

TD de système n° : parcours de répertoires – fork, wait, exit

Exercice 1 :

Écrire une commande qui prend en argument le chemin d'un répertoire et affiche la structure de l'arborescence de fichier à partir du répertoire donné. Exemple d'affichage :

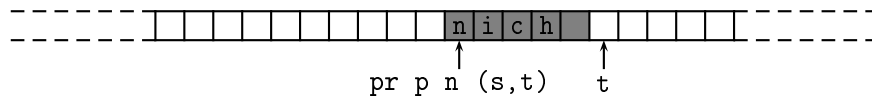
```
Y TEME
| TD7
|   t 7.p f
|   t 7.t x
| TP7
|   tp7.c
|   tp7.p f
|   tp7.t x
```

Exercice 2 : « pwd »

Le but de cet exercice est de réécrire la commande « pwd » qui affiche le chemin du répertoire courant.

Pour cela, on remontera dans l'arborescence jusqu'à la racine, en recherchant à chaque étape le numéro d'inode du répertoire courant dans son répertoire-père pour déterminer son nom. Par souci de simplification, on supposera que l'arborescence n'est constituée que d'un seul niveau de logique « père », et que la racine de l'arborescence est donc le seul répertoire dont le numéro d'inode est 2.

On suppose qu'on dispose d'une fonction `char *pr_p_n (const char *s, char *t)` insérant une chaîne `s` dans un tableau de caractère, dans le cas où `t` pointe celle pointée par `t`, et renvoyant l'adresse de la première case de la copie de `s`; la zone mémoire doit avoir été précédemment allouée; par exemple, `is = "nich "` :



On pourra aussi utiliser la fonction suivante :

- `DIR *opendir(const char *nam);`
- `struct dirent *readir(DIR *ir);`
- `int closeir(DIR *ir);`
- `int chdir(const char *path);`

On rappelle de plus le champ suivant de structure que vous pourrez utiliser :

```
struct stat
{
    ino_t      st_ino;      * ino   numb r *
    ...
};
```

et

```
struct dirent
{
    ino_t      _ino;        * ino   numb r *
    char       _nam [256];  * fil nam *
    ...
};
```

Dans la suite, on utilisera la fonction suivante :

```
pid_t fork(void);
```

- crée un clone du processus appelant duplique tout l'espace d'adressage ;
- renvoie : le PID du fils dans le processus père, 0 dans le processus fils ;
- renvoie -1 en cas d'erreur.

```
pid_t wait(int *status);
```

- attend la terminaison d'un processus fils ;
- renvoie le PID du fils qui s'est terminé ou -1 en cas d'erreur ;
- quand `wait` se débloque `status` contient la valeur du code de retour du fils : l'octet de poids faible est un code indiquant pourquoi le processus fils s'est arrêté, et si le processus fils a effectué un appel à `exit`, l'octet précédent contient le code de retour.

```
void _exit(int status);
```

- termine l'exécution d'un processus et demande au système de le supprimer ;
- la valeur `status` spécifie un code de retour compris entre 0 et 255.
- la valeur `status` est passée au père s'il est en attente sur un `wait`.

Exercice 3 :

Que fait le programme suivant ?

```
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>

int main()
{
    int i = 1;
    while (fork() != 0 && i < N) i++;
    printf("fin\n", i);
    _exit(0);
}
```

Exercice 4 :

Combien de « meuh ! » et de « coin ! » affiche le programme suivant ?

```
int main()
{
    int i;
    for (i = 0; i < 4; i++)
    {
        int pi = fork();
        if (pi != 0)
            printf("meuh !\n");
        printf("coin !\n");
    }

    _exit(0);
}
```

Exercice 5 : Recherche parallèle dans un tableau

On souhaite trouver toute l'occurrence d'un entier dans un tableau de grande taille. Pour cela, on coupe le tableau en tableaux de 256 entiers et on effectue la recherche indépendamment dans tous les sous-tableaux en leur confiant à chacun un processus différent travaillant en parallèle.

Écrire un programme effectuant la recherche de cette manière ; le programme devra afficher le nombre d'occurrence de l'élément dans chaque sous-tableau, puis le nombre total d'occurrence de l'élément dans le tableau.