

### FR2I

### Formation en Réseaux Internationaux d'Ingénieurs



















# LINUX – LE NOYAU LES PROCESSUS





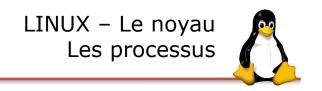












## Processus (ou tâche)

« Activité résultant de l'exécution d'un programme séquentiel, avec ses données, par un processeur »

- Ensemble d'instructions à exécuter (programme)
- Instance du programme à un instant T
- Environnement :
  - Fichiers ouverts,
  - Mémoire utilisée
  - Utilisation processeur
  - Etc...











### « Multi-Tâches »

- Partage du ou des processeurs
- Alternance rapide d'exécution des processus présents en mémoire



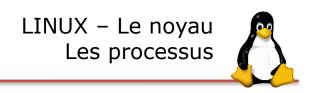
L'un des premiers ordinateurs multitâche au monde conçu par Bull en 1958 (Gamma 60)











### Intérêts du « Multi-Tâches »

#### Faire plusieurs activités en "même temps"

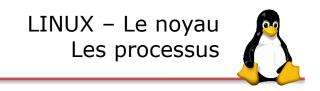
- Exemple:
  - Faire travailler plusieurs utilisateurs sur la même machine
     Chaque utilisateur a l'impression d'avoir la machine pour lui tout seul.
  - o Compiler tout en lisant son mail
- Problème:
  - Un processeur ne peut exécuter qu'une seule instruction à la fois
- Objectif:
  - o Partager un (ou plusieurs) processeur entre différents processus









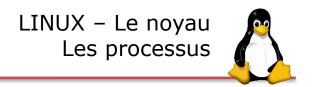


### Déclenchement des taches

- Par interruption
  - Tâche immédiate
- Par une autre tâche
  - Tâche différée

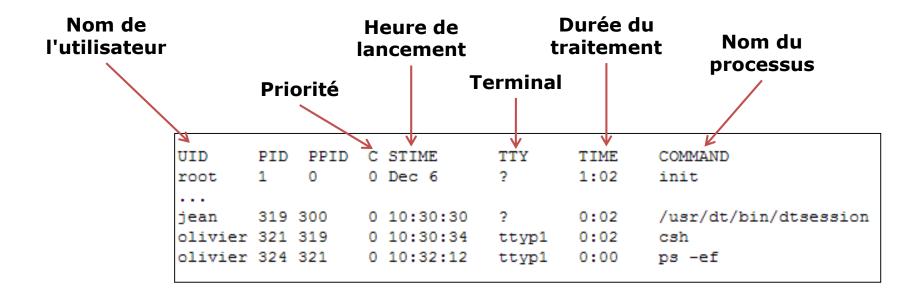
Le processus créateur est appelé processus "père" ou "parent" Le processus crée est appelé processus "fils"





## Caractéristiques d'un processus

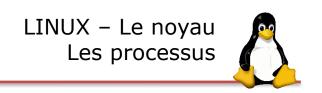
- Le système doit pouvoir gérer plusieurs processus en cours à un instant donné
- Nécessité d'identifier chacun des processus
  - Numéro unique appelé PID (Process IDentifier)
  - PID du processus père : **PPID** (Parent Process IDentifier)
  - Le premier processus lancé sur le système qui n'a pas de père et a pour PID 1











### **Etats des processus**

- Au fur et a mesure qu'un processus s'exécute, il est caractérisé par un état :
  - Lorsque le processus obtient le processeur et s'exécute, il est dans l'état élu.
     L'état élu est l'état d'exécution du processus



 Lors de l'exécution, le processus peut demander à accéder à une ressource. Il quitte alors le processeur et passe dans l'état bloqué.

L'état bloqué est l'état d'attente d'une ressource autre que le processeur

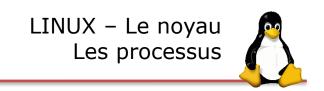












### **Gestion des taches**

 Lorsque le processus est passé dans l'état bloqué, le processeur a été alloué à un autre processus. Le processeur n'est donc pas forcément libre. Le processus passe dans l'état prêt.
 L'état prêt est l'état d'attente du processeur.



