Couplage de fichiers en mémoire virtuelle (Linux)

Idée: utiliser le mécanisme de mémoire virtuelle pour gérer les mises à jour du contenu d'un fichier

Principe

Associer un (fragment de) fichier à une zone (contiguë) de mémoire virtuelle

Le (fragment de) fichier est vu par le mécanisme de mémoire virtuelle comme la copie sur disque de la zone de mémoire virtuelle à laquelle il est associé

Avantages

- plus efficace (évite une recopie entre l'espace utilisateur et les caches système)
- · programmation transparente, plus simple:
- ♦ pas d'ouverture/fermeture de fichiers
- ♦ fichier = (grosse) variable → pas d'opérations de lecture/écriture explicites



- 1 - INP ENSE

Définition et gestion du couplage

Création: mmap(...) (sys/mman.h)

L'opération mmap() permet d'associer une zone de mémoire virtuelle à une zone de fichier.

```
void * mmap (void * addr, size t len, int prot, int flags, int fd, off t offset);
  adresse zone
                           taille mémoire
                                                                                origine du
                            demandée
                                                                               fragment de
mémoire obtenue
                                                                               fichier couplé
      adresse zone
                                                                      descripteur fichier couplé
   mémoire demandée
                                                                        (-1 = pas de fichier)
 (NULL = pas de préférence)
                                                MAP SHARED, OU MAP PRIVATE (obligatoire)
    PROT READ accès permis en lecture
                                                MAP ANON
                                                             pas de fichier existant
    PROT WRITE accès permis en écriture
                                                MAP FIXED
                                                             adresse demandée impérative
    PROT EXEC accès permis en exécution
    PROT NONE accès interdit (→ SIGSEGV ou SIGBUS)
```

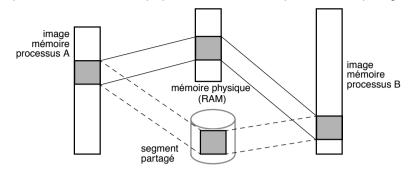
Exemples

```
long pagesize = sysconf(_SC_PAGESIZE);
int cf = open("contenu",O_RDWR);
char* base = mmap(0,pagesize, PROT_WRITE|PROT_READ,MAP_SHARED,cf,0);
/* adresses [base,base+pagesize[ accessibles en lecture/´ecriture */
```

char* b = mmap(0,pagesize,PROT_WRITE|PROT_READ,MAP_SHARED|MAP_ANON,-1,0);

Partage de pages (indicateur MAP SHARED)

Un même fragment de fichier peut être couplé à plusieurs zones de mémoire virtuelle, de processus différents, ce qui permet de définir un espace mémoire partagé.



Une modification dans l'une des projections partagées d'un segment, ou sur le segment lui-même, est répercutée (immédiatement) sur :

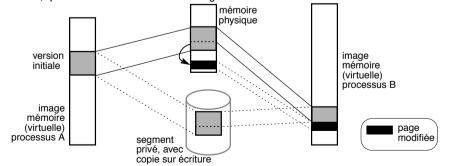
- · le segment (fichier)
- · l'ensemble des projections partagées

Mauran, 2012)

Couplage d'un fragment de fichier (segment) en mode privé (indicateur MAP_PRIVATE) : mécanisme de copie sur écriture (copy on write)

Un segment couplé en mode privé privé se comporte comme un segment partagé tant qu'il n'est pas modifié : il peut être associé à une zone de la mémoire virtuelle de plusieurs processus.

Quand une page du segment est modifiée pour la première fois par un processus ayant couplé le segment en mode privé, une nouvelle page est allouée *en mémoire physique* et la modification est reportée sur cette seule page. La modification n'est ni répercutée sur le fichier, ni visible aux autres processus, qui continuent à voir la version originelle.



Note: l'effet d'une modification par un processus ayant couplé le segment en mode partagé sur les processus l'ayant couplé en mode privé n'est pas défini. La mise en œuvre la plus simple est de répercuter, pour les processus ayant couplé le segment en mode privé, mais ne disposant pas (encore) de version locale de la page.

Ph. Mauran, 2012)

-2-

- 3 -

