

Programmation Concurrente

Principes et concepts
2024-2025

Chapitre 3: Synchronisation

Plan

- Rappel
- Scenario d'alternance
- Déterminisme
- Atomicité
- Exclusion mutuelle

Ordre des opérations

- Soit les threads A et B suivants s'exécutant concurremment et les variables globales a et b :

A

```
a = a + 1  
b = b + 1
```

B

```
b = 2 * b  
a = 2 * a
```

- Si $a = b = 2$, quelles seront les valeurs de a et b lorsque les deux threads seront terminés ?

Ordre des opérations

- Soit les threads A et B suivants s'exécutant concurremment et les variables globales a et b:

A

```
a = a + 1
b = b + 1
```

B

```
b = 2 * b
a = 2 * a
```

1

```
a = a + 1
b = b + 1
b = 2 * b
a = 2 * a
```

a = 6, b = 6

Ordre des opérations

- Soit les threads A et B suivants s'exécutant concurremment et les variables globales a et b:

A

```
a = a + 1
b = b + 1
```

B

```
b = 2 * b
a = 2 * a
```

1

```
a = a + 1
b = b + 1
b = 2 * b
a = 2 * a
```

a = 6, b = 6

2

```
b = 2 * b
a = 2 * a
a = a + 1
b = b + 1
```

a = 5, b = 5

Ordre des opérations

- Soit les threads A et B suivants s'exécutant concurremment et les variables globales a et b:

A

```
a = a + 1
b = b + 1
```

B

```
b = 2 * b
a = 2 * a
```

1

```
a = a + 1
b = b + 1
b = 2 * b
a = 2 * a
```

a = 6, b = 6

2

```
b = 2 * b
a = 2 * a
a = a + 1
b = b + 1
```

a = 5, b = 5

3

```
a = a + 1
b = 2 * b
b = b + 1
a = 2 * a
```

a = 6, b = 5

Ordre des opérations

```
int day, month, year; // date

void *func1(void *arg) {
    day = 28;
    month = 12;
    year = 1969;
    return NULL;
}

void *func2(void *arg) {
    day = 16;
    month = 3;
    year = 1953;
    return NULL;
}

int main(int argc, char *argv[]) {
    pthread_t thread1, thread2;
    pthread_create(&thread1, NULL, func1, NULL);
    pthread_create(&thread2, NULL, func2, NULL);
    pthread_join(thread1, NULL);
    pthread_join(thread2, NULL);
    printf("%d/%d/%d\n", day, month, year);
    return EXIT_SUCCESS;
}
```

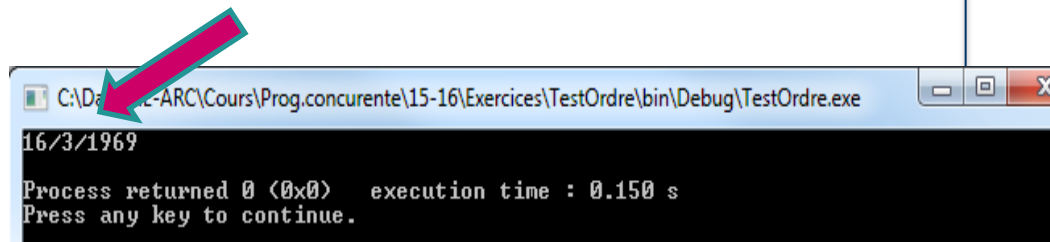
Exemple1

```
int day, month, year; // date
```

```
void *func1(void *arg) {
    day = 28;
    month = 12;
    year = 1969;
    return NULL;
}
```

```
void *func2(void *arg) {
    day = 16;
    month = 3;
    year = 1953;
    return NULL;
}
```

```
int main(int argc, char *argv[]) {
    pthread_t thread1, thread2;
    pthread_create(&thread1, NULL, func1, NULL);
    pthread_create(&thread2, NULL, func2, NULL);
    pthread_join(thread1, NULL);
    pthread_join(thread2, NULL);
    printf("%d/%d/%d\n", day, month, year);
    return EXIT_SUCCESS;
}
```



Exemple2

```
#define COUNT 10000
int n = 0;

void *func1(void *arg) {
    for (int i = 0; i < COUNT; i++)
        n++;
    printf("Thread 1 terminated.\n");
    return NULL;
}

void *func2(void *arg) {
    for (int i = 0; i < COUNT; i++)
        n++;
    printf("Thread 2 terminated.\n");
    return NULL;
}

int main(int argc, char *argv[]) {
    pthread_t thread1, thread2;
    pthread_create(&thread1, NULL, func1, NULL);
    pthread_create(&thread2, NULL, func2, NULL);
    pthread_join(thread1, NULL);
    pthread_join(thread2, NULL);
    printf("n = %d\n", n);
    return EXIT_SUCCESS;
}
```