Le processus a terminé son exécution

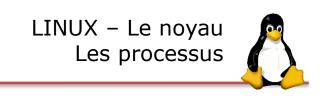




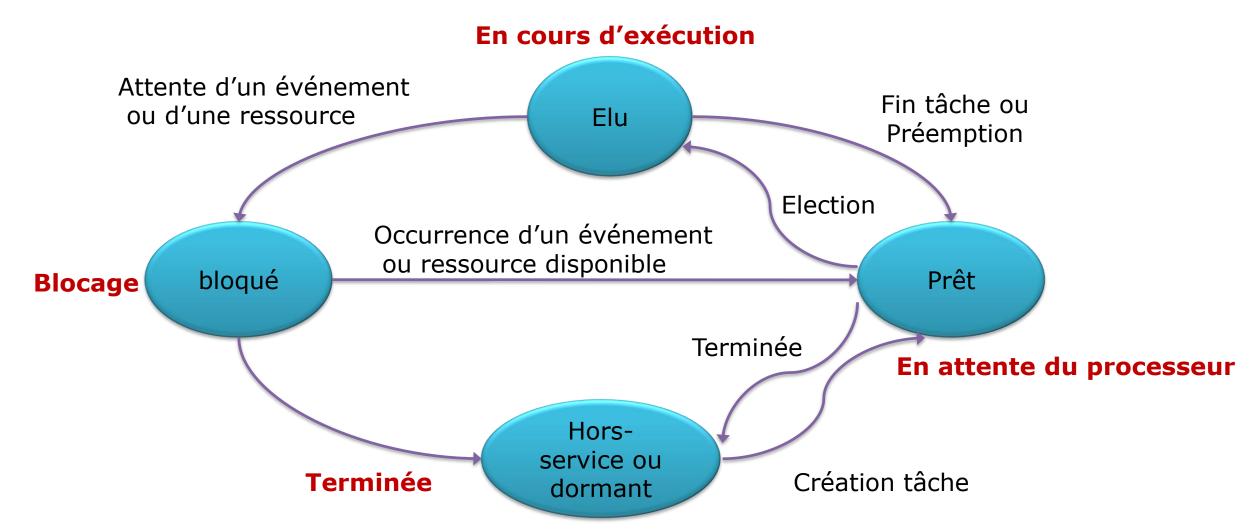








# **Diagramme d'états**

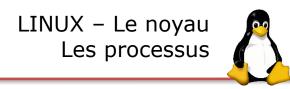












## Bloc de contrôle de processus (PCB)

PCB = Process Control Block
 C'est une structure de description du processus associé au programme exécutable

 Le PCB permet la sauvegarde et la restauration du contexte mémoire et du contexte processeur lors des opérations de commutations de contexte Identificateur processus

État du processus

**Compteur ordinal** 

**Contexte pour reprise** 

(registres et pointeurs, piles ...)

Chaînage selon les files de l'Ordonnanceur

Priorité (ordonnancement)

(limites et tables pages/segments)

Informations sur les ressources utilisées fichiers ouverts, outils de synchronisation, entréessorties

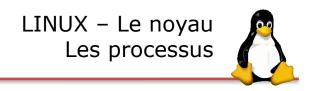
Informations de comptabilisation











# Création de processus

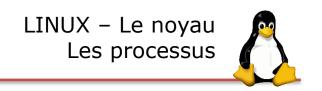
- Un processus peut créer un ou plusieurs autres processus en invoquant un appel système de création de processus
  - Le processus créateur -> processus père
  - Les processus créés -> processus fils
  - Développement d'un arbre de filiation entre processus
- Différentes variantes :
  - Le processus créé hérite ou non de données et du contexte de son processus créateur
  - Le processus créé peut s'exécuter parallèlement à son père.
  - Dans certains systèmes, le processus père doit attendre la terminaison de ses fils pour pouvoir reprendre sa propre exécution











