

#### Faculté des sciences - Center d'excellence

Filière d'excellence : Ingénierie Informatique et Systèmes Embarqués (IISE)

Module: Programmation temps réel

# **Compte Rendu**

TP1 : Programmation Temps Réel Tâches, Thread POSIX.

Réalisé par :

GOUSSA Oussama

**Professeur:** 

**OUKDACH** Yassine

Année universitaire 2023/2024

# Exercice 1:

# 1. Le facteur d'utilisation du processeur.

Le facteur d'utilisation du processeur, est une mesure de l'activité du processeur. Il indique la proportion du temps pendant laquelle le processeur est occupé à exécuter des tâches. Il se calcule comme suit :

$$U = \frac{C}{P}$$

Où:

C: la durée d'exécution, calculée en temps processeur. Il s'agit du pire temps d'exécution.

P: sa période, pour le cas d'une tâche périodique.

Pour To:

$$U_0 = \frac{C}{P} = \frac{2}{6} = \frac{1}{3} \approx 0.33$$

Pour T<sub>1</sub>:

$$U_1 = \frac{C}{P} = \frac{3}{8} \approx 0.37$$

Pour T<sub>2</sub>:

$$U_2 = \frac{C}{P} = \frac{4}{24} = \frac{1}{6} \approx 0.16$$

# 2. Le facteur de charge du processeur.

Le facteur de charge du processeur est une mesure de l'utilisation du processeur. Il indique le nombre moyen de tâches en cours d'exécution à un moment donné. Il se calcule comme suit :

$$ch = \frac{C}{D}$$

Où:

C: la durée d'exécution, calculée en temps processeur. Il s'agit du pire temps d'exécution.

2

D: la délai critique, au-delà duquel le résultat est jugé comme étant non pertinent.

Parce que D = P

Alors

Pour To:

$$ch_0 = U_0 = \frac{1}{3} \approx 0.33$$

Pour T<sub>1</sub>:

$$ch_1=U_1=\frac{3}{8}\approx 0{,}37$$

## Pour T<sub>2</sub>:

$$ch_2 = U_1 = \frac{1}{6} \approx 0.16$$

# 3. Le temps de réponse.

Le temps de réponse  $TR_i$  d'une tâche  $T_i$  se définit comme la différence entre le temps de fin  $f_i$  de la tâche et le temps de début  $r_i$  de son exécution. Il représente le temps total que la tâche  $T_i$  a passé dans le système, en incluant le temps d'attente avant son exécution et le temps d'exécution lui-même. Le calcul du temps de réponse  $TR_i$  d'une tâche s'effectue comme suit :

$$TR_i = f_i - r_i$$

Où:

TR<sub>i</sub> : est le temps de réponse de la tâche T<sub>i</sub>

 $\mathbf{f}_i$ ; est le temps de fin de la tâche  $T_i$ 

r<sub>i</sub>: est le temps de début de l'exécution de la tâche T<sub>i</sub>

#### Pour To:

$$TR_0 = f_0 - r_0 = 2 - 0 = 2 s$$

$$TR_0 = f_1 - r_1 = 8 - 6 = 2 s$$

$$TR_0 = f_2 - r_2 = 14 - 12 = 2 s$$

$$TR_0 = f_3 - r_3 = 20 - 18 = 2 s$$

#### Pour T<sub>1</sub>:

$$TR_1 = f_0 - r_0 = 5 - 0 = 5 s$$

$$TR_1 = f_1 - r_1 = 11 - 8 = 3 \text{ s}$$

$$TR_1 = f_2 - r_2 = 21 - 16 = 5 \text{ s}$$

#### Pour T<sub>2</sub>:

$$TR_2 = f_0 - r_0 = 16 - 0 = 16 s$$

#### 4. La laxité nominale.

La laxité nominale : Indique le retard maximum que peut prendre la tâche sans dépasser son échéance. Il se calcule comme suit :

$$L=D-C$$

Où:

**D**: la délai critique, au-delà duquel le résultat est jugé comme étant non pertinent.

C: la durée d'exécution, calculée en temps processeur. Il s'agit du pire temps d'exécution.

