



Table des matières

1 Introduction à la programmation système	3
1.1 À quoi sert un système d'exploitation ?	3
1.2 Objectifs, Approche	3
1.3 Écriture en C	3
1.4 Programme complet (taper, essayer)	3
1.5 Numéros de descripteurs	4
1.6 Exercice	4
2 Projet : un shell en C	4
2.1 Analyse d'une commande	4
2.2 Travail 1 : écrire un programme qui gère la boucle	5
2.3 Une structure possible pour un shell	5
2.4 Travail 2 : sous-shell (1)	6
2.5 Travail 3 : commande interne cd	6
2.6 Travail 4 : Lancement d'une commande dans un sous-shell (2)	6
2.7 2 solutions	6
2.8 Pointeurs de fonctions	7
2.9 Restructuration du code	7
2.10 Restructuration (2)	8
2.11 Restructuration (3)	8
2.12 Travail à faire : restructuration	8
2.13 Que fait system() ?	9
2.14 Déroulement de system("une commande")	9
2.15 Illustration	9
2.16 L'appel fork()	9
2.17 Illustration	10
2.18 Travail avec fork()	10
2.19 Application de fork()	10
2.20 L'appel système wait() / waitpid()	10

2.21wait()	11
2.22Exercice fork + wait : la course de haies	11
2.22.1Version 1	11
2.22.2Version 2 : chutes	11
2.22.3Version 3 : équipes avec noms	12

1 Introduction à la programmation système

1.1 À quoi sert un système d'exploitation ?

- Faire tourner des applications.
- Exploiter les ressources d'une machine
- Ressources vue sous forme d'abstractions : "fichiers", "processus", "connexion réseau", etc.

API système : **Application Programming Interface**

- Bibliothèque d'**appels systèmes** utilisable pour la programmation d'applications

1.2 Objectifs, Approche

- connaissance des appels systèmes fondamentaux
- exemples pratiques
- programmation en C

Configuration Visual Studio Code C/C++

```
# C/C++ for Visual Studio Code (IntelliSense, code browsing, debugging, ...)
code --install-extension ms-vscode.cpptools
```

Options de compilation

```
gcc -std=c11 -Wall -Wextra -pedantic -D_XOPEN_SOURCE=700
```

1.3 Écriture en C

```
int n = 123;
fprintf( stdout, "hello, world %dn", n );
```

- formatage des données, remplissage d'un tampon avec la chaîne "hello, world 123n"
- expédition sur la sortie standard

```
write(STDOUT_FILENO, tampon, 17);
```

1.4 Programme complet (taper, essayer)

```
#include <unistd.h>

int main()
{
    char tampon [ ] = "Hello, world 123n";
    write(STDOUT_FILENO, tampon, 17);
    return 0;
}
```

Paramètres :

- numéro de *descripteur*
- *adresse des données*
- le *nombre d'octets* à transférer.

1.5 Numéros de descripteurs

- Correspondent aux fichiers ouverts
 - 0 = STDIN_FILENO : entrée standard (stdin)
 - 1 = STDOUT_FILENO : sortie standard (stdout)
 - 2 = STDERR_FILENO : sortie d'erreur (stderr)
- Servent à les identifier dans les appels systèmes read, write, close ...

1.6 Exercice

- Utilisez read() pour lire une ligne dans un tableau de caractères
- read() retourne le nombre de caractères lus
- faire écrire ce qui a été lu.

Documentation :

`man 2 read`

2 Projet : un shell en C

Un shell est un programme interactif qui

- lit une ligne de commande
- l'analyse
- la fait exécuter
- recommence

2.1 Analyse d'une commande

Découper une ligne de commande "cp abc/def /tmp" en mots :

```
struct StringVector {
    size_t capacity;
    size_t size;
    char ** strings; // dynamic array of pointers
};

void string_vector_init(struct StringVector * this, size_t capacity);
void string_vector_free(struct StringVector * this);

void string_vector_add(struct StringVector * this,
    const char *start,
    const char *end);
```

```

size_t string_vector_size(const struct StringVector * this);
char * string_vector_get(const struct StringVector * this,
                        size_t index);

struct StringVector split_line(char * line)          <---

```

2.2 Travail 1 : écrire un programme qui gère la boucle

```

fini = faux
tant que pas fini
    lire une ligne
    la décomposer en mots
    selon le premier mot
    "exit"
        => fini = vrai
    "help"
        => afficher "tapez exit pour arrêter"
    autre
        => afficher "commande inconnue"

```

Amélioration possible : afficher un prompt, avec le numéro de commande qui s'incrémente.

