

## Cours 4 et 5

### Processus légers - Threads

17/09/2016

PR Cours 4 et 5 : Threads

1

## Cours 4 - PTHREADS

- Définition
- Création et terminaison
- Synchronisation entre pthreads
- Attributs
- Annulation
- Intégration avec d'autres outils POSIX
  - Signaux
  - Sémaphores
  - Fork

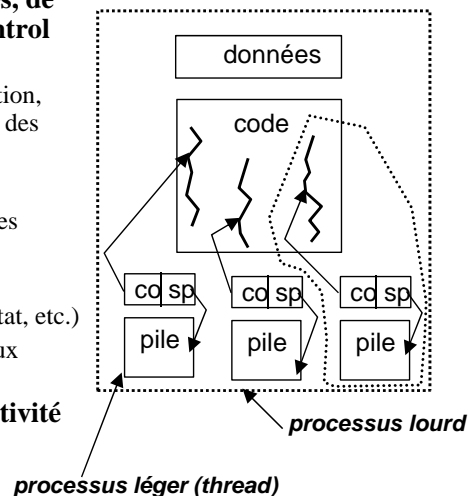
17/09/2016

PR Cours 4 et 5 : Threads

2

## Processus léger ou "Thread"

- Partage les zones de code, de données, de tas + des zones du PCB (Process Control Block) :
  - liste des fichiers ouverts, comptabilisation, répertoire de travail, userid et groupid, des handlers de signaux.
- Chaque thread possède :
  - un mini-PCB (son CO + quelques autres registres),
  - sa pile,
  - attributs d'ordonnancement (priorité, état, etc.)
  - structures pour le traitement des signaux (masque et signaux pendants).
- Un processus léger avec une seule activité = un processus lourd.



17/09/2016

PR Cours 4 et 5 : Threads

3

## Caractéristiques des Threads

- Avantages
  - Création plus rapide
  - Partage des ressources
  - Communication entre les threads est plus simple que celle entre processus
    - communication via la mémoire : variables globales.
  - Solution élégante pour les applications client/serveur :
    - une thread de connexion + une thread par requête
- Inconvénients
  - Programmation plus difficile (mutex, interblocages)
  - Fonctions de librairie non *multi-thread-safe*

17/09/2016

PR Cours 4 et 5 : Threads

4

# Threads Noyau / Threads Utilisateur

- **Bibliothèque Pthreads:**
  - les threads définies par la norme **POSIX 1.c** sont indépendantes de leur implémentation.
- **Deux types d'implémentation :**
  - **Thread usager (pas connue du noyau):**
    - L'état est maintenu en espace utilisateur. Aucune ressource du noyau n'est allouée à une thread.
    - Des opérations peuvent être réalisées indépendamment du système.
    - Le noyau ne voit qu'une seule thread
      - Tout appel système bloquant une thread aura pour effet de bloquer son processus et par conséquent toutes les autres threads du même processus.
  - **Thread Noyau (connue du noyau):**
    - Les threads sont des entités du système (threads natives).
    - Le système possède un descripteur pour chaque thread.
    - Permet l'utilisation des différents processeurs dans le cas des machines multiprocesseurs.

17/09/2016

PR Cours 4 et 5 : Threads

5

# Threads Noyau x Threads Utilisateur

Approche	Thread noyau	Thread utilisateur
<b>Implémentation des fonctionnalités POSIX</b>	Nécessite des appels systèmes spécifiques.	Portable sans modification du noyau.
<b>Création d'une thread</b>	Nécessite un appel système (ex. <i>clone</i> ).	Pas d'appel système. Moins coûteuse en ressources.
<b>Commutation entre deux threads</b>	Faite par le noyau avec changement de contexte.	Assurée par la bibliothèque; plus légère.
<b>Ordonnancement des threads</b>	Une thread dispose de la CPU comme les autres processus.	CPU limitée au processus qui contient les threads.
<b>Priorités des tâches</b>	Chaque thread peut s'exécuter avec une prio. indépendante.	Priorité égale à celle du processus.
<b>Parallélisme</b>	Répartition des threads entre différents processeurs.	Threads doivent s'exécuter sur le même processeur.

17/09/2016

PR Cours 4 et 5 : Threads

6

# Pthreads utilisant des threads Noyau

- **Trois différentes approches:**
  - **M-1 (many to one)**
    - Une même thread système est associée à toutes les *Pthreads* d'un processus.
      - Ordonnancement des threads est fait par le processus
        - Approche thread utilisateur.
  - **1-1 (one to one)**
    - A chaque *Pthread* correspond une thread noyau.
      - Les *Pthreads* sont traitées individuellement par le système.
  - **M-M (many to many)**
    - différentes *Pthreads* sont multiplexées sur un nombre inférieur ou égal de threads noyau.

17/09/2016

PR Cours 4 et 5 : Threads

7

# Réentrance

- **Exécution de plusieurs activités concurrentes**
  - Une même fonction peut être appelée simultanément par plusieurs threads.
- **Fonction réentrante:**
  - fonction qui accepte un tel comportement.
    - pas de manipulation de variable globale
    - utilisation de mécanismes de synchronisation permettant de régler les conflits provoqués par des accès concurrents.
- **Terminologie**
  - Fonction **multithread-safe (MT-safe)** :
    - réentrant vis-à-vis du parallélisme
  - Fonction **async-safe** :
    - réentrant vis-à-vis des signaux

17/09/2016

PR Cours 4 et 5 : Threads

8

# POSIX thread API

## ■ Orienté objet:

- *pthread\_t* : identifiant d'une *thread*
- *pthread\_attr\_t* : attribut d'une *thread*
- *pthread\_mutex\_t* : *mutex* (exclusion mutuelle)
- *pthread\_mutexattr\_t* : attribut d'un *mutex*
- *pthread\_cond\_t* : variable de condition
- *pthread\_condattr\_t* : attribut d'une variable de condition
- *pthread\_key\_t* : clé pour accès à une donnée globale réservée
- *pthread\_once\_t* : initialisation unique

# POSIX thread API

- Une *Pthread* est identifiée par un *ID* unique
- En général, en cas de succès une fonction renvoie 0 et une valeur différente de NULL en cas d'échec.
- Pthreads n'indiquent pas l'erreur dans *errno*.
  - Possibilité d'utiliser *strerror*.
- Fichier *<pthread.h>*
  - Constantes et prototypes des fonctions.
- Faire le lien avec la bibliothèque *libpthread.a*
  - gcc .... -l pthread
- Directive
  - #define \_REENTRANT
  - gcc ... -D \_REENTRANT

## Fonctions Pthreads

### ■ Préfixe

- Enlever le *\_t* du type de l'objet auquel la fonction s'applique.

### ■ Suffixe (exemples)

- *\_init* : initialiser un objet.
- *\_destroy* : détruire un objet.
- *\_create* : créer un objet.
- *\_getattr* : obtenir l'attribut *attr* des attributs d'un objet.
- *\_setattr* : modifier l'attribut *attr* des attributs d'un objet.

### ■ Exemples :

- *pthread\_create* : crée une thread (objet *pthread\_t*).
- *pthread\_mutex\_init* : initialise un objet du type *pthread\_mutex\_t*.

