본 Lab 은 저의 강의 경험과 학생들의 의견 및 Stanford CS106 과 Harvard CS50 같은 강의에서 수집된 자료를 토대로 작성되었습니다. 본 Lab 에 문제가 있거나, 질문 혹은 의견이 있다면, 언제든지 알려 주시면 감사하겠습니다. 강의 개선에 많은 도움이 되겠습니다. idebtor@gmail.com

Lab on BT

목차

| .개1 |
|---|
| |
| ımpStart |
| ep 0: 디버깅을 위한 트리를 쉽게 만드는 방법3 |
| :ep 1.1: BT 기본 작업4 |
| ep 1.2: levelorder() - iteration version4 |
| ep 1.3: growBT() - 레벨 순서대로 노드 추가하기5 |
| rep 1.4: LCA in BT6 |
| ·게 제출7 |
| 제출 파일 목록 |
| 참고 문헌 |

소개

본 Lab 은 서로 연관된 3 개의 Lab 으로 구성되어 있습니다. 사용자가 이진 탐색 트리를 상호적으로 테스트할 수 있도록 tree.cpp 의 이진 트리(BT), 이진 탐색 트리(BST), 그리고 AVL 트리를 다루는 함수를 완성하세요. 다음 파일들이 제공됩니다.

- **driver.cpp** : tests BT/BST/AVL 트리 구현을 상호적으로 테스트합니다. <mark>수정 금지</mark>.

- tree.cpp : BST/AVL 트리 구현을 위한 뼈대 코드.

treenode.h : 기본 트리 구조와 key 자료형 정의. 수정 금지
 tree.h : BT, BST, AVL 트리에 대한 ADTs 정의. 수정 금지.

treeprint.cpp : 콘솔에 트리 그림 출력
 treex.exe : 참고용 실행 답안

자신이 작성한 프로그램이 제공된 treex.exe 와 같이 작동해야 합니다. 자신의 tree.cpp 가 tree.h 와 treeDriver.cpp 와 호환되어야 합니다. 따라서, tree.h 와 tree.cpp 파일의 함수 시그니처와 반환 유형은 수정하지 않아야 합니다.

treeDriver.cpp 의 **build_tree_by_args()**는 명령 인수를 가져와서 위에 나온 것과 같이 **BT, BST** 또는 **AVL** 트리를 빌드합니다. 트리에 대한 인수가 제공되지 않으면 기본적으로 BT 로 시작합니다.

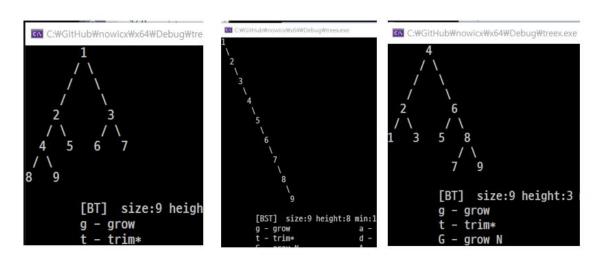
```
PS C:\GitHub\nowicx\psets\pset10-12tree> ./treex -b 1 2 3 4
        Menu [BT] size:4 height:2 min:1 max:4
                                a - grow a leaf
                                                     [BT]
        g - grow
                                d - trim a leaf
        t - trim*
                                                     BT]
        G - grow N
                                A - grow by Level
                                                     [BT]
        T - trim N
                                f - find node
                                                     [BT]
        o - BST or AVL?
                                 p - find path&back
                                                    [BT]
         - rebalance tree**
                                 1 - traverse
        L - LCA*
                                B - LCA*
                                                     [вт]
        m - menu [BST]/[AVL]** C - convert BT to BST*
        c - clear
                                 s - show mode:[tree]
        Command(q to quit): □
```

다음과 같은 3 가지 옵션을 사용하면 트리 프로그램 실행 시 자동으로 3 개의 다른 트리를 만들 수 있습니다.

```
./treex -b 1 2 3 4 5 6 7 8 9
```

