Algorithmique et Programmation 3 TP 6: Arbres

03/12/2020

Soient un ensemble fini T, un élément $r \in T$ et une fonction $p: T \setminus \{r\} \to T$. Si pour tout $x \in T \setminus \{r\}$, il existe un entier k tel que $p^k(x) = r$ (où nous avons noté $p^k(x) = p(p^{k-1}(x))$ avec $p^0(x) = x$), alors T muni de la fonction p est un **arbre**. Nous disons que p0 est la **racine** de p0, que p1, est le **pere** de p2, et que p3 est un **fils** de p3.

Plus généralement, pour $k \ge 1$, $p^k(x)$ est un **ancêtre** de x, et x est un **descendant** de $p^k(x)$. Un élément sans descendant est une **feuille** de l'arbre.

Étant donné $x \in T$, sa **hauteur** sera 0 si x est une feuille, ou la valeur maximum de k tel que $x = p^k(y)$, pour un descendant feuille y de x. En particulier, la **hauteur** de T est -1 si $T = \emptyset$, ou la hauteur de sa racine T.

Vous allez construire des fonctions permettant la représentation et la manipulation d'arbres. Un arbre sera implémenté sous la forme d'un tableau.

- 1. Écrivez une fonction qui, étant donné (T, x, p) avec T un ensemble fini, $x \in T$ et p une fonction père, calcule le père de x.
- 2. Écrivez une fonction qui, étant donné (T,r,p) avec T un ensemble fini, r une racine et p une fonction père, calcule tous les éléments de l'arbre et retourne une matrice M de dimension $T \times T$ où, pour tout $i,j \in T$:

$$M_{i,j} = \begin{cases} 1 & \text{if } i = p(j) \\ -1 & \text{if } j = p(i) \\ 0 & \text{sinon} \end{cases}$$

M sera appelée la **matrice d'adjacence** de l'arbre (T, r, p).

- 3. Écrivez une fonction qui, étant donné une matrice d'adjacence M, calcule la racine de l'arbre
- 4. Écrivez deux méthodes récursives calculant la profondeur d'un arbre (T, r, p), d'abord en recevant comme paramètre T, r et p; et puis en recevant comme paramètre la matrice d'adjacence M.