

## Séances machine 1-2

S3 - M3101

2017-2017

# (Semaine 37) Présentation du cours

## À quoi sert un système d'exploitation ?

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

## API système : **A**pplication **p**rogramming **i**nterface

- ▶ bibliothèque d'**appels systèmes** utilisable pour la programmation d'applications

# Objectifs, Approche

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

# Configuration QT Creator

- Configuration .pro pour avoir la compatibilité avec les standards langage C++11, conformité avec POSIX et extensions OpenGroup 7

```
QMAKE_CXXFLAGS = -std=c++11
```

```
QMAKE_CXXFLAGS += -Wall -Wextra -pedantic
```

```
QMAKE_CXXFLAGS += -D_POSIX_C_SOURCE=200809L
```

```
QMAKE_CXXFLAGS += -D_XOPEN_SOURCE=700
```

# Exemple

## Écriture en C++

```
int n = 123;  
cout << "hello, world " << endl ;
```

## Ce qui se passe

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

```
write(STDOUT_FILENO, tampon, 18);
```

# Programme complet (taper, essayer)

```
#include <unistd.h>

int main()
{
    char tampon [ ] = "Hello, world 123\n";
    write(STDOUT_FILENO, tampon, 18);
    return 0;
}
```

Paramètres :

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

# Numéros de descripteurs

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

## 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.



# Utiliser les appels système en C++

## Conventions d'appel

- ▶ Les appels système sont des appels C.
- ▶ il va falloir adapter

## Les chaines de caractères :

- ▶ en C : tableau (pointeur) de caractères, terminé par un caractère nul.
- ▶ en C++ : `string` = vecteur de caractères

# Adaptation : de string à chaîne "C"

```
// Code C++
#include <unistd.h>

#include <iostream>
using namespace std;

int main()
{
    string chaine = "bonjour";
    const char * s = chaine.c_str();
    int l = chaine.size();
    write(STDOUT_FILENO, s, l);
    return 0;
}
```

# Adaptation : de chaine “C” à string :

Constructeurs de string

default

```
string();
```

copy

```
string (const string& str);
```

from c-string

```
string (const char* s);
```

from buffer

```
string (const char* s, size_t n);
```

# Projet : un shell en C++

Programme interactif qui

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

Best of two worlds

- ▶ C++ parce qu'on a les chaînes, les conteneurs, les classes, etc.
- ▶ besoin de faire des appels système

# Intérêt de C++ dans le projet

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

```
vector<string> decouper(const string &ligne)
{
    vector<string> mots;
    istringstream in (ligne);
    string m;
    while (in >> m) {
        mots.push_back(m);
    }
    return mots;
}
```

# 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.

## 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.

## 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`



## Travail 4 : Lancement d'une commande dans un sous-shell (2)

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

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

lance

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

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

## (Semaine 38) Restructuration du code

**Actions = fonction**

```
using Action = void (*);           // déclaration de type
```

```
bool encore;
```

```
void action_manger() {  
    cout << "miam" << endl;  
}
```

```
void action_partir() {  
    encore = false;  
    cout << "zzzz" << endl;  
}
```

## restructuration (2)

### Table d'actions

```
const map<string, Action> actions {  
    { "manger",    action_manger },  
    { "dormir",    action_dormir },  
    { "partir",    action_partir },  
    ...  
};
```

En fait, une map.

## restructuration (3)

```
int main()
{
    encore = true;
    while (encore) {
        string mot;
        cout << "> ";
        cin >> mot;
        auto it = actions.find(mot);    // recherche
        if (it == actions.end()) {
            cout << "Commande '" << mot
                << "' inconnue" << endl;
        } else {
            it->second ();                // appel
        }
    }
}
```

# Pointeurs de fonctions

## Déclaration de type

```
using Action = void (*())();    // déclaration de type
typedef void (*Action)();       // notation C
```

## Affectation, appel

```
Action a = manger;
....
a();
```

# Travail à faire : restructuration

Restructurez votre code.

# Que fait `system()` ?

Fonction de bibliothèque, combine 3 appels système

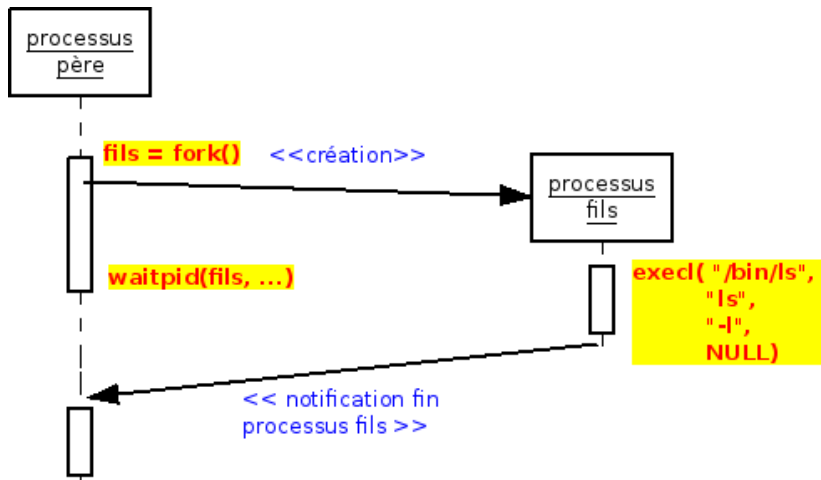
- ▶ `fork()`, qui crée un nouveau processus
- ▶ `exec()`, qui exécute un fichier (exécutable)
- ▶ `waitpid()`, qui attend la fin d'un processus

# 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



# Illustration :





# 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).

# Illustration

```
pid_t p = fork();  
if (pid_t == 0) {  
    cout << "je suis le processus fils " << endl;  
    ...  
    exit (EXIT_SUCCESS);  
}  
  
cout << "je suis le processus père" << endl;  
cout << "le processus fils a le numéro " << p << endl;  
....  
}
```

# 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.

## 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*.

# 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  
cout << "le processus " << fils  
      << " s'est terminé avec le code de retour "  
      << WEXITSTATUS(status) << endl;
```

# 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)`.



# Exercice fork + wait : la course de haies (TP + Maison)

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"
```

# 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 :

```
srandom(time());  
...  
int r = a+ random() % (b-a+1);
```

## 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.

## 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().