./treex -s 1 2 3 4 5 6 7 8 9

./treex -a 1 2 3 4 5 6 7 8 9



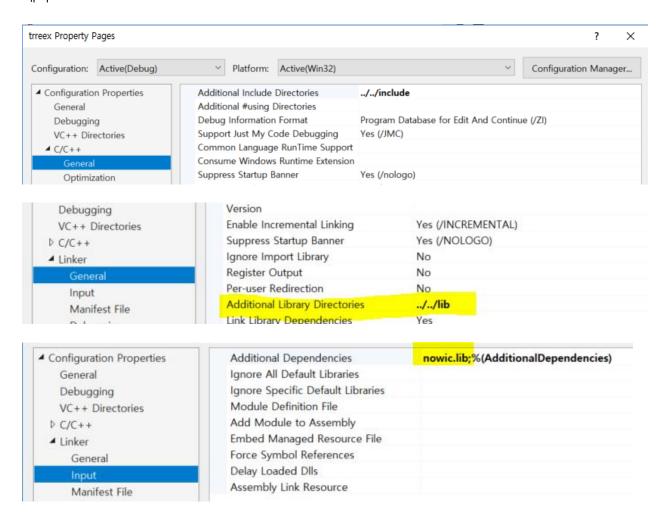
JumpStart

Jump-start 의 경우, 먼저 tree 라는 이름의 프로젝트를 생성합니다. 평소와 같이 다음 작업을 수행합니다.

- Add ~/include at
 - o Project Property → C/C++ → General → Additional Include Directories
- Add ~/lib at
 - o Project Property → Linker → General → Additional Library Directories
- Add nowic.lib at

- o Project Property → Linker → Input → Additional Dependencies
- Add /D "DEBUG" at
 - o Project Property → C/C++ → Command Line

예시:

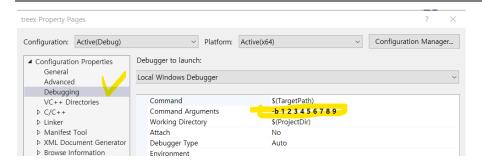


Add ~.h files under 프로젝트 'Header Files' 아래에 ~.h 파일을 추가하고 프로젝트 'Source Files' 아래에 ~.cpp 파일을 추가하면 프로젝트를 빌드할 수 있습니다.

Step 0: 디버깅을 위한 트리를 쉽게 만드는 방법

초반에는 디버깅을 목적으로 동일한 트리를 매번 생성하는 경우가 종종 있습니다. 트리의 초기 key 값을 다음 경로를 통해 지정할 수 있습니다.

Project Properties → Debugging → Command Argument



Step 1.1: BT 기본 작업

tree.cpp 의 일부 함수들은 이미 구현되어 있습니다. 아래 명시된 함수들을 구현하세요. 필요한 경우 (특히 재귀의 경우) 추가적인 도우미 함수를 작성하여 사용하세요. 이상적으로, 이 Lab 에서 모든 코드는 tree.cpp 에 작성합니다.

[BT]가 있는 메뉴 항목은 대개 3 가지 유형의 트리에 모두 적용됩니다 (다소 느리게 작동할 수 있습니다). 예를 들어, find(), findPath(), findPathBack(), maximum(), 그리고 minimum() 등등이 있습니다. 다음 함수들을 테스트하여 올바르게 작동하는지 확인하고, 개발 환경에 익숙해지세요. 한국어로 작성된 재귀 트리에 대한 참고 문헌을 확인해 보세요.

- clear()
- size()
- height()
- minimumBT(), maximumBT();
- containsBT(), findBT()
- inorder(), preorder(), postorder()

Step 1.2: levelorder() - iteration version

이 순회(traversal)는 하위 레벨로 내려가기 전에 해당 레벨에 존재하는 모든 노드를 방문합니다. 이 탐색은 탐색 트리가 다음 깊이로 이동하기 전에 각 깊이에서 최대한으로 넓어지므로 너비 우선 탐색(BFS)이라고 부릅니다. 이 작업에는 지정된 깊이에서 노드의 최대 개수에 비례하는 공간이 필요합니다. 이 크기는 총 노드의 개수 / 2 만큼 커질 수 있습니다.

