

Programme et Algorithme III

TD/TP 5: Arbre

CYU & ZUST

25 novembre, 2021

1 Préparation

Créez des entêtes `arbre.h`¹ contenant les fonctions/procédures nécessaires à l'implantation.
Du type abstrait arbre à savoir :

- Le type **TreeNode** (typedef)
- **typeElem**: peut varier selon la valeur contenue dans le nœud : int, char, struct ... (pour ce TP on choisira int pour typeElem)

Opération de base

- `typedef typeElem int;`
- Les types : `arbre_empty`, `bool` etc.
- `TreeNode consa(typeElem , arbre , arbre) ;`
- `TreeNode left (arbre) ;`
- `arbre right (arbre) ;`
- `booleen isEmptyTree (arbre) ;`
- `typeElem root (arbre) ;`
- `préfixe (arbre), infix (arbre), postfix (arbre);`
- `bool (afficher null pour les “enfants vides” des nœuds externes)`

Exemple: pour l'arbre démontré dans Figure 2

la fonction de parcours préfixe doit afficher

`préfix: 5, 1, "null", "null", 4, 3, "null", "null", 6, "null", null"`

Pour valider votre implantation, vous pouvez créer un jeu des données arbres par relier plusieurs nœuds avec ordre défini.

¹Vous pouvez prendre les codes mis en œuvre au cours/TP du dernier semestre.

2 Valider un arbre binaire de recherche (ABR)

Étant donné la racine `root` d'un arbre binaire, déterminer s'il s'agit d'un arbre binaire de recherche (ABR) valide.

Une ABR valide est définie comme suit :

1. La sous-arborescence gauche d'un nœud ne contient que des nœuds dont la clé est inférieure à la clé du nœud.
2. Le sous-arbre droit d'un nœud ne contient que les nœuds dont la clé est supérieure à la clé du nœud.
3. Les deux sous-arbres, gauche et droit, doivent également être des arbres de recherche binaires.

Exemple 1:

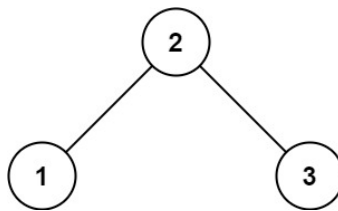


Figure 1: Exemple 1 de Exo 2

Entrée: `root = [2,1,3]`

Sortie: `true`

Exemple 2:

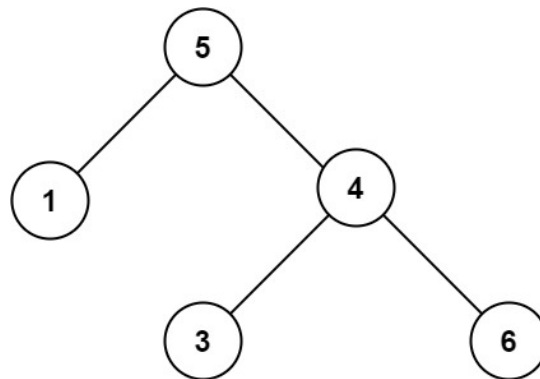


Figure 2: Exemple 2 de Exo 2

Entrée: `root = [5,1,4,null,null,3,6]`

Sortie: `false`

Explication: La valeur du nœud racine est 5 avec enfant droit valorisé 4. $5 > 4$ Pour simplifier l'implantation, les contraintes supplémentaires sont ajoutées

- Le nombre de nœuds de l'arbre est limité, donc pas besoin de considérer les problèmes d'échelle.

Question: Écrire le pseudo-code et implanter en langage C.

```

struct TreeNode {
    int val;
    struct TreeNode *left;
    struct TreeNode *right;
};
bool isValidBST(struct TreeNode* root){
}

```

3 Récupérer l'arbre binaire de recherche

On vous donne la racine d'un arbre binaire de recherche (ABR), où les valeurs d'**exactement** deux nœuds de l'arbre ont été échangées par erreur. Récupérez l'arbre sans modifier sa structure.

Exemple:

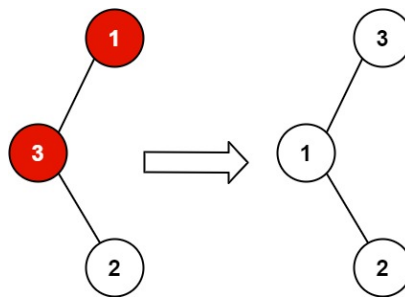


Figure 3: Exemple 1 de Exo 3

Input: root = [1,3,null,null,2]

Output: [3,1,null,null,2]

Explication : 3 ne peut pas être un enfant gauche de 1 car $3 > 1$. L'échange de 1 et 3 rend la ABR valide.

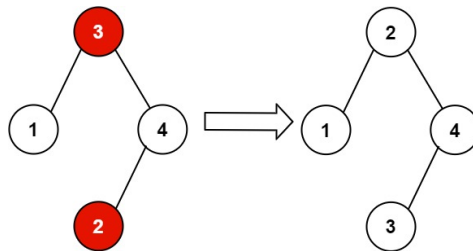


Figure 4: Exemple 2 de Exo 3

Entrée : root = [3,1,4,null,null,2]

Sortie : [2,1,4,null,null,3]

Explication : 2 ne peut pas être dans le sous-arbre droit de 3 car $2 < 3$. L'échange de 2 et 3 rend la ABR valide.

Question: Écrire le pseudo-code et implémenter en langage C.

```

void recoverTree(struct TreeNode* root){
}

```

4 Construction d'un arbre binaire à partir des parcours en préfixe et en infixes

Étant donné deux tableaux d'entiers, **preorder** et **inorder**, où **preorder** est le parcours de préfixe d'un arbre binaire et **inorder** est le parcours de infixes du même arbre, construire et retourner l'arbre binaire.

Exemple:

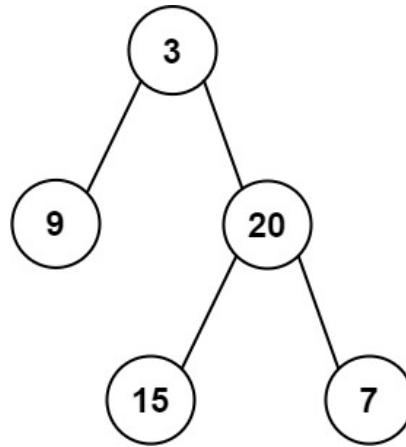


Figure 5: Exemple 1 de Exo 4

Entrées: **preorder** = [3,9,20,15,7], **inorder** = [9,3,15,20,7]

Sortie: [3,9,20,null,null,15,7]

Pour simplifier l'implantation, les assumptions suivantes sont acceptées:

- `inorder.length == preorder.length`
- **preorder** et **inorder** consistent en des valeurs uniques.
- Chaque valeur de **inorder** apparaît également dans **preorder**.

Question: Écrire le pseudo-code.