# TD nº 5 - Manipulations de processus

## Exercice 1.

Copie du processus courant

On considère le programme suivant :

```
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>

int main(int argc, char **argv) {
    int i;
    printf("PID: %d (avant fork)\n", getpid());
    i = fork();
    if (i != 0) {
        printf("père PID: %d, résultat du fork: %d\n",getpid(),i);
    } else {
        printf("fils PID: %d, résultat du fork: %d \n",getpid(),i);
    }
    printf("PID: %d (après fork)\n", getpid());
}
```

- 1 Recopiez, compilez et exécutez le programme. Expliquez les résultats observés.
- 2 En utilisant la procédure unsigned int sleep(unsigned int seconds) de la bibliothèque unistd.h, faites en sorte que les lignes d'affichage du processus fils s'exécutent 5 secondes après celles du processus père.

Que se passe-t-il lorsque l'on exécute le programme?

# Solution:

```
...
} else {
   sleep(5);
   printf("fils PID: %d, résultat du fork: %d \n",getpid(),i);
}
...
```

Le père affiche ses résultats immédiatement puis rend le contrôle au *shell*. Quelques secondes plus tard, le fils affiche à son tour ses résultats sur le *shell*.

3 Exécutez le programme de la question précédente puis lancez la commande « ps -1 » avant que le fils ait fini de s'exécuter (vous avez 5 secondes). Que remarquez-vous?

**Indication**: Combien de processus sont en cours, quels sont leurs parents?

Solution : Le processus père est déjà terminé quand la commande « ls -l » est lancée, donc il n'apparaît pas. Il n'y a qu'un seul processus nommé a.out (ou le nom de l'exécutable), et son PPID est 1.

En effet, son parent originel (le premier processus lancé) a terminé avant lui, et le fils a donc été récupéré par le processus init (dont le PID est 1).

On considère maintenant le programme suivant :

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
int main(int argc, char **argv) {
  int i, j, s, tabpid[3];
 printf("[avant fork] PID: %d\n", getpid());
 for(j = 0; j < 3; j++) {
    tabpid[j] = fork();
    if (tabpid[j] != 0 ) {
      printf("[père] PID: %d, retour fork: %d \n",getpid(),tabpid[j]);
      printf("[fils] PID: %d \n",getpid());
      exit(j);
    }
  }
 for(j = 0; j < 3; j++) {
    i= waitpid(tabpid[j], &s, 0);
    if (i > 0) {
      printf("terminé PID: %d\n", i);
    }
    sleep(1);
 }
}
```

- 4 Que fait ce programme?
- Que récupère la variable s ? Modifiez le programme pour qu'il affiche le code de retour de chacun des processus fils.

Indication: Il faut chercher comment trouver le code de retour d'un processus dans la documentation de waitpid.

Solution : Pour afficher le code de retour d'un processus, on utilise la fonction WEXITSTATUS sur l'entier s :

```
printf("terminé PID: %d, code: %d\n", i, WEXITSTATUS(s));
```

6 Modifiez le programme pour que chacun des fils affiche les valeurs de tabpid[0], tabpid[1] et tabpid[2]. Observez ce qui se passe lors de l'exécution. Comment l'expliquezvous?

#### Solution:

```
printf("[fils] PID: %d \n",getpid());
printf("[fils] tabpid: %d, %d, %d", tabpid[0], tabpid[1], tabpid[2]);
exit(j);
```

Le tableau du premier fils ne contient aucune valeur, celui du second contient le PID du premier et celui du troisième contient les PID des deux premiers. Chaque fils reçoit un tableau qui est la copie de celui du père au moment où le fork est exécuté, c'est-à-dire qu'il contient bien les résultats des fork précédent, mais pas encore celui qui a produit le fils en question.

- Reprenez le programme negatif écrit au TD 4. Rajouttez un appel fork juste après avoir recopié l'en-tête du fichier, puis faites en sorte que le processus père génère le négatif de l'image tandis que le fils recopie l'image sans la modifier. Observez le fichier obtenu. Comment expliquez-vous cela?
- 8 Exécutez le même programme avec une image en couleur. Expliquez le résultat.

Exercice 2. Exécution

1 En utilisant la fonction execlp, écrivez un programme qui exécute la commande « ps -1 ».

Indication: Il faut appeler la commande execlp pour remplacer le code du processus courant par celui de la commande ps, tout en lui donnant les bons arguments pour lui passer l'option -1.

### Solution:

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

int main(int argc, char** argv) {
   execlp("ps", "ps", "-1", NULL);
}
```

2 Écrivez un programme lancer.c qui se clone à l'aide de l'appel fork et dont le processus fils exécute l'exécutable passé en paramètres avec ses arguments. Par exemple l'appel « ./lancer ls -l \* » doit exécuter la commande « ls -l \* »

Indication: Il faut utiliser l'appel fork puis utiliser une des commandes de la famille exec pour remplacer le code du processus fils par celui du programme passé en argument, en lui transmettant également tous les autres arguments.

**Solution :** Lorsqu'on doit appeler la fonction **exec** avec un nombre variable d'arguments il est plus facile de faire un tableau contenant tous les arguments et de passer ce tableau à la fonction **exec**. On utilise alors les fonctions **execv** ou **execvp** (la version **execvp** est plus pratique car elle cherche l'exécutable dans le *path*).

Le tableau ainsi passé en argument doit se terminer par la valeur NULL.

```
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main(int argc, char** argv) {
 int pid, j, status;
 pid = fork();
 if (pid == 0) {
   // processus fils
   // on va créer un tableau de chaînes de caractères (char**)
   // contenant les arguments passés à la fonction main excepté
   // le premier, terminé par NULL
   // (donc args est de longueur argc)
   char** args;
   args = (char**) malloc((argc)*sizeof(char*)); // créer args
   for (j = 0; j < argc-1; j++){
     args[j] = argv[j + 1]; // copier les valeurs de argv dans args
   }
   args[argc-1] = NULL;
   execvp(argv[1], args); // executer
 } else {
   // processus père
   waitpid(pid, &status, 0); // on attend que le fils termine
 }
}
```