

Correction TD Programmation Système: Feuille 3

Informatique 2ème année. ENSEIRB 2013/2014

—Mathieu Faverge - mfaverge@enseirb.fr —

Gestion de fichiers avec les API POSIX et C standard et création de processus

►Exercice 1. Appels système et libc :

Les fonctions suivantes sont-elles des appels système ou des fonctions de la bibliothèque C standard ?

`printf()`, `fopen()`, `fclose()`, `fread()`, `open()`, `close()`, `lseek()`, `rewind()`, `write()`,
`exit()`, `_exit()`

Aidez-vous des prototypes de ces fonctions pour répondre à cette question.



.....
appels système `open()`, `close()`, `lseek()`, `write()`, `_exit()`

fonctions libc `fopen()`, `fclose()`, `fread()`, `rewind()`, `exit()`

Points :

- les fonctions de la libc sont reconnaissables par leur argument `FILE *` quand elles manipulent des fichiers, les appels système par leur argument `int` de descripteur de fichier
- `exit()` ne peut pas être un appel système parce qu'il doit vider les buffers de la bibliothèque C standard. L'appel système correspondant qui quitte brusquement est `_exit()`.



►Exercice 2. libc et buffers :

Le but de cet exercice est de mettre en évidence l'effet des buffers (tampons) sur les entrées-sorties.

Le schéma du programme que vous allez écrire est le suivant :

1. afficher une chaîne de caractères de début
2. mettre le processus en attente une seconde avec `sleep(3)`
3. afficher une chaîne de caractères de fin
4. quitter

Afin de n'avoir qu'un seul programme source, vous allez utiliser le préprocesseur C pour conditionner le fonctionnement de votre programme.

- la chaîne de caractères de début sera contenue dans la variable du préprocesseur (macro) `CHaine1`
- la chaîne de caractères de fin sera contenue dans la variable du préprocesseur `CHaine2`.
- la première écriture se fera avec `fprintf(3)` si `UTILISER_FPRINTF1` est positionnée, et avec `write(2)` sinon
- la deuxième écriture sera conditionnée de la même manière par `UTILISER_FPRINTF2`
- la première écriture se fera sur la sortie d'erreur standard si `UTILISER_SORTIE_ERREUR1` est positionnée, sur la sortie standard autrement
- la deuxième écriture sera conditionnée de la même manière par `UTILISER_SORTIE_ERREUR2`
- le programme quittera par `_exit(2)` si `UTILISER__EXIT` est positionnée, et par `exit(3)` sinon.

Afin de voir les différents modes de fonctionnement des tampons, le programme est exécuté de deux manières différentes :

- `./programme` afin que les sorties soient sur le terminal
- `./programme 2>&1 | cat -u` afin que les sorties du programme passent par un tube avant d'être affichées

Mettez en évidence les trois modes de fonctionnement des buffers de la bibliothèque C standard, ainsi que le fait que les appels système n'utilisent pas de buffers visibles au niveau utilisateur.

Testez notamment les modes de compilations suivants :

- `-DUTILISER_FPRINTF1`
- `-DUTILISER_FPRINTF2 -DUTILISER_SORTIE_ERREUR2`
- `-DUTILISER_FPRINTF1 -DUTILISER_FPRINTF2 -DUTILISER_SORTIE_ERREUR2` en mettant un `\n` dans la première chaîne.
- ...



 Au niveau de la couche appels systèmes, il n'y a pas de bufferisation "visible", c'est à dire que lorsqu'on fait un `write`, au retour de la fonction les données indiquées comme écrites **ont été écrites**.

Le principe de bufferisation consiste donc à différer l'écriture données afin de minimiser le nombre d'appels systèmes (**write** en l'occurrence).

3 modes de bufferisations sont implémentés dans la libc :

- pas de bufferisation : c'est le cas de `stderr` par défaut
- bufferisation par ligne : c'est le retour à la ligne qui déclenche l'envoi du buffer vers la sortie (`\n` ou `\r`)
- bufferisation par bloc : le buffer est vidé lorsqu'il est plein.

on peut modifier le mode de bufferisation avec la fonction `setvbuf`, `setbuf`, ...

La libc adapte le mode de bufferisation en fonction du contexte.

Pour `stderr`, il n'y a pas de bufferisation.