## Gestion des Threads

### ■ Une *Pthread* :

- est identifiée par un *ID* unique.
- exécute une fonction passée en paramètre lors de sa création.
- possède des attributs.
- peut se terminer (*pthread\_exit*) ou être annulée par une autre thread (*pthread\_cancel*).
- peut attendre la fin d'une autre thread (*pthread\_join*).

### ■ Une *Pthread* possède son propre masque de signaux et signaux pendants.

### ■ La création d'un processus donne lieu à la création de la thread main.

- Retour de la fonction *main* entraîne la terminaison du processus et par conséquent de toutes les threads de celui-ci.

## Gestion des Threads: attributs

- **Attributs passés au moment de la création de la thread :**  
Paramètre du type `pthread_attr_t`
- **Initialisation d'une variable du type `pthread_attr_t` avec les valeurs par défaut :**  
`int pthread_attr_init (pthread_attr_t *attrib) ;`
- **Chaque attribut possède un *nom* utilisé pour construire les noms de deux types fonctions :**
  - `pthread_attr_getnom (pthread_attr_t *attr, ...)`
    - Extraire la valeur de l'attribut *nom* de la variable *attr*
  - `pthread_attr_setnom (pthread_attr_t *attr, ...)`
    - Modifier la valeur de l'attribut *nom* de la variable *attr*

## Gestion des Threads: attributs (1)

- **Nom :**
  - **scope** (*int*) - thread native ou pas
    - `PTHREAD_SCOPE_SYSTEM`, `PTHREAD_SCOPE_PROCESS`
  - **stackaddr** (*void \**) - adresse de la pile
  - **stacksize** (*size\_t*) - taille de la pile
  - **detachstate** (*int*) - thread joignable ou détachée
    - `PTHREAD_CREATE_JOINABLE`, `PTHREAD_CREATE_DETACHED`
  - **schedpolicy** (*int*) - type d'ordonnancement
    - `SCHED_OTHER` (unix) , `SCHED_FIFO` (temps-réel FIFO), `SCHED_RR` (temps-réel round-robin)
  - **schedparam** (*sched\_param \**) - paramètres pour l'ordonnanceur
  - **inheritsched** (*int*) - ordonnancement hérité ou pas
    - `PTHREAD_INHERIT_SCHED`, `PTHREAD_EXPLICIT_SCHED`

## Gestion des Threads: attributs (2)

- **Exemples de fonctions :**
  - **Obtenir/modifier l'état de détachement d'une thread**
    - `PTHREAD_CREATE_JOINABLE`, `PTHREAD_CREATE_DETACHED`
    - `int pthread_attr_getdetachstate (const pthread_attr_t *attributs, int *valeur);`
    - `int pthread_attr_setdetachstate (const pthread_attr_t *attributs, int valeur);`
  - **Obtenir/modifier la taille de la pile d'une thread**
    - `int pthread_attr_getstacksize (const pthread_attr_t *attributs, size_t *taille);`
    - `int pthread_attr_setstacksize (const pthread_attr_t *attributs, size_t taille);`

## Gestion des Threads: attributs (3)

- **Exemples d'appels des fonctions :**
  - **Obtenir la taille de pile de la thread**  
`pthread_attr_t attr; size_t taille;`  
`pthread_attr_getstacksize(&attr, &taille);`
  - **Détachement d'une thread**  
`pthread_attr_t attr;`  
`pthread_attr_setdetachstate(&attr, PTHREAD_CREATE_DETACHED);`
  - **Modifier la politique d'ordonnancement (temps-réel)**  
`pthread_attr_t attr;`  
`pthread_attr_setschedpolicy(&attr, SCHED_FIFO);`

# Création des Threads

- **Création d'une thread avec les attributs `attr` en exécutant `fonc` avec `arg` comme paramètre :**

```
int pthread_create(pthread_t *tid, pthread_attr_t *attr,
                  void * (*fonc) (void *), void *arg);
```

- **attr** : si NULL, la thread est créée avec les attributs par défaut.
- **code de renvoi** :
  - 0 en cas de succès.
  - En cas d'erreur une valeur non nulle indiquant l'erreur:
    - EAGAIN : manque de ressource.
    - EPERM : pas la permission pour le type d'ordonnancement demandé.
    - EINVAL : attributs spécifiés par `attr` ne sont pas valables.

# Thread principale x Threads annexes

- **La création d'un processus donne lieu à la création de la *thread principale* (*thread main*).**
  - Un retour à la fonction *main* entraîne la terminaison du processus et par conséquent la terminaison de toutes ses threads.
- **Une thread créée par la primitive *pthread\_create* dans la fonction *main* est appelée une *thread annexe*.**
  - Terminaison :
    - Retour de la fonction correspondante à la thread ou appel à la fonction *pthread\_exit*.
      - aucun effet sur l'existence du processus ou des autres threads.
  - L'appel à *exit* ou *\_exit* par une thread annexe provoque la terminaison du processus et de toutes les autres threads.

## Obtention et comparaison des identificateurs

- **Obtention de l'identité de la thread courante :**

```
pthread_t pthread_self (void);
```

- renvoie l'identificateur de la thread courante.

- **Comparaison entre deux identificateurs de threads**

```
pthread_t pthread_equal(pthread_t t1, pthread_t t2);
```

- Test d'égalité : renvoie une valeur non nulle si *t1* et *t2* identifient la même thread.

## Exemple 1 – Création d'une thread attributs standards

```
#define _POSIX_SOURCE 1
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
```

```
void *test (void *arg) {
    int i;
    printf ("Argument reçu %s, tid: %d\n",
            (char*)arg, (int)pthread_self());

    for (i=0; i < 100000000; i++);
    printf ("fin thread %d\n",
            (int)pthread_self());
    return NULL;
}
```

```
int main (int argc, char ** argv) {
    pthread_t tid;
    pthread_attr_t attr;

    if (pthread_create (&tid, NULL,
                       test, "BONJOUR") != 0) {
        perror("pthread_create \n");
        exit (1);
    }
    sleep (3);
    printf ("fin thread main \n");
    return EXIT_SUCCESS;
}
```

## Exemple 2 – Création d'une thread attributs standards

```
#define _POSIX_SOURCE 1
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>

void *test (void *arg) {
    int i;
    printf ("Argument reçu %s, tid: %d\n",
            (char*)arg, (int)pthread_self());

    for (i=0; i < 10000000; i++);
    printf ("fin thread %d\n",
            (int)pthread_self());
    return NULL;
}

int main (int argc, char ** argv) {
    pthread_t tid;
    pthread_attr_t attr;

    if (pthread_attr_init (& attr) != 0) {
        perror("pthread init attributs\n");
        exit (1);
    }
    if (pthread_create (&tid, &attr,
                       test, "BONJOUR") != 0) {
        perror("pthread_create\n");
        exit (1);
    }
    sleep (3);
    printf ("fin thread main\n");
    return EXIT_SUCCESS;
}
```

17/09/2016

PR Cours 4 et 5 : Threads

21

## Passage d'arguments lors de la création d'une thread

### ■ Passage d'arguments par référence (void \*)

- ne pas passer en argument l'adresse d'une variable qui peut être modifiée par la thread *main* avant/pendant la création de la nouvelle thread.

