14₃

알고리즘과 자료구조

트리2

서울과학기술대학교신일훈교수



학습목표









이진탐색트리구현-노드정의

1. 이진람색트리 구현 – 노드 정의

- 클래스 BSTNode 정의
 - 트리를 구성하는 하나의 노드에 해당
 - •멤버 변수
 - · left: 왼쪽 자식 노드를 가리키는 링크
 - right: 오른쪽 자식 노드를 가리키는 링크
 - key
 - value

1. 이진탐색트리 구현 – 노드 정의

- 클래스 BSTNode 정의
 - 트리를 구성하는 하나의 노드에 해당
 - ·메서드
 - 생성자

1. 이진탐색트리 구현 – 노드 정의

클래스 BSTNode 정의

```
class BSTNode:
    def __init__(self, key, value, left=None, right=None):
        self.key = key
        self.value = value
        self.left = left
        self.right = right
```



이진탐색트리구현-1단계

- 클래스 BST 정의
 - 이진탐색트리를 표현
 - •멤버 변수
 - root: 최상위 노드를 가리키는 링크

- 클래스 BST 정의
 - 이진탐색트리를 표현
 - ·메서드
 - insert()
 - delete()
 - search()
 - get_min()
 - get_max()
 - print()
 - • •

클래스 BST 정의 (생성자)

```
class BST:
    def __init__(self):
        self.root = None
```

클래스 BST 정의 (insert() 의사코드)

- 1. 최상위 노드가 None이면 (트리가 비어 있는 상태), 최상위 노드로 삽입하고 종료
- 2. 최상위 노드부터 시작하여 노드의 키와 탐색 키를 비교
 - · 추가할 키가 더 작고 왼쪽 자식 노드가 존재하면 왼쪽 자식 노드에 대해 2번 작업 반복
 - 추가할 키가 더 크고 오른쪽 자식 노드가 존재하면 오른쪽 자식 노드에 대해 2번 작업 반복
 - · 키가 동일하면 충돌 또는 update 케이스. 실패로 처리 또는 값 수정 후 종료
 - 키가 다른데 반복할 자식 노드가 존재하지 않으면, 키에 따라 왼쪽 자식 또는
 오른쪽 자식 노드로 삽입

```
class BST :
    def insert(self, key, value):
        node = BSTNode(key, value)
        if (self.root == None):
            self.root = node
            return True
```

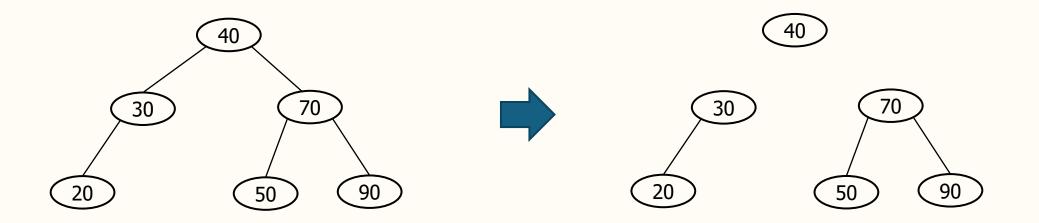
```
class BST:
   definsert(self, key, value):
      target = self.root
      while (True):
          if (target.key == key):
             # 중복.. value를 수정하도록 구현할 수도 있음
             del(node)
             return False
```

```
class BST:
   definsert(self, key, value):
       while (target):
          elif (target.key > key): # 왼쪽으로 진행
              if (target.left == None):
                 target.left = node
                 return True
              target = target.left
```

```
class BST:
   definsert(self, key, value):
       while (target):
          elif (target.key < key): # 오른쪽으로 진행
              if (target.right == None):
                 target.right = node
                 return True
              target = target.right
```

- 클래스 BST 정의
 - print()
 - · 중위순회 방식으로 구현 (LNR)
 - print(left subtree)
 - · node의 key 출력
 - print(right subtree)
 - · 오름차순으로 정렬되어 출력

클래스 BST 정의 (중위순회 아이디어)



클래스 BST 정의 (print())

```
class BST :
    def print(self):
        self.doLNRPrint(self.root)
        print()
```

클래스 BST 정의 (print())