2.3 Une structure possible pour un shell

```

struct Shell {
    bool running;
    int line_number;
    char * line;
    ssize_t line_length;
};

void shell_init(struct Shell *s);
void shell_run(struct Shell *s);
void shell_free(struct Shell *s);

void shell_read_line(struct Shell *s);
void shell_execute_line(struct Shell *s);

int main(int argc, char** argv)
{
    struct Shell shell;
    shell_init(& shell);
    shell_run(& shell);
    shell_free(& shell);
    return (EXIT_SUCCESS);
}

```

2.4 Travail 2 : sous-shell (1)

Faire reconnaître la commande “!” qui lancera un “sous-shell” grâce à la commande

```
system("/bin/bash");
```

Amélioration :

- consultez (getenv) la variable d’environnement SHELL pour déterminer le shell à utiliser.

2.5 Travail 3 : commande interne cd

Faire reconnaître la commande ‘cd’ qui change le répertoire courant

- appel à chdir().
- Pour cd sans paramètre, utiliser la variable d’environnement HOME

2.6 Travail 4 : Lancement d’une commande dans un sous-shell (2)

Si la commande “!” a des paramètres, elle fait exécuter la ligne de commande par system(). Par exemple

```
!    ls -l /tmp
```

lance

```
system("ls -l /tmp");
```

2.7 2 solutions

- utiliser la ligne courante lue par le shell (dans line) en “retirant” le caractère ‘!’ ...
- écrire une fonction qui concatène les chaînes d’un tableau (de chaîne) en une chaîne de caractères :

```
char *strjoinarray(char * dest, char *strings[], size_t number, char * glue) {  
  
    size_t glue_length = strlen(glue);  
  
    char *target = dest;                                // where to copy the next elements  
    *target = '\0';  
    for (size_t i = 0; i < number; i++) {  
        if (i > 0) {                                    // need glue ?  
            strcat(target, glue);  
            target += glue_length;  
        }  
        strcat(target, strings[i]);  
        target += strlen(strings[i]); // move to the end  
    };  
    return dest;  
}
```

```
int main() {
    char *tab[3] = {"!", "ls", "/tmp"};
    char *s = malloc( 256 * sizeof(char) );
    strjoinarray(s, tab, 3, ";");
    printf("%sn", s);           // !;ls;/tmp
    free(s);
    return 0;
}
```

Remettre à la séance suivante : un code commenté imprimé par étudiant(e).

2.8 Pointeurs de fonctions

Déclaration de type

```
typedef void (*Action)();      // notation C
```

Affectation, appel

```
void action_manger() {...}
void action_dormir( int duree ) {...}
```

```
Action a = action_manger;
a();
```

```
a = action_dormir;
a( 8 );
```

2.9 Restructuration du code

Actions = fonction

```
#include "StringVector.h"
```

```
typedef void (*Action) (
    struct Shell *,
    const struct StringVector *
);
```

```
Action get_action(char * name)
{
    int i = 0;
    while (actions[i].name != NULL
        && strcmp(actions[i].name, name) != 0) {
        i++;
    }
}
```

```

    }
    return actions[i].action;
}

```

2.10 Restructuration (2)

Table d'actions

```

static struct {
    const char *name;
    Action action;
} actions[] = {
    { .name = "exit", .action = do_exit},
    { .name = "cd", .action = do_cd},
    { .name = "pwd", .action = do_pwd},
    { .name = "help", .action = do_help},
    { .name = "?", .action = do_help},
    { .name = "!", .action = do_system},
    { .name = NULL, .action = do_execute}
};

static void do_help(struct Shell *this, const struct StringVector *args)
{
    printf("-> commands: exit, cd, help, ?.n");
}
...