#### ■ Exemple :

```
/* ne pas passer directement l'adresse de i */
int* pt_ind;

for (i=0; i < NUM_THREADS; i++) {
    pt_ind = (int *) malloc (sizeof (i));
    *pt_ind = i;

    if (pthread_create (&(tid[i]), NULL, func_thread, (void *)pt_ind) != 0) {
        printf("pthread_create\n"); exit (1);
    }
}
```

17/09/2016

PR Cours 4 et 5 : Threads

22

## Terminaison d'une thread

### ■ Terminaison de la thread courante

**void pthread\_exit (void \*etat);**

- Termine la thread courante avec une valeur de retour égale à *etat* (pointeur).
- Valeur *etat* est accessible aux autres threads du même processus par l'intermédiaire de la fonction *pthread\_join*.

17/09/2016

PR Cours 4 et 5 : Threads

23

## Exemple 3 – Création/terminaison de threads

```
#define _POSIX_SOURCE 1
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>

#define NUM_THREADS 2

void *func_thread (void *arg) {
    printf ("Argument reçu : %s, thread_id: %d\n", (char*)arg, (int) pthread_self());
    pthread_exit ((void*)0); return NULL;
}

int main (int argc, char ** argv) {
    int i; pthread_t tid [NUM_THREADS];

    for (i=0; i < NUM_THREADS; i++) {
        if (pthread_create (&(tid[i]), NULL, func_thread, argv[i+1]) != 0) {
            printf("pthread_create\n"); exit (1);
        }
    }
    sleep (3);
    return EXIT_SUCCESS;
}
```

17/09/2016

PR Cours 4 et 5 : Threads

24

## Relâchement de la CPU par une thread

- **Demande de relâchement du processeur :**  
**int sched\_yield (void);**
  - La thread appelante demande à libérer le processeur.
  - Thread est mise dans la file des "*threads prêtes*".
    - La thread reprendra son exécution lorsque toutes les threads de priorité supérieure ou égale à la sienne se sont exécutées.

## Exemple 4 - relâchement de la CPU

```
#define _POSIX_SOURCE 1
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>

#define NUM_THREADS 3

void *test (void *arg) {
    int i,j;
    for (j=0; j<NUM_THREADS; j++) {
        for (i=0; i <1000; i++);
        printf ("thread %d %d \n",
            (int)pthread_self());
        sched_yield ();
    }
    return NULL;
}

int main (int argc, char ** argv) {
    pthread_t tid [NUM_THREADS];
    int i;

    for (i=0; i < NUM_THREADS; i++)
        if (pthread_create (&tid[i], NULL, test,
            NULL) != 0) {
            perror("pthread_create \n");
            exit (1);
        }

    sleep (3);
    printf ("fin thread main \n" );

    return EXIT_SUCCESS;
}
```

## Types de thread

- **Deux types de thread :**
  - **Joignable (par défaut)**
    - Attribut : PTHREAD\_CREATE\_JOINABLE
    - En se terminant suite à un appel à *pthread\_exit*, les valeurs de son identité et de retour sont conservées jusqu'à ce qu'une autre thread en prenne connaissance (appel à *pthread\_join*). Les ressources sont alors libérées.
  - **Détachée**
    - Attribut : PTHREAD\_CREATE\_DETACHED
    - Lorsque la thread se termine toutes les ressources sont libérées.
    - Aucune autre thread ne peut les récupérer.

## Détachement d'une thread

- **Passer une thread à l'état "détachée" (démon).**
- **Les ressources seront libérées dès le *pthread\_exit*.**
  - Impossible à une autre thread d'attendre sa fin avec *pthread\_join*.
- **Détachement : 2 façons**
  - **Fonction *pthread\_detach* :**  
int pthread\_detach(pthread\_t tid);
  - **Lors de sa création :**
    - **Exemple:**  
pthread\_attr\_t attr;  
pthread\_attr\_init(&attr);  
pthread\_attr\_setdetachstate(&attr, PTHREAD\_CREATE\_DETACHED);  
pthread\_create (tid, &attr, func, NULL);



## Attente de terminaison d'une thread joignable

### ■ Synchronisation :

int pthread\_join (pthread\_t tid, void \*\*thread\_return);

➤ Fonction qui attend la fin de la thread *tid*.

- *thread tid* doit appartenir au même processus que la thread appelante.
- Si la *thread tid* **n'est pas encore terminée**, la thread appelante sera **bloquée** jusqu'à ce que la *thread tid* se termine.
- Si la *thread tid* est **déjà terminée**, la thread appelante **n'est pas bloquée**.
- *Thread tid* doit être **joignable**.
  - Sinon la fonction renverra EINVAL.
- Une seule thread réussit l'appel.
  - Pour les autres threads, la fonction renverra la valeur ESRCH.
  - Les ressources de la *thread* sont alors libérées.

17/09/2016

PR Cours 4 et 5 : Threads

29

## Attente de terminaison d'une thread joignable (2)

### ■ Lors du retour de la fonction pthread\_join

- La valeur de terminaison de la *thread tid* est reçue dans la variable *thread\_return* (pointeur).
  - Valeur transmise lors de l'appel à *pthread\_exit*
  - Si la thread a été annulée, *thread\_return* prendra la valeur PTHREAD\_CANCEL.

### ■ code de renvoi :

- 0 en cas de succès.
- valeur non nulle en cas d'échec:
  - ESRCH : thread n'existe pas.
  - EDEADLK : interblocage ou ID de la thread appelante.
  - EINVAL : thread n'est pas joignable.

17/09/2016

PR Cours 4 et 5 : Threads

30

## Exemple 5 – attendre la fin des threads

```
#define _POSIX_SOURCE 1
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>

#define NUM_THREADS 2

void *func_thread (void *arg) {
    printf ("Argument reçu %s, tid: %d\n",
        (char*)arg, (int)pthread_self());
    pthread_exit ((void*)0);
}

int main (int argc, char ** argv) {
    int i,status;
    pthread_t tid [NUM_THREADS];

    for (i=0; i < NUM_THREADS; i++) {
        if (pthread_create (&tid[i], NULL,
            func_thread, argv[i+1]) != 0) {
            printf("pthread_create \n"); exit (1);
        }
    }

    for (i=0; i < NUM_THREADS; i++) {
        if (pthread_join (tid[i], (void**) &status) != 0) {
            printf ("pthread_join"); exit (1);
        }
        else
            printf ("Thread %d fini avec status :%d\n",
                i, status);
    }
    return EXIT_SUCCESS;
}
```

17/09/2016

PR Cours 4 et 5 : Threads

31

## Exemple 6 – transmission de la valeur de terminaison : variable

```
void *func_thread (void *arg) {
    int *pt = malloc (sizeof (...));
    ....
    pthread_exit ((void*)pt);
}

int main (int argc, char ** argv) {
    pthread_t tid;
    int * ret;
    ....
    if (pthread_join (tid, (void**) &ret) != 0) {
        printf ("pthread_join");
        exit (1);
    }

    printf ("Thread fini avec status :%d\n", *ret);
    ...
}
```

17/09/2016

PR Cours 4 et 5 : Threads

32



# Exclusion Mutuelle –Mutex (1)

## ■ Mutex:

- Sémaphores binaires ayant deux états : *libre* et *verrouillé*
  - Seulement une thread peut obtenir le verrouillage.
    - Toute demande de verrouillage d'un mutex déjà verrouillé entraînera soit le blocage de la thread, soit l'échec de la demande.
- Variable de type `pthread_mutex_t`.
  - Possède des attributs de type `pthread_mutexattr_t`

## ■ Utiliser pour:

- protéger l'accès aux variables globales/tas.
- Gérer des synchronisations de threads.

