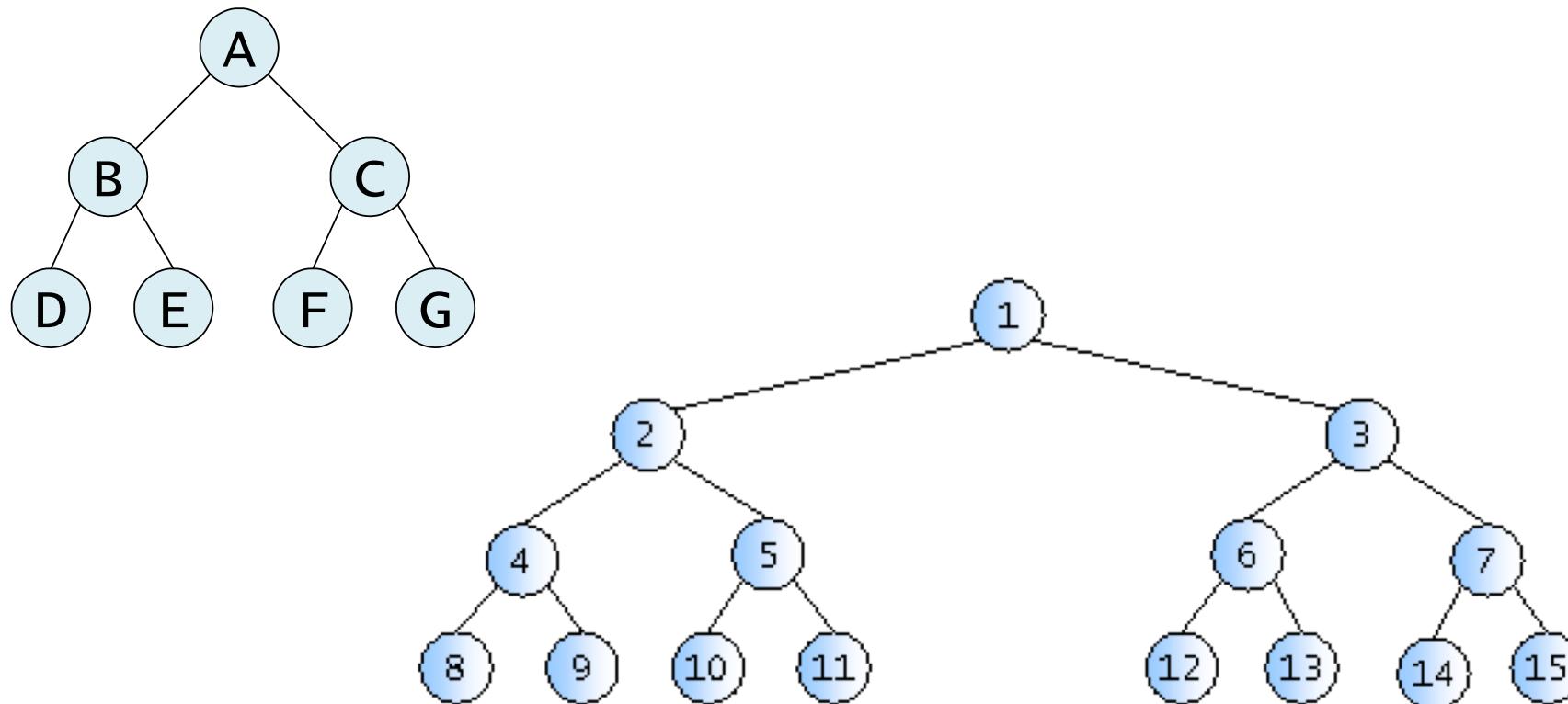
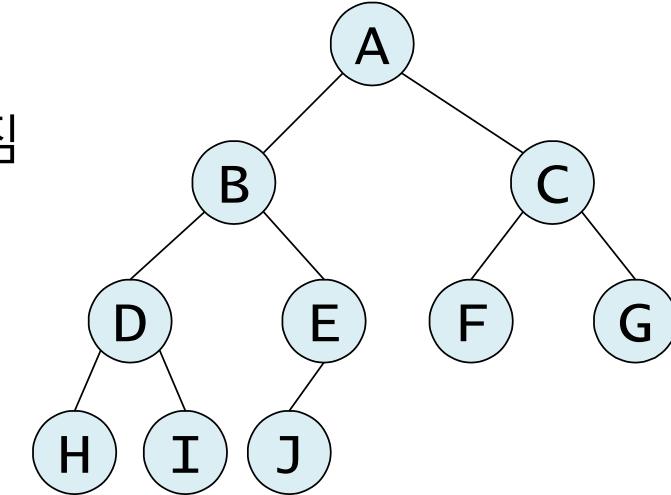
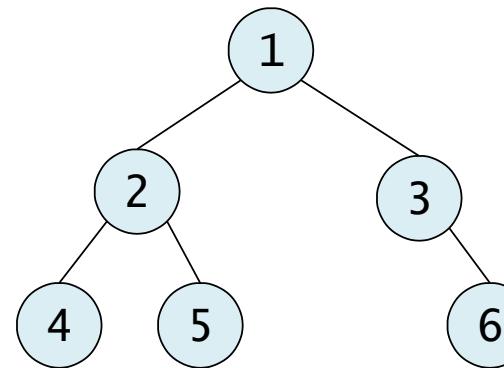
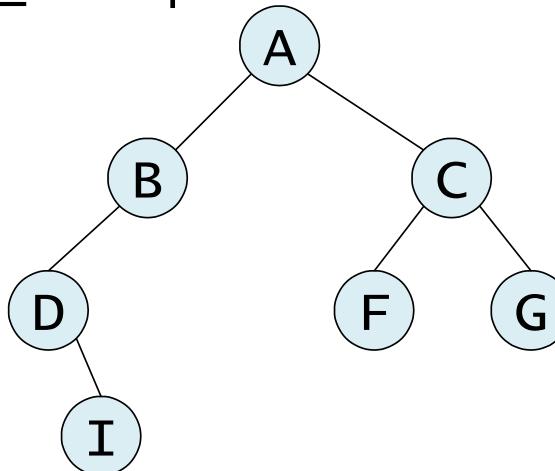


