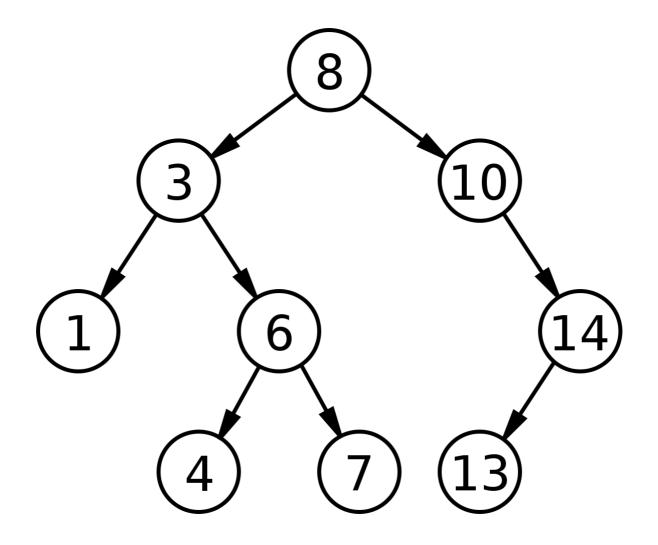




트리는 현실의 계층적 구조를 나타내는 것 외에도, 자료들을 일정한 순서에 따라 정렬한 상태로 저장할 수도 있습니다. 이런 특성을 이용해서 원소의 추가, 삭제, 존재 역부 확인 등의 연산을 빠르게 수행할 수 있습니다. 오늘은 가장 많이 사용되는 이진 검색 트리 (Binary Search Tree)에 대해서 알아보겠습니다.

이진 검색 트리 파헤치기!





아래의 기능들은 대부분의 이진 검색 트리 표준라이브러리에서 지원하고 있습니다. 따라서 단순한 동작 원리 정도만 알아둬도 문제가 없습니다.

▼ [정의] 각 노드가 왼쪽과 오른쪽, 최대 두 개의 자식 노드만을 가질 수 있습니다.

- 예를 들어 노드 ③ 에는 [1,6] 배열이 아닌 ①을 가리키는 포인터 "Left"와 ⑥을 가리키는 포인터 "Right"가 저장되어 있습니다.
- ▼ [순회] 중상 순회를 이용하면 크기 순서로 정렬된 원소의 목록을 얻을 수 있습니다.
 - 위 그림 중상 순회 예시 출력: ① ③ ④ ⑥ ⑦ ⑧ ⑩ ⑬ ⑭
- ▼ [검색] 찾고자 하는 값이 현재 노드를 기준으로 왼쪽인지, 오른쪽인지 확인하며 내려갑니다.
 - 방법 자체는 수치해석 챕터에서 다웠던 이진 탐색과 거의 동일합니다.
 - 예를 들어 1부터 9까지의 정수가 들어가있는 리스트에서 5를 찾으려면 리스트의 시작부터 끝까지 순차적으로 검색하는 for 루프를 총 5번 돌려서 찾을 수 있겠죠.

• 하지만 동일한 자료를 이진 검색 트리로 구현하면 평균적으로 더 빠르게 찾을 수 있습니다.

▼ [삽입] 단순히 노드를 추가하는 식으로 새로운 원소를 삽입할 수 있습니다.

- 배열의 경우, 새 원소를 삽입하기 위해서는 삽입 위치를 찾고, 그 이후에 있는 원소들을 모두 한 칸씩 뒤로 옮겨야 합니다.
- 이진 검색 트리는 선형적인 구조의 제약이 없기 때문에 새 원소가 들어갈 위치를 찾고, 해당 위치에 노드를 추가해주기만 하면 됩니다.
- 예를 들어 위 트리에서 ⓑ를 추가하고 싶다면, ⑭의 오른쪽에 새로운 자식 노드를 생성해주면 됩니다.

▼ [삭제] 서브트리를 합치고 대체해서 노드를 삭제할 수 있습니다.

