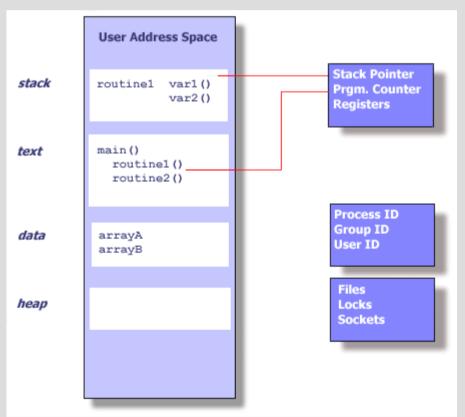
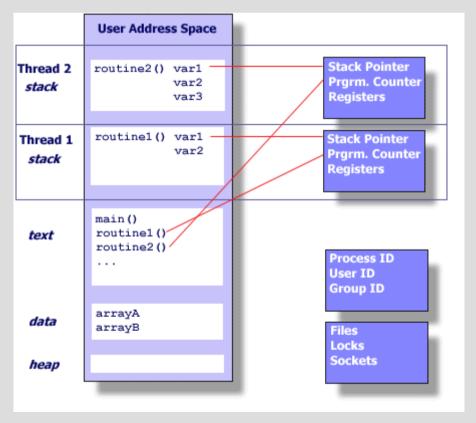
# Threads POSIX

### **Threads**

### thread = « processus léger »





**Processus** 

**Processus ayant deux threads** 

## Création

```
int pthread_create (
         pthread_t *tid, pthread_attr_t *attr,
         void* (*func)(void*), void* arg );
tid
     identifiant du thread créé
attr attributs (voir man pthread_attr_init)
Ex : joignable / détaché, politique d'ordonnancement, etc...
    si NULL attributs par défaut
func fonction à appeler
arg argument de la fonction appelée (un pointeur)
Retour : code erreur (0 si succès)
```

### **Autres fonctions**

```
pthread_exit(void *retval); → fin d'un thread
pthread_join(pthread_t thread, void **retval);
   \rightarrow attend la fin d'un thread (correspond à wait ())
pthread_cancel(pthread_t thread);
   → demande à un thread de mourir (correspond à kill())
        pthread_ttid;
        pthread_create (&tid, ...);
        pthread_cancel (tid);
        pthread_join (&tid, NULL);
```

### Arrêt

- Chaque thread définit sa réaction aux demandes d'arrêt, selon deux paramètres :
  - accepte-t-il les demandes d'arrêt ? (cancel\_state)
  - quand exactement s'arrêtera-t-il ? (cancel\_type)
- Ces deux paramètres sont définis par les fonctions suivantes

### Arrêt

int pthread\_setcancelstate (int new, int \*old);

**new** représente l'état du thread appelant

**PTHREAD\_CANCEL\_ENABLE** : (par défaut) le thread accepte les demandes d'arrêt

**PTHREAD\_CANCEL\_DISABLE** : le thread refuse les demandes d'arrêt (elles sont alors simplement ignorées)

old, s'il n'est pas NULL, reçoit l'état précédent.

### Arrêt

```
int pthread_setcanceltype (int new, int *old);
```

**new** représente le type d'arrêt souhaité

**PTHREAD\_CANCEL\_ASYNCHRONOUS** : l'arrêt a lieu immédiatement lorsqu'il est demandé

**PTHREAD\_CANCEL\_DEFERRED**: (par défaut) l'arrêt a lieu au prochain *point d'arrêt* (fonction bloquante ou appel système)

old, s'il n'est pas NULL, reçoit le précédent type.

### Mutex: création/destruction

#### Création d'un mutex :

**mutex** le sémaphore à initialiser

**attr** les attributs

#### Destruction:

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

## lock/unlock

L'usage classique des mutex est le suivant :

```
pthread_mutex mutex; // variable partagée
pthread_mutex_init (&mutex, NULL)
...
pthread_mutex_lock (&mutex);
// Section critique ici
pthread_mutex_unlock (&mutex);
...
```

# trylock

Demander un mutex s'il est disponible sans rester bloqué en attendant qu'il le devienne :

```
if (pthread_mutex_trylock(&mutex) == 0)
{
    // Section critique ici
}
else
{
    // Autre chose, non critique ici
}
```

### Variables conditions

- Mutex pour :
  - protéger section critique
  - Synchronisation
- Séparation des 2 rôles avec les variables conditions :
  - Mutex : section critique
  - Var. Condition: synchronisation

### Variables conditions

### Thread A

### Thread B

```
pthread_mutex_lock(&mutex);

// traitement pthread_cond_wait(&cond, &mutex);

pthread_cond_signal(&cond);

// traitement

pthread_mutex_unlock(&mutex);

pthread_mutex_unlock(&mutex);
```

### Variables conditions

- Type : pthread\_cond\_t cond ;
- Fonctions:
  - pthread\_cond\_init
  - pthread\_cond\_signal
  - pthread cond wait

# Implémentation des threads

Contrairement aux processus, les threads partagent :

- la table des descripteurs (pas de copie)
- l'espace d'adressage (mais chacun possède sa propre pile dans cet espace)
- les signaux
- les variables d'environnement (répertoire courant, masque, etc.)
- → la création de thread est rapide.

La commutation d'un thread à l'autre est rapide car il n'y a pas de changement des registres de la MMU.