그림 7.15 포화이진트리에서의 노드의 번호

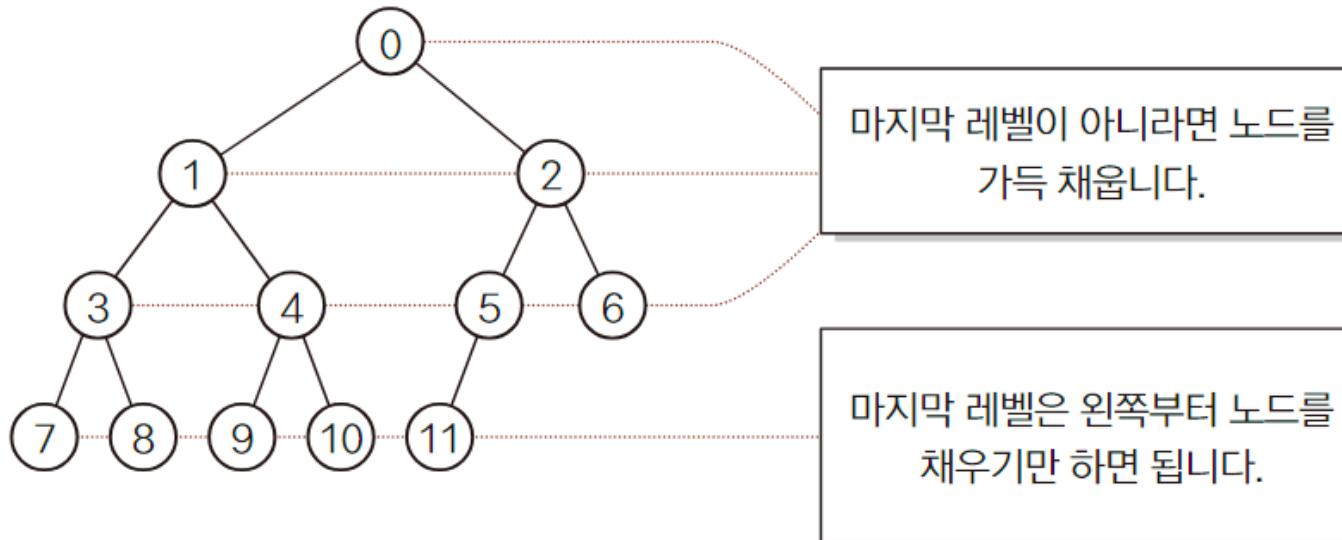
- 완전 이진 트리(complete binary tree)
  - 높이가  $h$ 일 때 레벨 0부터  $h-1$ 까지는 노드가 모두 채워짐
  - 마지막 레벨  $h$ 에서는 노드가 순서대로 채워짐
  - $n$ 개의 노드를 저장할 수 있는 완전 이진 트리의 높이는  $\log_2 n$  보다 작거나 같은 정수



- 기타 이진 트리



- 완전 이진 트리(complete binary tree): 루트부터 노드가 채워져 있으면서 같은 레벨에서는 왼쪽에서 오른쪽으로 노드가 채워져 있는 이진 트리

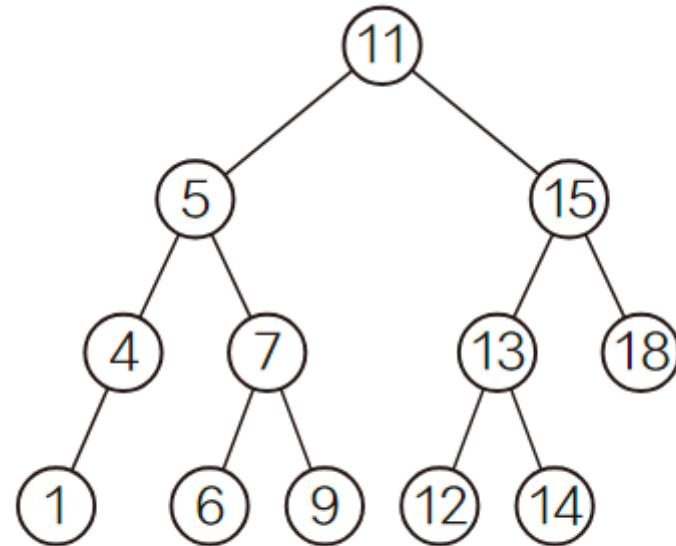


- 마지막 레벨을 제외한 레벨은 노드를 가득 채웁니다.
- 마지막 레벨은 왼쪽부터 오른쪽 방향으로 노드를 채우되 반드시 끝까지 채울 필요는 없습니다.

- 이진 검색 트리(binary search tree)
  - 다음 조건을 만족하는 이진 트리

1. 어떤 노드  $N$ 을 기준으로 왼쪽 서브 트리 노드의 모든 키 값은 노드  $N$ 의 키 값보다 작아야 합니다.
2. 오른쪽 서브 트리 노드의 키 값은 노드  $N$ 의 키 값보다 커야 합니다.
3. 같은 키 값을 갖는 노드는 없습니다.

- 어떤 노드 N을 기준으로 왼쪽 서브 트리 노드의 모든 키 값은 노드 N의 키 값보다 작아야 합니다.
- 오른쪽 서브 트리 노드의 키 값은 노드 N의 키 값보다 커야 합니다.
- 같은 키 값을 갖는 노드는 없습니다.



