

Système d'exploitation avancé

Processus

Pierre LEROY - leroy.pierre1@gmail.com





Sommaire

- I. Processus
- II. Appels système
- III. Essentiel
- IV. Conclusion



Définitions

Processus ≠ programme :

DISTINCTIONS

PROGRAMME

PROCESSUS

- Fichier exécutable sur le disque contenant
 - ✓ en-tête
 - ✓ code binaire (instructions machine)
 - √ données statiques (segment data)

STATIQUE

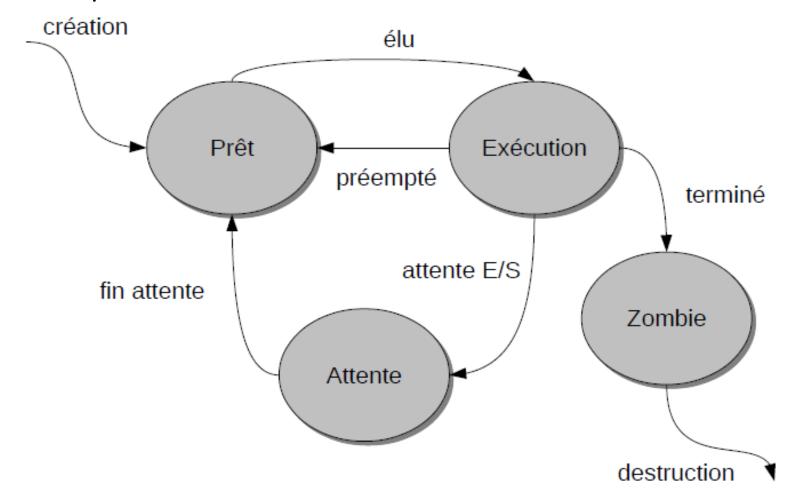
- Programme en cours d'exécution
- Constitution :
 - ✓ entrée dans la table des processus
 - ✓ ressources phyiques allouées CPU/RAM/...
 - ✓ présent en RAM
 - ✓ Instruction machine
 - ✓ pile/tas
 - ✓ Variables globales

DYNAMIQUE



Etats d'un processus

Workflow d'un processus :





Attributs

Un processus possède des métadonnées

ENSEMBLE

- Propriété d'un processus :
 - ✓ numero (PID : Process Identifier)
 - ✓ numero du pere (PPID)
 - chemin de l'executable
 - infos utilisation processeur
 - ✓ infos ordonnancement (priorite, ...)
 - √ fichiers ouverts
 - ✓ localisation memoire (code, pile, ...)
 - √ proprietaire (uid, gid)
 - ✓ code retour
 - **√** ..



Table des processus

Un noyau linux maintient une table de processus

DESCRIPTION

- Table composée structure task_struct
 - ✓ une entrée = 1 processus = structure contenant w/ attributs
- Pour visualiser la table :
 - ✓ ps (options eaux)
 - ✓ pstree
 - √ top/htop
 - ✓ /proc/<pid>/

```
struct task_struct {
        volatile long
                                    /* -1 unrunnable, 0 runnable, >0 stopped */
                         state;
                      priority;
        long
        int errno;
        int
                     pid;
        int
                     pgrp;
        [..]
                           uid,euid,suid,fsuid;
        unsigned short
        unsigned short
                           gid,egid,sgid,fsgid;
        unsigned long
                           timeout, policy, rt_priority;
                      utime, stime, cutime, cstime, start time;
        long
        [...]
        struct fs struct *fs;
       /* open file information */
        struct files_struct *files;
       /* memory management info */
        struct mm_struct *mm;
       /* signal handlers */
        struct signal_struct *sig;
        [...]
};
```



Arborescence des processus

Paradigmes fondamentaux sur l'organisation des processus :

A RETENIR

- La racine de l'arbre des processus est le processus init PID = 1
- Chaque processus possède un processus père
 - ✓ identifié par le champ PPID
 - ✓ une entrée = 1 processus = structure contenant w/ attributs
- Chaque processus renvoie un code retour
 - ✓ echo \$?