알고리즘 (Iteration):

- 빈 queue 를 생성하고 루트 노드를 push 합니다.
- Queue 가 비워질 때까지 다음을 반복합니다.
 - Queue 에서 노드를 pop 하고 출력/저장하세요.
 - Pop 한 노드의 왼쪽 자식 노드가 null 이 아니라면 push 하세요.
 - Pop 한 노드의 오른쪽 자식 노드가 null 이 아니라면 push 하세요.

```
// level order traversal of a given binary tree using iteration.
void levelorder(tree root, vector<int>& vec) {
   Visit the root.
```

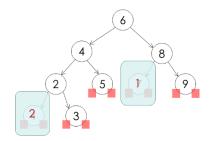
```
if it is not null, push it to queue.
while queue is not empty
  queue.front() - get the node from the queue
  visit the node (save the key in vec).
  if its left child is not null, push it to queue.
  if its right child is not null, push it to queue.
  queue.pop() - remove the node in the queue.
}
```

레벨 순회를 이해하고 구현하면 그다음 함수인 growBT()가 levelorder() 함수의 또 다른 변형임을 알 수 있습니다.

Step 1.3: growBT() - 레벨 순서대로 노드 추가하기

이 함수는 key 를 가진 노드를 삽입하고 이진 트리의 루트를 반환합니다.

아래에 나온 트리의 경우, 레벨 순서대로 노드가 추가될 때 처음 추가될 자리는 빈 노드인 8의 왼쪽 자식 노드입니다. 그다음으로 추가될 자리는 빈 노드인 2의 왼쪽 자식 노드입니다.



핵심은 queue 를 이용하여 지정된 트리를 반복적으로 레벨 순회하는 것입니다. 필요하다면 다음 알고리즘을 참고하세요.

```
First, push the root to the queue.
Then, while the queue is not empty,
   Get the front() node on the queue
   If the left child of the node is empty,
        make new key as left child of the node. - break and return;
   else
        add it to queue to process later since it is not nullptr.
   If the right child is empty,
        make new key as right child of the node. - break and return;
   else
        add it to queue to process later since it is not nullptr.
   Make sure that you pop the queue finished.
   Do this until you find a node whose either left or right is empty.
```

코드의 도입부는 아래와 같이 작성할 수 있습니다.

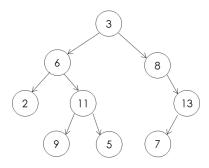
```
tree growBT(tree root, int key) {
  if (root == nullptr)
    return new TreeNode(key);
  queue<tree> q;
  q.push(root);
  while (!q.empty()) {
```

```
// your code here
}
return root; // returns the root node
}
```

Step 1.4: LCA in BT

이 단계에서는 반복과 재귀 알고리즘을 사용하여 주어진 이진 트리에서 지정된 두 노드의 가장 낮은 공통 상위 노드(LCA)를 찾는 함수 LCA_BT 를 구현합니다.

LCA 는 두 노드 p 와 q 사이에서 p 와 q 를 하위 노드로 가진 T 에서 가장 낮은 노드로 정의합니다 (노드 자기 자신 역시 자신의 하위 노드로 인정합니다). 주어진 두 노드 p 와 q 는 서로 다르고 두 값 모두 이진 트리에 존재합니다.



예를 들어, 두 노드 (2, 8)의 가장 낮은 공통 상위 노드는 3 입니다. 마찬가지로, LCA(2, 5) = 6, LCA(9, 5) = 11, LCA(8, 7) = 8, LCA(9, 3) = 3 입니다.

Intuition (반복): 주먹구구식의 접근법은 트리를 순회하며 노드 p 와 q 의 경로를 구하는 것입니다. 경로를 비교하여 경로에서 마지막으로 일치하는 노드를 반환합니다.