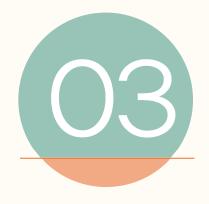
```
class BST :
    def doLNRPrint(self, node):
        if (node != None) :
            self.doLNRPrint(node.left)
            print(node.key, end=' ')
        self.doLNRPrint(node.right)
```

BST 1차 테스트

```
if _name_ == '_main_':
   myBST = BST()
   myBST.insert(5, "a")
   myBST.insert(7, "b")
   myBST.insert(3, "c")
   myBST.insert(1, "d")
   myBST.insert(9, "e")
   myBST.insert(15, "f")
   myBST.print()
   myBST.insert(8, "g")
   myBST.print()
```

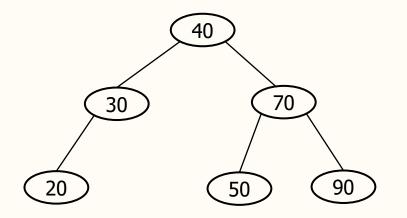
BST 1차 테스트 실행

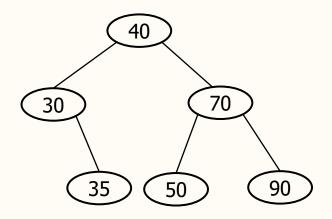
```
1 3 5 7 9 15
1 3 5 7 8 9 15
```



이진탐색트리구현-2단계

- 클래스 BST 정의
 - get_min()
 - 왼쪽 자식이 없을 때까지 반복해서 왼쪽 자식 노드를 따라가면 됨.
 - 더 이상 왼쪽 자식이 없으면 해당 노드가 최소값 노드임.





클래스 BST 정의 (get_min() - 잘못된 구현1)

```
class BST :
    def get_min(self):
        target = self.root
        while (target):
            target = target.left
        return target
```

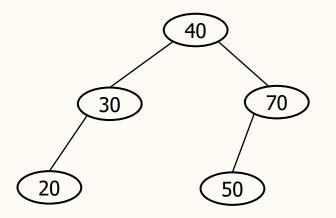
클래스 BST 정의 (get_min() - 잘못된 구현2)

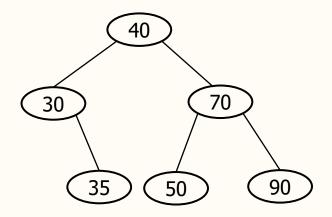
```
class BST :
    def get_min(self):
        target = self.root
        while (target.left):
        target = target.left
        return target
```

클래스 BST 정의 (get_min() - 올바른 구현)

```
class BST:
   def get_min(self):
       target = self.root
       while (target):
          if (target.left == None):
              break
          target = target.left
       return target
```

- 클래스 BST 정의
 - get_max()
 - 오른쪽 자식이 없을 때까지 반복해서 오른쪽 자식 노드를 따라가면 됨.
 - 더 이상 오른쪽 자식이 없으면 해당 노드가 최대값 노드임.





클래스 BST 정의 (get_max())

```
class BST:
   def get_max(self):
       target = self.root
       while (target):
          if (target.right == None):
              break
          target = target.right
       return target
```

BST 2차 테스트

```
if _name_ == '_main_':
 myBST = BST()
 myBST.insert(5, "a")
 myBST.insert(7, "b")
 myBST.insert(3, "c")
 myBST.insert(1, "d")
 myBST.insert(9, "e")
 myBST.insert(15, "f")
 myBST.insert(8, "g")
 myBST.print()
 print(myBST.get_min().key)
 print(myBST.get_max().key)
```

BST 2차 테스트 실행

```
1 3 5 7 8 9 15
1
15
```

04

이진탐색트리구현-3단계

- 클래스 BST 정의
 - search()
 - 1. 최상위 노드부터 시작
 - 2. 노드의 키와 탐색 키를 비교
 - ・탐색 키가 작으면 왼쪽 자식 노드에 대해 2를 반복
 - 왼쪽 자식 노드가 없으면 찾는 노드가 없음 & 종료
 - · 탐색 키가 크면 오른쪽 자식 노드에 대해 2를 반복
 - 오른쪽 자식 노드가 없으면 찾는 노드가 없음 & 종료
 - 키가 동일하면 탐색을 종료함 (발견)