Exemple2

```
#define COUNT 10000
int n = 0;

void *func1(void *arg) {
    for (int i = 0; i < COUNT; i++)
        n++;
    printf("Thread 1 terminated.\n");
    return NULL;
}

void *func2(void *arg) {
    for (int i = 0; i < COUNT; i++)
        n++;
    printf("Thread 2 terminated.\n");
    return NULL;
}

int main(int argc, char *argv[]) {
    pthread_t thread1, thread2;
    pthread_create(&thread1, NULL, func1, NULL);
    pthread_create(&thread2, NULL, func2, NULL);
    pthread_join(thread1, NULL);
    pthread_join(thread2, NULL);
    printf("n = %d\n", n);
    return EXIT_SUCCESS;
}
```

C:\Data\HE-ARC\Cours\Prog.concurrente\15-16\Exercices\Exemple2Count\bin\Debug\Exemple2Co...

```
Thread 1 terminated.
Thread 2 terminated.
n = 18894
Process returned 0 (0x0)   execution time : 0.050 s
Press any key to continue.
```

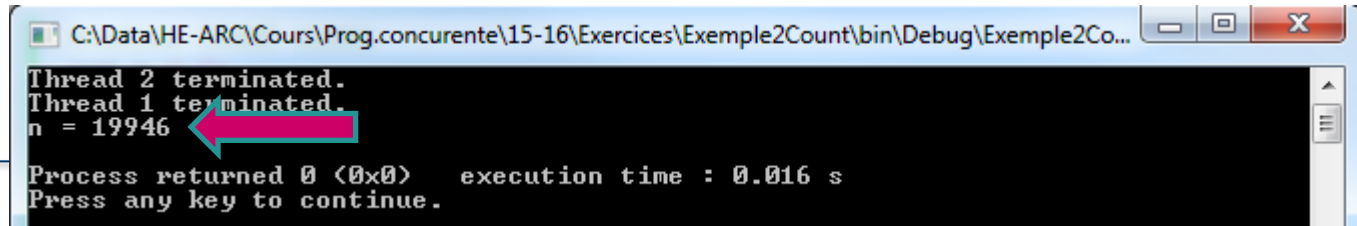
Exemple2

```
#define COUNT 10000
int n = 0;

void *func1(void *arg) {
    for (int i = 0; i < COUNT; i++)
        n++;
    printf("Thread 1 terminated.\n");
    return NULL;
}

void *func2(void *arg) {
    for (int i = 0; i < COUNT; i++)
        n++;
    printf("Thread 2 terminated.\n");
    return NULL;
}

int main(int argc, char *argv[]) {
    pthread_t thread1, thread2;
    pthread_create(&thread1, NULL, func1, NULL);
    pthread_create(&thread2, NULL, func2, NULL);
    pthread_join(thread1, NULL);
    pthread_join(thread2, NULL);
    printf("n = %d\n", n);
    return EXIT_SUCCESS;
}
```



```
C:\Data\HE-ARC\Cours\Prog.concurrente\15-16\Exercices\Exemple2Count\bin\Debug\Exemple2Co...
Thread 2 terminated.
Thread 1 terminated.
n = 19946
Process returned 0 (0x0) execution time : 0.016 s
Press any key to continue.
```

Explication

- On pense obtenir 20000, mais ce n'est le cas; pourquoi ?
- Que signifie `n++` ?
- Cette simple instruction C d'incrémentement est réellement composée de 3 instructions en langage machine :

```
movl n, eax
```

```
addl 1, eax
```

```
movl eax, n
```

copie la valeur de la mémoire commune désignée par `n` dans le registre `eax`

ajoute 1 au registre

Stocke le contenu du registre `eax` à l'adresse de `n`

Concurrence et déterminisme

- Soit $n = 10$
- L'instruction $n++$ peut être interrompue :

Thread 1	Thread 2	
<code>eax ← 10</code>		



temps

Concurrence et déterminisme

- Soit $n = 10$
- L'instruction $n++$ peut être interrompue :

Thread 1	Thread 2	
$eax \leftarrow 10$		
		Changement de contexte



temps

Concurrence et déterminisme

- Soit $n = 10$
- L'instruction $n++$ peut être interrompue :

Thread 1	Thread 2	
<code>eax ← 10</code>		
		Changement de contexte
	<code>eax ← 10</code>	

↓ temps

Concurrence et déterminisme

- Soit $n = 10$
- L'instruction $n++$ peut être interrompue :

Thread 1	Thread 2	
<code>eax ← 10</code>		
		Changement de contexte
	<code>eax ← 10</code>	
	<code>eax ← eax + 1</code>	