# Exclusion Mutuelle – Mutex (2)

## ■ Création/Initialisation (2 façons) :

### ➢ Statique:

```
pthread_mutex_t m = PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
```

### ➢ Dynamique:

```
int pthread_mutex_init(pthread_mutex_t *m, pthread_mutexattr *attr);
```

#### ■ Attributs :

- initialisés par un appel à :  
`pthread_mutexattr_init(pthread_mutexattr *attr);`

#### ■ NULL : attributs par défaut.

#### ■ Exemple :

```
pthread_mutex_t sem;  
/* attributs par défaut */  
pthread_mutex_init(&sem, NULL);
```

# Exclusion Mutuelle (3)

## ■ Destruction :

```
int pthread_mutex_destroy (pthread_mutex_t *m);
```

## ■ Verrouillage :

```
int pthread_mutex_lock (pthread_mutex_t *m);
```

- Bloquant si déjà verrouillé

```
int pthread_mutex_trylock (pthread_mutex_t *m);
```

- Renvoie EBUSY si déjà verrouillé

## ■ Déverrouillage:

```
int pthread_mutex_unlock (pthread_mutex_t *m);
```

# Exemple 7 - exclusion mutuelle

```
#define _POSIX_SOURCE 1
```

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

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

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

```
#include <unistd.h>
```

```
pthread_mutex_t mutex =  
PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;  
int cont =0;
```

```
void *sum_thread (void *arg) {  
    pthread_mutex_lock (&mutex);  
    cont++;  
    pthread_mutex_unlock (&mutex);
```

```
    pthread_exit ((void*)0);  
}
```

```
int main (int argc, char ** argv) {  
    pthread_t tid;
```

```
    if (pthread_create (&tid, NULL, sum_thread,  
        NULL) != 0) {  
        printf("pthread_create"); exit (1);  
    }
```

```
    pthread_mutex_lock (&mutex);  
    cont++;  
    pthread_mutex_unlock (&mutex);
```

```
    pthread_join (tid, NULL);  
    printf ("cont : %d\n", cont);
```

```
    return EXIT_SUCCESS;  
}
```

## Les conditions (1)

- Utilisée par une thread quand elle veut attendre qu'un événement survienne.
  - Une thread se met en attente d'une condition (opération bloquante). Lorsque la condition est réalisée par une autre thread, celle-ci signale à la thread en attente qui se réveillera.
- Associer à une condition une variable du type *mutex* et une variable du type *condition*.
  - *mutex* utilisé pour assurer la protection des opérations sur la variable *condition*

## Les conditions : initialisation (2)

- Création/Initialisation (2 façons) :
  - Statique:  
`pthread_cond_t cond = PTHREAD_COND_INITIALIZER;`
  - Dynamique:  
`int pthread_cond_init(pthread_cond_t *cond,  
pthread_cond_attr *attr);`
    - Exemple :  
`pthread_cond_t cond_var;  
/* attributs par défaut */  
pthread_cond_init (&cond_var, NULL);`

## Conditions : attente (3)

```
int pthread_cond_wait(pthread_cond_t *cond,  
pthread_mutex_t *mutex);
```

- Utilisation:  
`pthread_mutex_lock(&mut_var);  
pthread_cond_wait(&cond_var, &mut_var);  
.....  
pthread_mutex_unlock(&mut_var);`
  - Une thread ayant obtenu un *mutex* peut se mettre en attente sur une variable condition associée à ce *mutex*.
  - **pthread\_cond\_wait:**
    - Le mutex spécifié est libéré.
    - La thread est mise en attente sur la variable de condition *cond*.
    - Lorsque la condition est signalée par une autre thread, le *mutex* est acquis de nouveau par la thread en attente qui reprend alors son exécution.

## Conditions : notification (4)

- Une thread peut signaler une condition par un appel aux fonctions :  
`int pthread_cond_signal(pthread_cond_t *cond);`
    - réveil d'une thread en attente sur *cond*.
  
`int pthread_cond_broadcast(pthread_cond_t *cond);`
      - réveil de toutes les threads en attente sur *cond*.
- Si aucune thread n'est en attente sur *cond* lors de la notification, cette notification sera perdue.

## Exemple 8 - Conditions

```
#define _POSIX_SOURCE 1
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>

pthread_mutex_t mutex_fin =
    PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
pthread_cond_t cond_fin =
    PTHREAD_COND_INITIALIZER;

void *func_thread (void *arg) {
    printf ("tid: %d\n", (int)pthread_self());

    pthread_mutex_lock (&mutex_fin);
    pthread_cond_signal (&cond_fin);
    pthread_mutex_unlock (&mutex_fin);
    pthread_exit ((void *)0);
}

int main (int argc, char ** argv) {
    pthread_t tid;

    pthread_mutex_lock (&mutex_fin);
    if (pthread_create (&tid, NULL, func_thread,
        NULL) != 0) {
        printf("pthread_create erreur\n"); exit (1);
    }
    if (pthread_detach (tid) != 0 ) {
        printf ("pthread_detach erreur"); exit (1);
    }
    pthread_cond_wait(&cond_fin,&mutex_fin);
    pthread_mutex_unlock (&mutex_fin);

    printf ("Fin thread \n");
    return EXIT_SUCCESS;
}
```

17/09/2016

PR Cours 4 et 5 : Threads

41

## Exemple 9 - Conditions

```
#define _POSIX_SOURCE 1
#include <pthread.h>
...
int flag=0;
pthread_mutex_t m =
    PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
pthread_cond_t cond=
    PTHREAD_COND_INITIALIZER;

void *func_thread (void *arg) {
    pthread_mutex_lock (&m);
    while (! flag) {
        pthread_cond_wait (&cond,&m);
    }
    pthread_mutex_unlock (&m);
    pthread_exit ((void *)0);
}

int main (int argc, char ** argv) {
    pthread_t tid;

    if ((pthread_create (&tid1, NULL, func_thread,
        NULL) != 0) || (pthread_create (&tid2,
        NULL, func_thread, NULL) != 0)) {
        printf("pthread_create erreur\n"); exit (1);
    }

    sleep(1);
    pthread_mutex_lock (&m);
    flag=1;
    pthread_cond_broadcast(&cond,&m);
    pthread_mutex_unlock (&m);

    pthread_join (tid1, NULL);
    pthread_join (tid2, NULL);

    return EXIT_SUCCESS;
}
```

17/09/2016

PR Cours 4 et 5 : Threads

42

## Les Conditions (5)

### ■ Tester toujours la condition associée à la variable contrôlée (*var*)

- Si plusieurs *Pthreads* sont en attente sur la condition, il se peut que la condition sur la variable contrôlée *var* ne soit plus satisfaite :

```
pthread_mutex_lock (&mutex);
while (! condition (var) ) {
    pthread_cond_wait(&cond,&mutex);
}
....
pthread_mutex_unlock (&mutex);
```

17/09/2016

PR Cours 4 et 5 : Threads

43

## Les Conditions (6)

### ■ Attente temporisée

**int pthread\_cond\_timedwait (pthread\_cond\_t \* cond, pthread\_mutex\_t\* mutex, const struct timespec \* abstime);**

- Fonction qui automatiquement déverrouille le *mutex* et attend la condition comme la fonction *pthread\_cond\_wait*. Cependant, le temps pour attendre la condition est borné.
  - spécifiée en temps absolu comme les fonctions *time ()* ou *gettimeofday()*.
- Si la condition n'a pas été signalée jusqu'à *abstime*, le *mutex* est réacquis et la fonction se termine en renvoyant le code ETIMEDOUT.

