

## TD6 : Arbres binaires de recherche et équilibrage

---

### Exercice 1 – Arbres binaires de recherche

---

Dans cet exercice, on considère des arbres binaires de recherche (ABR) contenant des entiers, et donc on propose de travailler avec la structure suivante :

```
1 typedef struct noeud {  
2     int valeur;  
3     struct noeud * fg;  
4     struct noeud * fd;  
5 } Noeud;  
6  
7 typedef Noeud* ABR;
```

**Q 1.1** Écrire une fonction `Noeud* rechercherValeur(ABR ab, int val)`; qui recherche si un élément `val` est dans l'arbre, puis retourne un pointeur sur l'élément, ou NULL sinon.

**Q 1.2** Écrire une fonction `void insererElem(ABR* ab, int val)`; qui insère un élément de valeur `val` dans un ABR.

**Q 1.3** Écrire une fonction `void supprimer(ABR* ab, int val)`; qui supprime un élément dans un ABR.

---

### Exercice 2 – Arbres binaires de recherche équilibrés

---

**Q 2.1** Donner l'arbre binaire de recherche obtenu en ajoutant itérativement les entiers de 1 à 6 dans un arbre binaire de recherche vide (sans équilibrage). Rappeler pourquoi il est important d'avoir des arbres équilibrés.

**Q 2.2** Pour équilibrer un arbre binaire efficacement, il faut parvenir à connaître rapidement la hauteur de chaque noeud. Expliquer comment modifier la structure précédente pour pouvoir faire cela.

**Q 2.3** Écrire une fonction `AB_hauteur` qui étant donné un arbre binaire, retourne sa hauteur (on considère que la hauteur est donnée en nombre d'arrêtes, et que la hauteur d'un arbre vide est -1). Écrire une fonction `void majHauteur(ABR ab)`; qui met à jour la hauteur d'un ABR si au moins l'un de ses deux fils a été modifié.

**Q 2.4** Écrire une fonction `void rotationDroite(ABR* ab)`; qui permet de réaliser une rotation droite d'un arbre binaire (la figure 1 présente une telle rotation).

**Q 2.5** Écrire une fonction `AB_rotationGauche` qui permet de réaliser une rotation gauche d'un arbre binaire.

**Q 2.6** Écrire une fonction `void insererElem_avec_eq(ABR * ab, int v)`; qui étant donnés un ABR équilibré et une valeur, retourne l'arbre équilibré obtenu en ajoutant la valeur à l'arbre. Notons  $A$  l'arbre obtenu après insertion sans équilibrage, et  $G$  et  $D$  ses sous-arbres gauche et droite respectivement. On rééquilibre  $A$  de la manière suivante :

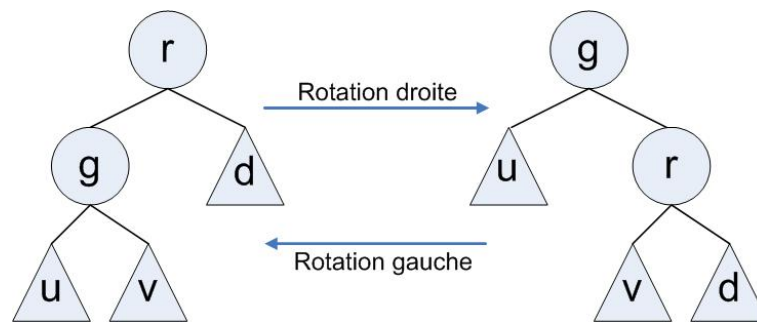


FIGURE 1 – Rotation droite et rotation gauche dans un arbre binaire

- Si  $|h(G) - h(D)| < 2$ , aucune réorganisation n'est nécessaire.
- Si  $h(G) - h(D) = 2$ , alors notons  $g$  et  $d$  les sous-arbres gauche et droite de  $G$  respectivement. Si  $h(g) < h(d)$ , alors on effectue une rotation gauche de  $G$ . Dans tous les cas, on effectue ensuite une rotation droite de  $A$ .
- Si  $h(G) - h(D) = -2$  alors notons  $g$  et  $d$  les sous-arbres gauche et droite de  $D$  respectivement. Si  $h(d) < h(g)$ , alors on effectue une rotation droite de  $D$ . Dans tous les cas, on effectue ensuite une rotation gauche de  $A$ .

**Q 2.7** Donner l'arbre binaire de recherche obtenu quand on ajoute les nombres entiers de 1 à 6 dans un arbre binaire vide, avec équilibrage.