

# THREAD POSIX

TPSIT

# Libreria <pthread.h>

- ▶ Lo standard ANSI C non prevede l'utilizzo dei Thread.
- ▶ Lo standard POSIX definisce una nuova libreria contenente delle nuove funzioni per la gestione dei thread.

# Che cos'è un thread?

- ▶ Un thread non è altro che una funzione C che viene eseguita in maniera concorrente ad altre funzioni nell'ambito di uno stesso processo.
- ▶ Tutti i thread che fanno parte di uno stesso processo ne condividono lo spazio di indirizzamento.
- ▶ Le variabili che vengono dichiarate localmente all'interno della funzione che implementa il codice di ciascun thread sono private per quello specifico thread, e pertanto non accessibili da parte degli altri thread del processo.
- ▶ La memoria condivisa sarà pertanto rappresentata dalle variabili globali del processo.
- ▶ Gli identificativi dei thread sono gestiti mediante il tipo `pthread_t`, che è la ridefinizione di un `Unsigned long int`

# Abilitazione dei thread

- ▶ **`int pthread_setconcurrency (int nThread);`**
- ▶ Comunica al sistema il numero di thread che si intende creare.
- ▶ Restituisce 0 in caso di successo, qualsiasi cosa diversa da 0 in caso di insuccesso.
- ▶ `nThread` rappresenta il numero di thread da creare

# Creazione di un nuovo thread

- ▶ **int pthread\_create (pthread\_t \* tID, const pthread\_attr \*attr, void \*(\*foo)(void\*), void \*arg);**
- ▶ Restituisce 0 in caso di successo, qualsiasi cosa diversa da 0 in caso di insuccesso.
- ▶ **tID** è l'indirizzo dell'oggetto pthread\_t destinato a contenere l'id che il sistema assegna al thread
- ▶ **attr** sono gli attributi che l'utente vuole assegnare al thread. (se vale NULL vengono usati quelli di default)
- ▶ **foo** è il nome della funzione C che verrà eseguita all'interno del nuovo thread.
- ▶ **arg** è il puntatore ai parametri da passare alla funzione foo. Deve assolutamente essere un void \*

# Attendere un thread

- ▶ **`int pthread_join (pthread_t tID, void ** risPt);`**
- ▶ Sospende il thread principale (main) in attesa che il thread identificato da tID giunga al termine
- ▶ risPt rappresenta l'indirizzo del puntatore al valore restituito dalla funzione foo eseguita nel thread
- ▶ Ritorna 0 in caso di successo, diverso da 0 altrimenti.
- ▶ Non è prevista invece, nello standard POSIX, una funzione di attesa di un thread generico.

# Funzioni utili

- ▶ **int pthread\_kill (pthread\_t tid, int signo);**
  - ▶ Invia un segnale di terminazione al thread specificato dal 1° par Ritorna 0 in caso di successo, diverso da 0 altrimenti.
  - ▶ **signo** è l'identificatore del segnale che si vuole inviare al thread (normalmente SIGKILL definito in "signal.h").
- ▶ **int pthread\_self ( );**
  - ▶ restituisce il tID del thread corrente.

# Istruzioni per la compilazione

- ▶ Per compilare un programma multithread occorre specificare il flag **-l pthread** sulla linea di comando
- ▶ Es:
- ▶ `gcc main.c -o main -lpthread`



# SEMAFORI DI MUTUA ESCLUSIONE: MUTEX

- ▶ Un mutex è una variabile che serve per la protezione delle sezioni critiche:
  - ▶ Variabili condivise e modificabili da più thread
  - ▶ Solo un thread alla volta può accedere ad una risorsa protetta da un mutex
- ▶ Il mutex è un semaforo binario, cioè un valore può essere 0 (occupato) oppure 1 (libero)

# MUTEX

- ▶ I mutex possono essere paragonati a classiche serrature:
  - ▶ Il primo thread che ha accesso alla coda dei lavori lascia fuori gli altri thread fino a quando il suo compito non è stato portato a termine
- ▶ I threads, dunque, «posizionano» un mutex nelle sezioni di codice nelle quali vengono condivisi i dati

# MUTEX: Logica d'uso

- ▶ Creare ed inizializzare una variabile mutex
- ▶ Più thread tentano di accedere alla risorsa invocando l'operazione di lock
- ▶ Un solo thread riesce ad acquisire il mutex mentre gli altri si bloccano
- ▶ Il thread che ha acquisito il mutex manipola la risorsa
- ▶ Lo stesso thread la rilascia invocando la unlock
- ▶ Un altro thread acquisisce il mutex e così via
- ▶ Distruzione della variabile mutex

# Creazione Mutex

- ▶ Per creare un mutex è necessario usare una variabile di tipo **pthread\_mutex\_t** contenuta nella libreria pthread
- ▶ **pthread\_mutex\_t** è una struttura che contiene:
  - ▶ Nome del mutex
  - ▶ Proprietario
  - ▶ Contatore
  - ▶ Struttura associata al mutex
  - ▶ La coda dei processi sospesi in attesa che mutex sia libero
  - ▶ .....
- ▶ Per il tipo di dato **pthread\_mutex\_t**, è definita la macro di inizializzazione **PTHREAD\_MUTEX\_INITIALIZER**
- ▶ Il mutex è un tipo definito "ad hoc" per gestire la mutua esclusione quindi il valore iniziale può essergli assegnato anche in modo statico mediante questa macro
- ▶ **pthread\_mutex\_t m = PTHREAD\_MUTEX\_INITIALIZER;**

# Mutex: Lock

```
int pthread_mutex_lock(pthread_mutex_t *mutex)
```

- ▶ Su mutex sono possibili solo due operazioni: locking e unlocking (equivalenti a wait e signal sui semafori)
- ▶ Ogni thread, prima di accedere ai dati condivisi, deve effettuare la lock su una stessa variabile mutex
- ▶ Blocca l'accesso da parte di altri thread
- ▶ Se più thread eseguono l'operazione di lock su una stessa variabile mutex, solo uno dei thread termina la lock e prosegue l'esecuzione, gli altri rimangono bloccati nella lock. In tal modo, il processo che continua l'esecuzione può accedere ai dati (protetti mediante la mutex).

# Mutex: trylock

```
int pthread_mutex_trylock(pthread_mutex_t *mutex)
```

► Valore di ritorno:

- 0 in caso di successo e si ottenga la proprietà della mutex
- EBUSY se il mutex è occupato

# Mutex: Unlock

```
int pthread_mutex_unlock(pthread_mutex_t *mutex)
```

- ▶ Un altro thread che ha precedentemente eseguito la lock della mutex potrà allora terminare la lock ed accedere a sua volta ai dati.
- ▶ Valore di ritorno: 0 in caso di successo

# Mutex: destroy

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

- ▶ Elimina il mutex
- ▶ Valore di ritorno:
  - ▶ 0 in caso di successo
  - ▶ EBUSY se il mutex è occupato