17/09/2016

PR Cours 4 et 5 : Threads

44

## Attributs des Threads (1)

- **Chaque thread possède un nombre d'attributs regroupé dans le type *pthread\_attr\_t*.**

- Chaque attribut possède une valeur par défaut.
- Attributs fixés lors de la création de la thread.
  - Paramètre du type *pthread\_attr\_t* de la fonction *pthread\_create()*.
    - NULL : attributs auront les valeurs par défaut.
  - Possibilité de changer dynamiquement les attributs.

## Attributs des Threads (2)

- **Fonction pour créer une variable du type *pthread\_attr\_t* :**  
`int pthread_attr_init (pthread_attr_t * attributs);`
  - Attributs initialisés avec les valeurs par défaut.
- **Fonction pour détruire une variable du type *pthread\_attr\_t* :**  
`int pthread_attr_destroy (pthread_attr_t * attributs);`
- **Fonctions pour obtenir et modifier respectivement la valeur d'un attribut d'une variable du type *pthread\_attr\_t* :**  
`int pthread_attr_getnom (pthread_attr_t * attributs,...);`  
`int pthread_attr_setnom (pthread_attr_t * attributs,...);`
  - **nom** : *nom* de l'attribut

## Attributs des Threads (3)

- **Detachstate**

- Thread joignable ou détachée :
  - PTHREAD\_CREATE\_JOINABLE (valeur par défaut)
  - PTHREAD\_CREATE\_DETACHED
- Fonction pour obtenir l'état de détachement d'une thread :  
`pthread_attr_getdetachstate(const pthread_attr_t * attr, int * valeur);`
- Fonction pour modifier l'état de détachement d'une thread :  
`pthread_attr_setdetachstate(const pthread_attr_t * attr, int valeur);`

## Attributs des Threads (4)

- **Configuration de la pile :**

- Obtenir et/ou modifier la taille et l'adresse de la pile
- **Fonction pour obtenir la taille et l'adresse de la pile respectivement :**  
`int pthread_attr_getstacksize (const pthread_attr_t * attr, size_t valeur);`  
`int pthread_attr_getstackaddr(const pthread_attr_t * attr, void ** valeur);`
- **Fonction pour modifier la taille et l'adresse de la pile respectivement :**  
`int pthread_attr_setstacksize(const pthread_attr_t * attr, size_t valeur);`  
`int pthread_attr_setstackaddr(const pthread_attr_t * attr, void *valeur);`
- Peuvent entraîner des problèmes de portabilité

## Attributs des Threads (5)

### ■ Configuration de la pile (cont.) :

- Valeurs de la taille et de l'adresse de la pile sont disponibles si les constantes suivantes ont été définies dans le fichier `<unistd.h>` respectivement :
  - `_POSIX_THREAD_ATTR_STACKSIZE`
  - `_POSIX_THREAD_ATTR_STACKADDR`
- Taille minimum d'une pile (`<unistd.h>`)
  - `_PTHREAD_STACK_MIN`

## Attributs des Threads (6) - Exemple

```
....
void *thread_func (void *arg) {
    ....
    return NULL;
}

int main(int argc, char** argv) {
    int ret; size_t size; pthread_t tid;
    pthread_attr_t attr;

    if ((ret = pthread_attr_init (&attr)) !=0) {
        printf ("erreur : %d\n", ret); exit (1);
    }
    if ((ret = pthread_attr_getstacksize
        (&attr,&size)) !=0) {
        printf ("erreur : %d\n", ret); exit (1);
    }
}

else
    printf ("Taille: %d; taille min :%d\n",
        size, PTHREAD_STACK_MIN);

if ((ret = pthread_attr_setstacksize
    (&attr, PTHREAD_STACK_MIN*2)) !=0) {
    printf ("erreur : %d\n", ret); exit (1);
}

if ((pthread_create(&tid, &attr, thread_func,
    NULL)) !=0) {
    printf ("erreur: %d\n", ret);
    exit (1);
}
...
}
```

## Attributs des Threads (7) Ordonnancement

### ■ Quatre attributs associés à l'ordonnancement :

- `inheritsched`
- `scope`
- `schedpolicy`
- `schedparam`
- Disponibles si `_POSIX_THREAD_PRIORITY_SCHEDULING` est définie dans `<unistd.h>`.

### ■ Attribut `inheritsched`

```
int pthread_attr_getinheritsched (const pthread_attr_t * attr, int* valeur);
int pthread_attr_setinheritsched (const pthread_attr_t * attr, int valeur);
```

#### ■ Valeurs possibles :

- `PTHREAD_EXPLICIT_SCHED` : l'ordonnancement spécifié à la création de la thread.
- `PTHREAD_IMPLICIT_SCHED` : l'ordonnancement (valeurs `schedpolicy` et `schedparam`) hérité de la thread appelante

## Attributs des Threads (8) Ordonnancement

### ■ Attribut `scope`

- Pour les implémentations hybrides (ex. Solaris) :

```
int pthread_attr_getscope (const pthread_attr_t * attr, int* valeur);
int pthread_attr_setscope (const pthread_attr_t * attr, int valeur);
```
- Valeurs possibles :
  - `PTHREAD_SCOPE_SYSTEM` : à chaque *Pthread* est associée une thread noyau.
  - `PTHREAD_SCOPE_PROCESS` : Les *Pthreads* d'un même processus sont prises en charge par un pool de threads noyau. Un nombre maximum de threads noyau existent pour un processus.
    - La taille du pool peut être consultée / modifiée par :

```
int pthread_getconcurrency (void);
int pthread_setconcurrency (int valeur);
```

## Attributs des Threads (9) Ordonnancement

### ■ Attribut schedpolicy

```
int pthread_attr_getschedpolicy (const pthread_attr_t * attr, int*
valeur);
```

```
int pthread_attr_setschedpolicy (const pthread_attr_t * attr, int
valeur);
```

#### ➤ Valeurs possibles :

- ❑ SCHED\_OTHER : ordonnancement classique temps partagé
- ❑ SCHED\_FIFO : Temps-réel. Politique *FIFO*.
  - Thread avec priorité fixe et ne peut être préemptée que par une autre thread ayant une priorité strictement supérieure.
- ❑ SCHED\_RR: Temps-réel. Politique *Round-Robin*.
  - Après un quantum, la CPU peut être affectée à une autre Thread de priorité au moins égale.