이진 검색 트리를 중위 순회(Inorder) 시 노드의 키 값이 오름차순으로 정렬됨

1 → 4 → 5 → 6 → 7 → 9 → 11 → 12 → 13 → 14 → 15 → 18

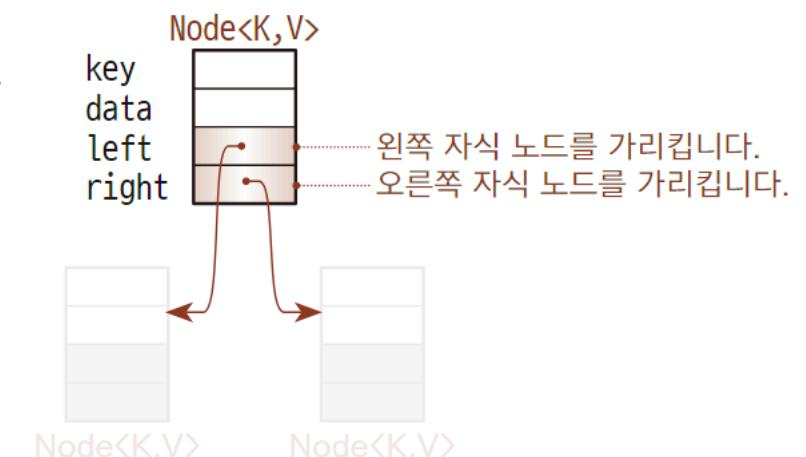
[그림 10-8] 이진검색트리의 구현

# 이진 검색 트리 구현

- 노드 클래스  $\text{Node}\langle K, V \rangle$ 
  - 이진 검색 트리의 개별 노드를 나타내는 클래스. 다음 4개의 필드로 구성.

- key … 키 값
- data … 데이터
- left … 왼쪽 자식 노드에 대한 참조(왼쪽 포인터라고 부릅니다).
- right … 오른쪽 자식 노드에 대한 참조(오른쪽 포인터라고 부릅니다).

```
class Node<K, V>{  
    K key;           // 키 값  
    V data;          // 데이터  
    Node<K, V> left; // 왼쪽 자식 노드  
    Node<K, V> right; // 오른쪽 자식 노드  
}
```



- 생성자 : 각 필드에 넣을 4개의 값을 전달받아 그대로 설정
- getKey method: 키 값 key를 반환하는 메서드
- getValue method: 데이터 data를 반환하는 메서드
- print method: 데이터 data를 출력하는 메서드

```
01 package chap10;
02 import java.util.Comparator;
03 // 이진검색트리
04
05 public class BinTree<K,V> {
06     // 노드
07     static class Node<K,V> {
08         private K key;           // 키 값
09         private V data;          // 데이터
10         private Node<K,V> left; // 왼쪽 자식 노드
11         private Node<K,V> right; // 오른쪽 자식 노드
12
13         // 생성자
14         Node(K key, V data, Node<K,V> left, Node<K,V> right) {
15             this.key  = key;
16             this.data = data;
17             this.left = left;
18             this.right = right;
19         }
20     }
21     // 키 값을 반환
22     K getKey() {
23         return key;
24     }
25
26     // 데이터를 반환
27     V getValue() {
28         return data;
29     }
30
31     // 데이터를 출력
32     void print() {
33         System.out.println(data);
34     }
35 }
36
37     private Node<K,V> root;
38     private Comparator<? super K> comparator = null;
```

- 이진 검색 트리 클래스 `BinTree<K, V>`
  - 다음 두 개의 필드로 구성됨

- `root` … 루트에 대한 참조를 보존·유지하는 필드입니다.
- `comparator` … 키 값의 대소 관계를 비교하는 비교자입니다.

- 비어 있는 이진 검색 트리 생성

```
40  // 생성자
41  public BinTree() {
42      root = null;
43  }
```

A : 자연 순서에 따라 키 값을 비교

```
44
45  // 생성자
46  public BinTree(Comparator<? super K> c) {
47      this(); •1
48      comparator = c; •2
49  }
```

B : 비교자로 키 값을 비교

comparator 값은 널이 됨

- `BinTree()`

    null(어떠한 노드도 가리키지 않습니다.)  
    root       comparator 값은 널이 됨

[그림 10-10] 빈 상태의 이진검색트리

- `BinTree(Comparator<? Super K> c)`

- 인수로 비교자를 전달받는 생성자
- 노드의 대소 관계 판단할 때 비교자에 의해 다음 수행

1. `this()`에 의해 인수를 전달받지 않는 생성자 `BinTree()`를 호출합니다. `root`가 널인(비어 있는) 이진검색트리를 생성합니다.
2. 필드 `comparator`에 전달받은 `c`를 설정합니다.

- comp method
  - 두 개의 키 값을 비교
  - 검색, 삽입, 삭제를 하는 메서드에서 호출하는 비공개 메서드(private method)

```
51    // 두 키 값을 비교
52    private int comp(K key1, K key2) {
53        return (comparator == null) ? ((Comparable<K>)key1).compareTo(key2)
54                                : comparator.compare(key1, key2);
55    }
```

- 반환값
  - $key1 > key2$ 면 양수
  - $key1 < key2$ 면 음수
  - $key1 == key2$ 면 0

- 비교자 comparator가 null 일 때

- 생성자 BinTree()로 이진 검색 트리를 생성한 경우 필드 comparator의 값은 널이고 비교자는 설정되어 있지 않음
- Key1을 Comparable<K> 인터페이스형으로 형변환(cast)하고 compareTo 메서드를 호출하여 key2와 비교

```
((Comparable<K>)key1).compareTo(key2)
```

- 비교자 comparator가 null이 아닌 경우

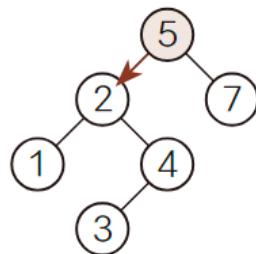
- 생성자 BinTree(Comparator<? Super K> c)로 이진 검색 트리를 생성한 경우 comparator에는 비교자가 설정되어 있음
- 설정된 comparator의 compare 메서드를 호출하여 두 키 값 key1, key2 비교

```
comparator.compare(key1, key2)
```

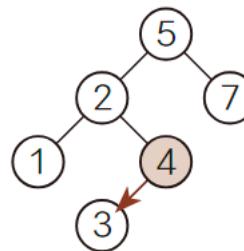
- 키 값으로 검색하는 method

a 3을 검색합니다(검색 성공).

