Compte-rendu TP "Linux Xenomai - Partie 1"

Mewen Michel et Sander Ricou - MI11 UTC

Exercice 1: Tâches

Dans cet exercice, nous allons créer une application simple de type « Hello World » sous Xenomai.

L'objectif principal sera de manipuler les tâches temps réel et d'analyser leur fonctionnement.

Reprenez le code du programme « Hello World » du TP sur Linux embarqué et adaptez le pour afficher le message à intervalle régulier (une fois par seconde par exemple). Cross-compilez ce code, téléchargez-le et exécutez-le sur la carte Devkit8600.

On le compile puis l'execute comme dans le TP précédent:

```
source /opt/poky/1.7.3/environment-setup-armv7a-vfp-neon-poky-linux-gnueabi
unset LDFLAGS
arm-poky-linux-gnueabi-gcc main.c -o main
scp main root@192.168.7.2:/home/root/
```

Question 1.1 : Ce code s'exécute-t-il de façon temps réel ? Comment le vérifier (regarder le fichier

de statistiques de Xenomai)?

Non ce code ne s'exécute pas en temps réel, en effet en regardant le fichier de statistiques de Xenomai

(affichant les tâches temps réel), on ne voit pas pas notre tâche "helloworld".

Ce qui est normal car nous n'avons absolument rien fait pour que celle ci le soit.

fichier de statistiques:

```
root@devkit8600-xenomai:~# cat /proc/xenomai/stat
CPU PID
           MSW
                      CSW
                                 PF
                                                  %CPU NAME
                                        STAT
           0
                                 0
                                        00500080
                                                 100.0
                                                        R00T
 0
                                                   0.0 IRQ68: [timer]
 0
                       22009
                                        0000000
```

Créez maintenant une tâche temps réel Xenomai (avec l'API native) qui se chargera d'exécuter le

printf et le sleep. Afin de cross-compiler ce programme, il faut indiquer à gcc où se trouvent les headers de Xenomai (option -I) et quelles librairies utiliser (option -I). Vous aurez besoin des librairies native et xenomai.

Question 1.2 : Donnez la ligne de commande utilisée pour la cross-compilation ainsi que le code du

programme.

Code du programme:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/mman.h>
#include <native/task.h>
#define TASK PRIO 99 /* Highest RT priority */
#define TASK MODE 0 /* No flags */
#define TASK STKSZ 0 /* Stack size (use default one) */
RT TASK task desc;
void task_body()
        while (1) {
                printf("Hello world!\n");
                sleep(1);
        }
int main (int argc, char *argv[])
        int err;
        mlockall(MCL CURRENT|MCL FUTURE);
        err = rt task create(&task desc, "hello",
TASK STKSZ, TASK PRIO, TASK MODE);
        if (!err)
                rt task start(&task desc,&task body,NULL);
        getchar();
        return 0;
void cleanup (void)
    rt task delete(&task desc);
```

Ligne de commande utilisée pour la cross-compilation:

```
arm-poky-linux-gnueabi-gcc main_rt.c -o main_rt -I
/opt/poky/1.7.3/sysroots/armv7a-vfp-neon-poky-linux-
gnueabi/usr/include/xenomai/ -l native -l xenomai
```

Question 1.3 : Le code est-il vraiment temps réel et pourquoi? Que donne le fichier de statistiques

de Xenomai (ne pas interpréter ce résultat pour le moment)?

Le code n'est toujours pas temps réel, nous avons une tâche xenomai mais celle ci ne s'exécute pas encore en temps réel.

En effet la tâche n'utilise pas encore des fonctions temps réel de xenomai, notamment pour le sleep et le printf.

Fichier de statistiques: (on passe une fois en non temps réel et on y reste car aucune fonction temps réel n'est appelée, un seul

changement de mode. Pourquoi changement de contexte à 1 ??)

cat	/proc/>	kenomai/s	tat						
CPU	PID	MSW	CSW	PF	STAT %CF	U NA	ME		
0	0	0	330323	0	00500080 1	.00.0	R00T		
0	1337	1	1 0	003	0.0	hel	lo		
0	0	0	275656	0	00000000	0.0	IRQ68:	[timer]	

Remplacez maintenant l'appel à la fonction sleep par son équivalent sous Xenomai.

Question 1.4 :Donnez le code du programme et les statistiques de Xenomai (ne pas interpréter ce

résultat pour le moment).

code:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/mman.h>
#include <native/task.h>
#define TASK PRIO 99 /* Highest RT priority */
#define TASK MODE 0 /* No flags */
#define TASK STKSZ 0 /* Stack size (use default one) */
RT TASK task desc;
void task body()
        while (1) {
                printf("Hello world!\n");
                rt task sleep(1000000000);
        }
int main (int argc, char *argv[])
        int err;
        mlockall(MCL CURRENT|MCL FUTURE);
        err = rt task create(&task desc, "hello",
TASK_STKSZ,TASK_PRIO,TASK_MODE);
        if (!err)
                rt task start(&task desc,&task body,NULL);
        getchar();
        return 0;
1
void cleanup (void)
{
    rt task delete(&task desc);
```

Fichier statistiques: (on passe d'un état temps réel à un non temps réel en alterné. car seul le sleep et en temps réel.

le nombre de changements de mode grandi avec le temps)

```
cat /proc/xenomai/stat
CPU PID
          MSW
                    CSW
                           PF STAT
                                      %CPU NAME
 0 0
                   330289 0
                               00500080 100.0 ROOT
 0 1327 7
                 14
                     0
                           00300184
                                     0.0 hello
 0 0
                    272515 0
                               00000000
                                         0.0 IRQ68: [timer]
```

Remplacez maintenant l'appel à la fonction printf par son équivalent sous Xenomai.

Question 1.5 :Donnez le code du programme et les statistiques de Xenomai. Interprétez maintenant

les résultats des différentes statistiques que vous avez relevées.

Code:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/mman.h>
#include <native/task.h>
#define TASK PRIO 99 /* Highest RT priority */
#define TASK MODE 0 /* No flags */
#define TASK STKSZ 0 /* Stack size (use default one) */
RT TASK task desc;
void task_body()
        while (1) {
                rt printf("Hello world!\n");
                rt task sleep(1000000);
        }
int main (int argc, char *argv[])
{
        // Perform auto-init of rt print buffers if the task doesn't do so
        rt print auto init(1);
        int err;
        mlockall(MCL CURRENT|MCL FUTURE);
        err = rt task create(&task desc, "hello",
TASK STKSZ, TASK PRIO, TASK_MODE);
        if (!err)
                rt task start(&task desc,&task body,NULL);
        getchar();
        return 0;
void cleanup (void)
{
    rt task delete(&task desc);
```

Fichier statisques: (pas de changement de mode car seulement tâche utilisant des rt fonctions)

```
root@devkit8600-xenomai:~# cat /proc/xenomai/stat
CPU PID
            MSW
                     CSW
                             PF STAT
                                        %CPU NAME
 0
    0
                     330197 0
                                00500080 100.0 ROOT
            0
 0 1315
          0
                  6
                         0
                             00300184
                                     0.0 hello
 0 0
            0
                      269491 0
                                00000000
                                            0.0 IRQ68: [timer]
```

Exercice 2: Synchronisation

Créez un programme lançant deux tâches Xenomai qui afficheront chacune une partie d'un message

(chaque tâche ne doit rien faire d'autre).

Question 2.1 : Donnez le code du programme et le résultat.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/mman.h>
#include <native/task.h>
#define TASK PRIO 90 /* Highest RT priority */
#define TASK PRIO2 99
#define TASK MODE 0 /* No flags */
#define TASK STKSZ 0 /* Stack size (use default one) */
RT TASK task desc;
RT TASK task desc2;
void task body1()
   while (1) {
    rt printf("Hello\n");
    rt task sleep(1000000000);
    }
}
void task_body2()
        while (1) {
                rt printf(" world!\n");
                rt task sleep(1000000000);
        }
}
int main (int argc, char *argv[])
    // Perform auto-init of rt print buffers if the task doesn't do so
    rt_print_auto_init(1);
    mlockall(MCL CURRENT|MCL FUTURE);
    int err;
    err = rt task create(&task desc, "hello", TASK STKSZ,TASK PRIO2,TASK MODE);
    if (!err2)
     rt task start(&task desc,&task body1,NULL);
```

```
int err2;
  err2 = rt_task_create(&task_desc2, "hello2",
TASK_STKSZ,TASK_PRIO,TASK_MODE);

if (!err)
  rt_task_start(&task_desc2,&task_body2,NULL);

getchar();

return 0;
}

void cleanup (void)
{
  rt_task_delete(&task_desc);
}
```