### **Destruction de processus**

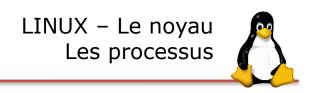
- Plusieurs possibilités :
  - Le processus a terminé son exécution
    - Le processus s'autodétruit en appelant une routine système de fin d'exécution
  - Le processus commet une erreur irrécouvrable
    - Le processus est terminé par le système
  - Les autres processus demandent la destruction du processus
    - Appel à une routine système
- Le contexte du processus est démantelé
  - Les ressources allouées au processus sont libérées
  - Le bloc de contrôle est détruit











## Suspension d'exécution

Momentanément arrêter l'exécution d'un processus pour la reprendre ultérieurement

Le contexte du processus est sauvegardé dans son PCB

Le processus passe dans l'état bloqué

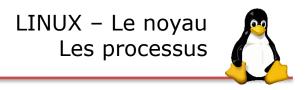
• Reprise d'exécution Transition de déblocage, le processus entre dans l'état prêt











## Affichage du numéro d'un processus

#include <unistd.h>
pid\_t getpid()

#### **Retourne:**

Le numéro du processus courant (PID)

pid\_t getppid()

#### **Retourne:**

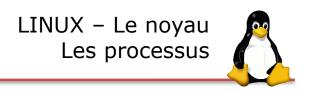
• Le numéro du processus parent du processus courant (Parent PID)











# Création de processus : system()

int system(cmd)
 char \*cmd;

#### **Retourne:**

- 127 si l'appel système pour /bin/sh échoue
- · -1 si une autre erreur se produit
- · ou le code de retour de la commande sinon

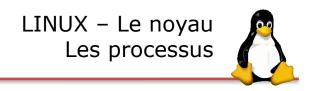
Exécute la commande indiquée dans **cmd** en appelant **/bin/sh -c cmd** et revient après l'exécution complète de la commande











### **Exemple**

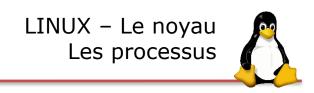
```
main()
     printf("Début exemple...\n");
     system("ps -aux");
     printf("Retour...\n");
```











### **Duplication de processus : fork()**

Créer un processus fils (child)

```
#include <unistd.h>
pid_t fork( );
```

En cas de succès, le PID du fils est renvoyé au processus parent et 0 est renvoyé au processus fils

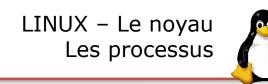
En cas d'échec -1 est renvoyé dans le contexte du parent aucun processus fils n'est créé











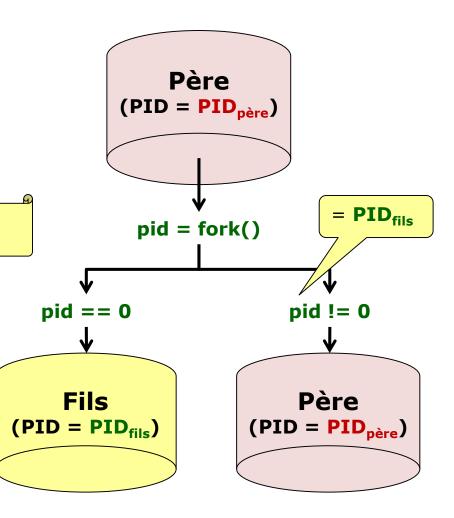
## La fonction fork()

**fork()** lance un nouveau processus qui est la copie conforme du processus courant

La valeur prise par la fonction **fork()** dans l'ancien processus (le père) correspond au numéro d'identification du nouveau processus (le fils) alors que la valeur transmise dans le fils est 0

En général on a  $PID_{fils} = PID_{père} + 1$ 

Les espaces de données sont complètement séparés => la modification d'une variable dans l'un est invisible dans l'autre