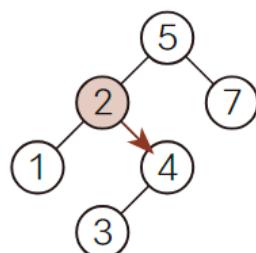
1 5를 선택합니다. 3은 5보다 작기 때문에 왼쪽으로 검색을 진행합니다.



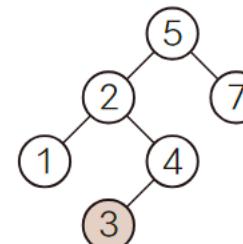
3 4를 선택합니다. 3은 4보다 작기 때문에 왼쪽으로 검색을 진행합니다.



2 2를 선택합니다. 3은 2보다 크기 때문에 오른쪽으로 검색을 진행합니다.



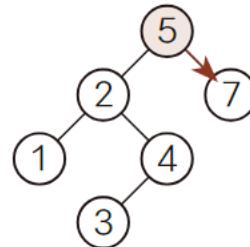
4 3을 찾았습니다. 검색에 성공합니다.



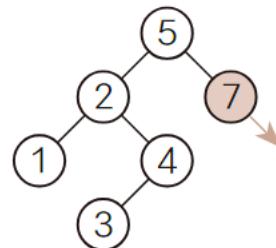
- 키 값으로 검색하는 method

b 8을 검색합니다(검색 실패).

- 1 5를 선택합니다. 8은 5보다 크기 때문에 오른쪽으로 검색을 진행합니다.



- 2 7을 선택합니다. 8은 7보다 크기 때문에 오른쪽으로 검색을 진행합니다. 하지만 오른쪽에는 자식이 없어 검색에 실패합니다.



- 알고리즘

1. 루트부터 선택하여 검색을 진행합니다. 여기서 선택하는 노드를 p라고 합니다.
2. p가 널이면 검색에 실패합니다.
3. 검색하는 값 key와 선택한 노드 p의 키 값을 비교하여
  - 값이 같으면 검색에 성공(검색 종료)합니다.
  - key가 작으면 선택한 노드에 왼쪽 자식 노드를 대입합니다(왼쪽으로 검색 진행).
  - key가 크면 선택한 노드에 오른쪽 자식 노드를 대입합니다(오른쪽으로 검색 진행).
4. 2번 과정으로 되돌아갑니다.

```
57  // 키에 의한 검색
58  public V search(K key) {
59      Node<K,V> p = root;           // 루트에 주목
60
61      while (true) {
62          if (p == null)             // 더 이상 진행하지 않으면
63              return null;          // 검색 실패
64          int cond = comp(key, p.getKey()); // key와 노드 p의 키를 비교
65          if (cond == 0)             // 같으면
66              return p.getValue();  // 검색 성공
67          else if (cond < 0)        // key 쪽이 작으면
68              p = p.left;           // 왼쪽 서브 트리에서 검색
69          else                      // key 쪽이 크면
70              p = p.right;          // 오른쪽 서브 트리에서 검색
71      }
72  }
```

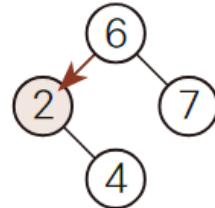
키 값이 *key*인 노드를 검색하고 검색에 성공하면 그 노드의 데이터에 대한 참조를 반환

- 노드를 삽입하는 메서드
  - 노드를 삽입한 후에 트리의 형태가 이진 검색 트리의 조건을 유지해야 함
  - 즉, 위치 선정이 중요
  - 이미 같은 키 값을 갖는 노드가 트리에 있다면 노드 삽입 불가

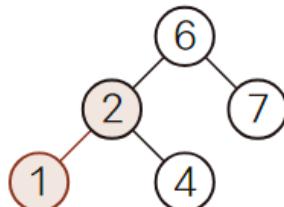
- 예제

a 1을 삽입하는 과정

검색하는 방법과 마찬가지로 삽입할 위치를 찾습니다. 추가할 값인 1은 2보다 작고, 2의 왼쪽 자식 노드는 비어 있으므로 해당 위치를 삽입 위치로 선택합니다.

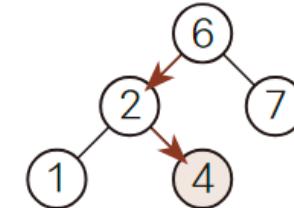


2의 왼쪽 자식 노드로 1을 삽입합니다.

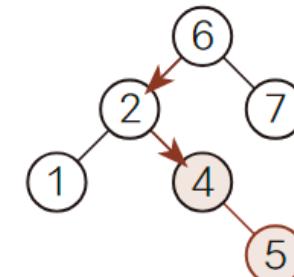


b 5를 삽입하는 과정

검색하는 방법과 마찬가지로 삽입할 위치를 찾습니다. 추가할 값인 5는 4보다 크고, 4의 오른쪽 자식 노드는 비어 있으므로 해당 위치를 삽입 위치로 선택합니다.