Pour `stdout` (ou tout autre fichier), il y a une bufferisation par ligne si le fichier est associé à un terminal (facile à tester avec la fonction `isatty`). Si le fichier n'est pas un terminal alors le mode de bufferisation est par bloc. Ceci explique le changement de comportement selon que la sortie est associée au terminal ou à autre chose (un tube en l'occurrence).

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

#define CHAINE1 "Debut\n"
#define CHAINE2 "Fin"

int
main(void) {
    int out1 = 1;
    int out2 = 1;
    FILE *fout1 = stdout;
    FILE *fout2 = stdout;

#ifdef UTILISER_SORTIE_ERREUR1
    out1 = 2;
    fout1 = stderr;
#endif

#ifdef UTILISER_SORTIE_ERREUR2
    out2 = 2;
    fout2 = stderr;
#endif

#ifdef UTILISER_FPRINTF1
    fprintf( fout1, "%s", CHAINE1);
#else
    write( out1, CHAINE1, strlen(CHAINE1));
#endif /* UTILISER_FPRINTF1 */

    sleep(1);

#ifdef UTILISER_FPRINTF2
    fprintf( fout2, "%s", CHAINE2);
#else
    write( out2, CHAINE2, strlen(CHAINE2));
#endif /* UTILISER_FPRINTF2 */

#ifdef UTILISER_EXIT
    _exit(EXIT_SUCCESS);
#else
    exit(EXIT_SUCCESS);
#endif /* UTILISER_EXIT */
}
```



►Exercice 3. Fork :

Écrivez un programme qui affiche son `pid` sans revenir à la ligne, qui se duplique avec `fork(2)`, et dont l'enfant affiche son `pid` et celui de son parent. Le processus parent ne devra plus rien afficher après l'appel à `fork(2)`.

Proposez trois solutions à ce problème, et implémentez-en une qui vous paraît la plus pratique et/ou la plus élégante.



1. si on fait du `printf()`, le message initial est affiché deux fois (j'ai pas forcément insisté dessus en cours : les tampons de la libc standard sont flushés dans le parent et dans l'enfant)
2. on peut faire un `fflush(stdout);` avant le `fork()`
3. on peut faire un `_exit()` dans le parent
4. on peut ne pas utiliser la libc standard

Chaque solution a ses avantages dépendant du contexte.



►Exercice 4. Fork et redirection :

Le but de cet exercice est d'écrire un programme `lance` qui s'exécutera comme suit :

`lance sortie commande arg1 arg2 ...`

1. Écrivez un programme qui affiche la commande à exécuter sur sortie, puis exécute la commande à l'aide de la fonction `execvp`.
2. Étendez ce programme pour que le programme d'origine crée un nouveau processus qui exécutera la commande.
3. Dupliquez la sortie pour redigier la sortie de la commande exécutée sur la sortie passée en paramètre.
4. Une fois la commande `commande` exécutée, votre programme doit afficher des informations sur le statut de terminaison de commande (c.f. `wait(2)`). Écrivez un programme qui génère une faute de bus (`segfault`) et utilisez le pour tester le programme `lance`.



Pour le `segfault`, indiquez leur tout simplement : `*((int*)0) = 42;`

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <sys/wait.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>

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

int main(int argc, char**argv){
    int fd, status;
    if (argc < 2) return EXIT_FAILURE;

    switch (fork()){
    case -1:
        perror("fork");
        return EXIT_FAILURE;
        break;
    case 0:
        fd=open("sortie", O_WRONLY|O_CREAT|O_TRUNC, 0644);
        if (fd===-1){ perror("sortie"); return EXIT_FAILURE;}
        if (dup2(fd,1)==-1) {perror("dup2"); return EXIT_FAILURE;}
        execvp(argv[1], argv+1);
        perror(argv[1]);
        return EXIT_FAILURE;
        break;
    }
    if (wait(&status)==-1){ perror("wait"); return EXIT_FAILURE;}
    if (WIFEXITED(status))
        printf("fils termine normalement, _code_de_retour: %d\n", WEXITSTATUS(status));
    else{
        if (WIFSIGNALED(status))
            printf("fils termine par signal, _numero_de_signal: %d\n", WTERMSIG(status));
    }
    return EXIT_SUCCESS;
}
```

