# Module SY5 – Systèmes d'Exploitation

Dominique Poulalhon dominique.poulalhon@irif.fr

Université de Paris (Diderot)
L3 Informatique & DL Bio-Info, Jap-Info, Math-Info
Année universitaire 2021-2022

## ÉQUIPE ENSEIGNANTE

#### Responsable du cours : Dominique Poulalhon

dominique.poulalhon@irif.fr

#### Chargés de TP

- Groupe INFO 1 (jeudi 10h45 salle 2001): Colin Gonzalez gonzalez@irif.fr
- Groupe INFO 2 (mardi 16h15): Guillaume Geoffroy guillaume.geoffroy@irif.fr
- Groupe INFO 3 (lundi 14h) : Dominique Poulalhon
- Groupe INFO 4 (jeudi 10h45) : Guillaume Geoffroy
- Groupe INFO 5 (lundi 16h15): Anne Micheli et Dominique Poulalhon
- Groupe JI + MI 1 (jeudi 14h) : Anne Micheli anne.micheli@irif.fr
- Groupe BI + MI 2 (mercredi 14h) : Patrick Lambein-Monette

lambein@irif.fr

toujours mentionner [SY5] dans le sujet du mail, et bien sûr, signer...

attention, il n'y a pas de machines en salle 2001; si possible, venir avec un portable; sinon, m'écrire avec comme sujet [SY5] problème salle 2001

#### ORGANISATION

#### Communication

```
principalement via un dépôt git (supports de cours, énoncés de TP, de projet...) :
```

gaufre.informatique.univ-paris-diderot.fr/poulalho/sy5\_2021-2022

```
éventuellement moodle en solution de repli : moodle.u-paris.fr/course/view.php?id=1659
```

probablement un serveur discord, mais il n'est pas encore mis en place

### Modalités de contrôle des connaissances

Session 1 : 50% examen écrit + 50% projet en (bi- ou) trinômes

Session 2 : examen écrit ou projet individuel

### Prérequis

langage C, en particulier pointeurs et allocation mémoire

shell (bash par exemple)

structures de données usuelles : tableaux, listes chaînées, tableaux dynamiques, tampon circulaire...

faire l'interface entre le matériel et l'utilisateur (humain ou applications)  $\implies$  fournir le bon niveau d'abstraction

faire l'interface entre le matériel et l'utilisateur (humain ou applications)  $\implies$  fournir le bon niveau d'abstraction

gérer les ressources, équitablement et de façon sûre : temps de calcul du processeur, mémoire, périphériques...

faire l'interface entre le matériel et l'utilisateur (humain ou applications)  $\implies$  fournir le bon niveau d'abstraction

gérer les ressources, équitablement et de façon sûre : temps de calcul du processeur, mémoire, périphériques...

en particulier, il effectue des opérations *critiques*; la plupart des ordinateurs ont deux modes opératoires : le mode noyau, où toutes les opérations sont permises, et le mode utilisateur, bridé.

faire l'interface entre le matériel et l'utilisateur (humain ou applications)  $\implies$  fournir le bon niveau d'abstraction

gérer les ressources, équitablement et de façon sûre : temps de calcul du processeur, mémoire, périphériques...

en particulier, il effectue des opérations *critiques*; la plupart des ordinateurs ont deux modes opératoires : le mode noyau, où toutes les opérations sont permises, et le mode utilisateur, bridé.

But du cours : comprendre (les grandes lignes de) la partie entre les deux traits, trait du haut inclus, trait du bas exclu, dans le cas des systèmes POSIX

e processeur :	

### le processeur :

• cycle de base : extraire une instruction – la décoder – l'exécuter

#### le processeur :

- cycle de base : extraire une instruction la décoder l'exécuter
- ensemble d'instructions spécifique agissant sur la mémoire et les registres

#### le processeur :

- cycle de base : extraire une instruction la décoder l'exécuter
- ensemble d'instructions spécifique agissant sur la mémoire et les registres
- parmi les registres : compteur ordinal (program counter), pointeur de pile (stack pointer)

#### le processeur :

- cycle de base : extraire une instruction la décoder l'exécuter
- ensemble d'instructions spécifique agissant sur la mémoire et les registres
- parmi les registres : compteur ordinal (program counter), pointeur de pile (stack pointer)
- changement de processus  $\implies$  sauvegarde des registres

#### le processeur :

- cycle de base : extraire une instruction la décoder l'exécuter
- ensemble d'instructions spécifique agissant sur la mémoire et les registres
- parmi les registres : compteur ordinal (program counter), pointeur de pile (stack pointer)
- changement de processus  $\implies$  sauvegarde des registres

la mémoire : plusieurs niveaux, caractérisés par des vitesses et des capacités (très) différentes...