```

2.11 Restructuration (3)

```

struct StringVector tokens = split_line(this->line);
int nb_tokens = string_vector_size(& tokens);

if (nb_tokens == 0) {
    printf("-> Nothing to do !");
} else {
    char *name = string_vector_get(& tokens, 0);
    Action action = get_action(name);
    action(this, & tokens);

    string_vector_free(& tokens);
}

```

2.12 Travail à faire : restructuration

Restructurez votre code.

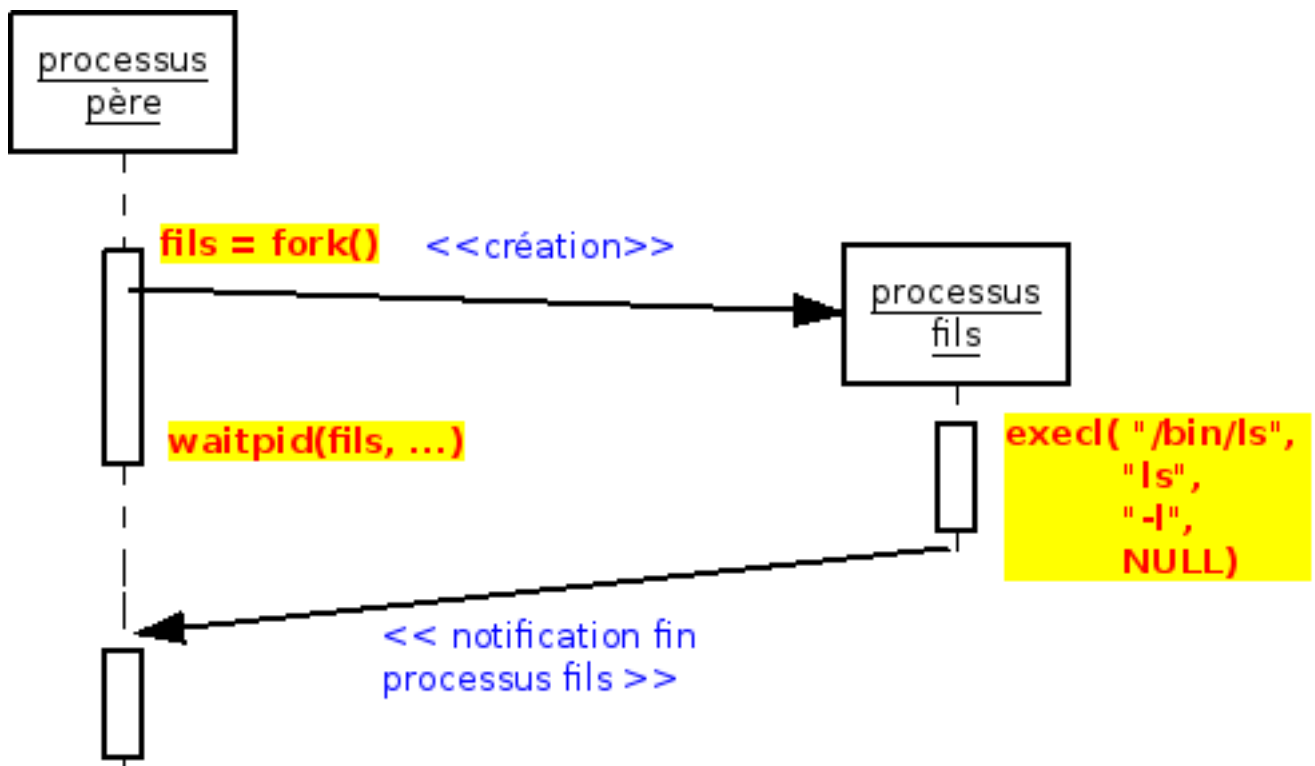


Figure 1 – Exécution de “ls -l”