Résultat:

```
./main_2tasks
Hello world!
Hello world!
Hello world!
Hello world!
```

Question 2.2 : Quelle est l'influence de la priorité des tâches ? Comment faire pour afficher le

message dans l'ordre ou le désordre ? Justifiez.

aucune influence de la priorité des tâches, car celles ci attendent 1s après leur printf ce qui laisse

largement le temps à la seconde tâche d'effectuer son travail à chaque fois.

On inverse la création et le démarrage des tâches. Donc dès la création de la première son body sera exécuté et le message afficher dans le désordre si les tâches sont crées dans le désordre.

Afin d'améliorer le comportement de votre programme, utilisez un sémaphore qui bloquera chacune

des tâches dès le début. Les tâches devront être libérées après avoir été toutes lancées.

Question 2.3 : A quelle valeur faut-il initialiser le sémaphore ?

0, car nous voulons bloquer toutes les tâches et seulement les libérer avec le broadcast.

Question 2.4 : Quelle est l'influence du paramètre mode utilisé à la création du sémaphore ?

On met S_PRIO du coup, en mettant un prioritéplus faible pour la tâche "world".

```
mode The semaphore creation mode. The following flags can be OR'ed into this bitmask, each of them affecting the new semaphore:

S_FIFO makes tasks pend in FIFO order on the semaphore.

S_PRIO makes tasks pend in priority order on the semaphore.

S_PULSE causes the semaphore to behave in "pulse" mode.

In this mode, the V (signal) operation attempts to release a single waiter each time it is called, but without incrementing the semaphore count if no waiter is pending.

For this reason, the semaphore count in pulse mode remains zero.
```

Question 2.5 : Donnez le code du programme et le résultat. Expliquez le fonctionnement du

programme.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/mman.h>
#include <native/task.h>
#include <native/sem.h>
#define TASK_PRIO 99 /* Highest RT priority */
#define TASK PRIO2 90
#define TASK MODE 0 /* No flags */
#define TASK STKSZ 0 /* Stack size (use default one) */
RT TASK task desc;
RT TASK task desc2;
/* semaphore for shared static local variable in thread func()
 * see the explanation in thread func() comments
 */
static RT SEM sem;
void task_body1()
{
    rt sem p(&sem, TM INFINITE);
   while (1) {
     rt printf("Hello \n");
     rt task sleep(1000000000);
}
void task body2()
    rt sem p(&sem, TM INFINITE);
        while (1) {
                rt_printf(" world!\n");
                rt task sleep(1000000000);
```

```
}
}
void task_body3()
    rt sem p(&sem, 100000);
        rt task sleep(1000);
    rt sem v(&sem);
int main (int argc, char *argv[])
    // Perform auto-init of rt print buffers if the task doesn't do so
    rt print auto init(1);
    mlockall(MCL CURRENT|MCL FUTURE);
    // int sem init(sem t *sem, int pshared, unsigned int initial value)
    if (rt_sem_create(&sem, "wait plop", 0, S_PRIO) == -1){
     printf("rt_sem_create: failed: %s\n", strerror(errno));
    }
    int err2;
    err2 = rt task create(&task desc2, "world",
TASK STKSZ, TASK PRIO2, TASK MODE);
    if (!err2)
     rt task start(&task desc2,&task body2,NULL);
    int err;
    err = rt task create(&task desc, "hello", TASK STKSZ,TASK PRIO,TASK MODE);
    if (!err)
     rt_task_start(&task_desc,&task_body1,NULL);
    rt sem broadcast(&sem);
    getchar();
    return 0;
void cleanup (void)
    rt_task_delete(&task_desc);
```

Résultat:

```
./main_2tasks
Hello
world!
Hello
world!
Hello
world!
Hello
```

Ça s'affiche dans le bon sens.

Fonctionnement:

le sémaphore créé bloque les deux tâches et les libère selon leur priorité! la folie!

Nous allons maintenant faire l'affichage du message en boucle (une fois par seconde), grâce à

troisième tâche qui servira de métronome :

- modifiez les deux tâches d'affichage pour faire l'affichage en boucle
- ajoutez la troisième tâche qui synchronisera les deux autres et réalisera l'attente

Question 2.6 : Donnez le code du programme et le résultat. Expliquez le fonctionnement du

programme.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/mman.h>
#include <native/task.h>
#include <native/sem.h>
#define TASK PRIO 95
#define TASK PRI02 90
#define TASK_PRIO3 99 /* Highest RT priority */
#define TASK MODE 0 /* No flags */
#define TASK STKSZ 0 /* Stack size (use default one) */
RT TASK task desc;
RT TASK task desc2;
RT TASK task desc3;
/* semaphore for shared static local variable in thread func()
 * see the explanation in thread func() comments
 */
static RT SEM sem;
void task_body1()
   while (1) {
    rt sem p(&sem, TM INFINITE);
     rt printf("Hello \n");
    }
```

```
|}
void task_body2()
        while (1) {
     rt sem p(&sem, TM INFINITE);
                rt printf(" world!\n");
        }
void task_body3()
   while(1) {
    rt sem broadcast(&sem);
     rt task sleep(1000000000);
    }
int main (int argc, char *argv[])
{
    // Perform auto-init of rt print buffers if the task doesn't do so
    rt print auto init(1);
    mlockall(MCL CURRENT|MCL FUTURE);
    // int sem init(sem t *sem, int pshared, unsigned int initial value)
    if (rt_sem_create(&sem, "wait plop", 0, S_PRIO) == -1){
     printf("rt sem create: failed: %s\n", strerror(errno));
    }
    int err2;
    err2 = rt_task_create(&task_desc2, "world",
TASK STKSZ, TASK PRIO2, TASK MODE);
    if (!err2)
     rt_task_start(&task_desc2,&task_body2,NULL);
    int err;
    err = rt task create(&task desc, "hello", TASK STKSZ,TASK PRIO,TASK MODE);
    if (!err)
     rt_task_start(&task_desc,&task_body1,NULL);
    int err3;
    err3 = rt task create(&task desc3, "timer",
TASK STKSZ, TASK PRIO3, TASK MODE);
```

```
if (!err3)
    rt_task_start(&task_desc3,&task_body3,NULL);

getchar();
    return 0;
}

void cleanup (void)
{
    rt_task_delete(&task_desc);
}
```

Résultat:

```
./main_3tasks
Hello
world!
Hello
world!
Hello
world!
Hello
world!
Hello
world!
```

Fonctionnement:

Question 2.7 : Regardez le fichier de statistiques et du scheduler de xenomai. Quelles sont les

différentes informations ? Vous pouvez bloquer l'avancement de votre programme en utilisant la

fonction getchar par exemple.

On bloque le timer en mettant un 'getchar()' dans son body.