↓ temps

Concurrence et déterminisme

- Soit $n = 10$
- L'instruction $n++$ peut être interrompue :

Thread 1	Thread 2	
<code>eax ← 10</code>		
		Changement de contexte
	<code>eax ← 10</code>	
	<code>eax ← eax + 1</code>	
	<code>n ← eax (vaut 11)</code>	



temps

Concurrence et déterminisme

- Soit $n = 10$
- L'instruction $n++$ peut être interrompue :

Thread 1	Thread 2	
<code>eax ← 10</code>		
		Changement de contexte
	<code>eax ← 10</code>	
	<code>eax ← eax + 1</code>	
	<code>n ← eax (vaut 11)</code>	
		Changement de contexte

↓ temps

Concurrence et déterminisme

- Soit $n = 10$
- L'instruction $n++$ peut être interrompue :

Thread 1	Thread 2	
$eax \leftarrow 10$		
		Changement de contexte
	$eax \leftarrow 10$	
	$eax \leftarrow eax + 1$	
	$n \leftarrow eax$ (vaut 11)	
		Changement de contexte
$eax \leftarrow eax + 1$		

↓ temps

Concurrence et déterminisme

- Soit $n = 10$
- L'instruction $n++$ peut être interrompue :

Thread 1	Thread 2	
$eax \leftarrow 10$		
		Changement de contexte
	$eax \leftarrow 10$	
	$eax \leftarrow eax + 1$	
	$n \leftarrow eax$ (vaut 11)	
		Changement de contexte
$eax \leftarrow eax + 1$		
$n \leftarrow eax$		

↓ temps

Concurrence et déterminisme

- Soit $n = 10$
- L'instruction $n++$ peut être interrompue :

Thread 1	Thread 2	
$eax \leftarrow 10$		
		Changement de contexte
	$eax \leftarrow 10$	
	$eax \leftarrow eax + 1$	
	$n \leftarrow eax$ (vaut 11)	
		Changement de contexte
$eax \leftarrow eax + 1$		
$n \leftarrow eax$		
		n vaut 11 et non 12 !

↓ temps

Atomicité

- L'exemple d'exécution précédent montre que la variable n ne peut pas être utilisée comme compteur.
- Pour résoudre ce problème l'instruction $n++$ doit s'exécuter de manière **atomique**, c'est-à-dire que les deux accès à la variable n doivent s'effectuer de manière **indivisible**.
- Une portion de code qui doit s'exécuter de manière atomique est appelée une **section critique** (SC).
- Une solution consiste à inclure et protéger la section critique à l'aide d'un verrou (ou mutex).

Atomicité

Une **opération atomique** signifie que la séquence d'instructions est **indivisible** $\Rightarrow$ elle est **garantie** d'être exécutée en un seul bloc.

- Les instructions machines ne sont pas forcément atomiques.
- Le mécanisme d'atomicité est nécessaire dans le cas d'accès concurrents à des données.
- Exemples :
 - Atomicité des transactions dans une base de données
 - Atomicité au niveau des opérations du système de fichiers
 - Concurrence dans les systèmes d'exploitation, etc.

Thread-Safe

- Dans un contexte concurrent, toute fonction non thread-safe doit être protégée par un mécanisme approprié (ex: verrou)
- La plupart des fonctions de la librairie POSIX Threads sont thread-safe; celles qui ne le sont pas sont listées dans le manuel (man pthreads)

Une fonction est dite **thread-safe** (ou **MT-safe**) si elle peut être appelée simultanément par plusieurs threads et qu'elle retourne toujours le même résultat.

Code Thread-safe

- Fonction thread-safe : bloque indéfiniment si elle s'appelle elle-même (dû au mutex; cf. chapitre suivant) :

```
void f() {  
    mutex_lock();  
    ...  
    // function body  
    ...  
    mutex_unlock();  
}
```

Ressource critique

- Exemples de ressources critiques :
 - Une variable globale (ressource logique) accédée en lecture et en écriture par plusieurs threads
 - Une ressource physique (périphérique) accédée par plusieurs threads.

Une **ressource critique** est une ressource non partageable et accédée par plusieurs threads.

