

POLYTECH' GRENOBLE

RICM 4ème année

NachOS Etape 4: Mémoire virtuelle

Étudiants: Elizabeth Paz Salem Harrache

Enseignant: Vania Marangozova

1 Git

Pour voir les différences entre l'étape 3 et l'étape 4 vous pouvez lancer un diff avec le tag step3:

```
git diff step3
```

ou alors directement avec le commit 78799c....

```
git diff 78799ce7a7b788d0f3b501f0d85bab2f21c7190b
```

2 Test de l'étape 4

Dans notre test, on va créer trois processus, qui lancent chacun deux threads qui vont ecrire leurs noms trois fois.

```
Lancement du Test 1:
 / \; \texttt{build-origin/nachos-userprog} \;\; -\texttt{rs} \;\; 1 \;\; -\texttt{x} \;\; ./ \; \texttt{build/forkprocess}
Debut du pere
Fin du pere
Debut du fils 0 : lancement des deux threads a et z
{\tt Debut\ du\ fils\ 1}
                  : lancement des deux threads b et
Debut du fils 2 : lancement des deux threads c et \mathbf{x}
azbyxczaybxcza
Fin du thread main du fils 0
Fin du thread main du fils 1
Fin du thread main du fils 2
Machine halting!
Ticks: total 652352, idle 9380, system 75070, user 567902
Disk I/O: reads 0, writes 0
Console I/O: reads 0, writes 300
Paging: faults 0
Network I/O: packets received 0\,,\,\,\,\mathrm{sent}\,\,\,0
Cleaning up...
```

3 Allocation des cadres de pages

Nous avons légèrement modifié la class frame provider. En effet la fonction, celle ci alloue un certain nombre de cadres de façon atomique. Un processus à besoin de N cadres ou ne lance pas.

Listing 1: code/userprog/frameprovider.cc

```
int * FrameProvider::GetEmptyFrames(int n) {
   RandomInit(0);
   this->semFrameBitMap->P();
   int * frames = NULL;
   if (n <= this->bitmap->NumClear()) {
      frames = new int[n];
      for(int i=0; i<n; i++) {
         int frame = Random()%NumPhysPages;
        // Recherche d'une page libre
        while(this->bitmap->Test(frame)) {
            frame = Random()%NumPhysPages;
        }
        this->bitmap->Mark(frame);
        bzero(&(machine->mainMemory[ PageSize * frame ] ), PageSize );
      frames[i] = frame;
    }
}
this->semFrameBitMap->V();
return frames;
}
```

L'utilisation dans AddrSpace est la suivante :

1 RICM 4

Listing 2: code/userprog/addrspace.cc

```
int * frames = frameprovider -> GetEmptyFrames((int) numPages);
if (frames == NULL) {
    DEBUG ('p', "Pas suffisamment de memoire !\n");
    return;
}

// first, set up the translation
pageTable = new TranslationEntry[numPages];
for (i = 0; i < numPages; i++) {
    pageTable[i].virtualPage = i;
    // for now, virtual page # = phys page #
    pageTable[i].physicalPage = frames[i];
[...]

delete frames;</pre>
```

l'instruction return dans le constructeur avorte la construction de l'objet AddrSpace, dans **do_ForkExec** il faut s'assurer que l'objet est correctement intialisé. On s'assure également que le destructeur libère les cadres un par un.

4 Création d'un nouveau processus

La création d'un nouveau processus se déroule en plusieurs etapes :

- Création d'un nouvel espace d'adressage
- Creation d'un nouveau Thread main au quel on assoccie cette espace d'adressage
- Appel de Fork de ce nouveau thread.

5 Terminaison

2 RICM 4