#### Pour To:

$$L_0 = D - C = 5 - 2 = 4$$

# Pour T<sub>1</sub>:

$$L_1 = D - C = 8 - 3 = 5$$

#### Pour T<sub>2</sub>:

$$L_2 = D - C = 24 - 4 = 20$$

5. La gigue de release relative, la gigue de release absolue, la gigue de fin relative et la gigue de fin absolue.

Gigue de release relative (Relative Release Jitter) : d'une tâche est la déviation maximale des temps de démarrage de deux instances consécutives.

#### Pour To:

$$\begin{split} RRJ_0 &= max \mid (\ s_{i,j+1} - r_{i,j+1}\ ) - (\ s_{i,j} - r_{i,j}\ ) \mid \\ \boldsymbol{J=1:} \\ &\mid (\ s_{i,j+1} - r_{i,j+1}\ ) - (\ s_{i,j} - r_{i,j}\ ) \mid = \mid (\ 6 - 6\ ) - (\ 0 - 0\ ) \mid = 0 \\ \boldsymbol{J=2:} \end{split}$$

$$\mid$$
 (  $s_{i,j+1}-r_{i,j+1}$  )  $-$  (  $s_{i,j}-r_{i,j}$  )  $\mid$  =  $\mid$  (  $12-12$  ) - (  $6-6$  )  $\mid$  =  $0$ 

$$|(s_{i,j+1} - r_{i,j+1}) - (s_{i,j} - r_{i,j})| = |(18 - 18) - (12 - 12)| = 0$$
 $\Rightarrow RRJ_0 = 0$ 

# Pour T<sub>1</sub>:

J = 3:

$$RRJ_1 = max \mid (s_{i,j+1} - r_{i,j+1}) - (s_{i,j} - r_{i,j}) \mid$$

$$J = 1$$
:

$$|(s_{i,j+1}-r_{i,j+1})-(s_{i,j}-r_{i,j})|=|(8-8)-(2-0)|=2$$

#### J=2:

$$|(s_{i,j+1}-r_{i,j+1})-(s_{i,j}-r_{i,j})|=|(16-16)-(8-8)|=0$$

$$\Rightarrow$$
 RRJ<sub>1</sub> = 2

# Pour T<sub>2</sub>:

$$RRJ_{2} = \max |(s_{i,j+1} - r_{i,j+1}) - (s_{i,j} - r_{i,j})|$$

$$|(s_{i,j+1} - r_{i,j+1}) - (s_{i,j} - r_{i,j})| = |(5 - 0)| = 5$$

$$RRJ_{2} = 5$$

**Gigue de release absolue** (Absolute Release Jitter) : d'une tâche est la déviation maximale des temps de départ sur toutes les instances :

#### Pour To:

$$ARJ_0 = max (s_{i,j} - r_{i,j}) - min (s_{i,j} - r_{i,j})$$

$$J=1$$
:

$$s_{i,j} - r_{i,j} = 0 - 0 = 0$$

## J=2:

$$s_{i,j} - r_{i,j} = 6 - 6 = 0$$

## J=3:

$$s_{i,j} - r_{i,j} = 12 - 12 = 0$$

#### J=4:

$$s_{i,j} - r_{i,j} = 18 - 18 = 0$$

On a 
$$s_{i,j} - r_{i,j} = \{0, 0, 0, 0\}$$

Donc:

$$\Rightarrow$$
 ARJ<sub>0</sub> = 0 - 0 = 0

## Pour T<sub>1</sub>:

$$ARJ_1 = max (s_{i,j} - r_{i,j}) - min (s_{i,j} - r_{i,j})$$

#### J=1:

$$s_{i,j} - r_{i,j} = 2 - 0 = 2$$

## J=2:

$$s_{i,j} - r_{i,j} = 8 - 8 = 0$$

## J=3:

$$s_{i,j} - r_{i,j} = 16 - 16 = 0$$

On a 
$$s_{i,j} - r_{i,j} = \{2, 0, 0\}$$

Donc:

$$\Rightarrow$$
 ARJ<sub>1</sub> = 2 - 0 = 2

## Pour T<sub>2</sub>:

$$ARJ_2 = max (s_{i,j} - r_{i,j}) - min (s_{i,j} - r_{i,j})$$

$$s_{i,j} - r_{i,j} = 5$$

$$\Rightarrow$$
 ARJ<sub>2</sub> = 5 - 0 = 5

**Gigue de fin relative** (Relative Finishing Jitter) : d'une tâche est la déviation maximale des temps de fin de deux instances consécutives :

## Pour To:

$$RFJ_0 = max \mid (\ f_{i,j+1} - r_{i,j+1}\ ) - (\ f_{i,j} - r_{i,j}\ )\mid$$

$$J = 1$$
:

$$|(f_{i,j+1}-r_{i,j+1})-(f_{i,j}-r_{i,j})| = |(8-6)-(2-0)| = 0$$

$$J=2$$
:

$$|(f_{i,j+1}-r_{i,j+1})-(f_{i,j}-r_{i,j})| = |(14-12)-(8-6)| = 0$$

$$J = 3$$
:

$$\mid (\; f_{i,j+1} - r_{i,j+1} \;) - (\; f_{i,j} - r_{i,j} \;) \mid \; = \; \mid (\; 20 - 18 \;) - (\; 14 - 12 \;) \mid \; = \; 0$$

$$\Rightarrow$$
 RFJ<sub>0</sub> = 0

## Pour T<sub>1</sub>:

$$RFJ_1 = max \mid (f_{i,j+1} - r_{i,j+1}) - (f_{i,j} - r_{i,j}) \mid$$

#### J=1:

$$|(f_{i,j+1}-r_{i,j+1})-(f_{i,j}-r_{i,j})|=|(11-8)-(5-0)|=2$$

#### J=2

$$\mid (\; f_{i,j+1} - r_{i,j+1} \;) - (\; f_{i,j} - r_{i,j} \;) \; \mid \; = \; \mid (\; 21 - 16 \;) - (\; 11 - 8 \;) \; \mid \; = \; \mid 5 - 3 \; \mid \; = \; 2$$

$$\Rightarrow$$
 RFJ<sub>1</sub> = 2

## Pour T<sub>2</sub>:

$$RFJ_2 = max \mid (f_{i,j+1} - r_{i,j+1}) - (f_{i,j} - r_{i,j}) \mid$$

$$|(f_{i,j+1}-r_{i,j+1})-(f_{i,j}-r_{i,j})|=|(16-6)|=16$$

$$\Rightarrow$$
 RRJ<sub>2</sub> = 16

**Gigue de fin absolue** (Absolute Finishing Jitter) : d'une tâche est la déviation maximale des temps de fin sur toutes les instances :

#### Pour To:

$$AFJ_0 = max (f_{i,j} - r_{i,j}) - min (f_{i,j} - r_{i,j})$$

## J=1:

$$f_{i,j} - r_{i,j} = 2 - 0 = 2$$

# J=2:

$$f_{i,j} - r_{i,j} = 8 - 6 = 2$$

## J=3:

$$f_{i,j} - r_{i,j} = 14 - 12 = 2$$

# J = 4:

$$f_{i,j} - r_{i,j} = 20 - 18 = 2$$

On a 
$$f_{i,j} - r_{i,j} = \{2, 2, 2, 2\}$$

Donc:

$$\Rightarrow$$
 AFJ<sub>0</sub> = 2 - 2 = 0

## Pour T<sub>1</sub>:

$$AFJ_1 = max (f_{i,j} - r_{i,j}) - min (f_{i,j} - r_{i,j})$$

$$J=1$$
:

$$f_{i,j} - r_{i,j} = 5 - 0 = 5$$

$$J=2$$
:

```
f_{i,j} - r_{i,j} = 11 - 8 = 3

J = 3:
f_{i,j} - r_{i,j} = 21 - 16 = 5

On a f_{i,j} - r_{i,j} = \{5, 3, 5\}

Donc:
\Rightarrow AFJ_1 = 5 - 3 = 2

Pour T_2:

AFJ_2 = \max(f_{i,j} - r_{i,j}) - \min(f_{i,j} - r_{i,j}) = 16 - 0 = 16
\Rightarrow ARJ_2 = 16
```

## Exercice 2:

Ce code crée un thread qui exécute la fonction **print\_message**, affichant le message passé en argument, puis le programme principal (main) attend la fin de l'exécution du thread avec **pthread\_join**.

- La fonction print\_message prend un pointeur vers une chaîne de caractères en argument et affiche ce message à l'écran.
- Dans la fonction main, une chaîne de caractères message contenant le message à afficher est créée.
- La fonction pthread\_create est utilisée pour créer un thread en lui passant la fonction print message et le message comme arguments.
- Le programme principal ( main ) attend la fin de l'exécution du thread avec pthread\_join, ce qui garantit que le message est affiché avant la fin du programme.
- Le programme est compilé avec l'option -pthread pour inclure la bibliothèque pthread, qui est nécessaire pour utiliser les fonctionnalités de threading en C.
- Enfin, le programme est exécuté, et le message "Bonjour, OUSSAMA" est affiché par le thread.

```
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <stdlib.h>

// Fonction pour afficher un message à l'écran
void *print_message(void *arg) {
    // Cast de l'argument vers une chaîne de caractères
    char *message;
    message = (char *)arg;

    // Affichage du message
    printf("%s \n", message);

    // Le thread se termine, retourne NULL
    return NULL;
}
```

```
int main(int argc, char *argv[]) {
    pthread_t thread; // Déclaration d'un identifiant de thread

    const char *message = "Bonjour, OUSSAMA"; // Message à afficher

    // Création du thread en lui passant la fonction print_message
et le message comme argument
    pthread_create(&thread, NULL, print_message, (void *)message);

    // Attendre la fin de l'exécution du thread
    pthread_join(thread, NULL);

    return EXIT_SUCCESS;
}
```

À l'exécution, le message "Bonjour, OUSSAMA" sera affiché à l'écran par le thread créé.

## Exercice 3:

1. Exécuter le premier programme et donner le résultat de son exécution. Qu'est ce que vous remarquer ?

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <pthread.h>
// Fonction exécutée par le premier thread
void *Tache1(void *arg) {
    int i = 0;
    while (i < 5) { // Répéter 5 fois
        printf("Execution de Tache1\n"); // Afficher un message
        sleep(1); // Attendre 1 seconde
        i++;
    return NULL;
}
// Fonction exécutée par le deuxième thread
void *Tache2(void *arg) {
    int j = 0;
    while (j < 3) { // Répéter 3 fois
        printf("Execution de Tache2\n"); // Afficher un message
        sleep(1); // Attendre 1 seconde
        j++;
```

```
return NULL;

int main(int argc, char *argv[]) {
    pthread_t thread1, thread2; // Déclaration des identifiants de
thread

// Création des deux threads pour les tâches Tache1 et Tache2
    pthread_create(&thread1, NULL, Tache1, NULL);
    pthread_create(&thread2, NULL, Tache2, NULL);