클래스 BST 정의 (search())

```
class BST :
    def search(self, key):
        target = self.root
        while (target):
```

클래스 BST 정의 (search())

```
class BST:
   def search(self, key):
          if (target.key == key):
              return target
          elif (target.key > key):
              target = target.left
          else:
              target = target.right
       return None
```

BST 3차 테스트

```
if __name__ == '__main__':
    myBST = BST()
    myBST.insert(5, "a")
    myBST.insert(7, "b")
    myBST.insert(3, "c")
    myBST.insert(1, "d")
    myBST.insert(9, "e")
    myBST.insert(15, "f")
    myBST.insert(8, "g")
    myBST.print()
```

BST 3차 테스트

```
node = myBST.search(7)
if (node != None):
   print(node.value)
else:
   print('fail')
node = myBST.search(6)
if (node != None) :
   print(node.value)
else:
   print('fail')
```

BST 3차 테스트 실행

```
1 3 5 7 8 9 15
b
fail
```

05

이진탐색트리구현-4단계

- 클래스 BST 정의
 - delete()
 - 1. 타겟이 리프 노드인 경우 (자식이 없는 경우)
 - 부모 노드와 타겟 노드를 연결하는 링크 제거
 - 2. 타겟이 하나의 자식 노드를 갖는 경우
 - 타겟의 부모와 타겟의 자식 노드를 직접 연결 (손자가 자식으로 바뀌는 격)
 - 3. 타겟이 두 개의 자식 노드를 갖는 경우
 - 타겟의 자리를 다른 후계자로 대체
 - · 후계자는 타겟의 왼쪽 서브 트리 중 키가 가장 큰 노드 또는 오른쪽 서브 트리 중 키가 가장 작은 노드
 - · 후계자 노드 삭제 (후계자 노드는 1번 또는 2번 경우이므로 해당 작업 실행함)

```
class BST :
    def delete(self, key):
        target = self.root
        parent = None
```

```
class BST:
   def delete(self, key):
       while (target):
          if (target.key!= key):
              parent = target
              if (target.key > key):
                  target = target.left
              else:
                  target = target.right
```

```
class BST :
    def delete(self, key):
    ...
    while (target):
    ...
    else:
```

```
if (target.left == None and target.right == None):
   # leaf node
   self.do_delete(parent, target, None)
   return target
elif (target.left!= None and target.right == None):
   self.do_delete(parent, target, target.left)
   return target
elif (target.left == None and target.right != None) :
   self.do_delete(parent, target, target.right)
   return target
```

```
class BST:
   def do_delete(self, parent, target, child):
       if (parent == None):
           self.root = child
       elif (parent.left == target) :
          parent.left = child
       elif (parent.right == target):
           parent.right = child
```

BST 4차 테스트

```
if __name__ == '__main__':
    myBST = BST()
    myBST.insert(20, "a")
    myBST.insert(24, "b")
    myBST.insert(28, "c")
    myBST.insert(26, "d")
    myBST.print()
```

BST 4차 테스트

```
if _name_ == '_main_':
 myBST.delete(28)
 myBST.print()
 myBST.delete(20)
 myBST.print()
 myBST.delete(26)
 myBST.print()
 myBST.delete(24)
 myBST.print()
 myBST.insert(20, "a")
 myBST.print()
```

BST 4차 테스트 실행

```
20 24 26 28
20 24 26
24 26
24 26
24
26
```



6. 기라 트리

■ AVL 트리

- 이진탐색트리는 균형이 무너진 skewed tree가 될 수 있음.
 - 탐색 시간 증가..
- · 이 문제를 해결하기 위해 나온 것이 AVL 트리
 - 균형이 깨지면 회전 연산을 통해 균형을 유지.
 - 모든 노드 n이 다음의 조건을 만족하는 이진탐색트리
 - n의 왼쪽 서브트리의 높이와 오른쪽 서브트리의 높이 차이가 1 이하임
 - 삽입이나 삭제로 인해 높이 차이가 2가 되면 회전 연산 수행하여 균형 유지

6. 기라 트리

- ┛기타
 - · RB트리
 - · B트리
 - B*트리
 - B+트리

•

정리하기

♡ 이진탐색트리의 구현

♥기타트리

