

# TD8 - Arbre binaire de recherche (ABR)

## Exercice 1 - Rappels sur les ABR

Étudier les algorithmes *successeur*, *predecesseur*, *recherche*, *insertion* et *suppression*.

## Exercice 2 - Final Printemps 2003

Soit  $A$  un ABR et  $a$  une valeur. On veut déterminer la plus petite valeur  $b$  contenue dans  $A$  qui est supérieure ou égale à  $a$ .

Par exemple, pour  $A$  contenant les valeurs 1, 3, 5, 7, 9 : Si  $a = 4$  alors  $b = 5$ . Si  $a = 9$  alors  $a = b = 9$ . Si  $a = 10$  alors il n'existe pas de valeur  $b$ . Un noeud de l'arbre  $A$  correspond à une structure de type *struct noeud* comportant trois champs :

- une valeur entière
- un pointeur vers le sous-arbre gauche
- un pointeur vers le sous-arbre droit

Le type *arbre* correspond à un pointeur sur la structure *struct noeud*.

1. Définir la structure *struct noeud* et le type *arbre* en C.
2. Écrire une fonction *int max(arbre A)* en C qui retourne la clé de valeur maximale contenue dans un ABR non vide, ainsi qu'une fonction *int min(arbre A)* qui retourne la clé de valeur minimale.
3. Écrire un algorithme récursif *search\_geq(A : ABR, a : entier)* qui prend en entrée un ABR  $A$  et une valeur  $a$  et qui retourne le noeud de l'arbre  $A$  contenant la plus petite valeur supérieure ou égale à  $a$  (ou NIL si un tel noeud n'existe pas).
4. Écrire une fonction *search\_geq(arbre A, int a)* en C qui correspond à l'algorithme de la question précédente.

## Exercice 3 - Intervalles et modélisation avec un ABR

On s'intéresse à la gestion informatique des réservations sur l'année d'une salle de conférence. La salle ne peut être réservée que par journées. Une réservation peut être assimilée à un intervalle de jours  $I = [\min(I), \max(I)]$ , où  $\min(I)$  est le jour d'arrivée des participants et  $\max(I)$  le dernier jour de la conférence. Pour un intervalle  $I$ , on a trois opérations de base : *ajouter(I)*, *supprimer(I)* et *intersecte(I)* (qui renvoie VRAI lorsque la salle ne peut pas être réservée pendant l'intervalle  $I$ ).

1. Définir les propriétés d'un ABR pour représenter les différentes réservations.
2. Ajouter graphiquement les réservations successives [37, 39], [3, 7], [100, 120], [50, 68], [10, 30], [1, 2], [8, 9].
3. Supprimer graphiquement la réservation [3, 7].
4. Écrire l'algorithme *intersecte* et le prouver. Analyser sa complexité.
5. Déterminer la complexité des trois opérations de base lorsque les réservations sont gérées avec un ABR, une liste chaînée triée et une liste chaînée quelconque. Comparer.