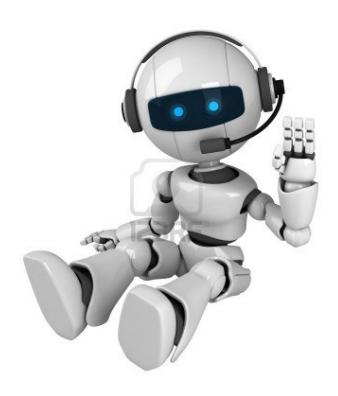
NachOS : Multithreading Année 2013-2014

par Jerôme Barbier, Augustin Husson et David Levayer $26~{\rm mars}~2014$



Rapport généré avec LATEX

Table des matières

1	Mis	se en place des threads utilisateurs	2
	1.1	Fichier userthread.cc	2
	1 2	Fighier addresses es	2

1 Mise en place des threads utilisateurs

On va tâcher de permettre à l'utilisateur de créer des threads. Pour cela on met en place les appels systèmes suivants :

- int UserThreadCreate(void f(void *arg), void *arg) : cette fonction permettra de créer un thread et d'exécuter la fonction f dans ce thread Retourne -1 en cas d'erreur de création de thread.
- void UserThreadExit() : Cette procédure permettra de détruire le thread qu'on a créé précédement

A l'appel système UserThreadCreate, on récupère classiquement les paramètres dans les registres 4 et 5, on appel ensuite la fonction do_UserThreadCreate. Cette fonction est disponible dans userthread.cc. On va maintenant expliciter ce que contient ce fichier.

1.1 Fichier userthread.cc

Dans cette partie ce fichier comporte 3 fonctions :

- -extern int do_UserThreadCreate(int f, int arg) : cette fonction est appelée par l'appel système $\it UserThread-Create$
- static void Start UserThread(int f): cette procédure est appelée par la fonction mère do UserThreadCreate
- void do UserThreadExit() cette procédure est appelée par l'appel système UserThreadExit

do UserThreadCreate

Comme on l'a dit, cette fonction est appelée après un appel système. Dans un premier temps, elle va créer un thread :

```
Thread* newThread = new Thread("threadUser");
```

Afin de pouvoir lui allouer le même espace d'adressage que le processus père, il va falloir faire un fork du programme principal. Le problème est que la méthode *Fork* de la classe *Thread*, ne permet pas de passer en paramètre les arguments de la fonction f. (On rappel que f est la fonction que souhaite exécuter l'utilisateur dans un thread). C'est pourquoi on met en place la structure suivante :

```
struct Serialisation{
  int function; // adresse du pointeur de fonction
  int arg; // adresse du pointeur des arguments
};
```

Cette structure est mise dans le fichier userthread.cc afin qu'elle reste locale au thread utilisateur.

On crée donc cette structure et on l'initialise avec l'adresse de la fonction f, et avec l'adresse des arguments arg.

```
\label{eq:serialisation} \begin{split} & \texttt{Serialisation} * \ \texttt{save} = \underbrace{\texttt{new}} \ \texttt{Serialisation}; \\ & \texttt{save} - \!\! > \!\! \texttt{function} = \texttt{f}; \\ & \texttt{save} - \!\! > \!\! \texttt{arg} = \texttt{arg}; \end{split}
```

On finit par faire l'appel à la méthode Fork

```
newThread—>Fork(StartUserThread,(int)save);
```

Le fork fait un appel à la procédure StartUserThread. On va donc maintenant parler de cette procédure

StartUserThread

Cette procédure permet d'initialiser correctement le thread qu'on a créé dans la fonction précédente. C'est à dire entre autre lui allouer une pile différente de celle du processus père.

Dans un premier temps, on s'attache à récupérer notre fonction f et ses paramètres args. Ce qui se fait avec la ligne ci-dessous :

```
Serialisation* restor = (Serialisation*) f;
```

On initialise ensuite les registres du thread, ce qui se fait classiquement en mettant des 0 partouts :

```
 \begin{array}{ll} & \textbf{for(int i=}0; i < \texttt{NumTotalRegs}; i + +) \\ \{ & & \texttt{machine} - > \texttt{WriteRegister(i,0)}; \\ \} \end{array}
```

On va maintenant positionner le pc sur l'adresse de la fonction f. Ceci est fait afin qu'au lancement du thread, la première ligne exécutée soit celle correspondante à f.

```
machine->WriteRegister(PCReg,restor->function);
```

Bien évidemment pour que f s'exécute correctement, il est nécessaire de lui fournir ses paramètres qu'elle devra retrouver dans le registre 4.

```
machine->WriteRegister(4,restor->arg);
```

la machine nachOS possède un pointeur pcNext qui est placé à l'instruction qui suit celle pointée par pc. La prochaine instruction se trouve classiquement 4 octets après pc. D'où :

```
machine->WriteRegister(NextPCReg,restor->function+4);
```

Il reste maintenant à positionner le pointeur de pile :

```
machine->WriteRegister(StackReg,currentThread->space->BeginPointStack());
```

Bien évidemment on expliquera par la suite (i.e dans le fichier addrspace.cc) comment fonctionne la méthode BeginPointStack

Maintenant que tous les registres ont été correctement initialisés, il est temps de lancer le programme!!

```
machine -> Run();
```

1.2 Fichier addrspace.cc

Afin de positionner le pointeur de pile du nouveau thread, il a fallu modifier le fichier addrspace.cc et addrspace.h qui permettent de gérer l'espace mémoir des threads/processus. La principal modification est l'ajout d'un attribut de type BitMap

L'attribut BitMap