# Cours Synthétique : Systèmes d'Exploitation et Linux

Ce document regroupe et synthétise les notions essentielles issues des chapitres \*\*2, 4, 5, 6\*\* ainsi que du fichier \*\*cours-tp-linux-1A\*\*.

---

## Chapitre 1: Rappels sur Linux et UNIX

## 1.1 Historique

- UNIX (1969, Bell Labs), réécrit en C par Dennis Ritchie → portable.
- Deux grandes familles : \*\*System V\*\* (AT&T;) et \*\*BSD\*\* (Berkeley).
- Linux (1991, Linus Torvalds) + GNU → système complet et open-source.

#### 1.2 Caractéristiques de Linux/UNIX

- Multi-utilisateurs, multi-tâches, multi-processeurs.
- Gestion mémoire protégée et segmentation par processus.
- Communication entre processus : IPC (pipes, mémoire partagée, sémaphores, sockets).
- Gestion des périphériques par le principe \*\*« tout est fichier » \*\*.

#### 1.3 Organisation du système de fichiers

- Arborescence : `/` racine.
- Répertoires importants : '/bin', '/usr/bin', '/etc', '/dev', '/tmp', '/home', '/var'.
- Types de fichiers : ordinaires, répertoires, liens (simples et symboliques), fichiers spéciaux (caractère, bloc).

#### 1.4 Processus

- Un \*\*programme\*\* est passif (fichier). Un \*\*processus\*\* est actif (instance en exécution).
- Identifiés par : PID (Process ID), PPID (Parent Process ID).
- Commandes utiles: `ps`, `top`, `kill`, `jobs`, `fg`, `bg`, `nice`, `renice`.
- États possibles : actif (R), endormi (S), stoppé (T), zombie (Z).

\_\_\_

# Chapitre 2 : Création et Ordonnancement des Processus (ch2)

#### 2.1 Structure mémoire d'un processus

- \*\*Texte\*\* (code du programme).
- \*\*Données\*\* (variables globales, heap).
- \*\*Pile\*\* (appels de fonctions, variables locales).

#### 2.2 Ordonnancement

- Objectif: optimiser l'utilisation CPU (40-95 %).
- Notions : débit, temps de réponse, temps moyen d'exécution.
- États d'un processus : nouveau, prêt, élu, bloqué, suspendu, zombie.
- Algorithme : \*\*Round Robin (tourniquet)\*\* basé sur un quantum de temps.

## 2.3 Création de processus : `fork()`

- Duplique le processus courant (père  $\rightarrow$  fils).
- Valeur de retour : `0` pour le fils, `PID` du fils pour le père, `-1` si erreur.
- Fils hérite du code, données copiées, descripteurs de fichiers.

## 2.4 Synchronisation : `wait()` et `waitpid()`

- `wait()` : père bloqué jusqu'à terminaison d'un fils, récupère son état.
- `waitpid(pid, ...)` : permet d'attendre un fils spécifique, options bloquantes ou non.
- Permet d'éviter les \*\*zombies\*\*.

## 2.5 Recouvrement : `exec()`

- Charge un nouveau programme à la place du processus courant.
- Famille: `execl`, `execv`, `execvp`, `execve`.
- Pas de retour si succès.

#### 2.6 Visualisation

- `ps` : affiche PID, PPID, UID, état (R/S/T/Z), etc.
- Exemple : un fils terminé mais non récupéré devient `` (zombie).

---

# Chapitre 3: Communication par Signaux (ch4)

#### 3.1 Définition

- Un signal est un \*\*message court\*\* envoyé à un processus pour notifier un événement.
- Exemples : interruption clavier (Ctrl+C), division par zéro, terminaison.

### 3.2 Principaux signaux

- `SIGINT (2)`: interruption clavier.
- `SIGQUIT (3)`: interruption avec core dump.
- `SIGKILL (9)`: tue immédiatement, non interceptable.
- `SIGTERM (15)`: terminaison propre.
- `SIGSTOP (19)`, `SIGCONT (18)`: suspension / reprise.
- `SIGCHLD` : mort d'un fils.

## 3.3 Gestion des signaux

```
- Possibilité de définir un **handler** :

```c

void handler(int sig) {

printf("Signal reçu : %d", sig);
```

- Par défaut : ignorer, terminer, ou générer un core dump.

signal(SIGUSR1, handler);

#### 3.4 Commandes associées

- `kill -9 pid` → envoie SIGKILL au processus.
- `kill -l` → liste les signaux.
- `trap` (shell)  $\rightarrow$  associer traitement à un signal.

---

# Chapitre 4 : Échange de Données – Tubes et Verrous (ch5)

### 4.1 Les tubes (pipes)

- Un \*\*tube\*\* est un canal unidirectionnel (FIFO).
- Permet communication entre processus apparentés.
- Ex.: `ls | wc -l`.

```
Création en C :```cint p[2];pipe(p);```- `p[0]` : lecture, `p[1]` : écriture.
```

## 4.2 Tubes nommés (FIFO)

- Créés avec `mkfifo` ou `mkfifo()` en C.
- Permettent communication entre processus \*\*sans lien de parenté\*\*.
- Bloquants tant qu'aucune extrémité opposée n'est ouverte.

#### 4.3 Verrous de fichiers

- Utilisés pour contrôler l'accès concurrent à un fichier.
- Trois interfaces: `flock()`, `fcntl()`, `lockf()`.
- Types: \*\*partagé (lecture)\*\*, \*\*exclusif (écriture)\*\*.
- Mode consultatif ou impératif.
- Risque de \*\*deadlock\*\* si mauvaise gestion.

---

## Chapitre 5 : Communication Inter-Processus (IPC) (ch6)

## 5.1 Mécanismes IPC System V

- \*\*Mémoire partagée\*\* (rapide, pas de recopie).
- \*\*Files de messages\*\* (boîtes aux lettres typées).
- \*\*Sémaphores\*\* (synchronisation).

#### 5.2 Gestion des clés

- Identificateur interne (ID) + clé externe (via `ftok`).
- Commandes utiles : 'ipcs', 'ipcrm'.

## 5.3 Mémoire partagée

- Création : `shmget(key, size, flags)`.
- Attachement : `shmat(shmid, addr, flags)`.

- Détachement : `shmdt(addr)`.
- Suppression: `shmctl(shmid, IPC\_RMID, ...)`.

### 5.4 Files de messages

- Création : `msgget(key, flags)`.
- Envoi: `msgsnd(msqid, msg, size, flags)`.
- Réception : `msgrcv(msqid, msg, size, type, flags)`.
- Messages typés (choix de lecture possible).

### 5.5 Sémaphores

- Variable entière contrôlant accès à ressource.
- Opérations de Dijkstra :
- \*\*P(S)\*\* : décrémente, bloque si `S <= 0`.
- \*\*V(S)\*\*: incrémente, réveille un processus en attente.
- Utilisation: `semget`, `semop`, `semctl`.
- Permet de gérer sections critiques et éviter conflits.

---

# **Conclusion**

Avec ces 5 chapitres, on couvre les bases de la \*\*programmation système sous UNIX/Linux\*\*:

- 1. Compréhension du système de fichiers et du fonctionnement multi-tâches.
- 2. Création, ordonnancement et gestion de processus.
- 3. Utilisation des signaux pour la communication asynchrone.
- 4. Échange de données via tubes et verrous.
- 5. Communication avancée via IPC (mémoire partagée, files de messages, sémaphores).
- Ce socle est indispensable pour aborder les TP/TD pratiques et écrire des programmes systèmes robustes en C sous Linux.