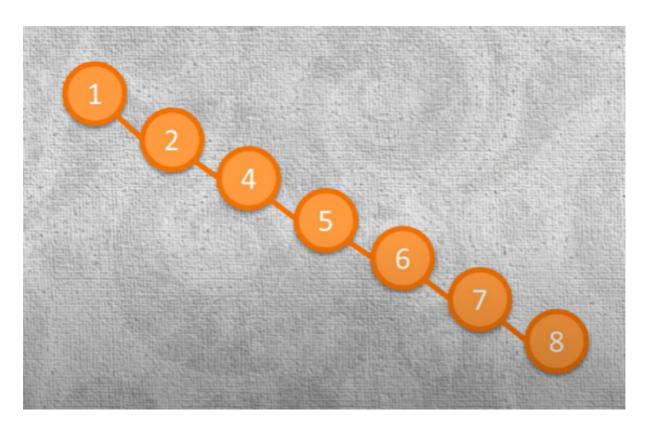
- 예를 들어 노드 ③을 삭제하고 싶다고 해봅시다.
- ③의 자식 노드는 ①과 ④ ← ⑥ → ⑦ 이 있고 합치기 연산을 이용해서 새로운 서 브트리를 만들겠습니다. ① ← ④ ← ⑥ → ⑦
- 새롭게 만든 서브트리의 가장 상위에 있는 노드는 ⑥입니다.
- ⑥을 기존에 ③이 있던 위치로 옮겨주면 삭제 과정이 끝납니다.
- 삽입과 마찬가지로 위 과정을 배열 기준으로 생각해보면, 삭제할 원소의 위치를 찾아주고, 그 이후에 있는 원소들을 모두 한 칸씩 앞으로 당겨줘야 하는 귀찮은 과정이 있습니다.

▼ [문제] 이진 검색 트리의 표준 라이브러리에서 지원하지 않는 기능도 있습니다.

- X보다 작은 원소의 수 찾기
- K번째 원소 찾기
- 균형 잡힌 트리 구축하기

TREAP을 알아보자!

• 위에서 언급드린 이진 검색 트리의 [문제]를 해결하기 위한 해결방법은 다양합니다. X보다 작은 원소의 수 찾기나 K번째 원소 찾기는 간단한 메소드 구현으로 해결할 수 있지만, 문제는 균형 잡힌 트리에 있습니다. 그래서 이를 비교적 한정된 시간 안에 간단하게 해결할 수 있는 treap 자료 구조를 소개합니다. treap은 tree와 heap의 합성어로, 그 이유는 아래에서 보실 수 있습니다.

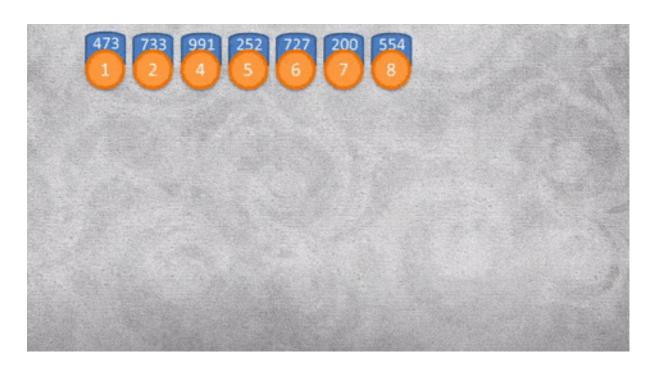


- 예를 들어 이진 탐색 트리에 1부터 8까지의 노드가 순서대로 입력되었다고 생각해봅시다. 현재의 트리는 1차원 배열만큼이나 비효율적입니다.
- 여기서 각자의 노드에 들어가 있는 정수값을 "key" 라고 부르겠습니다.

