

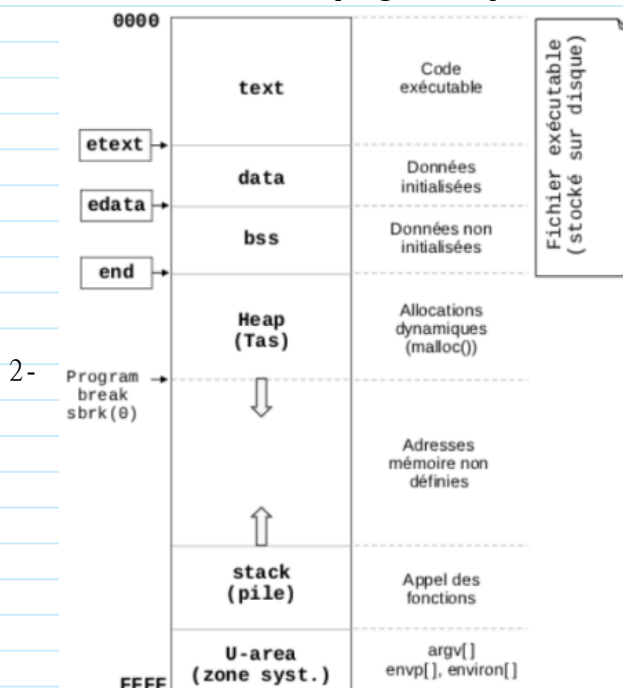
# Processus et programmation système

lundi 28 novembre 2022

## 1. Processus

- 1- Programme : passif, statique, inerte
- 2- Processus : dynamique, cycle de vie, accès au CPU et à la mémoire
- 3- Commande PS
  - 1- PID : identification
  - 2- TTY : terminal
  - 3- STAT : état du processus
  - 4- COMMAND
- 4- Priorité d'un processus
  - 1- La valeur est entre -20 et 19 (faible)
- 5- Mémoire virtuelle

- 1- Permet d'exécuter un programme partiellement qui est chargé en mémoire centrale



- 3- Segment text (0-etext) : code
- 4- Segment data (etext-edata) : Données initialisées au chargement du processus et Données locales statiques des fonctions.
- 5- Segment BSS (block started by symbol) (edata-end) : Données non-initialisées
- 6- Head (end-sbrk()) : Allocation dynamique, malloc()
- 7- Stack (...-adresse max) : Pile d'exécution, rappel

## 2. Programmation système

### -1- `pid_t getpid()`

-2- `pid_t getppid()` : pid de parent

-3- `uid_t getuid()`

-4- `gid_t getgid()`

-5- `pid_t getsid()` : numéro de session

-6- `pid_t getpgid()` : numéro du groupe du processus

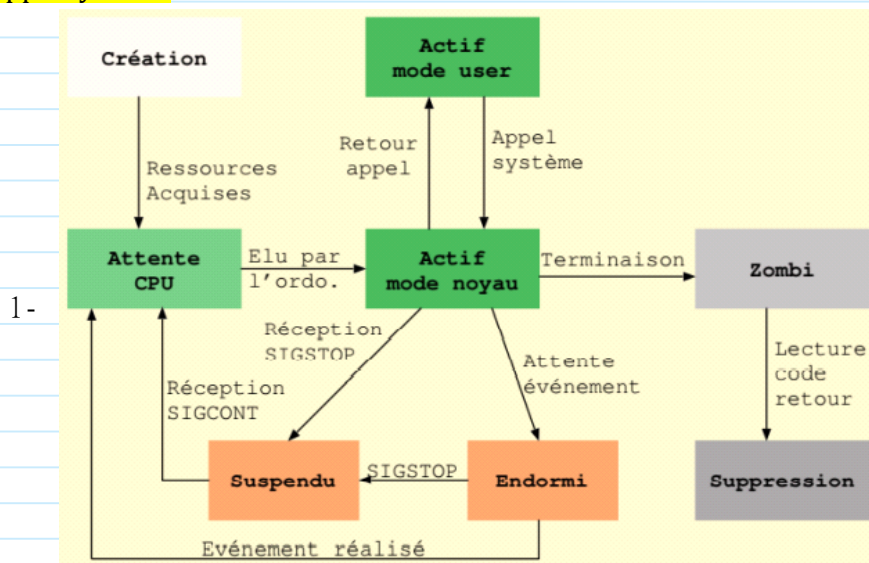
-7- `char* getenv(const char* var)`

-8- `int putenv(const char * chaîne), int setenv(const char* nom, const char * valeur, int écraser)` : créer une variable d'environnement

1- Le troisième argument pour indiquer si la variable doit être écrasée (écraser!=null) dans le cas où elle existe déjà.

