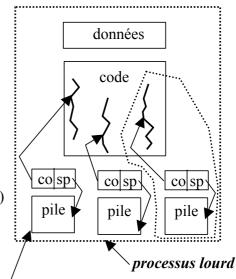
Cours 9 - PTHREADS

Partie 1

Luciana Arantes
Dec. 2005

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.



processus léger (thread)

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*

05/12/05 POSIX cours 9: Threads -Partie 1 3

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.

4

> 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.

Threads Noyau x Threads Utilisateur

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

05/12/05 POSIX cours 9: Threads -Partie 1

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.

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

05/12/05

POSIX cours 9: Threads -Partie 1

7

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 -1 pthread
- Directive
 - > #define REENTRANT
 - > gcc ... -D REENTRANT

05/12/05

POSIX cours 9: Threads -Partie 1

a

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.

05/12/05 POSIX cours 9: Threads -Partie 1 11

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 get**nom** (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

05/12/05

POSIX cours 9: Threads -Partie 1

13

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

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);

05/12/05

POSIX cours 9: Threads -Partie 1

15

Création des Threads

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

- > 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.

05/12/05 POSIX cours 9: Threads -Partie 1 17

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.

18

Exemple 1 – Création d'une thread attributs standards

05/12/05

POSIX cours 9: Threads -Partie 1

19

Exemple 2 – Création d'une thread attributs standards

05/12/05

POSIX cours 9: Threads -Partie 1

20

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);
    }

05/12/05

POSIX cours 9: Threads -Partie 1
```

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.

Exemple 3 – Création/terminaison de threads

```
#define _POSIX_SOURCE 1
  #include <stdio.h>
                             #include <pthread.h>
                             #include <unistd.h>
  #include <stdlib.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];
      printf ("pthread create \n"); exit (1);
      sleep (3);
      return EXIT_SUCCESS;
05/12/05
                            POSIX cours 9: Threads -Partie 1
```

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.

05/12/05 POSIX cours 9: Threads -Partie 1

23

Exemple 4 - relâchement de la CPU

```
#define POSIX SOURCE 1
                                           int main (int argc, char ** argv) {
#include <stdio.h>
                                            pthread t tid [NUM THREADS];
#include <pthread.h>
                                            int i;
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
                                            for (i=0; i < NUM THREADS; i++)
                                             if (pthread create (&tid[i], NULL, test,
#define NUM THREADS 3
                                                NULL) != 0) {
                                              perror("pthread create \n");
void *test (void *arg) {
                                              exit (1);
 int i,j;
 for (j=0; j<NUM THREADS; j++) {
    for (i=0; i <1000; i++);
                                             sleep (3);
    printf ("thread %d %d \n",
                                             printf ("fin thread main \n" );
         (int)pthread self());
    sched yield ();
                                             return EXIT SUCCESS;
 return NULL;
  05/12/05
                                POSIX cours 9: Threads -Partie 1
                                                                                      25
```

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);
```

05/12/05

POSIX cours 9: Threads -Partie 1

27

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.

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.

05/12/05 POSIX cours 9: Threads -Partie 1 29

Exemple 5 – attendre la fin des threads

Exemple 6 – transmission de la valeur de terminaison

POSIX cours 9: Threads -Partie 1

31

Exclusion Mutuelle – Mutex (1)

Mutex:

05/12/05

- > 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_mutex_attr *attr);

- Attributs:
 - □ initialisés par un appel à :

int pthread_mutexattr_init(pthread_mutex_attr *attr);

- NULL : attributs par défaut.
- **Exemple:**

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

05/12/05

POSIX cours 9: Threads -Partie 1

33

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);
}
```

05/12/05

POSIX cours 9: Threads -Partie 1

35

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:

■ Exemple:

```
pthread_cond_t cond_var;
/* attributs par défaut */
pthread cond init (&cond var, NULL);
```

05/12/05

POSIX cours 9: Threads -Partie 1

37

Conditions: attente (3)

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_braodcast(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.

05/12/05 POSIX cours 9: Threads -Partie 1 39

Exemple 8 - Conditions

```
#define _POSIX_SOURCE 1
                                          int main (int argc, char ** argv) {
#include <stdio.h>
                                           pthread_t tid;
#include <pthread.h>
                                           pthread_mutex_lock (&mutex_fin);
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
                                          if (pthread create (&tid, NULL, func thread,
                                             NULL) != 0) {
                                              printf("pthread_create erreur\n"); exit (1);
pthread mutex t mutex fin =
    PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
                                            if (pthread detach (tid) !=0) {
pthread cond t cond fin =
   PTHREAD COND INITIALIZER;
                                             printf ("pthread detach erreur"); exit (1);
void *func_thread (void *arg) {
 printf ("tid: %d\n", (int)pthread_self());
                                            pthread cond wait(&cond fin,&mutex fin);
                                            pthread_mutex_unlock (&mutex_fin);
 pthread_mutex_lock (&mutex_fin);
                                            printf ("Fin thread \n");
 pthread_cond_signal (&cond_fin);
                                           return EXIT SUCCESS;
 pthread mutex unlock (&mutex fin);
 pthread_exit ((void *)0);
```

05/12/05 POSIX cours 9: Threads -Partie 1 40

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);
```

05/12/05

POSIX cours 9: Threads -Partie 1

41

Les Conditions (6)

- Attente temporisée
 - int pthread_cond_timedwait (pthread_cond_t * cond,
 phtread_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.