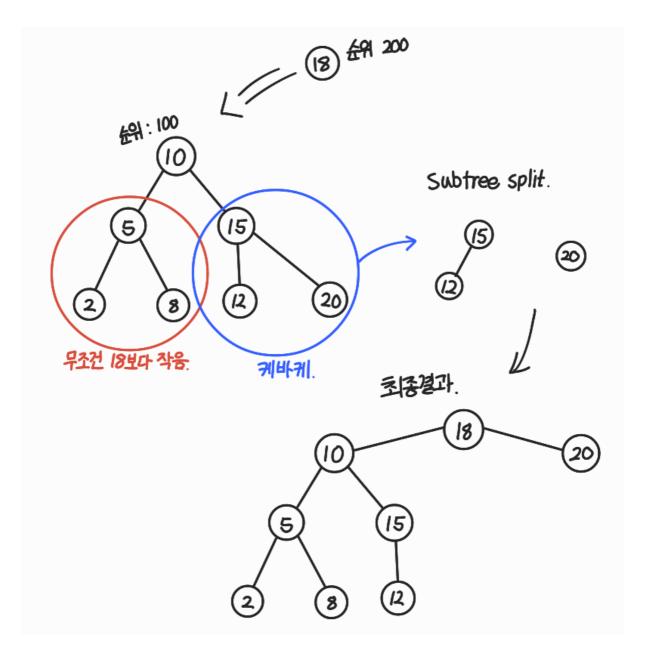


- 이제 노드마다 랜덤 난수로 생성된 "priority"값, 즉 우선 순위를 부여합니다.
- key와 priority 값이 부여된 노드들로 treap을 만들건데, 이 과정에서 tree와 heap 자료 구조의 조건을 준수해야 합니다.
 - 조건 1) 이진 검색 트리: 모든 노드에 대해 왼쪽 서브트리에 있는 노드들의 key들은
 해당 노드의 key보다 작고, 오른쪽은 반대로 생각하시면 됩니다.
 - 。 조건 2) 힙: 모든 노드의 priority는 각자의 자식 노드보다 크거나 같습니다.

• 백문이불여일견, 아래의 예시를 한번 보겠습니다.



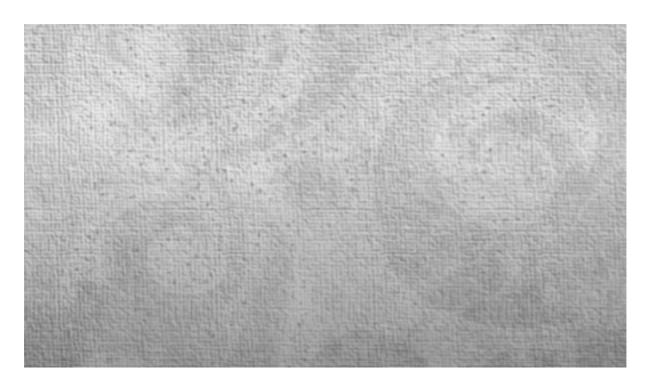
- 과정을 간단하게 생략해서 적어두겠습니다.
 - 1. ①이 가장 앞에 있으므로 루트 노드로 잡아줍니다.
 - 2. ②가 새로 입력되는데, 조건 2를 따라서 ①의 오른쪽 위치에 들어갑니다.
 - 3. 하지만 ②의 priority는 733으로, ①의 priority인 473보다 높습니다.
 - 4. 조건 1에 의하면 priority가 더 높은 ②가 ①의 부모 노드가 되어야 합니다.
 - 5. ②를 부모 노드로 지정해주면, 다시 조건 1)에 따라서 ①이 ②의 왼쪽 자식 노드가됩니다.
 - 6. 똑같은 과정을 입력이 끝날 때까지 반복합니다.



• 노드의 순위값에 따라 루트를 바꿔야 하는 상황이 조금 더 복잡해질수도 있습니다. 그래 서 직접 만든 예시를 하나 더 가져와봤습니다.



• 결론적으로 위에서 진행한 과정에 대해 설명드리자면, 기존에 입력 순서대로 주어졌던 자료에 랜덤으로 priority값들을 부여하고, priority순으로 재정렬을 해서 이진 검색 트리를 만드는 것과 똑같다고 생각하시면 됩니다.



- 결론은 위와 동일합니다.
- 결론적으로 treap을 활용하면 이진 검색 트리의 높이의 기대치가 O(N), 즉 n개의 데이터에 대해 n-1의 높이를 가지는 상황은 가급적 피할 수 있습니다. 수학적 증명이 궁금하시면 pg.711에서 찾아보실 수 있겠습니다.

