

## Systèmes d'exploitation, 2ème année

### Primitives Execs

Yves STADLER

Université Paul Verlaine - Metz

22 novembre 2011

### Plan du cours

- Concept
- Fonctions
- Réalisation

1/11

## Exec

### Notion

- Lancer un programme existant depuis un autre programme
- Idée : remplacer l'image mémoire du processus par une autre
- Les primitives exec vont nous permettre de faire ça.

### Remarque

- Attention, lorsque l'on appelle une primitive exec celle-ci ne se terminera pas.
- Un processus qui appelle une primitive exec ne changera pas d'identité.

3/11

2/11

## Exec

### Parmètres

- Un programme
- Des paramètres
- Des variables d'environnement.

### Exemple

```
{\subsubsection}
int main(int argc, char * argv[], char * arge[]);
```

4/11

## man exec

## NAME

execl, execlp, execl, execv, execvp - execute a file

## 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[]);
```

5/11

## Différences

- Recherche du programme :
  - vide : répertoire en cours (execl, execv, execl)
  - p : path (execlp, execvp)
- Arguments du programme :
  - vide : tableau (terminé par NULL)
  - l : liste explicite (terminée par NULL)
- Utiliser :
  - vide : environnement courant
  - e : environnement sous forme de tableau (terminé par NULL)

6/11

## Fonctionnement

- Rechercher le fichier pointer par arg1
- Vérifier que le fichier est exécutable (permissions)
- Vérifier dans l'entête que le fichier peut être chargé
- Copier les paramètres de l'exec courant dans l'espace système
- Détacher toutes les régions du programme
- Allouer de nouvelles régions
- Attacher les nouvelles régions
- Charger la région en mémoire
- Copier les paramètres de l'exec dans la pile utilisateur.

7/11

## Ne pas oublier

- Sauf si il échoue à se lancer, on ne revient pas d'un exec
- Tout le code écrit après un exec qui a réussi n'existe plus! (écrasement)

## Contrôle

- pid\_t wait(int \*status);
- pid\_t waitpid(pid\_t pid, int \*status, int options);
- waitpid(-1, &status, 0);
- Comment exploiter la variable status.

8/11

## Fin de processus

- Fonction de tests
- WIFEXITED(status) : indique si un processus s'est terminé correctement
- WEXITSTATUS(status) : code d'erreur retourné par le fils (exit/return)
- WIFSIGNALED(status) : vrai si fils terminé par un signal
- WTERMSIG(status) : renvoi le numéro du signal qui a terminé le fils

9/11

## Fin de processus

### Communication intrasèque

- Comment communiquer avec les fils?
- Redirection d'entrée standard et de sortie standard (dup)
- Utilisation des pipes nommés
- Utilisation de popen (pipe + fork + shell)

10/11

## Divers

### Divers

- `int system(const char *command);` si on veut juste exécuter une commande.
- `vfork` : système dédié nécessitant performance -> père bloqué tant que le fils existe et n'a pas fait un exevece
- Dans le cas du `vfork`, il y a un partage de mémoire temporaire. A utiliser avec extrême précaution.
- Si on veut travailler avec des mémoires partagées, il existe `clone`
- Clone est utilisé pour créer des threads.

11/11