二叉树(C与C++)

什么是二叉树 (Binary Tree)?

想象一下一个家族树,但每个"人"(我们称之为**节点 Node**) 最多只能有两个孩子。这就是二叉树的基本思想。

- 节点(Node): 树的基本组成单元。每个节点包含:
 - 。 **数据 (Data)**: 节点存储的信息。在你的代码中,这分为key(键)和data(值)。键通常用于比较和组织树的结构。
 - 。 **左子节点指针 (Left Child Pointer)**: 指向该节点的左边孩子。如果没有左孩子,则为 NULL。
 - 。 **右子节点指针 (Right Child Pointer)**: 指向该节点的右边孩子。如果没有右孩子,则为 NULL。
- 根节点 (Root): 树的最顶端的节点,它没有父节点。
- **叶节点** (Leaf Node): 没有子节点的节点。
- 父节点 (Parent Node): 一个节点的直接上级节点。
- 子节点 (Child Node): 一个节点的直接下级节点。

遍历方式

二叉树的常见遍历方式包括:

- **前序遍历** (根→左→右)
- 中序遍历 (左→根→右)
- 后序遍历 (左→右→根)
- 层序遍历 (按层次从左到右)

特殊的二叉树: 二叉搜索树 (Binary Search Tree - BST)

二叉搜索树有以下重要特性,使得查找、插入和删除操作非常高效:

- 1. 对于树中的任意一个节点:
 - 。 其**左子树**中所有节点的键 (key) 都**小于**该节点的键。
 - 。 其**右子树**中所有节点的键(key)都大于该节点的键。
- 2. 它的左右子树也分别是二叉搜索树。

这个特性意味着,当你要查找一个值时,你可以从根节点开始,通过比较目标值和当前节点的键,来决定是向左走还是向右走,从而快速定位。

Key和Data之间是有区别的:

概念	作用	是否必需
key	用于维持BST的结构(左子树 <key,右子树>key)</key,右子树>	必须
data	存储与key关联的实际数据	并非

BST中的增删改查(C语言实现)

1. 节点结构定义

```
typedef struct Node {
  int data;
struct Node* left;
struct Node* right;
} Node;
```

2. 创建新节点

```
Node* createNode(int data) {
Node* newNode = (Node*)malloc(sizeof(Node));
newNode->data = data;
newNode->left = newNode->right = NULL;
return newNode;
}
```

3. 插入操作

```
void insert(Node** root, int data) {
1
       if (*root == NULL) {
2
3
           *root = createNode(data);
4
           return;
       }
5
       if (data < (*root)->data)
6
           insert(&(*root)->left, data);
       else if (data > (*root)->data)
8
9
           insert(&(*root)->right, data);
10
       // 重复值不插入
11
   }
```

4. 查找操作

```
Node* search(Node* root, int key) {
if (root == NULL || root->data == key){return root;}

if (key < root->data){return search(root->left, key);}

else{return search(root->right, key);}
}
```

5. 删除操作

```
// 找最小节点(用于删除)
2
   Node* findMin(Node* root) {
       while (root->left != NULL){root = root->left;}
3
4
       return root;
5
   Node* deleteNode(Node* root, int key) {
6
       if (root == NULL){return NULL;}
7
       if (key < root->data)
8
           root->left = deleteNode(root->left, key);
9
       else if (key > root->data)
10
           root->right = deleteNode(root->right, key);
11
       else {
12
          if (root->left == NULL) {
13
              Node* temp = root->right;
14
               free(root);
15
               return temp; // 父节点的right指针需要指向temp
16
           } else if (root->right == NULL) {
17
              Node* temp = root->left;
18
              free(root);
19
```

```
return temp; // 父节点的left指针需要指向temp
20
21
          }
          // 双子节点: 找右子树的最小值替换
22
23
          Node* temp = findMin(root->right);
          root->data = temp->data;
24
          root->right = deleteNode(root->right, temp->data);
25
       }
26
27
       return root;
28
   }
```

。 关于删除双子节点, 用以下图示可以理解:

```
原始树:
2
      10
      / \
3
      5 15
4
     / \
5
     2 7 20
6
7 要删除节点 10:
8 1. 找到右子树中的最小值节点: 15
9 2. 替换节点 10 的值为 15:
       15
10
       / \
11
     5 15
12
13
     / \
     2 7 20
14
15 3. 删除重复的 15 节点:
       15
16
17
       / \
18
     5 20
      /\
19
20
     2 7
```

BST中的增删改查(C++实现)

1. 节点结构定义

2. BST类定义

```
class BST {
 1
 2
    private:
 3
       Node* root;
 4
       // 辅助函数(递归实现)
 5
       Node* insert(Node* node, int key);
 6
 7
       Node* deleteNode(Node* node, int key);
       Node* findMin(Node* node);
 8
 9
       Node* search(Node* node, int key);
10
       void inorderTraversal(Node* node);
11
       void destroy(Node* node);
12
13
    public:
       BST() : root(nullptr) {}
14
       ~BST() { destroy(root); } // 析构函数释放内存
15
16
       // 接口函数
17
       void insert(int key);
18
       void remove(int key);
19
20
       void inorder() { inorderTraversal(root);}
21
   };
```

3. 插入操作(递归实现)

```
Node* BST::insert(Node* node, int key) {
1
       if (node == nullptr){return new Node(key);}
2
       if (key < node->key){node->left = insert(node->left, key);}
3
       else if (key > node->key){node->right = insert(node->right, key);}
4
       // 键已存在时不做任何操作(保持唯一性)
5
       return node:
6
7
   void BST::insert(int key) {
8
       root = insert(root, key); // 函数重载
9
   }
10
```

4. 删除操作(递归实现)

```
Node* BST::deleteNode(Node* node, int key) {
1
       if (node == nullptr){return node;}
2
3
       if (key < node->key)
           node->left = deleteNode(node->left, key);
4
5
       else if (key > node->key)
6
           node->right = deleteNode(node->right, key);
7
       else {
           // Case 1 & 2: 无子节点或一个子节点
8
           if (!node->left || !node->right) {
9
              Node* temp = node->left ? node->left : node->right;
10
              delete node;
11
12
              return temp;
13
           // Case 3: 两个子节点 (用右子树最小值替换)
14
           else {
15
16
              Node* temp = findMin(node->right);
17
              node->key = temp->key;
               node->right = deleteNode(node->right, temp->key);
18
           }
19
       }
20
21
       return node;
22
23
   void BST::remove(int key) {
24
       root = deleteNode(root, key);
25
   }
```

5. 查找操作(递归实现)

```
bool BST::search(Node* node, int key) {
   if (!node) return false;
   if (key == node->key) return true;
   else if (key < node->key) return search(node->left, key);
   else return search(node->right, key);
}
```