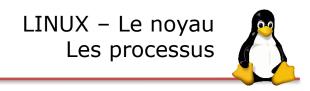












Le Père

```
Descripteurs de fichiers
1: (stdout) position = 0
```

```
Variables globales quisuisje = "le père"
```

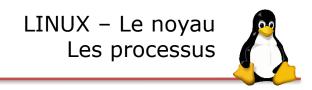
```
main() {
    pid_t pidFork;
    quisuisje = "le père";
    pidFork = fork();
    if (pidFork == 0) {
        quisuisje = "le fils";
        printf("je suis %s", quisuisje);
    }
    else {
        printf("je suis %s", quisuisje);
        wait(NULL);
    }
    return 0;
}
```











Le Père

```
Descripteurs de fichiers
1: (stdout) position = 0
```

Variables globales quisuisje = "le père"

```
main() {
    pid_t pidFork;
    quisuisje = "le père";
    pidFork = fork();
    if (pidFork == 0) {
         quisuisje = "le fils";
          printf("je suis %s", quisuisje);
    else {
          printf("je suis %s", quisuisje);
         wait(NULL);
    return 0;
  #./a.out
```

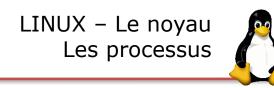
www.yncrea.fr











Le Père

**Descripteurs de fichiers**1: (stdout) position = 0

Variables globales quisuisje = "le père"

```
main() {
    pid_t pidFork;
    quisuisje = "le père";
    pidFork = fork(); // pidFork <- 1000

if (pidFork == 0) {
        quisuisje = "le fils";
        printf("je suis %s", quisuisje);
    }
    else {
        printf("je suis %s", quisuisje);
        wait(NULL);
    }
    return 0;
}</pre>
```

Le Fils

**Descripteurs de fichiers**1: (stdout) position = 0

Variables globales quisuisje = "le père"

```
main() {
    pid_t pidFork;
    quisuisje = "le père";
    pidFork = fork(); // pidFork <- 0

if (pidFork == 0) {
        quisuisje = "le fils";
        printf("je suis %s", quisuisje);
    }
    else {
        printf("je suis %s", quisuisje);
        wait(NULL);
    }
    return 0;
}</pre>
```

#./a.out











Le Père

# **Descripteurs de fichiers**1: (stdout) position = 0

Variables globales quisuisje = "le père"

```
main() {
    pid_t pidFork;
    quisuisje = "le père";
    pidFork = fork(); // pidFork <- 1000
    if (pidFork == 0) {
        quisuisje = "le fils";
        printf("je suis %s", quisuisje);
    }
    else {
        printf("je suis %s",quisuisje);
        wait(NULL);
    }
    return 0;
}</pre>
```

#### Le Fils

```
Descripteurs de fichiers
1: (stdout) position = 0
```

Variables globales quisuisje = "le père"

```
main() {
    pid_t pidFork;
    quisuisje = "le père";
    pidFork = fork(); // pidFork <- 0
    if (pidFork == 0) {
        quisuisje = "le fils";
        printf("je suis %s", quisuisje);
    }
    else {
        printf("je suis %s", quisuisje);
        wait(NULL);
    }
    return 0;
}</pre>
```

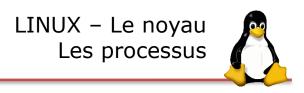
#./a.out











Le Père

**Descripteurs de fichiers**1: (stdout) position = 15

Variables globales quisuisje = "le père"

```
main() {
    pid_t pidFork;
    quisuisje = "le père";
    pidFork = fork(); // pidFork <- 1000
    if (pidFork == 0) {
        quisuisje = "le fils";
        printf("je suis %s", quisuisje);
    }
    else{
        printf("je suis %s", quisuisje);
        wait(NULL);
    }
    return 0;
}</pre>
```