2.13 Que fait `system()` ?

Fonction de bibliothèque, combine 3 appels système

- `fork()`, qui crée un nouveau processus
- `exec()`, qui exécute un fichier (exécutable)
- `waitpid()`, qui attend la fin d'un processus

2.14 Déroulement de `system("une commande")`

1. créer un nouveau processus (fils)
2. le processus fils
 - cherche le fichier exécutable
 - le copie dans son espace mémoire
 - lance son exécution
3. le processus père
 - attend que le fils se termine

2.15 Illustration

2.16 L'appel `fork()`

- Demande au système de créer un nouveau processus (fils)

- copie presque identique du processus appelant (père) :
 - même contenu de la mémoire,
 - mêmes fichiers ouverts, etc.

Différence : la fonction retourne

- 0 au processus fils
- le numéro du fils au père

Note : Il se peut aussi que le `fork()` échoue (retourne -1 au père).

2.17 Illustration

```
pid_t p = fork();
if (p == 0) {
    printf("je suis le processus filsn");
    ...
    exit (EXIT_SUCCESS);
}

printf("je suis le processus pèren");
printf("le processus fils a le numéro %dn",p);
....
}
```

2.18 Travail avec fork()

Ecrire un programme C++ qui

- affiche 5 fois “tip”, avec un délai (`sleep`) de 3 secondes,
- après avoir lancé un processus fils qui affiche 10 fois “top” avec un délai de 2 secondes.

2.19 Application de fork()

Ajoutez au “shell” une commande qui affichera un message de rappel dans un délai indiqué (en secondes)

```
> rappel 30 aller manger
```

```
...
RAPPEL : aller manger
```

Remarquez (`ps`) l’apparition de *zombies*.

2.20 L’appel système wait() / waitpid()

La fonction `waitpid()`

- attend qu’un processus fils se termine,
- récupère un `int` qui combine plusieurs informations sur l’exécution du fils. `WEXITSTATUS` extrait le code de retour

```

pid_t fils = fork();
...
int status;
waitpid (fils, &status, 0);    // passage par adresse
printf( "le processus %d s'est terminé avec le code de retour %dn",
        fils,
        WEXITSTATUS(status) );

```

2.21 wait()

Le troisième paramètre est une combinaison d'options. Voir la doc.

Il existe également un appel wait qui permet d'attendre un processus fils non spécifié. Il équivaut à waitpid(-1, &status, 0).

2.22 Exercice fork + wait : la course de haies

On simule une course de haies 4x100 m entre 6 équipes.

Chaque équipe est simulée par un processus, avec tirage aléatoire de la durée.

```

pour j de 1 à 4
| afficher "le coureur j de l'équipe n est parti"
| attendre de 8 à 11 secondes
afficher "l'équipe n est arrivée"

```

2.22.1 Version 1

Dans un premier temps, les équipes sont identifiées par leur numéro de processus.

Le wait() fera afficher les équipes avec leur rang :

```

1. équipe #1234
2. équipe #1236
...

```

Éléments techniques nécessaires

- appel getpid() pour connaître le numéro d'un processus
- Génération de nombres aléatoires entiers entre a et b :

```

srand(time());
...
int r = a+ rand() % (b-a+1);

```

2.22.2 Version 2 : chutes

Chaque coureur a une chance sur 10 de **tomber**.

- Dans ce cas, le processus de l'équipe se termine avec EXIT_FAILURE.
- Et l'équipe ne figure pas dans la liste finale.

2.22.3 Version 3 : équipes avec noms

Le programme prend en paramètre les noms des équipes (paramètres 1 à argc-1 de l' argv du main) :

```
$ course FRA USA ITA CHN
```

- le coureur 1 de FRA est parti
- le coureur 1 de USA est parti...

```
1. FRA
```

```
2. CHN
```

```
...
```

une table de correspondance permettra d'afficher le nom à partir du numéro de processus retourné par wait().