Sommaire

- I. Processus
- II. Appels système
- III. Essentiel
- IV. Conclusion



Fondamentaux

5 appels système sont essentiels

DEFINITION

Les appels système suivants sont essentiels pour la gestion des processus :

✓ fork

✓ exec[l|lp|v|vp|vpe]

✓ wait

✓ exit

✓ dup/dup2

=> réalise l'operation de fork

=> réalise l'exécution d'une commande

=> attend un processus relatif

=> termine l'exécution du processus en retournant un code

=> redirection de fichier



Fork

Appel système fork

- Attribution d'une nouvelle entrée dans la table des processus
- Les 2 processus partagent le même code
 - ✓ le processus fils travaille sur une copie des données du père, toute modification dans un processus n'est pas visible de l'autre
- Le père transmet les descripteurs de fichiers à son fils
 - ✓ les descripteurs du père et du fils pointent sur les mêmes entrées dans la table des fichiers ouverts
 - √ => même position dans le fichier



Fork

Appel système fork

```
int main() {
   int f;
   f = fork();
   printf( "pid : %d\n", f );
   return( 0 );
}
```

```
Prompt > ./main
pid : 0
pid : 25992
Prompt >
```



Exit

Appel système exit

- attribution d'une nouvelle entrée dans la table des processus
- chaque processus renvoie un code de retour
 - ✓ soit par exit, soit implicitement (valeur de retour de la fonction main)
 - ✓ bash: echo \$?
 - ✓ 0: OK, != 0 => échec

```
void exit(int code_de_retour);
```



Wait

Appel système wait

- attend la terminaison d'un processus fils
 - ✓ status : doit etre exploite avec les macros fournies (cf man page man 2 wait)
 - √ voir aussi waitpid()

```
pid_t wait(int *status);
Pid du fils mort
Contient le code de retour du fils, NULL pour l'ignorer
```



Dup

Appel système dup ou dup2

DEFINITION

- redirige les fichiers
 - ✓ doit être exploité avec close()
 - ✓ utilisé pour les redirections de flux

```
int dup(int desc);
```

oc (la promier libra dans la tabla), ancien et nouveau dece partagent n

```
Nouveau desc (le premier libre dans la table), ancien et nouveau desc partagent position, flags -1 si erreur
```

```
int dup2(int ancien_desc, int nouv_desc);
```

Idem mais force la valeur du nouveau descripteur

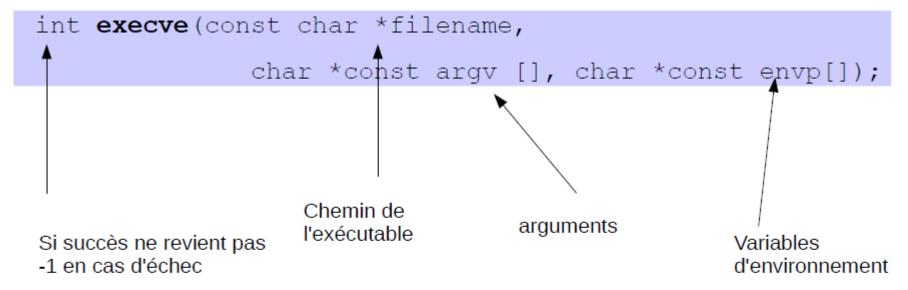
Descripteur à dupliquer



Exec

Appel système exec[...] recouvrement d'un processus

DEFINITION



Execve recouvre le code, la pile, le tas et ne conserve que les descripteurs



Exec

variantes Plusieurs frontaux pour execve :

DEFINITION

exec +

I (liste) ou **v** (vecteur) : pour les arguments

p (path): utiliser PATH ou non

e (environnement) : précision des variables d'environnement



Sommaire

- I. Processus
- II. Appels système
- III. Essentiel
- IV. Conclusion



Essentiel

Toutes les notions abordées dans ce chapitre sont fondamentales





Conclusion







Annexes





Annexes

- Liens annexes :
 - ✓ Format ELF: https://fr.wikipedia.org/wiki/Executable and Linkable Format
 - ✓ Structure task_struct : http://www.tldp.org/LDP/tlk/ds/ds.html