Ressource critique

```
int iterations = 1000000;
int global = 0;
void *my_thread(void *arg) {
    for (int i = 0; i < iterations; i++) {
        global++;
    }
    printf("Fin du thread %d\n", (int)arg);
    return NULL;
}

int main(void) {
    pthread_t thread1, thread2;
    if (pthread_create(&thread1, NULL, my_thread, (void *)1) == 0) {
        if (pthread_create(&thread2, NULL, my_thread, (void *)2) == 0) {
            pthread_join(thread1, NULL);
            pthread_join(thread2, NULL);
            printf("Fin des thread: global = %d (%d)\n", global, 2*iterations);
            return EXIT_SUCCESS;
        }
        printf(stderr, "main: Erreur pthread_create\n");
    }
    printf(stderr, "main: Erreur pthread_create\n");
    return EXIT_FAILURE;
}
```

Ressource critique

```
int iterations = 1000000;
int global = 0;

void *my_thread(void *arg) {
    for (int i = 0; i < iterations; i++) {
        global++;
    }
    printf("Fin du thread %d\n", (int)arg);
    return NULL;
}

int main(void) {
    pthread_t thread1, thread2;
    if (pthread_create(&thread1, NULL, my_thread, (void *)1) == 0) {
        if (pthread_create(&thread2, NULL, my_thread, (void *)2) == 0) {
            pthread_join(thread1, NULL);
            pthread_join(thread2, NULL);
            printf("Fin des thread: global = %d (%d)\n", global, 2*iterations);
            return EXIT_SUCCESS;
        }
        fprintf(stderr, "main: Erreur pthread_create\n");
    }
    fprintf(stderr, "main: Erreur pthread_create\n");
    return EXIT_FAILURE;
}
```

Problèmes de la programmation concurrente

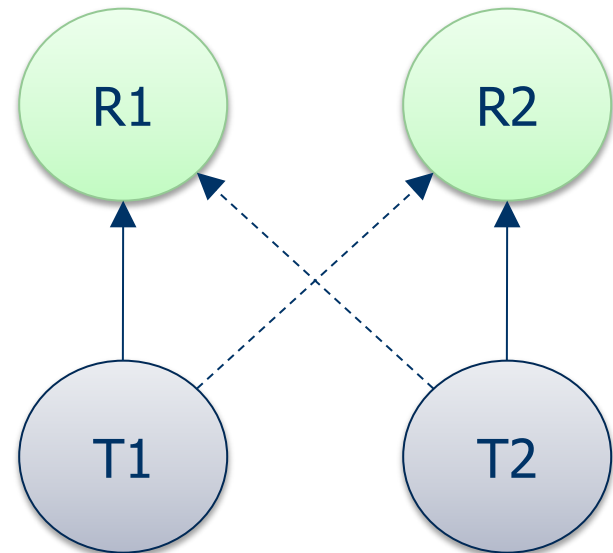
- **Interférences** : plusieurs threads concurrents modifient une donnée en même temps → la donnée peut être corrompue
- Exemple : soit une date de naissance dd/mm/yyyy et deux threads concurrents :
 - Thread1 exécute dd = 28, mm = 12, yyyy = 1969
 - Thread2 exécute dd = 16, mm = 3, yyyy = 1953
 - Après exécution le résultat est :

jj = 28, mm = 3, yyyy = 1953

→ Exclusion mutuelle non garantie !

Problèmes de la programmation concurrente

- **Interblocage (*deadlock*)** : blocage permanent d'un ensemble de threads; survient lorsque un ou plusieurs threads attendent une action d'un autre thread pour continuer
- Exemple $\Rightarrow$ deux threads concurrents (T1 et T2) s'attendent mutuellement :
 - T1 possède R1 et demande R2
 - T2 possède R2 et demande R1



Section critique

- Une ressource critique doit être exécutée en exclusion mutuelle
→ les accès à la ressource s'excluent mutuellement
- L'exclusion mutuelle doit être assurée dans une section critique
- L'accès à une section critique se fait par un algorithme d'exclusion mutuelle en deux parties :
 - Protocole d'entrée
 - Protocole de sortie

Une section de code accédant à des ressources partagées et ne devant pas être exécutée par un autre thread est appelée **section critique**.

Modèle

- Modèle de l'exclusion mutuelle pour un thread

```
void *thread(void *arg) {
    ...
    // Instructions
    ...
    PROTOCOLE D'ENTREE (prélude)
        SECTION CRITIQUE // Accès à la ressource critique
    PROTOCOLE DE SORTIE (postlude)
    ...
    // Instructions
    ...
}
```


Exemple

- Modèle de l'exclusion mutuelle pour un thread

```
void *func1(void *arg) {
    for (int i = 0; i < COUNT; i++) {
        Entrée en section critique
        n++;          // SECTION CRITIQUE
        Sortie de la section critique
    }
    printf("Thread 1 terminated.\n");
    return NULL;
}

void *func2(void *arg) {
    for (int i = 0; i < COUNT; i++) {
        Entrée en section critique
        n++;          // SECTION CRITIQUE
        Sortie de la section critique
    }
    printf("Thread 2 terminated.\n");
    return NULL;
}
```