

## TD19 : Arbres rouge-noir et autres

### Exercice 1

1. Donner l'arbre rouge-noir obtenu en insérant une à une et dans l'ordre les valeurs entières 1 à 11.
2. Donner l'arbre rouge-noir obtenu en insérant une à une et dans l'ordre les valeurs entières 11 à 1.

**Exercice 2** Trouver une suite de valeurs telle que la hauteur de l'arbre rouge-noir obtenu en les insérant une à une dans l'ordre dans un arbre initialement vide est supérieure à la hauteur de l'arbre binaire de recherche obtenu en insérant cette même suite de valeurs dans l'ordre dans un arbre initialement vide.

**Exercice 3** Montrer que dans tout arbre binaire de recherche de taille  $n$ , il existe exactement  $n - 1$  rotations possibles.

**Exercice 4** Soit un entier  $n$  et deux arbres binaires de recherche  $A$  et  $B$  de taille  $n$  contenant les mêmes valeurs (qu'on suppose deux à deux distinctes pour simplifier).

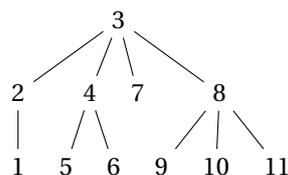
1. Montrer qu'il est possible d'obtenir  $B$  à partir de  $A$  en appliquant une suite de rotations gauches et droites.
2. Montrer qu'il est possible de construire une telle suite de rotations de longueur  $\mathcal{O}(n)$ .
3. Montrer qu'il n'est pas toujours possible d'obtenir  $B$  à partir de  $A$  en appliquant uniquement une suite de rotations droites (sans aucune rotation gauche).
4. Montrer que, s'il est possible d'obtenir  $B$  à partir de  $A$  en appliquant uniquement une suite de rotations droites, alors il existe une telle suite de longueur  $\mathcal{O}(n^2)$ .

**Exercice 5** (adaptation de l'exercice 18 du livre "Les clefs pour l'info")

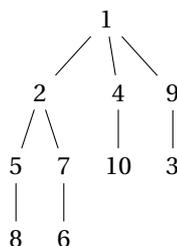
Soit un arbre  $T$  de taille  $n$  dont les nœuds sont étiquetés par les entiers  $\{1, \dots, n\}$  (on identifie un nœud à son étiquette). Le codage de Prüfer de  $T$  est la liste  $L$  définie comme résultat de l'algorithme suivant :

- 1:  $L \leftarrow$  liste vide
- 2: **tant que**  $T$  contient au moins 2 sommets **faire**
- 3:  $x \leftarrow$  la feuille de plus petit numéro de  $T$
- 4:  $y \leftarrow$  père( $x$ )
- 5: ajouter  $y$  à  $L$
- 6: supprimer le nœud  $x$  de  $T$
- 7: **fin tant que**
- 8: **renvoyer**  $L$

Par exemple de codage de Prüfer de l'arbre suivant est  $[2, 3, 4, 4, 3, 3, 8, 8, 8]$  :



1. Donner le codage de Prüfer de l'arbre suivant :



2. Donner un arbre associé au codage de Prüfer  $[1, 1, 1, 1, 1, 1, 1]$
3. On appelle *degré* d'un nœud le nombre de nœuds auxquels il est relié (c'est donc son arité +1 pour les nœuds qui ne sont pas la racine, et son arité pour la racine). Montrer qu'un nœud de l'arbre est de degré  $k$  si et seulement s'il apparaît  $k - 1$  fois dans le codage de Prüfer.
4. Proposer une méthode pour reconstruire l'arbre à partir de son codage de Prüfer et de son tableau de degrés.