## Attributs des Threads (10) Ordonnancement

### ■ Attribut schedparam

```
int pthread_attr_getschedparam (const pthread_attr_t * attr,
struct schedparam* sched);
```

```
int pthread_attr_setschedparam(const pthread_attr_t * attr,
struct schedparam sched);
```

#### ➤ *struct schedparam* possède le champ:

- *int sched\_priority* : priorité du processus.
- Valeur comprise entre :
  - ❑ *sched\_get\_priority\_min (classe)* et *sched\_get\_priority\_max (classe)*.
    - Classe : SCHED\_OTHER, SCHED\_RR, SCHED\_FIFO

## Attributs des Threads (11) Ordonnancement

### ■ Modification dynamique des attributs d'ordonnancement :

#### ➤ Attributs *schedpolicy* et *schedparam* d'une thread peuvent être consultés et/ou modifiés avec les fonctions:

```
int pthread_getschedparam (pthread tid, int *classe, struct
sched_param* sched);
```

```
int pthread_setschedparam (const pthread_attr_t * attr, int class,
struct sched_param sched);
```

## Attributs des Threads (12) Ordonnancement – Exemple

```
void *thread_func (void *arg) {
    int ret; int policy; struct sched_param sched;
    ret = pthread_getschedparam (pthread_self(), &policy, &sched);
    if (ret)
        exit (1);
    else
        printf ("politique : %s, priorité :%d\n",
            (policy == SCHED_OTHER ? "SCHED_OTHER" :
            (policy == SCHED_FIFO ? "SCHED_FIFO" :
            (policy == SCHED_RR ? "SCHED_RR" : "inconnu"))),
            sched.sched_priority);
    return NULL;
}
```

## Annulation d'une thread (1)

### ■ Une thread peut vouloir annuler l'autre.

- Une thread envoie une demande d'annulation à une autre qui sera prise en compte ou non en fonction de la configuration de celle-ci.
  - La thread qui reçoit une demande d'annulation peut la refuser ou la repousser jusqu'à atteindre un *point d'annulation*.
- Lorsque la thread annulée se termine, elle exécute toutes les fonctions de terminaison programmées.

## Annulation d'une thread (2)

### ■ Demande d'annulation:

`int pthread_cancel (pthread_t tid);`

- **Code de renvoi:** 0 ou *ESRCH* (si la thread n'existe pas).

### ■ Annulation d'une thread peut entraîner des incohérences :

- Exemples :
  - accès à une variable globale, abandon d'un mutex verrouillé, etc.

### ■ Solution :

- interdire temporairement les demandes d'annulation dans certaines portions du code.

## Annulation d'une thread (3)

### ■ Interdiction temporaire des demandes d'annulation :

`int pthread_setcancelstate (int etat_annulation, int *ancien_etat );`

- Fonction qui permet de configurer le comportement d'une thread vis-à-vis d'une requête d'annulation. Permet aussi de récupérer l'ancien état.
  - Possibles valeurs pour *etat\_annulation* :
    - `PTHREAD_CANCEL_ENABLE`
      - La thread acceptera les requêtes d'annulation (**par défaut**)
    - `PTHREAD_CANCEL_DISABLE`
      - La thread ne tiendra pas compte des requêtes d'annulation.

## Annulation d'une thread (4)

### ■ Interdiction temporaire des demandes d'annulation (`PTHREAD_CANCEL_DISABLE`) :

- Les requêtes d'annulation ne restent pas pendantes, contrairement aux signaux masqués.
  - Une thread désactivant temporairement les requêtes pendant une section critique ne se terminera pas lorsqu'elle autorise de nouveau les annulations.
- Solution :
  - Utiliser un mécanisme de synchronisation afin de retarder des annulations jusqu'à atteindre des points bien définis dans le processus.



## Annulation d'une thread (5)

### ■ Type d'annulation :

**int pthread\_setcanceltype (int type\_annulation, int \*ancien\_type );**

- Possibles valeurs pour *type\_annulation* :
  - PTHREAD\_CANCEL\_DEFERRED
    - La thread ne terminera qu'en atteignant un point d'annulation (par défaut)
  - PTHREAD\_CANCEL\_ASYNCHRONOUS
    - L'annulation prendra effet dès la réception de la requête d'annulation.

## Annulation d'une thread (6)

### ■ Fonctions qui constituent des points d'annulation :

- *pthread\_cond\_wait ()* et *pthread\_cond\_timed\_wait ()*;
- *pthread\_join ()*;
- *pthread\_testcancel ()*;
  - Fonction *void pthread\_testcancel (void)* :
    - Permet à une thread de tester si une requête d'annulation lui a été adressée.
      - Dès qu'elle est invoquée, la thread peut se terminer si une demande d'annulation est en attente.
    - Répartir des appels à *pthread\_testcancel ()* aux endroits du code où on est sûr qu'une annulation ne posera pas de problème.

## Annulation d'une thread (7)

### ■ Ensemble des fonctions et appels système bloquants qui sont des points d'annulation :

- Exemples :
  - *open (); close (); create ();*
  - *fcntl(); fsync();*
  - *pause ();*
  - *read();*
  - *sem\_wait();*
  - *sigsuspend();*
  - *sleep();*
  - *wait, waitpid ();*
  - *etc.*

## Annulation d'une thread (8)

### ■ Résumé des configurations

- PTHREAD\_CANCEL\_DISABLE
  - Région critique où on n'accepte pas des annulations.
- PTHREAD\_CANCEL\_ENABLE + PTHREAD\_CANCEL\_DEFERRED
  - Comportement par défaut.
- PTHREAD\_CANCEL\_ENABLE + PTHREAD\_CANCEL\_ASYNCHRONOUS
  - Boucle de calcul sans appels système qui utilise beaucoup de CPU.

## Annulation d'une thread (9)

### ■ Une thread peut être annulée à tout moment

- nécessité de libérer les ressources que la thread possède avant qu'elle ne se termine.
  - Fichiers ouverts, mutex verrouillé, mémoire allouée, etc.

### ■ Solution :

- Lorsqu'une thread alloue une ressource qui nécessite une libération ultérieure, elle enregistre le nom d'une routine de libération dans une pile spéciale en utilisant la fonction `pthread_cleanup_push()`.
- Quand la thread désire libérer explicitement la ressource, elle appelle `pthread_cleanup_pop()`.

## Annulation d'une thread (10)

- Enregistrer des routines de libération dans une "pile de nettoyage":

**void pthread\_cleanup\_push (void (\*fonction)(void \*), void \*arg);**

- Lorsque la thread se termine, les fonctions sont dépilées, dans l'ordre inverse d'enregistrement et exécutées.

**void pthread\_cleanup\_pop (int exec\_routine);**

- Retire la routine au sommet de la pile.
- `exec_routine` :
  - si non nul la routine est invoquée.
  - si 0, la routine est retirée de la pile de nettoyage sans être exécutée.

## Annulation d'une thread (11)

```
void *func_thread (void *arg) {
    char * buf; FILE * fich;
    ....
    buf = malloc (TAILLE_BUF);
    if ( buf != NULL) {
        pthread_cleanup_push(free,buf);
        fich = fopen ("FICH","r");
        if (fich !=NULL) {
            pthread_cleanup_push(fclose,fich);
            ...
            pthread_cleanup_pop(1);
        }
        ...
        pthread_cleanup_pop(1);
    }
}
```

### • Observation :

Les appels aux fonctions `pthread_cleanup_push()` et `pthread_cleanup_pop()` doivent se trouver dans la même fonction et au même niveau d'imbrication.

