

TP 3 Algorithmique Avancée : Représentation d'Arbres

Serigne A. Gueye

CERI - Licence 2 Informatique

Nous souhaitons coder une classe *Arbre* permettant de simuler la gestion des répertoires d'un système d'exploitation de type *Unix* (ou *Linux*). Nous considérons à la racine le répertoire `"/` (root) dans lequel se trouve hiérarchiquement tous les autres. Cette hiérarchie sera représentée sous la forme d'un arbre.

Comme le nombre de sous-répertoires d'un répertoire donné n'est pas limité à priori, nous optons pour une représentation sous forme d'arbres à **ramifications (nombre de fils) non bornées (voir cours)**.

1/ Ecrire la structure de données (*noeud*) représentant un noeud de l'arbre. Elle comportera, en plus des pointeurs liés aux ramifications (*pere*, *fils gauche*, *frere droit*) un champ de type *char** ("*nom*") contenant le nom du répertoire.

2/ Créer la classe suivante :

- C++

```
class Arbre
{
    noeud * root ;
    noeud * current ;

    public :
    Arbre() ;
    ~Arbre() ;
}
```

où "*root*" est la racine (i.e celle du repertoire "/"), et "*current*" celle du repertoire dit **courant**. C'est à dire celui dans lequel l'on se trouvera en parcourant les répertoires.

Le constructeur créera un arbre comportant un noeud de nom "/" ayant deux fils nommés : "." et "..".

Le fils gauche de "." aura la même adresse que son père, et le fils gauche de ".." la même adresse que son grand-père.

De façon générale "." et ".." devront figurer **automatiquement** dans tout repertoire créé, et avec les mêmes caractéristiques qu'expliquées ci-dessus.

root et *current* pointent initialement sur "/".

Le destructeur détruira entièrement l'arbre par le biais d'une méthode récursive à écrire :

Suppression(noeud * r).

3/ Ajouter la méthode

pwd()

renvoyant le nom du repertoire courant.

4/ Ecrire une méthode

*find(char * name)*

retournant vraie ou faux si le répertoire de nom "*name*" se trouve dans le répertoire courant.

6/ Ajouter à la classe une méthode

*Insertion(noeud * x, noeud * y)*

permettant de créer le sous-répertoire *x* dans le répertoire d'adresse *y*. *x* étant supposé déjà créé.

7/ En déduire la méthode

*mkdir(char * name)*

permettant de créer, à partir de *current*, et **sans le changer**, un répertoire de nom "*name*", dans n'importe quel autre répertoire. La chaîne "*name*" doit pour cela être analysée de la manière suivante.

Un caractère spécial "/" permet d'indiquer un changement de répertoire. Il ne doit pas y avoir consécutivement plus de deux "/". Il faudra donc reformater, si nécessaire, la chaîne pour vérifier que cette règle est respectée.

Si le premier caractère lû est "/" cela veut dire qu'il faut se rendre à la racine. On enlève ensuite ce premier caractère puis on lira la suite des mots séparés par "/". Si la chaîne ne commence pas par "/" alors on lit la suite des mots séparés par "/" sans se rendre au préalable à la racine.

Pour chaque mot lû (sauf le dernier), on cherche dans le répertoire précédemment rencontré, le sous-répertoire correspondant au mot lû. S'il existe, on s'y rend. Puis on réitère avec le mot suivant, etc. Le dernier mot lû devra être le nom du répertoire **à créer** dans **le répertoire précédemment rencontré**. On ne le créera cependant que s'il n'existe pas déjà.

8/ Ecrire une méthode

*cd(char * name)*

permettant de se rendre (si possible) à n'importe quel répertoire de nom "*name*" à partir du répertoire courant. C'est à dire d'affecter à "*current*" l'adresse du noeud correspondant. La chaîne "*name*" doit pour cela être analysée comme précédemment.

9/ Ecrire une méthode

$$\textit{Deplacer}(\textit{noeud} * r, \textit{noeud} * y)$$

permettant de déplacer **tout** le répertoire de racine *r* vers le répertoire *y*.

10/ En déduire la méthode

$$\textit{mv}(\textit{char} * \textit{name}, \textit{char} * \textit{destination})$$

permettant de déplacer, à partir de *current*, et **sans le changer**, **tout** le répertoire "*name*" (s'il existe) vers le répertoire "*destination*" (s'il existe).

"*name*" et "*destination*" doivent aussi être analysés comme précédemment.

11/ Ecrire une méthode

$$\textit{new} - \textit{mv}(\textit{char} * \textit{name}, \textit{char} * \textit{destination})$$

permettant de déplacer, à partir de "*current*", et **sans le changer**, **tous** les **sous-répertoires** de "*name*" vers "*destination*" puis de supprimer le noeud correspondant à "*name*".

12/ Ecrire, par le biais d'une méthode récursive de parcours en profondeur, une méthode

$$\textit{print}(\textit{char} * \textit{name})$$

affichant les chemins complets de tous les répertoires et sous-répertoires de "*name*".