#### le processeur :

- cycle de base : extraire une instruction la décoder l'exécuter
- ensemble d'instructions spécifique agissant sur la mémoire et les registres
- parmi les registres : compteur ordinal (program counter), pointeur de pile (stack pointer)
- changement de processus ⇒ sauvegarde des registres

la mémoire : plusieurs niveaux, caractérisés par des vitesses et des capacités (très) différentes...

les périphériques d'entrée/sortie : en général, contrôleur + périphérique lui-même nécessitent des *pilotes* (device drivers)

les processus : objet dynamique représentant un programme en cours d'exécution

les processus : objet dynamique représentant un programme en cours d'exécution

• espace d'adressage contenant le programme exécutable, ses données, sa pile

les processus : objet dynamique représentant un programme en cours d'exécution

- espace d'adressage contenant le programme exécutable, ses données, sa pile
- registres... à sauvegarder en cas d'interruption

les processus : objet dynamique représentant un programme en cours d'exécution

- espace d'adressage contenant le programme exécutable, ses données, sa pile
- registres... à sauvegarder en cas d'interruption
- $\Longrightarrow$  table des processsus

les processus : objet dynamique représentant un programme en cours d'exécution

- espace d'adressage contenant le programme exécutable, ses données, sa pile
- registres... à sauvegarder en cas d'interruption
- $\Longrightarrow$  table des processsus

mode utilisateur vs mode noyau : actions inoffensives vs actions sensibles  $\implies$  appel système pour passer de l'un à l'autre

mode utilisateur vs mode noyau : actions inoffensives vs actions sensibles  $\implies$  appel système pour passer de l'un à l'autre

mode utilisateur vs mode noyau : actions inoffensives vs actions sensibles  $\implies$  appel système pour passer de l'un à l'autre

appel système : syntaxiquement semblable à un appel de fonction, mais beaucoup plus lent à cause des changements de contexte

mode utilisateur vs mode noyau : actions inoffensives vs actions sensibles  $\implies$  appel système pour passer de l'un à l'autre

appel système : syntaxiquement semblable à un appel de fonction, mais beaucoup plus lent à cause des changements de contexte

documentés dans la section 2 du manuel (section 3 pour les fonctions C usuelles)

mode utilisateur vs mode noyau : actions inoffensives vs actions sensibles  $\implies$  appel système pour passer de l'un à l'autre

appel système : syntaxiquement semblable à un appel de fonction, mais beaucoup plus lent à cause des changements de contexte

documentés dans la section 2 du manuel (section 3 pour les fonctions C usuelles)

Sous linux, on peut voir la liste des appels système effectués par un processus grâce à la commande strace.

les fichiers : abstraction qui masque les particularités des disques de stockage et autres périphériques d'entrée/sortie

les fichiers : abstraction qui masque les particularités des disques de stockage et autres périphériques d'entrée/sortie

appels système nécessaires : pour la création, la destruction, les accès en lecture et écriture

les fichiers : abstraction qui masque les particularités des disques de stockage et autres périphériques d'entrée/sortie

appels système nécessaires : pour la création, la destruction, les accès en lecture et écriture

dans la plupart des systèmes, structuration de l'ensemble des fichiers grâce à la notion de répertoires, qui permet d'établir une hiérarchie

l'accès à un fichier est une action critique  $\implies$  appel système

```
int open(const char *pathname, int flags);
int open(const char *pathname, int flags, mode_t mode);
```

renvoie un entier appelé descripteur de fichier, ou -1 en cas d'échec

l'accès à un fichier est une action critique  $\implies$  appel système

```
int open(const char *pathname, int flags);
int open(const char *pathname, int flags, mode_t mode);
```

renvoie un entier appelé descripteur de fichier, ou -1 en cas d'échec

- table des descripteurs du processus
- table des fichiers ouverts du système

l'accès à un fichier est une action critique  $\implies$  appel système

```
int open(const char *pathname, int flags);
int open(const char *pathname, int flags, mode_t mode);
```

renvoie un entier appelé descripteur de fichier, ou -1 en cas d'échec

- table des descripteurs du processus
- table des fichiers ouverts du système

vous connaissez déjà des descripteurs :

- 0 est le descripteur associé à l'entrée standard;
- 1 est le descripteur associé à la sortie standard;
- 2 est le descripteur associé à la sortie erreur standard.

note: ces trois descripteurs sont aussi définis par des macros dans unistd.h: STDIN\_FILENO, STDOUT\_FILENO et STDERR\_FILENO.

```
ssize_t read(int fd, void *buf, size_t count);
ssize_t write(int fd, const void *buf, size_t count);
```

(les types size\_t et ssize\_t sont des entiers respectivement non signés et signés pour POSIX.1. Ils servent essentiellement à conserver la compatibilité entre les différentes versions de POSIX)

- fd est un descripteur
- count est la taille des données à lire ou écrire
- buf est l'adresse d'un emplacement mémoire pour stocker les données lues ou lire les données à écrire