## Annulation d'une thread (12)

### ■ Conditions

- L'annulation d'une thread doit laisser le *mutex* associé à la *condition* dans un état cohérent
  - *mutex* doit être libéré.

```
pthread_mutex_lock (&mutex);
pthread_cleanup_push(pthread_mutex_unlock, (void*) &mutex);
while (! condition (var) ){
    pthread_cond_wait(&cond,&mutex);
}
....
/* pthread_mutex_unlock (&mutex); */
pthread_cleanup_pop(1);
```

## Pthreads et les signaux (1)

- La gestion d'un signal est assurée pour l'ensemble de l'application en employant la fonction *sigaction* ().
  - Chaque thread possède son masque de signaux et son ensemble de signaux pendants.
    - Le masque d'une thread est hérité à sa création du masque de la thread la créant.
    - Les signaux pendants ne sont pas hérités.
- int pthread\_sigmask (int mode, sigset\_t \*pEns, sigset\_t \*pEnsAnc);
- Permet de consulter ou modifier le masque de signaux de la thread appelante.

## Pthreads et les signaux (2)

- Envoi d'un signal à une thread  
int pthread\_kill (pthread\_t tid, int signal);
  - Même comportement que la fonction *kill* ().
  - L'émission du signal au sein du même processus
  - Renvoie 0 en cas de succès ou ESRCH si la *thread tid* n'existe pas
- Attente de signal  
int sigwait (const sigset\_t \*ens, int \*sig)
  - Extraît un signal de la liste de signaux pendants appartenant à *ens*. Le signal est récupéré dans *sig* et renvoyé comme valeur de retour de la fonction. S'il n'existe aucun signal pendant, celle-ci est bloquée.

## Pthreads et les signaux (3)

- Signal traité par une thread spécifique
  - synchrone
    - événement lié à l'exécution de la thread active. Signal est délivré à la thread fautive.
      - SIGBUS, SIGSEGV, SIGPIPE
    - Signal envoyé par une autre thread en utilisant *pthread\_kill*
- Signal traité par une thread quelconque
  - asynchrone – reçu par le processus.
    - Le signal sera pris en compte par une des threads du processus parmi celles qui ne masquent pas le signal en question.

## Pthreads et les signaux (4)

- Observation :
  - Les fonctions POSIX qui permettent de manipuler les *Pthreads* ne sont pas nécessairement réentrantes. Par conséquent elles ne doivent pas être appelées depuis un gestionnaire de signaux.
- Solution :
  - Créer une thread dédiée à la réception des signaux, qui boucle en utilisant *sigwait* ().

## Pthreads et les signaux (5)

- ```
int sigwait (const sigset_t * masque, int * num_sig);
```
- Attente de l'un des signaux contenus dans le champ *masque* .
    - Si un signal est pendant, la fonction se termine en sauvegardant le signal reçu dans *\*num\_sig*.
  - Point d'annulation
  - Possibilité d'utiliser les fonctions de la bibliothèque Pthreads.
  - Toutes les autres threads doivent bloquer les signaux attendus.

## Exemple 1 - signaux et Pthreads (6)

```
pthread_mutex_t mutex_sig = PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
pthread_cond_t cond_cont = PTHREAD_COND_INITIALIZER;
int sig_cont;

void * thread_sig (void *arg){
    sigset_t ens; int sig;
    sigemptyset (&ens); sigaddset (&ens,SIGINT);

    while (1) {
        sigwait (&ens,&sig);
        pthread_mutex_lock (&mutex_sig);
        sig_cont ++;
        pthread_cond_signal (&cond_cont);
        if (sig_cont == 5) {
            pthread_mutex_unlock (&mutex_sig);
            pthread_exit ((void *)0);
        }
        pthread_mutex_unlock (&mutex_sig);
    }
}
```

## Exemple 1- signaux et Pthreads (cont) (7)

```
void *thread_cont (void *arg) {
    sigset_t ens;
    sigfillset (&ens);
    pthread_sigmask (SIG_SETMASK, &ens,
                    NULL);
    while (1) {
        pthread_mutex_lock (&mutex_sig);
        pthread_cond_wait(&cond_cont,&mutex_sig);
        printf ("cont: %d\n",sig_cont);
        if (sig_cont == 5) {
            pthread_mutex_unlock (&mutex_sig);
            pthread_exit ((void *)0);
        }
        pthread_mutex_unlock (&mutex_sig);
    }
}

int main (int argc, char ** argv) {
    pthread_t tid_sig, tid_cont;
    sigset_t ens;
    sigfillset (&ens);
    pthread_sigmask (SIG_SETMASK, &ens, NULL);

    if ( (pthread_create (&tid_cont, NULL,
                        thread_cont, NULL) != 0) ||
        (pthread_create (&tid_sig, NULL,
                        thread_sig, NULL) != 0) ) {
        printf ("pthread_create \n"); exit (1);
    }
    if (pthread_detach (tid_sig) != 0 ) {
        printf ("pthread_detach \n"); exit (1);
    }
    if (pthread_join (tid_cont, NULL) !=0) {
        printf ("pthread_join"); exit (1);
    }
    printf ("fin \n");
    return 0;
}
```

## Pthreads et sémaphores POSIX (1)

### ■ Sémaphore

- Variable du type *sem\_t* permettant de limiter l'accès à une section critique.
  - `#include <semaphore.h>`
    - Si la constante `_POSIX_SEMAPHORE` est définie dans `<unistd.h>`

### ■ Création / Destruction

**int sem\_init (sem\_t \*sem, int partage, unsigned int valeur);**

- *Partage* : si valeur nulle, le sémaphore n'est partagé que par les threads du même processus
- *Valeur* : valeur initiale du sémaphore
  - Valeur inscrite dans un compteur qui est décrémenté à chaque fois qu'une thread rentre en section critique et incrémenté à chaque sortie.

**int sem\_destroy (sem\_t \*sem);**

## Pthreads et sémaphores POSIX (2)

### ■ Entrée/Sortie en section critique

**int sem\_wait (sem\_t \*sem);**

- Entrée en SC. Fonction bloquante
  - Attendre que le compteur soit supérieur à zéro et le décrémenter avant de revenir.

**int sem\_post (sem\_t \*sem);**

- Sortie de SC. Compteur incrémenté; une thread en attente est libérée.

**int sem\_trywait (sem\_t \*sem);**

- Fonctionnement égal à *sem\_wait* mais non bloquante.

### ■ Consultation compteur sémaphore

**int sem\_getvalue (sem\_t \*sem, int \*valeur);**

- Renvoie la valeur du compteur du sémaphore *sem*. dans \*valeur.

## Exemple 2 - Sémaphore POSIX (3)

```
#define _POSIX_SOURCE 1
#include <stdio.h>    #include <stdlib.h>
#include <pthread.h>  #include <unistd.h>
#include <semaphore.h>
```

```
#define NUM_THREADS 4
sem_t sem;
```

```
void *func_thread (void *arg) {
    sem_wait (&sem);
    printf ("Thread %d est rentrée en SC \n",
            (int) pthread_self ());
    sleep ((int) ((float)3*rand()/(RAND_MAX
+1.0)));
    printf ("Thread %d est sortie de la SC \n",
            (int) pthread_self ());
    sem_post(&sem);
    pthread_exit ( (void*)0);
}
```

```
int main (int argc, char ** argv) {
    int i;
    pthread_t tid [NUM_THREADS];
```

```
sem_init (&sem,0,2);
```

```
for (i=0; i < NUM_THREADS; i++)
    if (pthread_create (&tid[i], NULL,
                        func_thread, NULL) != 0) {
        printf ("pthread_create"); exit (1);
    }
for (i=0; i < NUM_THREADS; i++)
    if (pthread_join (tid[i], NULL) !=0) {
        printf ("pthread_join"); exit (1);
    }
return 0;
}
```

## Pthread et fork (1)

### ■ Lors du *fork*

- Le processus est dupliqué, mais il n'y aura dans le processus fils que la thread qui a invoqué le *fork* ().

