

# Programmation système

M. Davy MOUSSAVOU- Consultant  
Linux, Certifié Linux International

## Gestion des processus

## **Après cette session les apprenants doivent:**

- Comprendre les caractéristiques d'un processus UNIX;
- Connaître le cycle de vie d'un processus
- Savoir utiliser les appels systèmes de gestion de processus

# Agenda

- ❑ Séquence 1: Caractéristique d'un processus Unix
- ❑ Séquence 2: Cycle de vie d'un processus
- ❑ Séquence 3: Appels systèmes de gestion des processus

# **Séquence 1 : Caractéristiques d'un processus UNIX**

# Séquence 1 : Caractéristiques d'un processus

## ❑ Objectifs

- Comprendre le rôle d'un processus dans un système d'exploitation;
- Organisation des processus;

# Séquence 1 : Caractéristiques d'un processus

## ❑ Rôle d'un processus

### Définition

Sous Unix, toute tâche qui est en cours d'exécution est représentée par un ***processus***. Un processus est une entité comportant à la fois des données et du code. Il peut être considéré comme une unité élémentaire concernant l'activité du système.

# Séquence 1 : Caractéristiques d'un processus

## ❑ Processus d'exécution d'un processus

Sur un ordinateur uni-processeur , un seul processus est exécuté à un instant donné. Le noyau assure une commutation régulière entre tous les processus, donnant à l'utilisateur l'impression que tout les programme s'exécutent parallèlement.



# Séquence 1 : Organisation des disques

## ❑ Caractéristique d'un processus

Unix offre à chaque processus un environnement d'exécution contenant toutes les informations et services dont il a besoin telles que la limitation de la mémoire, temps d'exécution, etc.

C'est ce qu'on qualifie de contexte d'exécution. Ainsi chaque processus dispose de son propre contexte d'exécution.

# Séquence 1 : Caractéristiques d'un processus

## □ Informations d'un processus

- ✓ **Numéro unique du processus PID**
- ✓ **Numéro du processus parent PPID**
- ✓ **Numéro d'utilisateur UID ayant lancé le processus**
- ✓ **Numéro du groupe GID ayant lancé le processus**
- ✓ **Durée de traitement utilisé (temps cpu)**
- ✓ **Priorité du processus**
- ✓ **Référence au répertoire de travail courant du processus**
- ✓ **Table de référence des fichiers ouverts par le processus**

# Séquence 1 : Caractéristiques d'un processus

## □ Processus et la mémoire

- ✓ Un processus est une entité comportant à la fois des donnée et du code.
- ✓ Il peut être considéré comme une unité élémentaire concernant l'activité du système.
- ✓ En conséquence, il consomme de la mémoire vive

# Séquence 1 : Caractéristiques d'un processus

## □ Charge du système

- Chaque processus contribue à la charge du système.
- Linux est un système à temps partagé.
- Sur un ordinateur uni-processeur , un seul processus est exécuté à un instant donné.
- Donc chaque processus occupe du temps processeurs à instant donné.
- Le noyau assure une commutation régulière entre tous les processus, donnant à l'utilisateur l'impression que tout les programme s'exécutent parallèlement.

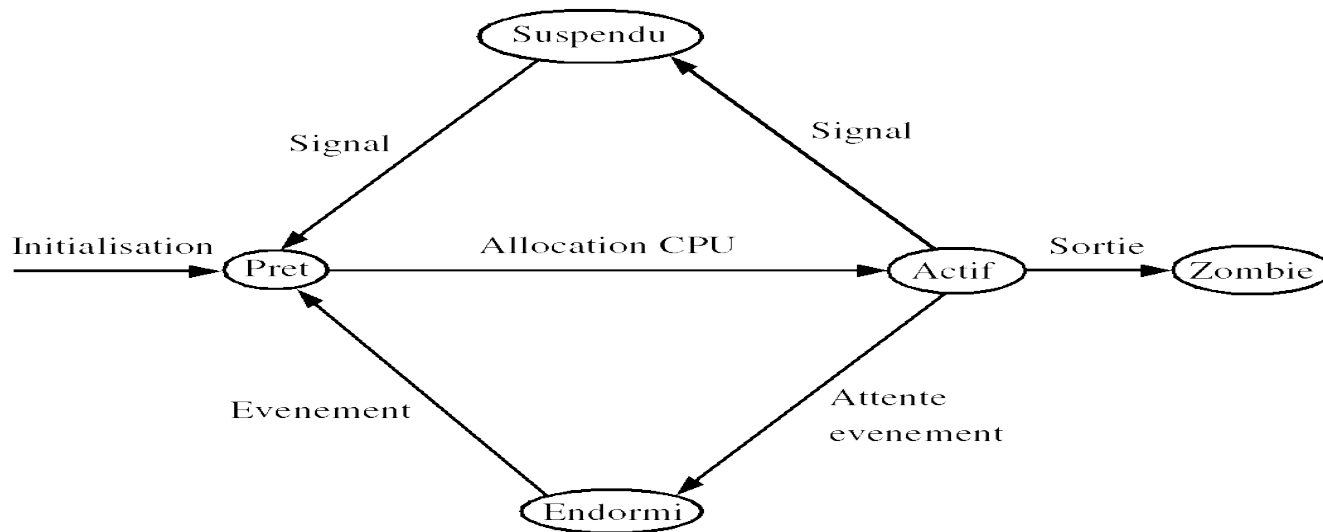
# Séquence 2 : Cycle de vie d'un processus