// Attente de la fin de l'exécution des threads
    pthread_join(thread1, NULL);
    pthread_join(thread2, NULL);

return EXIT_SUCCESS;
}
```

```
Execution de Tachel
Execution de Tache2
Execution de Tachel
Execution de Tache2
Execution de Tache2
Execution de Tache2
Execution de Tachel
```

Le premier programme crée deux threads, un pour chaque tâche (Tache1 et Tache2). Ces tâches sont conçues pour s'exécuter pendant un certain nombre d'itérations en affichant un message toutes les secondes. Les deux tâches sont exécutées en parallèle, ce qui signifie que les messages de chaque tâche peuvent apparaître dans un ordre différent à chaque exécution du programme. La fonction pthread\_join est utilisée pour attendre la fin de l'exécution de chaque thread avant de terminer le programme.

# 2. Exécuter le deuxième programme et donner le résultat de son exécution. Qu'est ce que vous remarquer ?

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <pthread.h>

// Fonction exécutée par le premier thread
void *Tachel(void *arg) {
   int i = 0;
   while (i < 5) { // Répéter 5 fois
      printf("Execution de Tachel\n"); // Afficher un message
      sleep(1); // Attendre 1 seconde
   i++;</pre>
```

```
}
    return NULL;
// Fonction exécutée par le deuxième thread
void *Tache2(void *arg) {
    int j = 0;
    while (j < 3) { // Répéter 3 fois
        printf("Execution de Tache2\n"); // Afficher un message
        sleep(1); // Attendre 1 seconde
        j++;
    return NULL;
}
int main(int argc, char *argv[]) {
    pthread t thread1, thread2; // Déclaration des identifiants de
thread
    // Création du premier thread pour la tâche Tachel
    pthread create(&thread1, NULL, Tache1, NULL);
    // Attente de la fin de l'exécution du premier thread
    pthread join(thread1, NULL);
    // Création du deuxième thread pour la tâche Tache2
    pthread create (&thread2, NULL, Tache2, NULL);
    // Attente de la fin de l'exécution du deuxième thread
    pthread join(thread2, NULL);
    return EXIT SUCCESS;
}
```

Dans le deuxième programme, le thread pour Tache1 est créé en premier, et le programme attend ensuite que ce thread se termine avant de créer et d'attendre le thread pour Tache2. Ainsi, toutes les itérations de Tache1 sont exécutées avant même que Tache2 ne commence.

Cela donne l'impression que Tache2 est exécutée après Tache1 est terminée, même si en réalité, les deux tâches sont conçues pour s'exécuter en parallèle.

# 3. Expliquer la différence entre les deux résultats.

## Premier programme:

Dans le premier programme, les deux threads, Tache1 et Tache2, s'exécutent en parallèle. Cela signifie qu'ils s'exécutent simultanément, sans se bloquer l'un l'autre.

Par conséquent, l'impression des messages "Execution de Tache1" et "Execution de Tache2" s'entremêle, résultant en un ordre non-déterminé.

#### Deuxième programme :

Dans le deuxième programme, l'exécution de Tache2 est retardée jusqu'à la fin de l'exécution de Tache1.

Cela s'explique par l'appel à pthread\_join (thread1, NULL); avant la création de thread2. Cette instruction bloque le thread principal jusqu'à la terminaison de Tache1, ce qui signifie que Tache2 ne peut pas commencer avant que Tache1 ait terminé son exécution.

Par conséquent, dans le deuxième programme, l'impression des messages suit un ordre strict : d'abord tous les messages "Execution de Tache1", puis tous les messages "Execution de Tache2".

#### Exercice 4:

Inclusion des bibliothèques nécessaires :

- stdio.h pour les entrées/sorties standard.
- stdlib.h pour la gestion de la mémoire dynamique.
- pthread.h pour la gestion des threads POSIX.

#### Déclaration des fonctions des threads :

- thread\_func1(void \*arg): fonction exécutée par le premier thread. Elle affiche le message "Thread 1: Bonjour!" et retourne NULL pour indiquer la fin de son exécution.
- thread\_func2(void \*arg): fonction exécutée par le deuxième thread. Elle affiche le message "Thread 2: Salut!" et retourne NULL pour indiquer la fin de son exécution.