4의 오른쪽 자식 노드로 5를 삽입합니다.



[그림 10-12] 이진검색트리에 노드를 삽입하는 과정

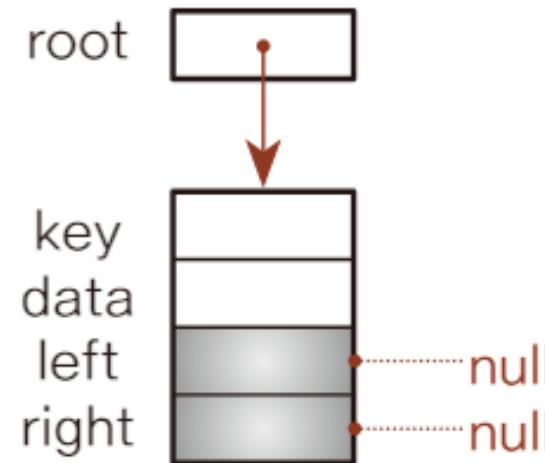
- 루트가 node인 서브 트리에 대해 키 값이 key인 데이터를 삽입하는 알고리즘

- 루트를 선택합니다. 여기서 선택하는 노드를 node로 합니다.
- 삽입할 키 key와 선택 노드 node의 키 값을 비교합니다. 값이 같다면 삽입에 실패합니다(종료).
  - 값이 같지 않은 경우 key 값이 삽입할 값보다 작으면  
왼쪽 자식 노드가 없는 경우에는 (a) 노드를 삽입합니다(종료).  
왼쪽 자식 노드가 있는 경우에는 선택한 노드를 왼쪽 자식 노드로 옮깁니다.
  - key 값이 삽입할 값보다 크면  
오른쪽 자식 노드가 없는 경우에는 (b) 노드를 삽입합니다(종료).  
오른쪽 자식 노드가 있는 경우에는 선택한 노드를 오른쪽 자식 노드로 옮깁니다.
- 2로 되돌아갑니다.

```
74 // node를 루트로 하는 서브 트리에 노드<K,V>를 삽입
75 private void addNode(Node<K,V> node, K key, V data) {
76     int cond = comp(key, node.getKey());
77     if (cond == 0)
78         return; // key가 이진검
79     else if (cond < 0) {
80         if (node.left == null)
81             node.left = new Node<K,V>(key, data, null, null);
82         else
83             addNode(node.left, key, data); // 왼쪽 서브 트리
84     } else {
85         if (node.right == null)
86             node.right = new Node<K,V>(key, data, null, null);
87         else
88             addNode(node.right, key, data); // 오른쪽 서브 트리
89     }
90 }
```

```
92 // 노드를 삽입
93 public void add(K key, V data) {
94     if (root == null)
95         root = new Node<K,V>(key, data, null, null); •1
96     else
97         addNode(root, key, data); •2
98 }
```

- root가 null인 경우
  - 트리가 비어 있는 상태이므로 루트만으로 구성된 트리를 만들어야 함
  - `new Node<K,V>(key, data, null, null)`을 이용하여 키값이 key, 데이터가 data, 왼쪽과 오른쪽 포인터가 모두 null인 노드를 생성하고 root가 그것을 참조하도록 함



[그림 10-13] 루트만 있는 이진검색트리

- root가 null이 아닌 경우
  - 트리가 비어있지 않은 상태이므로 메서드 addNode를 호출하여 노드를 삽입

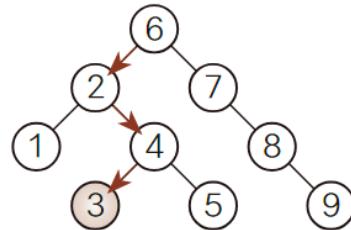
```
addNode(root, key, data);
```

2

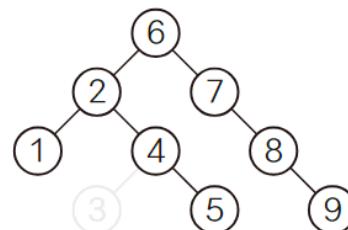
- 노드를 삭제하는 메서드
- 자식 노드가 없는 경우

## a 3을 삭제하는 경우

검색할 때와 마찬가지로 3을 먼저 찾아갑니다.  
그런 다음 삭제할 노드 3에서 멈춥니다.



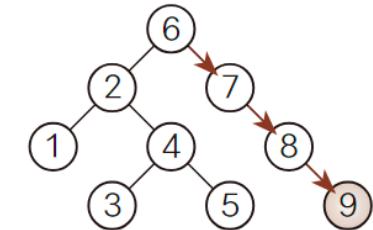
부모의 왼쪽 포인터에 null을 대입합니다.



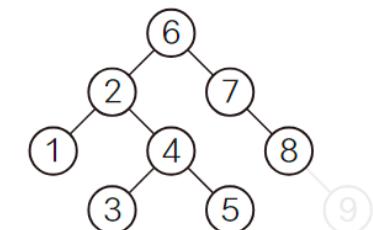
- 삭제할 노드가 부모 노드의 왼쪽 자식이면 부모의 왼쪽 포인터를 null로 합니다.
- 삭제할 노드가 부모 노드의 오른쪽 자식이면 부모의 오른쪽 포인터를 null로 합니다.

## b 9를 삭제하는 경우

검색할 때와 마찬가지로 9를 먼저 찾아갑니다.  
그런 다음 삭제할 노드 9에서 멈춥니다.



부모의 오른쪽 포인터에 null을 대입합니다.

