DESARROLLO DE SOFTWARE PARA SISTEMAS EMPOTRADOS

Planificación de threads en POSIX

Mario Aldea Michael González Héctor Pérez





DSSE: M. Aldea, M. González y H. Pérez

Planificación de threads en POSIX

- Conceptos básicos
- Políticas de planificación
- Interfaz para la planificación de threads
- Ejemplo

2



Conceptos básicos

- Un thread puede estar en tres estados diferentes:
 - en ejecución: está en ejecución en un procesador
 - activo: está listo para ejecutar, pero aún no tiene un procesador disponible
 - bloqueado o suspendido: esperando a una condición para poder continuar ejecutando





DSSE: M. Aldea, M. González y H. Pérez

Conceptos básicos

- La prioridad representa un número entero positivo asociado a cada thread (o proceso)
 - es utilizado por la política de planificación
- La **política de planificación** representa un conjunto de reglas para determinar el orden de ejecución de los threads (o procesos)
 - afecta a la ordenación de los threads (o procesos) cuando:
 - se suspenden, bloquean o son expulsados
 - se activan
 - · invocan una función que cambia la prioridad o la política
 - conceptualmente podemos considerar que existe una cola de threads activos por cada nivel de prioridad
 - y un thread ejecutando (fuera de la cola) por cada procesador



Políticas de planificación

- POSIX define las siguientes políticas de planificación
 - SCHED_FIFO: planificación expulsora por prioridad
 - sigue un orden FIFO para threads de la misma prioridad
 - SCHED_RR: planificación expulsora por prioridad
 - sigue un orden rotatorio para threads de la misma prioridad
 - cada thread tiene un slot temporal de ejecución predeterminado
 - SCHED_SPORADIC: planificación de servidor esporádico
 - SCHED_OTHER: otra política de planificación por prioridad
 - dependiente de la implementación



DSSE: M. Aldea, M. González y H. Pérez

Planificación de threads

- POSIX define atributos de planificación
 - Son parte del objeto de atributos que se utiliza al crear el thread
 - POSIX no determina ningún valor por defecto en el sistema operativo
 - por tanto, debe configurarse siempre
 - Ámbito de contención ("contentionscope"):
 - PTHREAD_SCOPE_SYSTEM: ámbito de sistema
 - PTHREAD_SCOPE_PROCESS: ámbito de proceso
 - Herencia de atributos de planificación ("inheritsched")
 - PTHREAD_INHERIT_SCHED: hereda los del padre
 - PTHREAD_EXPLICIT_SCHED: usa los del objeto attr
 - Política de planificación ("schedpolicy")
 - SCHED_FIFO, SCHED_RR, SCHED_SPORADIC y SCHED_OTHER
 - Parámetros de planificación ("schedparam")
 - p.ej, el campo sched_priority para la prioridad



Interfaz de gestión de atributos (1/2)



DSSE: M. Aldea, M. González y H. Pérez

Interfaz de gestión de atributos (2/2)



Interfaz de cambio dinámico de atributos (1/2)



DSSE: M. Aldea, M. González y H. Pérez

Interfaz de cambio dinámico de atributos (2/2)

• El comportamiento de *pthread_setschedparam()* y de *pthread_setschedprio()* es diferente cuando se baja la prioridad del thread

pthread_setschedparam()

cola de prio. 10

T4

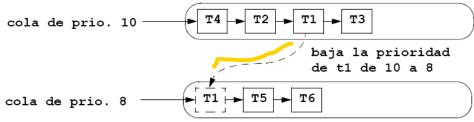
T2

T1

baja la prioridad
de t1 de 10 a 8

cola de prio. 8

pthread_setschedprio()





Otras funciones

• Ceder el procesador:

```
int sched yield (void);
```

Leer los límites de los parámetros:



DSSE: M. Aldea, M. González y H. Pérez

Planificación de threads: Ejemplo (1/4)

```
// Dado que se utiliza la librería pthread, debe indicarse en el
// proceso de compilación.
// Ejemplo: gcc main.c -lpthread
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <pthread.h>
#include <sched.h>
#include <misc/error checks.h>
#include <misc/timespec operations.h>
#include <misc/load.h>
// datos transferidos a cada thread como argumento
struct thread params {
 float execution time;
 struct timespec period;
 int id; // identificador de la tarea
};
```



Planificación de threads: Ejemplo (2/4)

```
// Thread periódico:
// Pone un mensaje en pantalla, consume tiempo de CPU, y pone otro mensaje
void * periodic (void *arg) {
 struct thread params params = *(struct thread params*)arg;
 struct timespec next time;
 // lee la hora de la primera activación de la tarea
 clock_gettime(CLOCK_MONOTONIC, &next_time);
 // lazo que se ejecuta periódicamente
 while (1) {
    printf("Thread %d empieza \n",params.id);
    eat(params.execution time); // función para consumir tiempo de CPU
   printf("Thread %d acaba \n",params.id);
   // espera al próximo periodo
    incr_timespec(&next_time, &params.period); // sumo el periodo a la activación previa
    CHK( clock_nanosleep(CLOCK_MONOTONIC, TIMER_ABSTIME, &next_time, NULL) );
 pthread_exit(NULL);
}
```



DSSE: M. Aldea, M. González y H. Pérez

Planificación de threads: Ejemplo (3/4)

```
// Programa principal que crea dos tareas con diferentes
// prioridades y periodos
int main() {
   pthread_attr_t attr;
   pthread_t t1,t2;
   struct thread_params t1_params, t2_params;
   struct sched_param sch_param;

// Crea el objeto de atributos
   CHK( pthread_attr_init (&attr) );

// Asigna cada atributo (no olvidar el atributo inheritsched)
   CHK( pthread_attr_setinheritsched(&attr, PTHREAD_EXPLICIT_SCHED) );

CHK( pthread_attr_setschedpolicy(&attr, SCHED_FIFO) );

sch_param.sched_priority = sched_get_priority_max(SCHED_FIFO) -5;
   CHK( pthread_attr_setschedparam(&attr,&sch_param) );
```



Planificación de threads: Ejemplo (4/4)

```
// Prepara los argumentos del primer thread
 t1_params.period.tv_sec = 2; t1_params.period.tv_nsec = 0;
 t1 params.execution time = 1.0;
 t1 params.id = 1;
 CHK( pthread_create(&t1,&attr,periodic,&t1_params) ); // crea el primer thread
 // Cambia la prio. en los atributos para crear el segundo thread
 sch param.sched priority = sched get priority max(SCHED FIFO)-6;
 CHK( pthread_attr_setschedparam(&attr,&sch_param) );
 // Prepara los argumentos del segundo thread
 t2 params.period.tv sec = 7; t2 params.period.tv nsec = 0;
 t2 params.execution time = 4.0;
 t2 params.id = 2;
 CHK( pthread create(&t2,&attr,periodic,&t2 params) ); // crea el segundo thread
 CHK( pthread_join(t1, NULL) ); // Permite a los threads ejecutar para siempre
 return 0;
}
```