On a le fichier de statistiques suivant:

cat	cat /proc/xenomai/stat									
CPU	PID	MSW	CSW	PF	STAT %CPU NAME					
0	0	0	330813	0	00500080 100.0 ROOT					
0	1537	0	6	0	00300182 0.0 world					
0	1538	0	6	0	00300182 0.0 hello					
0	1539	5	10	0	00300380 0.0 timer					
0	0	0	315735	0	00000000 0.0 IRQ68: [timer]					

-> on voit changement de mode dans le timer à cause du 'getchar()'.

et le fichier du scheduler:

cat	/proc/x	kenomai/	sched						
CPU	PID	CLASS	PRI	TIMEOUT	TIMEB	ASE	STAT	NAME	
0	0	idle	-1	-	master	R	R00T		
0	1537	rt	90	-	master	W	world		
0	1538	rt	95	-	master	W	hello		
0	1539	rt	99	-	master	X	timer		

^{-&}gt; on voit que le timer est bien bloqué dans son éxecution (X, le getchar attend une entrée) et que les autres tâches attendent (W).

Exercice 3: Latence

Dans cet exercice, nous allons nous intéresser à la latence de Xenomai, et la comparer avec les résultats du TP précédent.

Il faut donc réécrire un programme réalisant 10 000 fois une attente de 1ms, en utilisant Xenomai.

Ajoutez la mesure des latences minimum, maximum et moyenne. Veillez à utiliser les fonctions Xenomai pour la prise de temps et à utiliser le ficher entête correspondant.

Question 3.1 & 3.2 : Donnez le code du programme et les résultats obtenus. Que pouvez vous en

conclure?

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/mman.h>
#include <native/task.h>
#include <native/timer.h>
#define TASK PRIO 99 /* Highest RT priority */
#define TASK MODE 0 /* No flags */
#define TASK STKSZ 200000 /* Stack size (use default one) */
RT TASK task desc;
void task body()
    const int nbLap = 10000;
    RTIME tvRes;
    RTIME tvLap[nbLap + 1]; // arrray of ns instants
    RTIME intervals[nbLap + 1];  // arrray of ns intervals
    int i;
    unsigned long max = 0;
    unsigned long min = 1000000000; // 1s in ns
    unsigned long tmp;
    double mean;
    rt printf("Start\n");
```

```
tvLap[0] = rt timer read();
    // Mesures
    for (i = 1; i < nbLap; i++) {
    rt task sleep(1000000);
    tvLap[i] = rt timer read();
    }
    rt_printf("End\n");
    // Calculs
    for (i = 0; i < nbLap - 1; i++) {
    intervals[i] = tvLap[i+1] - tvLap[i];
    if (intervals[i] > max) {
     max = intervals[i];
     } else if (intervals[i] < min) {</pre>
     min = intervals[i];
     }
    }
    tvRes = tvLap[nbLap-1] - tvLap[0];
    mean = ((double)tvRes) / nbLap;
    rt printf("Total %ld ns\n", tvRes);
    rt printf("Mean %f ns\n", mean);
    rt printf("Min %ld ns\n", min);
    rt printf("Max %ld ns\n", max);
int main (int argc, char *argv[])
    // Perform auto-init of rt_print buffers if the task doesn't do so
    rt print auto init(1);
    int err;
    mlockall(MCL_CURRENT|MCL_FUTURE);
    err = rt task create(&task desc, "benchmark",
TASK_STKSZ,TASK_PRIO,TASK_MODE);
    if (!err)
     rt task start(&task desc,&task body,NULL);
    getchar();
    return 0;
void cleanup (void)
```

```
rt_task_delete(&task_desc);
}
```

Résultats:

```
./main_loop
Start
End
Total 1093572249 ns
Mean 1002316.676000 ns
Min 1000200 ns
Max 1033240 ns
```

-> conclusion: L'exécution des attentes d'1ms est correcte. Pour regarder effectivement si Xenomai a de la latence, il faudra charger le CPU.

Question 3.3 : Chargez le CPU et donnez les résultats obtenus. Que pouvez vous en conclure ?

Avec une charge de 600 workers:

```
root@devkit8600-xenomai:~# ./main_loop

Start

End

Total 1093577193 ns

Mean 1004788.620000 ns

Min 1000560 ns

Max 1039920 ns
```

La charge du CPU n'influe pas sur la latence de Xenomai. Il va exécuter ces processus temps réel sans être perturber car leurs priorités sont plus élevées. Il ne permet pas le stress du CPU de s'effectuer.