# Fonction main:

- Déclaration de deux variables de type pthread\_t pour identifier les threads : thread1 et thread2.
- Création des threads :
  - o pthread\_create(&thread1, NULL, thread\_func1, NULL): crée le premier thread et lui attribue la fonction thread\_func1. Le paramètre NULL indique qu'aucun attribut spécifique n'est défini pour le thread.
  - o pthread\_create(&thread2, NULL, thread\_func2, NULL): crée le deuxième thread et lui attribue la fonction thread\_func2. Le paramètre NULL indique qu'aucun attribut spécifique n'est défini pour le thread.

- Attente de la fin des threads :
  - o pthread\_join(thread1, NULL): attend la fin du premier thread identifié par thread1. Le paramètre NULL indique qu'on ne s'intéresse pas au retour de la fonction du thread.
  - o pthread\_join(thread2, NULL): attend la fin du deuxième thread identifié par thread2. Le paramètre NULL indique qu'on ne s'intéresse pas au retour de la fonction du thread.
- Affichage d'un message indiquant la fin du programme.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <pthread.h>
// Première fonction à exécuter dans le premier thread
void *thread func1(void *arg) {
    // Affichage du message du premier thread
    printf("Thread 1: Bonjour !\n");
    // Le thread se termine, retourne NULL
    return NULL;
}
// Deuxième fonction à exécuter dans le deuxième thread
void *thread func2(void *arg) {
    // Affichage du message du deuxième thread
    printf("Thread 2: Salut !\n");
    // Le thread se termine, retourne NULL
    return NULL;
}
int main(int argc, char *argv[]) {
    pthread t thread1, thread2; // Déclaration des identifiants de
thread
    // Création des deux threads en leur passant les fonctions
correspondantes
    pthread create(&thread1, NULL, thread func1, NULL);
    pthread create(&thread2, NULL, thread func2, NULL);
    // Attente de la fin de l'exécution des deux threads
    pthread join(thread1, NULL);
    pthread join(thread2, NULL);
    return EXIT SUCCESS;
}
```

## Exercice 5:

Le code crée et exécute plusieurs tâches périodiques à l'aide de threads. Les tâches s'exécutent à des intervalles définis et affichent un message lorsqu'elles sont exécutées. Après 10 secondes, les threads sont annulés et le programme se termine.

Structure PeriodicTask et fonction taskFunction:

- La structure PeriodicTask permet de définir une tâche périodique. Elle comporte deux champs :
  - o id: Un identifiant unique pour la tâche.
  - o period: La période d'exécution de la tâche en secondes.
- La fonction taskFunction est exécutée par chaque thread de tâche périodique. Elle effectue les actions suivantes :
  - o Attend la période spécifiée (period) en utilisant la fonction sleep.
  - o Affiche un message indiquant que la tâche a été exécutée.
  - o Est conçue pour s'exécuter indéfiniment tant que le thread n'est pas annulé.