-9- `unsetenv()` : supprimer

### -10- Appel système



## 2- Deux modes d'exécution

1> Mode utilisateur

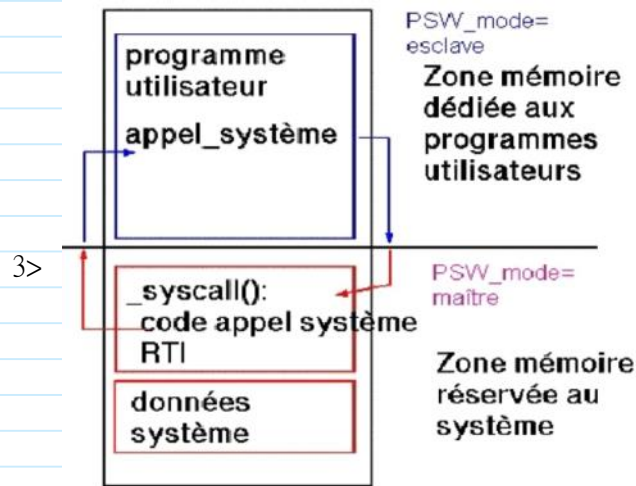
2> Mode système

a) Dans ce mode, le processus utilise des **instructions privilégiées** et accède à l'ensemble du système

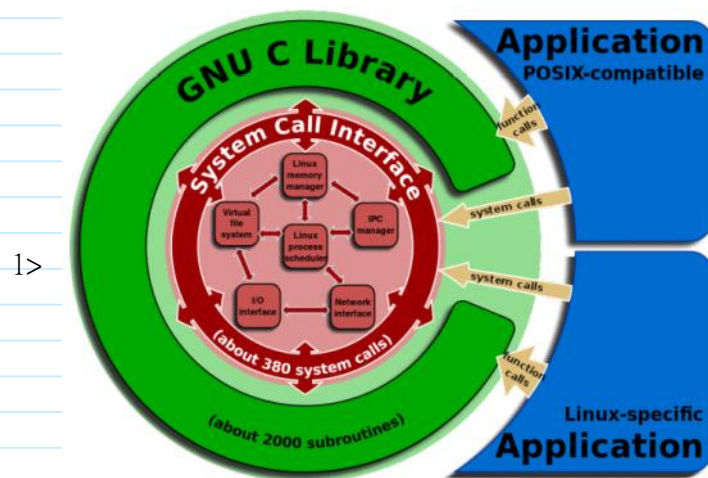
3- Appel système est réalisée par une paire d'instruction

1> `system_call()` // appel au système

2> RTI // retour au programme utilisateur



#### 4- Librairies



### 3. Les signaux

-1- La plupart des signaux sont émis par le noyau en réponse à des conditions logicielles ou matérielles particulières

- 1- Contrôle des processus
- 2- Gestion asynchrone des entrées-sorties
- 3- Communication (simple) inter-processus

-2- **Kill**

1- STOP Signal : STOP

1> kill -STOP \$(pidof xeyes)

2- CONT Signal : pour reprendre l'exécution qui est déjà suspendu

1> kill -CONT \$(pidof xeyes)

-3- **int kill(pid\_t pid, int signal), void raise(int signal), int killpg(pid\_t pgid, int signal) : émission un signal**

- 1- Si *signal* est nul, le signal est envoyé à tous les processus du groupe auquel appartient le processus appelant
- 2- Si *signal* est négatif et sauf pour -1, le signal est envoyé à tous les processus du groupe dont le PGID est égal à la valeur absolue de cet argument *signal*

-4- `int pause(void)` : attente un signal

-5- `int sigaction(int sig, struct sigaction *new_handler, struct sigaction *old_handler)` : installation d'un nouveau handler

1- *sig* : désigne le signal pour lequel on veut installer un nouveau handler

2- *new\_handler* : pointe sur la structure sigaction à utiliser. La prise en compte du signal entraînera l'exécution de la fonction *new\_handler* → *sa\_handler*. Si de plus, la fonction n'est ni SIG\_DFL, ni SIG\_IGN, ce signal ainsi que ceux contenus dans la liste *new\_handler* → *sa\_mask*, seront masqués pendant le traitement.

3- *old\_handler* : pointe sur une structure sigaction qui contient les anciennes options du traitement du signal.

4- Structure de sigaction

```
struct sigaction {  
    void (*sa_handle)(); // pointeur sur handler ou SIG_DFL ou  
    SIG_IGN  
1>    sigset_t sa_mask; // liste signaux supplémentaires à bloquer  
    éventuellement  
    int sa_flags; // indicateurs optionnels  
}
```