



UNIVERSITÉ DE BORDEAUX

Systèmes d'Exploitation rendu 3 : Pagination dans NACHOS

BECHER Iheb
YANG Yi

18 décembre 2021

Table des matières

1	Bilan	1
2	Points délicats	2
2.1	ReadAtVirtual	2
2.2	PageProvider	2
2.3	Stack Allocation	2
2.4	Appel System ForkExec	2
2.5	Bonus	2
3	Limitations et Conclusion	4
4	Test	5

Chapitre 1

Bilan

Lors de ce TP nous implémentons dans Nachos un modèle de processus qui gère la mémoire en pagination. Dans la partie I. Adressage virtuel par une table de pages, on a implémenté un mécanisme de **la table des pages** de l'utilisateur en utilisant la fonction Translate

Dans la partie II. Exécuter plusieurs programmes en même temps, la fonction `int ForkExec(const char * s)` permet de lancer un nouveau processus qui exécute ce programme dedans.

Chapitre 2

Points délicats

2.1 ReadAtVirtual

Après analyse de fichier `addrspace.cc` , on remarque l'appel de la fonction `readAt` , qui manipule la mémoire physique . D'où l'intérêt de la fonction `ReadAtVirtual` . Tout d'abord on fait appel à la fonction `readAt` en passant un buffer dans les paramètres . Ensuite on sauve la table des pages courante pour pouvoir la restaurer . En utilisant la fonction `writeMem` en copie le buffer obtenu sur nos pages virtuelles . Il nous reste ensuite que de restaurer la table des pages . On avait eu des problème dans cette fonction en misant en place un tampon temporaire dans l'espace noyau.

2.2 PageProvider

Dans la partie de la création de la classe `PageProvider` qui s'appuie sur la classe `BitMap`, on trouve la choix du nombre des pages physique était confus pour nous, on a essayé de la calculer nous même à l'aide des variable par exemple : la taille du page , Parce que au début on a négligé la relation entre le nombre des pages physique et le nombre de maximum thread donc la valeur `MAXTHREADNUMBER` qui est déjà défini dans `system.h`.

2.3 Stack Allocation

Dans cette partie, on a passé pas mal temps pour comprendre la changement du mémoire dont le stack en fonction d'effectuer plusieurs programme en même temps.

2.4 Appel System ForkExec

Comme d'habitude on met en place notre appel système `ForkExec(char * ch)`
Les fichiers de cet appel sont `forkexec.cc` et `forkexec.h` . C'était délicats de terminer le programme principale après les fork , et gérer les fuites mémoire .

2.5 Bonus

C'était délicats de faire tout les Bonus . On n'a pas pu tous les faire . Pour le bonus II.5. Quand on termine un processus de père en appelant `Exit(-1)` , tous ses fils exit aussi, mais ce partie nous

pose des warning.

Chapitre 3

Limitations et Conclusion

On n'a pas implémenté tout les bonus on espère que les fonctionnalités fournis et la qualité de code à la hauteur de vos attentes .

Plusieurs concepts sont abordés , et ça nous demandais beaucoup de réflexe et de de recherche . C'est pour ça le projet et projet était très intéressant et nous a permis de solidifier nos compétences et la programmation système et système d'exploitation .

Chapitre 4

Test

Dans /userprog lancer nachos par ./nachos -rs 1234 -x ../test/forkexec