# Création et exécution des tâches périodiques :

- Dans la fonction main, un tableau tasks est créé pour stocker les tâches périodiques.
- Chaque élément du tableau tasks est une instance de la structure PeriodicTask représentant une tâche individuelle.
- Pour chaque tâche, un thread est créé à l'aide de la fonction pthread create.
  - o Ce thread exécute la fonction taskFunction.
  - L'adresse de la tâche correspondante est passée à taskFunction comme argument.

#### Annulation et terminaison des threads:

- Après 10 secondes d'exécution, les threads sont annulés à l'aide de la fonction pthread cancel.
- La fonction pthread\_join est ensuite utilisée pour attendre la terminaison de chaque thread.
  - Cela garantit que tous les threads ont été correctement terminés avant la fin du programme.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <pthread.h>
#include <unistd.h> // Pour utiliser la fonction sleep
#define NUM_TASKS 5

// Structure pour représenter une tâche périodique
```

```
typedef struct {
    int id;
              // Identifiant de la tâche
    int period; // Période d'exécution de la tâche
} PeriodicTask;
// Fonction exécutée par chaque tâche périodique
void *taskFunction(void *arg) {
    // Conversion de l'argument en pointeur vers une structure
PeriodicTask
    PeriodicTask *task = (PeriodicTask *) arg;
    int ancien etat;
    pthread setcancelstate(PTHREAD CANCEL ENABLE, &ancien etat); //
Activation de l'annulation
    while (1) {
        // Attente de la période spécifiée avant la prochaine
exécution
        sleep(task->period);
        // Affichage d'un message indiquant que la tâche est
exécutée
        printf("Tâche %d exécutée\n", task->id);
        // Vérification de la demande d'annulation
        pthread testcancel();
    return NULL;
}
int main() {
     int i;
    // Définition des tâches périodiques dans un tableau
    PeriodicTask tasks[] = {
        {1, 1},
        {2, 9},
        {3, 3},
        {4, 7},
        {5, 5}
    };
    // Création d'un thread pour chaque tâche
    pthread t threads[NUM TASKS];
    for (i = 0; i < NUM TASKS; i++) {
        pthread create(&threads[i], NULL, taskFunction, &tasks[i]);
    // Attente 10 secondes avant d'annuler les threads
    sleep(10);
```

```
// Annulation des threads après 10 secondes
for (i = 0; i < NUM_TASKS; i++) {
    pthread_cancel(threads[i]);
    pthread_join(threads[i], NULL);
}

return EXIT_SUCCESS;
}</pre>
```

```
TÔche 1 exÚcutÚe
TÔche 1 exÚcutÚe
TÔche 3 exÚcutÚe
TÔche 1 exÚcutÚe
TÔche 1 exÚcutÚe
TÔche 5 exÚcutÚe
TÔche 1 exÚcutÚe
 TÔche 3 exÚcutÚe
 TÔche 1 exÚcutÚe
 TÔche 4 exÚcutÚe
TÔche 1 exÚcutÚe
 TÔche 1 exÚcutÚe
 TÔche 2 exÚcutÚe
TÔche 3 exÚcutÚe
TÔche 1 exÚcutÚe
TÔche 5 exÚcutÚe
 TÔche 1 exÚcutÚe
 TÔche 3 exÚcutÚe
TÔche 4 exÚcutÚe
TÔche 5 exÚcutÚe
TÔche 3 exÚcutÚe
TÔche 2 exÚcutÚe
TÔche 3 exÚcutÚe
TÔche 5 exÚcutÚe
 TÔche 4 exÚcutÚe
Process exited after 25.09 seconds with return value 0
Appuyez sur une touche pour continuer...
```