### ■ Si une thread recouvre le code est les données par un appel à *exec*, toutes les autres threads du processus se terminent.

## Pthread et fork (2)

```
#define _POSIX_SOURCE 1
#include <stdio.h>    #include <stdlib.h>
#include <pthread.h>  #include <unistd.h>
```

```
Pthread tid[2]; char *nom[2]={"T1", "T2"};
```

```
void *func_thread (void *arg) {
    printf ("Thread %s tid:%d, pid %d avant fork
\n", arg, (int) pthread_self());
    if (pthread_self () == tid[0])
        if (fork () == 0)
            printf ( "Fils: %s tid: %d pid: %d \n", arg,
                    (int) pthread_self(), getpid());
        else
            printf ( "Père: %s tid: %d pid: %d \n",
                    arg,
                    (int)pthread_self(), getpid())
        else
            print ("Fin %s tid:%d, pid %d \n",
                    arg, (int)pthread_self(), getpid());
}
```

```
int main (int argc, char ** argv) {
    int i;
    for (i=0; i <2; i++)
        if (pthread_create (&tid[i], NULL,
                            func_thread, arg[i]) != 0) {
            printf ("pthread_create"); exit (1);
        }
    for (i=0; i < NUM_THREADS; i++)
        if (pthread_join (tid[i], NULL) !=0) {
            printf ("pthread_join"); exit (1);
        }
}
```

**Thread T1 tid:34 pid 56 avant fork**  
**Thread T2 tid:35 pid 56 avant fork**  
**Fils: T1 tid: 34 pid: 57**  
**Père: T1 tid: 34 pid: 56**  
**Fin T2 tid:35, pid 56**

## Pthread et fork (3)

### ■ Problème :

- une autre thread du processus père a pris/verrouillé une ressource dont le fils aura besoin.

### ■ Exemple Problème :

- Thread1 et Thread2.
  - *Thread1* verrouille une ressource partagée en utilisant *mutex*
  - *Thread2* appelle `fork ()`;
    - La seule thread du fils sera *Thread2*
  - *Thread2* du processus fils veut accéder à la ressource critique.
  - *Thread1* du processus père continue à exécuter et libère *mutex*
  - *Thread2* attend la libération du verrou par *Thread1*, mais celle-ci n'existe pas dans le processus fils.
    - Processus fils **bloqué pour toujours**.

## Pthread et fork (4)

### ■ Solution pour les ressources partagées :

- fonction *pthread\_atfork* qui permet d'enregistrer les routines qui seront automatiquement invoquées si une thread appelle le *fork*.  
**int pthread\_atfork (void (\*avant) (void),  
void (\*dans\_pere) (void), void (\*dans\_fils) (void));**
  - *avant*: fonction appelée avant le *fork*.
  - *dans\_pere* et *dans\_fils* : fonctions appelées par le père et par le fils respectivement après le *fork ()* au sein de la thread ayant invoqué le *fork*.

## Pthread et fork (5)

### ■ Solution Problème Thread1 et Thread2:

- Installer avec *pthread\_atfork()* les fonctions :
  - *avant()* : *pthread\_mutex\_lock ()*
  - *dans\_père ()* : *pthread\_mutex\_unlock ()*
  - *dans\_fils ()* : *pthread\_mutex\_unlock ()*

### ■ Exécution :

- *Thread1* verrouille *mutex* ;
- *Thread2* appelle `fork ()`;
  - *avant ()* est exécutée en bloquant *Thread2*.
- *Thread1* libère *mutex*
  - *avant ()* se termine et le *fork()* a lieu.
    - *dans\_père ()* et *dans\_fils ()* sont exécutées, libérant le verrou dans les deux processus.

## Exécution unique de fonction (1)

### ■ Lorsque plusieurs threads appellent une même fonction, parfois il est souhaitable que cette fonction soit exécutée une seule fois

- Utiliser une variable statique de type *pthread\_once\_t* initialisée à *PTHREAD\_ONCE\_INIT*;
- La fonction à n'exécuter qu'une seule fois est appelée en utilisant :  
**int pthread\_once (pthread\_once\_t \*once, void (\*func));**

## Exécution unique de fonction (2)

### Exemple

```
static pthread_once_t once = PTHREAD_ONCE_INIT;
void fonclnit (void) {
    ....
}

void * func_thread (void *arg) {
    ...
    pthread_once (&once, fonclnit);
    ....
}

int main (int argc, char* argv[]) {
    int i; pthread_t tid[3];
    for (i=0; i<3; i++)
        pthread_create(&tid[i], NULL, func_thread, NULL);
    ....
}
```

*Fonclnit* ne sera qu'appelée par la première thread qui exécutera *pthread\_once*

## Données privées (1)

- Une thread peut posséder des données privées.
  - Un ensemble de données statiques est réservé et réparti entre les threads d'un même processus.
    - Ensemble peut être vu comme une matrice :

identités threads

|   | 1 | 2 | 3 | 4 |
|---|---|---|---|---|
| 1 |   |   |   |   |
| 2 |   |   |   |   |
| 3 |   |   |   |   |

clés

## Données privées (2)

- Fonction qui permet la création d'une nouvelle clé :
 

```
int pthread_key_create (pthread_key_t *cle,
                        (void*) destruc (void*));
```

  - Si *destruc* égal à NULL, l'emplacement créé n'est pas supprimé à la terminaison de la *thread*. Sinon, la fonction spécifiée dans *destruc* est appelée à la terminaison de la *thread*.
- Fonction qui permet de consulter une donnée privée :
 

```
void * pthread_getspecific(pthread_key_t cle);
```
- Fonction qui permet modifier une donnée privée :
 

```
int pthread_setspecific(pthread_key_t cle, void *valeur);
```

  - *valeur* est typiquement l'adresse d'une zone allouée dynamiquement.

## Données privées (3) - Exemple

```
....
pthread_key_t cle;
void *thread_func (void *arg) {
    int i; int *pt, *pt2;
    i = *((int*) arg);
    if ((pt = (int*) malloc (sizeof (int))) == NULL)
        exit (1);
    else *pt = i;
    if (pthread_setspecific (cle, pt) != 0)
        exit (1);
    else *pt += 2;
    if ((pt2 = pthread_getspecific (cle)) == NULL)
        exit (1);
    else
        printf ("Thread %d - valeur : %d\n", i, *pt2);
    return NULL;
}
```

```
int main(int argc, char** argv) {
    pthread_t tid [2]; int* pt_ind; int i;

    if (pthread_key_create
        (&cle, NULL) != 0)
        exit (1);
    for (i=0; i < 2; i++) {
        pt_ind = (int*) malloc (sizeof (i));
        *pt_ind = i;
        if (pthread_create (&(tid[i]),
                            NULL, thread_func,
                            (void *)pt_ind) != 0)
            exit (1);
    }
    /* join */
    ....
}
```

Thread 0 – valeur : 2  
Thread 1 – valeur : 3