Module SY5 – Systèmes d'Exploitation

Dominique Poulalhon dominique.poulalhon@irif.fr

Université Paris Cité L3 Informatique & DL Bio-Info, Jap-Info, Math-Info Année universitaire 2022-2023

ÉQUIPE ENSEIGNANTE

Responsable du cours : Dominique Poulalhon

 ${\tt dominique.poulalhon@irif.fr}$

Chargés de TD/TP

- Groupe INFO 1 (lundi 8h30) : Dominique Poulalhon
- Groupe INFO 2 (lundi 10h45) : Mirna Dzamonja mdzamonaj@irif.fr
- Groupe INFO 3 (vendredi 10h45) : Isabelle Fagnot fagnot@irif.fr
- Groupe INFO 4 (mardi 8h30) : Guillaume Geoffroy
- Groupe INFO 5 (mardi 14h): guillaume.geoffroy@irif.fr
- Groupe MI (mercredi 16h15): Anne Micheli anne.micheli@irif.fr

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

ORGANISATION

Enseignements

- CM: 2 heures par semaine, présence naturellement obligatoire
- TP ou (occasionnellement) TD : 2 heures par semaine, avec vérification de la présence

Communication

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

 $\verb|gaufre.informatique.univ-paris-diderot.fr/poulalho/sy5-2022-2023|$

- éventuellement moodle en solution de repli
- probablement un serveur discord, mais il n'est pas encore mis en place

Modalités de contrôle des connaissances

Session 1 : examen écrit + projet (en bi- ou trinômes) + partiel + assiduité Session 2 : examen écrit

Prérequis

maîtrise du langage C, en particulier gestion de la mémoire (pointeurs, allocation dynamique), manipulations bit à bit (1, &, >>...)

utilisation courante d'UNIX via un shell (bash par exemple)

structures de données usuelles : tableaux, listes chaînées, tableaux dynamiques, tampons circulaires, arbres...

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

le processeur :		ì
		ı
		ı
		ı
		ı

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 \implies 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

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

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

- espace d'adressage contenant le programme exécutable, ses données statiques, son tas, sa pile
- registres... à sauvegarder en cas d'interruption
- caractéristiques telles que identité, propriétaire, état, répertoire courant...

- espace d'adressage contenant le programme exécutable, ses données statiques, son tas, sa pile
- registres... à sauvegarder en cas d'interruption
- caractéristiques telles que identité, propriétaire, état, répertoire courant...
- \Longrightarrow table des processsus

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

- espace d'adressage contenant le programme exécutable, ses données statiques, son tas, sa pile
- registres... à sauvegarder en cas d'interruption
- caractéristiques telles que identité, propriétaire, état, répertoire courant...
- 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