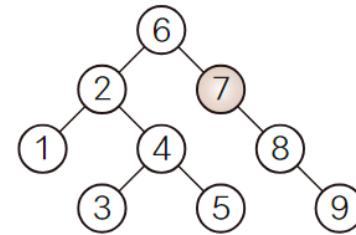


[그림 10-14] 자식 노드가 없는 노드를 삭제하는 과정

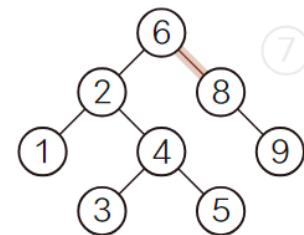
- 자식 노드가 1개인 노드 삭제하는 경우

a 7을 삭제하는 경우

검색할 때와 마찬가지로 7을 찾아갑니다.  
그런 다음 삭제할 노드 7에서 멈춥니다.

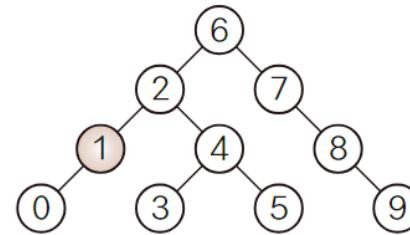


부모 노드인 6의 오른쪽 포인터가 7의 자식 노드인 8을 가리키도록 업데이트합니다.

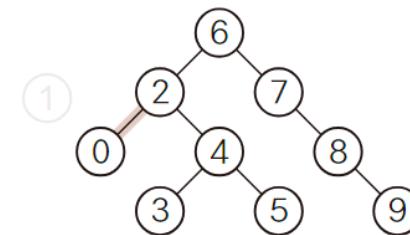


b 1을 삭제하는 경우

검색할 때와 마찬가지로 1을 찾아갑니다.  
그런 다음 삭제할 노드 1에서 멈춥니다.



부모 노드인 2의 왼쪽 포인터가 1의 자식 노드인 0을 가리키도록 업데이트합니다.



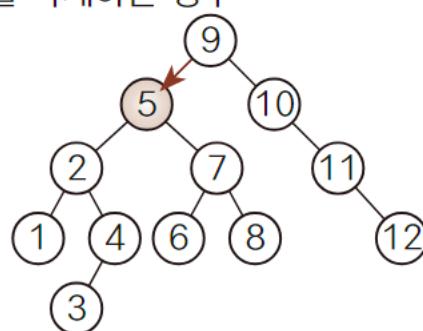
[그림 10-15] 자식 노드가 1개인 노드를 삭제하는 과정

- 자식 노드가 1개인 노드 삭제하는 경우

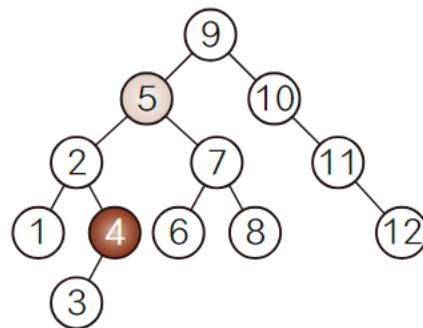
- 삭제 대상 노드가 부모 노드의 왼쪽 자식이면 부모의 왼쪽 포인터가 삭제 대상 노드의 자식을 가리키도록 합니다.
- 삭제 대상 노드가 부모 노드의 오른쪽 자식이면 부모의 오른쪽 포인터가 삭제 대상 노드의 자식을 가리키도록 합니다.

- 자식 노드가 2개인 노드 삭제하는 경우

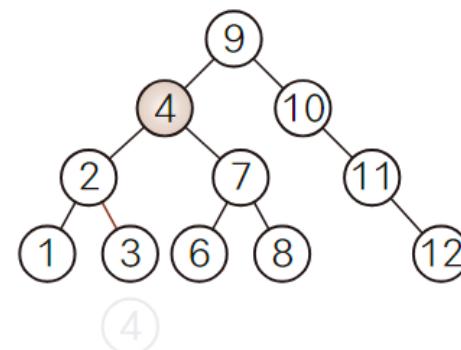
a 5를 삭제하는 경우



5의 왼쪽 서브 트리에서 가장 큰 키 값을 갖는 노드를 검색합니다. 현재는 4가 가장 큰 값을 가지는 노드이므로 여기에서 멈춥니다.



5가 있는 곳으로 4를 옮기면 삭제 과정이 끝납니다. 4를 옮기려면 먼저 4의 데이터를 5의 위치로 복사해야 합니다.



그런 다음 원래의 4를 트리에서 빼내면 됩니다.

- 자식 노드가 2개인 노드 삭제하는 경우

1. 삭제할 노드의 왼쪽 서브 트리에서 키 값이 가장 큰 노드를 검색합니다.
2. 검색한 노드를 삭제 위치로 옮깁니다(검색한 노드의 데이터를 삭제 대상 노드 위치로 복사합니다).
3. 옮긴 노드를 삭제합니다. 이때
  - 옮긴 노드에 자식이 없으면  
'자식 노드가 없는 노드의 삭제 순서'에 따라 노드를 삭제합니다.
  - 옮긴 노드에 자식이 1개만 있으면  
'자식 노드가 1개 있는 노드의 삭제 순서'에 따라 노드를 삭제합니다.

```
100    // 키 값이 key인 노드를 삭제
101    public boolean remove(K key) {
102        Node<K,V> p = root;                      // 스캔 중인 노드
103        Node<K,V> parent = null;                  // 스캔 중인 노드의 부모 노드
104        boolean isLeftChild = true;                // p는 부모의 왼쪽 자식 노드인가?
105    }
```

```
106     while (true) {  
107         if (p == null)           // 더 이상 진행하지 않으면  
108             return false;      // 그 키 값은 없습니다.  
109         int cond = comp(key, p.getKey()); // key와 노드 p의 키 값을 비교  
110         if (cond == 0)           // 같으면  
111             break;             // 검색 성공  
112         else {  
113             parent = p;          // 가지로 내려가기 전에 부모를 설정  
114             if (cond < 0) {        // key 쪽이 작으면  
115                 isLeftChild = true; // 왼쪽 자식으로 내려감  
116                 p = p.left;       // 왼쪽 서브 트리에서 검색  
117             } else {            // key 쪽이 크면  
118                 isLeftChild = false; // 오른쪽 자식으로 내려감  
119                 p = p.right;      // 오른쪽 서브 트리에서 검색  
120             }  
121         }  
122     }
```