# Exercice 6:

Ce code démontre efficacement l'utilisation des pthreads pour le calcul parallèle en répartissant la tâche de calcul de la somme du tableau entre plusieurs threads. Le mutex garantit un accès synchronisé à la variable partagée, empêchant la corruption des données et assurant des résultats précis.

#### Includes:

- stdio.h pour les entrées/sorties standard.
- stdlib.h pour la gestion de la mémoire dynamique.
- pthread.h pour la création et la gestion des threads.

## Définitions:

- ARRAY SIZE définit la taille du tableau à 10.
- NUM THREADS définit le nombre de threads à utiliser (4 dans ce cas).

## Variable globale:

• totalSum est une variable partagée pour stocker la somme totale calculée par tous les threads.

## Structure PartialSum:

- Cette structure contient les informations nécessaires pour le calcul partiel d'un soustableau :
  - o start: un pointeur vers le début du sous-tableau.
  - o end: un pointeur vers la fin du sous-tableau.
  - o lock: un verrou pthread\_mutex\_t pour synchroniser l'accès à la variable partagée totalSum.

#### Fonction sum partial:

- Cette fonction est exécutée par chaque thread.
- Elle calcule la somme partielle des éléments du sous-tableau qui lui est attribué.
- Elle utilise un verrou pour protéger la variable partagée totalSum lors de la mise à jour.

#### Fonction main:

- Crée un tableau array d'entiers et l'initialise avec des valeurs.
- Initialise un verrou pthread mutex tlock.
- Déclare des tableaux threads et thread pour stocker les identifiants des threads et les structures PartialSum, respectivement.
- Calcule la taille de chaque sous-tableau (taille).
- Crée chaque thread :
  - o Initialise la structure PartialSum pour le thread actuel.
  - o Crée le thread en appelant pthread\_create et lui passe la fonction sum partial et la structure PartialSum comme arguments.
- Attend la fin de l'exécution de tous les threads en utilisant pthread join.
- Affiche la somme totale totalSum.
- Détruit le verrou lock.
- Crée et synchronise les threads, en passant à chacun la structure PartialSum correspondante.
- Calcule la somme totale en additionnant les sommes partielles.
- Affiche la somme totale.
- Détruit le mutex.

```
pthread mutex t *lock; // Verrou pour synchroniser l'accès à la
variable partagée
} PartialSum;
// Fonction exécutée par chaque thread pour calculer la somme
partielle
void *sum partial(void *args) {
    PartialSum *partial = (PartialSum *)args; // Conversion de
l'argument en pointeur de type PartialSum
    int partialSum = 0; // Variable pour stocker la somme partielle
    // Parcours du sous-tableau et calcul de la somme partielle
    int *p;
    for (p = partial->start; p < partial->end; p++) {
       partialSum += *p;
    // Verrouillage pour synchroniser l'accès à la variable partagée
    pthread mutex lock(partial->lock);
    // Mise à jour de la somme totale avec la somme partielle
calculée par ce thread
    totalSum += partialSum;
    // Déverrouillage du verrou
    pthread mutex unlock(partial->lock);
    // Fin du thread
    pthread exit(NULL);
}
int main() {
    int array[ARRAY_SIZE]; // Déclaration du tableau
    int i:
    // Initialisation du tableau avec des valeurs de votre choix
    for (i = 0; i < ARRAY SIZE; ++i) {
        array[i] = i + 1;
    pthread mutex t lock; // Déclaration du verrou
    pthread mutex init(&lock, NULL); // Initialisation du verrou
    pthread t threads[NUM THREADS]; // Déclaration des identifiants
de threads
    PartialSum thread[NUM THREADS]; // Déclaration des structures
PartialSum pour chaque thread
    int taille = ARRAY SIZE / NUM THREADS; // Calcul de la taille de
chaque sous-tableau
```

```
// Création des threads et division du travail entre eux
    for (i = 0; i < NUM THREADS; ++i) {
       // Remplissage des informations de la structure PartialSum
pour le thread actuel
        thread[i].start = (array + i * taille); // Pointeur vers le
début du sous-tableau
        thread[i].end = (array + ((i == NUM_THREADS - 1) ?
ARRAY_SIZE : (i + 1) * taille)); // Pointeur vers la fin du sous-
tableau
        thread[i].lock = &lock; // Passage du verrou
        // Création du thread et appel de la fonction sum partial
avec les informations de la structure actuelle
        pthread create(&threads[i], NULL, sum partial, (void
*) &thread[i]);
    // Attente de la fin de l'exécution de tous les threads
    for (i = 0; i < NUM THREADS; ++i) {
        pthread_join(threads[i], NULL);
    }
    // Affichage de la somme totale
    printf("Somme totale : %d\n", totalSum);
    // Destruction du verrou
    pthread_mutex_destroy(&lock);
    return 0; // Fin du programme
}
```

```
Somme totale : 55

Process returned 0 (0x0) execution time : 0.062 s

Press any key to continue.
```