Le Fils

**Descripteurs de fichiers**1: (stdout) position = 15

Variables globales quisuisje = "le fils"

```
main() {
    pid_t pidFork;
    quisuisje = "le père";
    pidFork = fork(); // pidFork <- 0
    if (pidFork == 0) {
        quisuisje = "le fils";
        printf("je suis %s", quisuisje);
    }
    else{
        printf("je suis %s", quisuisje);
        wait(NULL);
    }
    return 0;
}</pre>
```

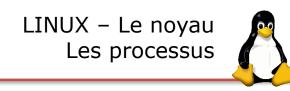
#./a.out je suis le père











Le Père

**Descripteurs de fichiers**1: (stdout) position = 30

Variables globales quisuisje = "le père"

```
main() {
    pid_t pidFork;
    quisuisje = "le père";
    pidFork = fork(); // pidFork <- 1000
    if (pidFork == 0) {
        quisuisje = "le fils";
        printf("je suis %s", quisuisje);
    }
    else{
        printf("je suis %s", quisuisje);
        wait(NULL);
    }
    return 0;
}</pre>
```

Le Fils

**Descripteurs de fichiers**1: (stdout) position = 30

Variables globales quisuisje = "le fils"

```
main() {
    pid_t pidFork;
    quisuisje = "le père";
    pidFork = fork(); // pidFork <- 0
    if (pidFork == 0) {
        quisuisje = "le fils";
        printf("je suis %s", quisuisje);
    }
    else{
        printf("je suis %s", quisuisje);
        wait(NULL);
    }
    return 0;
}</pre>
```

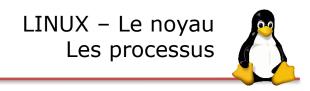
#./a.outje suis le pèreje suis le fils











Le Père

```
Descripteurs de fichiers
1: (stdout) position = 30
```

```
Variables globales quisuisje = "le père"
```

```
main() {
     pid_t pidFork;
     quisuisje = "le père";
     pidFork = fork(); // pidFork <- 1000</pre>
     if (pidFork == 0){
          quisuisje = "le fils";
          printf("je suis %s", quisuisje);
     else{
          printf("je suis %s", quisuisje);
          wait(NULL);
     return 0;
   #./a.out
   je suis le père
   je suis le fils
```

www.yncrea.fr









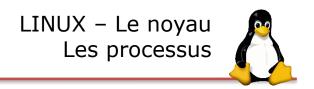












### Attente et fin d'un processus

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

pid\_t wait(status)
 int \*status;

Suspend l'exécution du processus courant jusqu'à ce qu'un enfant se termine ou jusqu'à ce qu'un signal à intercepter arrive

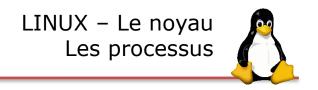
En cas de réussite, le PID du fils qui s'est terminé est renvoyé, en cas d'échec -1 est renvoyé!

#include <stdlib.h>

void exit(status)
int status;

C'est la manière normale de terminer un processus Tous les descripteurs de fichiers sont fermés





### Les fonctions exec

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

Ces fonctions remplacent le programme en cours d'exécution par un autre !

Lettre p -> Recherche du programme en suivant le PATH courant (execlp, execvp)

Lettre v -> Liste d'arguments sous forme d'un tableau de pointeur (execv, execvp)

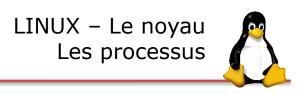
Lettre e -> un argument supplémentaire : tableau de variables d'environnement (execle)











## Exemple d'utilisation de execl()

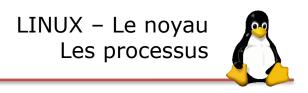
```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/wait.h>
int main() {
 pid_t pidFork;
 pidFork = fork();
 if (pidFork == 0) {
  printf("je suis le fils... Je dors 5 secondes puis execute la commande date\n");
  sleep(5);
  execl("/bin/date", "date", NULL);
  /* on sort de execl seulement si une erreur se produit */
  perror("execl() échec!\n");
  exit(-1);
 else {
  printf("je suis le père ...\n");
  wait(NULL);
 exit(0);
```











# Exemple d'utilisation de execl()