TREAP을 구현해보자!

```
import random
class TreapNode:
   def __init__(self, key, priority):
       # Treap 노드는 key(값)와 priority(우선순위)를 가지는 클래스입니다.
       self.key = key
       self.priority = priority
       self.left = None # 왼쪽 자식 노드를 가리키는 포인터
       self.right = None # 오른쪽 자식 노드를 가리키는 포인터
class Treap:
   def __init__(self):
       self.root = None # Treap의 루트 노드를 가리키는 포인터
   def _rotate_left(self, node):
       # 주어진 노드를 기준으로 오른쪽으로 회전하는 함수입니다.
       right_child = node.right
       node.right = right_child.left
       right_child.left = node
       return right_child
```

```
def _rotate_right(self, node):
   # 주어진 노드를 기준으로 왼쪽으로 회전하는 함수입니다.
   left_child = node.left
   node.left = left_child.right
   left_child.right = node
   return left_child
def _insert(self, node, key, priority):
   # 새 노드를 삽입하는 내부 함수입니다.
   # 이 함수는 재귀적으로 호출되며, 새 노드를 적절한 위치에 삽입합니다.
   if not node:
       return TreapNode(key, priority)
   if key < node.key:</pre>
       node.left = self._insert(node.left, key, priority)
       if node.left.priority > node.priority:
           # 삽입 후에 왼쪽 자식 노드의 우선순위가 더 크다면, 오른쪽으로 회전합니다.
           node = self._rotate_right(node)
   else:
       node.right = self._insert(node.right, key, priority)
       if node.right.priority > node.priority:
           # 삽입 후에 오른쪽 자식 노드의 우선순위가 더 크다면, 왼쪽으로 회전합니다.
           node = self._rotate_left(node)
    return node
def insert(self, key):
   # 외부에서 호출하는 삽입 함수입니다.
   priority = random.random() # 우선순위를 랜덤으로 지정
   self.root = self._insert(self.root, key, priority)
def _find(self, node, key):
   # 주어진 키 값을 가진 노드를 찾는 내부 함수입니다.
   if not node or node.key == key:
       return node
   if key < node.key:
       return self._find(node.left, key)
   else:
       return self._find(node.right, key)
def find(self, key):
   # 외부에서 호출하는 특정 키를 찾는 함수입니다.
    return self._find(self.root, key)
def _delete(self, node, key):
   # 주어진 키 값을 가진 노드를 삭제하는 내부 함수입니다.
   if not node:
       return node
   if key < node.key:</pre>
       node.left = self._delete(node.left, key)
   elif key > node.key:
       node.right = self._delete(node.right, key)
   else:
       if not node.left:
           return node.right
```

```
elif not node.right:
               return node.left
           if node.left.priority < node.right.priority:</pre>
               # 왼쪽 자식 노드의 우선순위가 더 작다면, 오른쪽으로 회전합니다.
               node = self._rotate_left(node)
               node.left = self._delete(node.left, key)
           else:
               # 오른쪽 자식 노드의 우선순위가 더 작다면, 왼쪽으로 회전합니다.
               node = self._rotate_right(node)
               node.right = self._delete(node.right, key)
       return node
   def delete(self, key):
       # 외부에서 호출하는 삭제 함수입니다.
       self.root = self._delete(self.root, key)
   def _inorder_traversal(self, node, result):
       # 중위 순회를 통해 정렬된 결과를 반환하는 내부 함수입니다.
       if node:
           self._inorder_traversal(node.left, result)
           result.append(node.key)
           self._inorder_traversal(node.right, result)
   def inorder_traversal(self):
       # 외부에서 호출하는 중위 순회 함수입니다.
       result = []
       self._inorder_traversal(self.root, result)
       return result
# 예시로 사용해보기
if __name__ == "__main__":
   treap = Treap()
   keys = [5, 2, 8, 1, 3, 7, 9]
   for key in keys:
       treap.insert(key)
   print("Inserted keys:", keys)
   print("Inorder traversal:", treap.inorder_traversal())
   treap.delete(2)
   treap.delete(9)
   print("Inorder traversal after deletion:", treap.inorder_traversal())
Inserted keys: [5, 2, 8, 1, 3, 7, 9]
Inorder traversal: [1, 2, 3, 5, 7, 8, 9]
Inorder traversal after deletion: [1, 3, 5, 7, 8]
```

링크: <u>https://www.notion.so/2-726540a2b08a469d93e67a9da146a8a7?pvs=4</u>