• 1

```
124     if (p.left == null) {           // p에는 왼쪽 자식이 없음
125         if (p == root)
126             root = p.right;
127         else if (isLeftChild)
128             parent.left = p.right;    // 부모의 왼쪽 포인터가 오른쪽 자식을 가리킴
129         else
130             parent.right = p.right; // 부모의 오른쪽 포인터가 오른쪽 자식을 가리킴
131     } else if (p.right == null) {    // p에는 오른쪽 자식이 없음
132         if (p == root)
133             root = p.left;
134         else if (isLeftChild)
135             parent.left = p.left;   // 부모의 왼쪽 포인터가 왼쪽 자식을 가리킴
136         else
137             parent.right = p.left; // 부모의 오른쪽 포인터가 왼쪽 자식을 가리킴
138     } else {
```

• 2

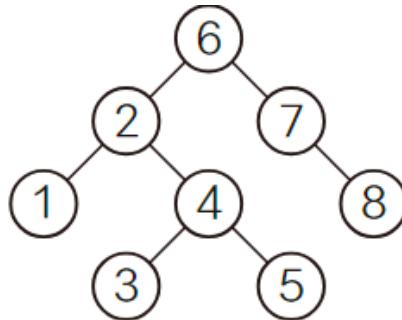
```
139     parent = p;
140     Node<K,V> left = p.left;          // 서브 트리 가운데 가장 큰 노드
141     isLeftChild = true;
142     while (left.right != null) {      // 가장 큰 노드 left를 검색
143         parent = left;
144         left = left.right;
145         isLeftChild = false;
146     }
147     p.key  = left.key;                // left의 키 값을 p로 옮김
148     p.data = left.data;              // left의 데이터를 p로 옮김
149     if (isLeftChild)
150         parent.left  = left.left;    // left를 삭제
151     else
152         parent.right = left.left;  // left를 삭제
153     }
154     return true;
155 }
```

• 3

- 모든 노드를 출력하는 메서드 – 오름차순 정렬 위해 중위 순회 사용

```
157 // node를 루트로 하는 서브 트리의 노드를 키 값의 오름차순으로 출력
158 private void printSubTree(Node node) {
159     if (node != null) {
160         printSubTree(node.left);           // 왼쪽 서브 트리를 키 값의 오름차순으로 출력
161         System.out.println(node.key + " " + node.data);           // node를 출력
162         printSubTree(node.right);        // 오른쪽 서브 트리를 키 값의 오름차순으로 출력
163     }
164 }
165
166 // 모든 노드를 키 값의 오름차순으로 출력
167 public void print() {
168     printSubTree(root);
169 }
170 }
```

- Root를 매개변수로 하여 printSubTree 메서드를 호출
- 재귀를 이용하여 노드를 키 값의 오름차순으로 출력
- 예)

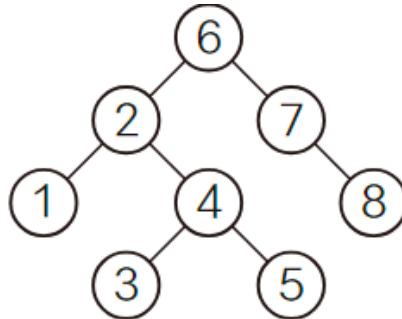


[그림 10-17] 이진검색트리

```
private void printSubTree(Node node) {  
    if (node != null) {  
        printSubTree(node.left);           // 왼쪽 서브 트리를 재귀적으로 호출  
        System.out.println(node.key + " " + node.data);  
        printSubTree(node.right);         // 오른쪽 서브 트리를 재귀적으로 호출  
    }  
}
```

- 1 노드 2를 가리키는 왼쪽 포인터를 printSubTree 메서드에 전달하면서 재귀적으로 호출합니다(재귀).
- 2 현재 노드의 데이터인 6을 출력합니다.
- 3 노드 7을 가리키는 오른쪽 포인터를 printSubTree 메서드에 전달하면서 재귀적으로 호출합니다(재귀).

- Root를 매개변수로 하여 printSubTree 메서드를 호출
- 재귀를 이용하여 노드를 키 값의 오름차순으로 출력
- 예)



[그림 10-17] 이진검색트리

```
private void printSubTree(Node node) {  
    if (node != null) {  
        printSubTree(node.left);           // 왼쪽 서브 트리를 재귀적으로 호출  
        System.out.println(node.key + " " + node.data);  
        printSubTree(node.right);         // 오른쪽 서브 트리를 재귀적으로 호출  
    }  
}
```

## 1에 대한 실행

- a 노드 1을 가리키는 왼쪽 포인터를 printSubTree 메서드에 전달하면서 재귀적으로 호출합니다(재귀).
- b 현재 노드의 데이터인 2를 출력합니다.
- c 노드 4를 가리키는 오른쪽 포인터를 printSubTree 메서드에 전달하면서 재귀적으로 호출합니다(재귀).

# 이진 검색 트리 사용 프로그램

```
01 package chap10;  
02 import java.util.Scanner;  
03 // 이진검색트리 클래스 BinTree<K,V>의 이용 예  
04  
05 class BinTreeTester {  
06     static Scanner stdIn = new Scanner(System.in);  
07  
08     // 데이터 (회원번호 + 이름)  
09     static class Data {  
10         public static final int NO    = 1;      // 번호를 입력 받습니까?  
11         public static final int NAME = 2;      // 이름을 입력 받습니까?  
12  
13         private Integer no;                  // 회원번호 (키 값)  
14         private String  name;                // 이름
```

```
16    // 키 값
17    Integer keyCode() {
18        return no;
19    }
20
21    // 문자열을 반환합니다.
22    public String toString() {
23        return name;
24    }
25
26    // 데이터를 입력합니다.
27    void scanData(String guide, int sw) {
28        System.out.println(guide + "할 데이터를 입력하세요.");
29
30        if ((sw & NO) == NO) {
31            System.out.print("번호 : ");
32            no = stdIn.nextInt();
33        }
34        if ((sw & NAME) == NAME) {
35            System.out.print("이름 : ");
36            name = stdIn.next();
37        }
38    }
39 }
```

```
41 // 메뉴 열거형
42 enum Menu {
43     ADD("삽입"),
44     REMOVE("삭제"),
45     SEARCH("검색"),
46     PRINT("표시"),
47     TERMINATE("종료");
48
49     private final String message; // 출력할 문자열
50
51     static Menu MenuAt(int idx) { // 서수가 idx인 열거를 반환
52         for (Menu m : Menu.values())
53             if (m.ordinal() == idx)
54                 return m;
55         return null;
56     }
57
58     Menu(String string) { // 생성자
59         message = string;
60     }
61
62     String getMessage() { // 출력할 문자열을
63         return message;
64     }
65 }
```

```
67     // 메뉴 선택
68     static Menu SelectMenu() {
69         int key;
70         do {
71             for (Menu m : Menu.values())
72                 System.out.printf("(%d) %s ", m.ordinal(), m.getMessage());
73             System.out.print(":");
74             key = stdIn.nextInt();
75         } while (key < Menu.ADD.ordinal() || key > Menu.TERMINATE.ordinal());
76
77         return Menu.MenuAt(key);
78     }
```

```

80  public static void main(String[] args) {
81      Menu menu;                      // 메뉴
82      Data data;                      // 추가용 데이터 참조
83      Data ptr;                      // 검색용 데이터 참조
84      Data temp = new Data();          // 입력용 데이터
85      BinTree<Integer, Data> tree = new BinTree<Integer, Data>();
86
87      do {
88          switch (menu = SelectMenu()) {
89              case ADD :                  // 노드를 삽입
90                  data = new Data();
91                  data.scanData("삽입", Data.NO | Data.NAME);
92                  tree.add(data.keyCode(), data);
93
94                  break;
95
96              case REMOVE :                // 노드를 삭제
97                  temp.scanData("삭제", Data.NO);
98                  tree.remove(temp.keyCode());
99                  break;
100
101         case SEARCH :                // 노드를 검색
102             temp.scanData("검색", Data.NO);
103             ptr = tree.search(temp.keyCode());
104             if (ptr != null)
105                 System.out.println("그 번호의 이름은 " + ptr + "입니다.");
106             else
107                 System.out.println("해당 데이터가 없습니다.");
108             break;
109
110         case PRINT :                  // 모든 노드를 키 값의 오름차순으로 출력
111             tree.print();
112             break;
113         }
114     }
115 }

```

- 키 값 ... Integer형의 회원번호
- 데이터 ... Integer형의 회원번호와 String형의 이름을 갖는 클래스 Data

# 실행 결과

실행 결과	
(0) 삽입 (1) 삭제 (2) 검색 (3) 출력 (4) 종료 : 0	삽입할 데이터를 입력하세요.
번호 : 1	<input type="button" value=" {1, 현규}를 삽입"/>
이름 : 현규	
(0) 삽입 (1) 삭제 (2) 검색 (3) 출력 (4) 종료 : 0	삽입할 데이터를 입력하세요.
번호 : 10	<input type="button" value=" {10, 진아}를 삽입"/>
이름 : 진아	
(0) 삽입 (1) 삭제 (2) 검색 (3) 출력 (4) 종료 : 0	삽입할 데이터를 입력하세요.
번호 : 5	<input type="button" value=" {5, 영준}를 삽입"/>
이름 : 영준	
(0) 삽입 (1) 삭제 (2) 검색 (3) 출력 (4) 종료 : 0	삽입할 데이터를 입력하세요.
번호 : 12	<input type="button" value=" {12, 윤미}를 삽입"/>
이름 : 윤미	
(0) 삽입 (1) 삭제 (2) 검색 (3) 출력 (4) 종료 : 0	삽입할 데이터를 입력하세요.
번호 : 14	<input type="button" value=" {14, 연의}를 삽입"/>
이름 : 연의	

(0) 삽입 (1) 삭제 (2) 검색 (3) 출력 (4) 종료 : 2	검색할 데이터를 입력하세요.
번호 : 5	<input type="button" value=" {5}를 검색"/>
그 번호의 이름은 영준입니다.	
(0) 삽입 (1) 삭제 (2) 검색 (3) 출력 (4) 종료 : 3	
1 현규	<input type="button" value=" 키 값의 오름차순으로 모든 노드를 출력"/>
5 영준	
10 진아	
12 윤미	
14 연의	
(0) 삽입 (1) 삭제 (2) 검색 (3) 출력 (4) 종료 : 1	삭제할 데이터를 입력하세요.
번호 : 10	<input type="button" value=" {10}을 삭제"/>
(0) 삽입 (1) 삭제 (2) 검색 (3) 출력 (4) 종료 : 3	
1 현규	<input type="button" value=" 키 값의 오름차순으로 모든 노드를 출력"/>
5 영준	
12 윤미	
14 연의	
(0) 삽입 (1) 삭제 (2) 검색 (3) 출력 (4) 종료 : 4	