## ❑ Objectifs

- Comprendre les états d'un processus

# Séquence 2 : Cycle de vie d'un processus

## □ Les états d'un processus



# Séquence 2 : Cycle de vie d'un processus

## Les états d'un processus

LPI2 [En fonction] - Oracle VM VirtualBox

```
Applications Raccourcis Système Firefox Mail Notes Terminal
root@lpic:~
Fichier Édition Affichage Rechercher Terminal Aide
top - 18:43:27 up 2 min, 2 users, load average: 1.06, 0.65, 0.26
Tasks: 166 total, 1 running, 165 sleeping, 0 stopped, 0 zombie
Cpu(s): 1.3%us, 1.0%sy, 0.0%ni, 96.7%id, 0.7%wa, 0.3%hi, 0.0%si, 0.0%st
Mem: 502220k total, 487856k used, 14364k free, 15944k buffers
Swap: 2064376k total, 704k used, 2063672k free, 159808k cached

  PID USER      PR  NI  VIRT  RES  SHR  S  %CPU  %MEM    TIME+  COMMAND
 1722 root        20   0   174m   31m  7724  S   0.7   6.4   0:01.78 Xorg
    21 root        20   0     0     0     0  S   0.3   0.0   0:00.05 ata_sff/0
 1323 dbus        20   0  32536  2012   944  S   0.3   0.4   0:00.49 dbus-daemon
 1498 root        20   0   376m  1788  1300  S   0.3   0.4   0:00.01 automount
 1814 root        20   0  50032  2864  2216  S   0.3   0.6   0:00.12 devkit-power-da
 2319 root        20   0  15036  1284   948  R   0.3   0.3   0:00.14 top
     1 root        20   0  19356  1448  1228  S   0.0   0.3   0:00.99 init
     2 root        20   0     0     0     0  S   0.0   0.0   0:00.00 kthreadd
     3 root        RT   0     0     0     0  S   0.0   0.0   0:00.00 migration/0
     4 root        20   0     0     0     0  S   0.0   0.0   0:00.00 ksoftirqd/0
     5 root        RT   0     0     0     0  S   0.0   0.0   0:00.00 migration/0
```

# Séquence 3 : Appel système de gestion de processus

## ❑ Objectifs

- Afficher les informations d'un processus
- Créer un processus
- Attente d'un processus
- Exécuter des programmes



# Séquence 3 : Appels systèmes de gestion de processus

## Information sur un processus

### ❑ getpid(2), getppid (2)

#### NOM

getpid, getppid - Obtenir l'identifiant d'un processus

#### SYNOPSIS

```
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
```

```
pid_t getpid(void);
pid_t getppid(void);
```

#### DESCRIPTION

**getpid()** renvoie l'identifiant du processus appelant. Ceci est souvent utilisé par des routines qui créent des fichiers temporaires uniques.

**getppid()** renvoie le PID du processus père de l'appelant.

# Séquence 3 : Appels systèmes de gestion de processus

## Information sur un processus

### ❑ getpid(2), getppid (2)

Exemple :

```
#include<stdio.h>
#include<sys/types.h>
#include<unistd.h>
int main(int argc, char *argv[])
{
    int pid;
    //appel de la fonction
    pid =getpid()
    printf("pid:%d\n", pid);
    return 0;
}
$cc my_pid -o my_pid
$./my_pid
```