알고리즘 (반복):

- 루트에서 p 까지 가는 경로를 찿고 벡터에 저장합니다.
- 루트에서 g 까지 가는 경로를 찾고 또 다른 벡터에 저장합니다.
- 벡터의 값이 동일할 때까지 두 경로를 모두 순회합니다. 불일치한 값이 나오기 직전의 공통 요소를 반화합니다.

예를 들어, LCA(2, 5)를 찾으려면 findPath() 함수를 사용하여 p 와 q 의 경로를 구합니다. 이 예시에 대한 p 와 q 의 경로는 아래와 같습니다.

Path to 2: 3 6 2Path to 5: 3 6 11 5

따라서 두 경로가 가지고 있는 동일한 시퀀스의 마지막 요소가 가장 낮은 공통 상위 노드가 됩니다. 위 예시에서 3 과 6 이 공통 조상이지만, 6 이 두 노드 (2, 5)에 가장 가까우므로 가장 낮은 공통 상위 노드는 6 이 됩니다.

재귀 알고리즘은 아래와 같습니다.

Intuition (재귀): 깊이 우선 방식으로 트리를 횡단합니다. 노드 p 또는 q 중 하나를 발견하면 해당 노드를 반환합니다. LCA 는 두 하위 트리 재귀(subtree recursion)가 반환하는 NULL 이 아닌 노드입니다. 이는 p 또는 q 자신이 될 수도 있고, 하위 트리 재귀에서 반환하는 특정 노드가 될 수도 있습니다.

알고리즘 (재귀):

- 루트 노드에서 트리 횡단을 시작합니다.
- 현재 노드가 nullptr 이면 nullptr 을 반환합니다. [base case]
- 현재 노드가 p 또는 q 자신이면, 해당 노드를 반환합니다. [base case]
- [recursive case]
 - 왼쪽과 오른쪽을 재귀적으로 탐색합니다.
 - 왼쪽 혹은 오른쪽 하위 트리가 NULL 이 아닌 노드를 반환하면, 이는 p 와 q 두 노드 중 하나가 아래에서 발견된 것입니다. 발견된 NULL 이 아닌 노드를 반환합니다.
 - 횡단 중 어느 지점에서 왼쪽과 오른쪽 하위 트리 모두 어떤 노드를 반환하면, 이는 노드 p 와 q 의 LCA 를 찾은 것입니다.

시간 복잡도: O(n), 공간 복잡도: O(n)

과제 제출

| • | 소스 파일 상단에 아래와 같이 아너 코드 문장을 적고 서명하세요. On my honor, I pledge that I have neither received nor provided improper assistance in the completion of this assignment. |
|---|---|
| | 서명: 분반: 학번: |
| • | 제출하기 전에 코드가 제대로 컴파일이 되고 실행되는지 확인하세요. 제출 직전에 급하게 코드를 수정한 후 코드가 |
| | |

- 제울하기 전에 고드가 제대도 검파일이 되고 설명되는지 확인하세요. 제물 직전에 답하게 고드를 무칭한 후 고드기 제대로 컴파일이 될 거라고 짐작하지 않는 게 좋습니다. "거의" 작동하는 코드도 틀린 것입니다.
- 과제가 컴파일 및 실행된다면, 마감 기한 전까지 과제의 일부만 완성했더라도 제출하기 바랍니다. 컴파일 및 실행되지 않는다면 제출하지 마세요. 마감 시간 이후 24 시간 이내 제출하면, 만점에서 25% 감점하고 채점합니다. 그 이상 늦은 것은 채점하지 않으며, 0 점 처리합니다.
- 제출 후, **마감 기한 전까지** 수정 및 재제출이 가능합니다. 파일 하나만 수정하더라도 해당 파일과 관련된 파일들을 모두 재제출해야 합니다. 재제출 횟수는 제한 없습니다. 마감 기한 전에 **가장 마지막으로** 제출된 파일을 채점할 것입니다.

제출 파일 목록

- **Lab Binary Tree:** Step 1.1 ~ 1.4
 - tree.cpp

참고 문헌

- 1. Recursion:
- 2. Recursion: