

Data structure [A10]

김종규, PhD

2017-05-08

- ▶ Types of traversal: preorder, inorder, postorder
 - ▶ \equiv prefix, infix, postfix

Outline

- ▶ Stack and its limitation
 - ▶ Iterative algorithm
 - ▶ Binary search tree operations
 - ▶ Review: inorder traversal
 - ▶ iterative inorder traversal
 - ▶ minimum, maximum
 - ▶ Adding parent pointer (to be discussed in more detail)
 - ▶ successor, predecessor
- $O(n \lg n)$ sorting

- ▶ Abstract data structure
- ▶ 배열에 기반한 자료구조로 구현
 - ▶ 장점: 간단하다, 빠르다 $O(1)$
 - ▶ 단점: 최대 크기에 제약이 있다
- ▶ Linked list 에 기반한 자료구조로 구현
 - ▶ 장점: 간단하다, 빠르다 $O(1)$
 - ▶ 단점: 최대 크기에 제약이 없다

→ 모든 stack 은 linked list 로 구현되는가?

Limitations caused by data structure

```
def s(n):  
    if n == 0:  
        return 0  
    else:  
        return n + s(n-1)
```

```
>>> print(s(10))
```

```
55
```

```
>>> print(s(1000))
```

```
...
```

```
RecursionError: maximum recursion depth exceeded ...
```

Function stack in programming languages

- ▶ 프로그래밍 언어는 함수의 호출에 stack 을 사용
- ▶ 대부분 배열 (array) 에 기반
- ▶ 따라서 depth 가 배열의 크기에 제한된다
 - 더 깊은 depth 를 제공하려면?
 - linked list 에 기반한 stack 을 사용한다
- ▶ Stack 과 같은 간단한 ADT 도 상황에 따라 적합한 자료구조가 제공되어야 한다.

Inorder traversal (Java)

```
public void inorder(Node tree) {  
    if (tree.left != null)  
        inorder(tree.left);  
    System.out.print(" " + tree.val);  
    if (tree.right != null)  
        inorder(tree.right);  
}
```

→ What if `tree == null`

Inorder traversal (simplified)

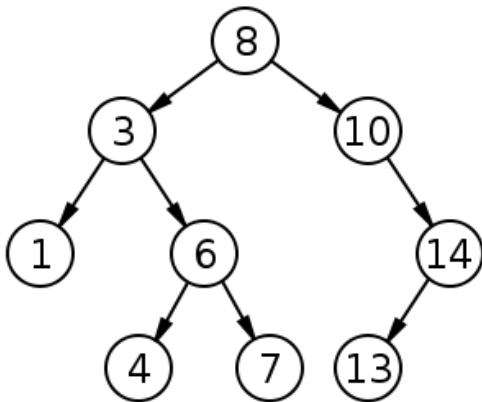


그림: Binary search tree

Inorder traversal (simplified)

```
public void inorder(Node tree) {  
    if (tree == null)  
        return;  
    else {  
        inorder(tree.left);  
        System.out.print(" " + tree.val);  
        inorder(tree.right);  
    }  
}
```

→ Make **non-recursive**, i.e., **iterative**

Designing inorder traversal

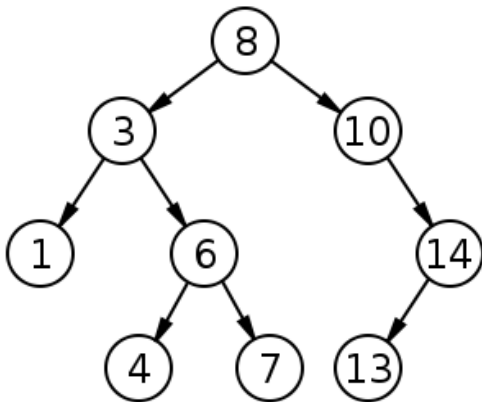


그림: Binary search tree

→ Need a **stack**

Inorder traversal (iterative, Java)

```
public void inorder_iter(Node tree) {  
    while(!stk.is_empty() || tree != null) {  
        if (tree != null) {  
            stk.push(tree);  
            tree = tree.left;  
        }  
        else {  
            tree = stk.pop();  
            System.out.print(" " + tree.val);  
            tree = tree.right;  
        }  
    }  
}
```

Successor

- ▶ What is the value next to 3?

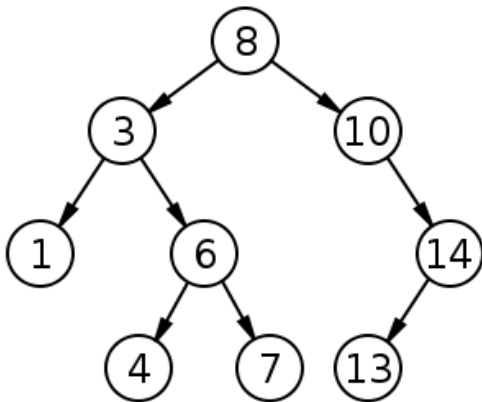


그림: Successor

Successor

- ▶ What is the value next to 7?

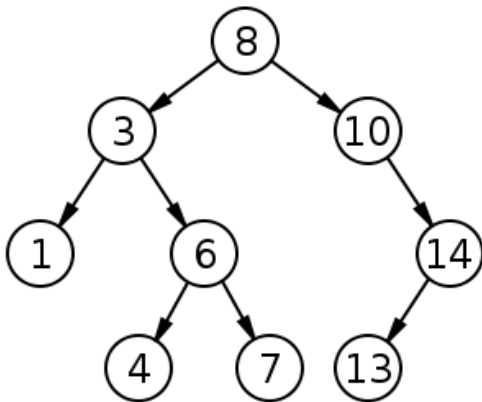


그림: Successor

- ▶ 9 주차 강의자료 (2/2) 에 지시된 내용을 수행하여 5/11 (목) 23:59 까지 blackboard 에 제출

Iterative algorithms

- ▶ Recursion 은 매우 강력한 알고리즘 기술도구이다.
- ▶ 그러나 일부 프로그래밍 언어에서는 recursion 을 지원하지는는데 한계가 있다
 - ▶ Recursion 은 프로그래밍 언어의 stack 을 이용한다.
 - ▶ 대부분의 프로그래밍 언어에서는 stack 의 자료구조로 배열에 기반한 방식을 사용한다.
 - ▶ tree 의 insert, inorder traversal 등에서 자료구조의 한계에 도달할 수 있다

Tree search tree

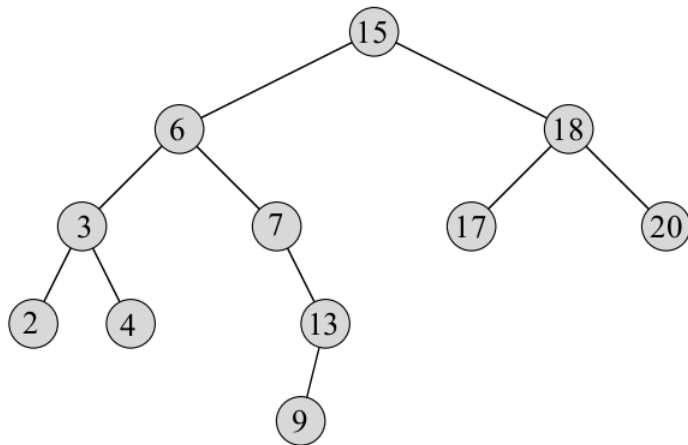


그림: Binary search tree concept

Tree search tree

TREE-SEARCH(x, k)

```
1  if  $x == \text{NIL}$  or  $k == x.\text{key}$   
2      return  $x$   
3  if  $k < x.\text{key}$   
4      return TREE-SEARCH( $x.\text{left}, k$ )  
5  else return TREE-SEARCH( $x.\text{right}, k$ )
```

그림: Search

Tree search tree

TREE-MINIMUM(x)

```
1  while  $x.left \neq \text{NIL}$   
2       $x = x.left$   
3  return  $x$ 
```

그림: Minimum

Tree search tree

TREE-MAXIMUM(x)

```
1  while  $x.right \neq \text{NIL}$   
2       $x = x.right$   
3  return  $x$ 
```

그림: Maximum

Tree search tree

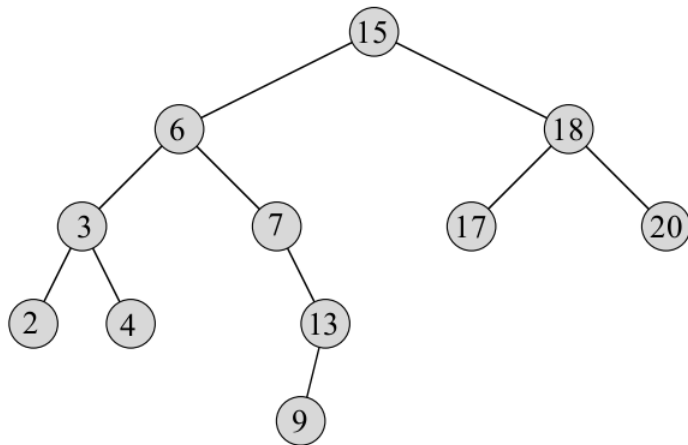


그림: Binary search tree concept

Tree search tree

TREE-SUCCESSOR(x)

```
1  if  $x.right \neq \text{NIL}$ 
2      return TREE-MINIMUM( $x.right$ )
3   $y = x.p$ 
4  while  $y \neq \text{NIL}$  and  $x == y.right$ 
5       $x = y$ 
6       $y = y.p$ 
7  return  $y$ 
```

그림: Successor

Tree search tree

TREE-INSERT(T, z)

```
1   $y = \text{NIL}$ 
2   $x = T.\text{root}$ 
3  while  $x \neq \text{NIL}$ 
4       $y = x$ 
5      if  $z.\text{key} < x.\text{key}$ 
6           $x = x.\text{left}$ 
7      else  $x = x.\text{right}$ 
8   $z.p = y$ 
9  if  $y == \text{NIL}$ 
10      $T.\text{root} = z$       // tree  $T$  was empty
11 elseif  $z.\text{key} < y.\text{key}$ 
12      $y.\text{left} = z$ 
13 else  $y.\text{right} = z$ 
```

그림: Insert

Wrap-up

- ▶ Although most programming languages provide **stack** ADT to support function call, its data structure is implemented using array
- ▶ Sometimes we need to convert recursive algorithms to **iterative** algorithms just to overcome the limitation of the stack data structure
- ▶ It is quite straightforward to convert recursive algorithm to iterative algorithm by explicitly maintaining **user defined stack**
- ▶ To find the successor and predecessor in BSTs, we introduced **parent** pointer to BST node.