# Séquence 3 : Appels systèmes de gestion de processus

## Création d'un processus

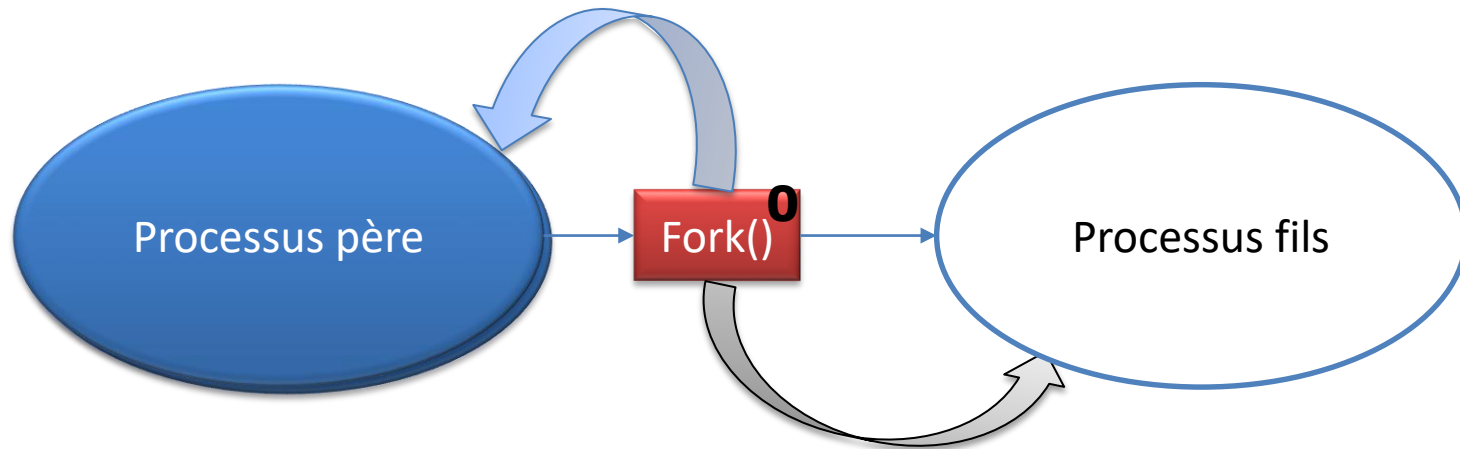
### ❑ **fork(2)**

```
root@lpic:~  
Fichier Édition Affichage Rechercher Terminal Aide  
FORK(2) Manuel du programmeur Linux FORK(2)  
  
NOM  
    fork - Créer un processus fils  
  
SYNOPSIS  
    #include <unistd.h>  
  
    pid_t fork(void);  
  
DESCRIPTION  
    fork() crée un nouveau processus en copiant le processus appelant.  
    Le nouveau processus, qu'on appelle fils (« child »), est une copie  
    exacte du processus appelant, qu'on appelle père ou parent, avec  
    les exceptions suivantes :
```

# Séquence 3 : Appels systèmes de gestion de processus

## Création d'un processus

### ❑ **fork(2)**



# Séquence 3 : Appels systèmes de gestion de processus

## Attente d'un processus

### □ wait(2)

#### NOM

wait, waitpid, waitid - Attendre la fin d'un processus

#### SYNOPSIS

```
#include <sys/types.h>
```

```
#include <sys/wait.h>
```

```
pid_t wait(int *status);
```

```
pid_t waitpid(pid_t pid, int *status, int options);
```

```
int waitid(idtype_t idtype, id_t id, siginfo_t *infop, int options);
```

Exigences de macros de test de fonctionnalités pour la glibc (voir **feature\_test\_macros(7)**) :

```
waitid() : _SVID_SOURCE || _XOPEN_SOURCE
```

#### DESCRIPTION

Tous ces appels système attendent qu'un des fils du processus appelant change d'état, et permettent d'obtenir des informations sur le fils en question. Un processus est considéré comme changeant d'état s'il termine, s'il est stoppé par un signal, ou s'il est relancé par un signal. Dans le cas d'un fils qui se termine,

:■

# Séquence 3 : Appels systèmes de gestion de processus

## Exécution d'un programme

### □ **exec\*()**

#### NOM

execl, execlp, execl, execv, execvp - Exécuter un fichier

#### SYNOPSIS

```
#include <unistd.h>

extern char **environ;

int execl(const char *path, const char *arg, ...);
int execlp(const char *file, const char *arg, ...);
int execl(const char *path, const char *arg,
..., char * const envp[]);
int execv(const char *path, char *const argv[]);
int execvp(const char *file, char *const argv[]);
```

#### DESCRIPTION

La famille des fonctions **exec()** remplace l'image du processus en cours par une nouvelle image du processus. Les fonctions décrites dans cette page sont en réalité des frontaux pour **execve(2)** (voyez la page de manuel de **execve(2)** pour plus de détails sur le remplacement de l'image du processus en cours).

L'argument initial de toutes ces fonctions est le chemin d'accès du fichier à exécuter.

# Atelier