Основы системного программирования

Потоки и синхронизация

Гирик Алексей Валерьевич

Университет ИТМО 2021

Материалы курса

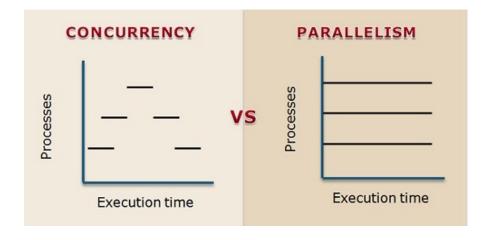
- Презентации, материалы к лекциям, литература, задания на лабораторные работы
 - shorturl.at/gjABL



Многопоточное программирование с помощю библиотеки pthread

Термины

- Параллелизм (parallelism)
- Конкурентность (concurrency)
- Многозадачность (multitasking) da nhiệm
- Многопроцессность (multiprocessing) da xử lý
- Многопоточность
 (multithreading) da luòng
- Асинхронная обработка (anynchronous processing)



Группы процессов, сессии, задания

- Linux многопользовательская многозадачная ОС общего назначения
 - □ задача (*task*)
 - □ программа (*program*)
 - □ процесс (*process*)
 - □ поток (thread)
 - □ задание (*job*)
 - □ сессия (session)
 - □ группы
 - процессов (process groups)
 - потоков (thread groups)

Потоки

- Потоки можно рассматривать как минимум с двух точек зрения:
 - □ поток объект диспетчеризации, средство занять все ядра процессора и обеспечить реальный параллелизм

$$A=1/(S+(1-S)/N),$$
 hệ số gia tốc từ quá trình xử lý song song

где А – коэффициент ускорения от параллельной обработки,

N – количество потоков,

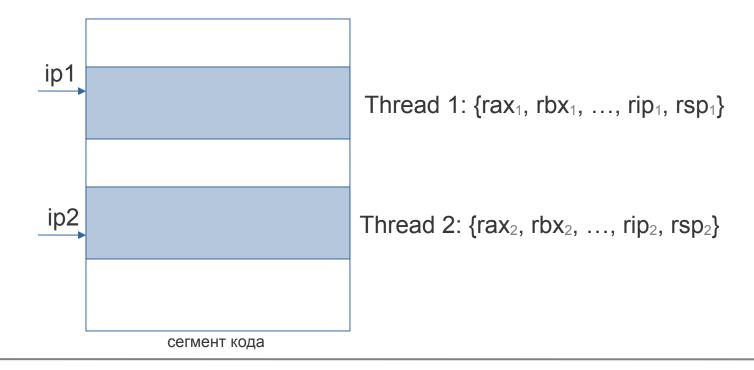
S — ДОЛЯ ПОСЛЕДОВАТЕЛЬНО ВЫПОЛНЯЕМОГО КОДа. phần mã được thực thi tuần tự

поток – средство логического разделения кода и средство изоляции частей программы

Что такое поток

thread được tạo ra với mục đích chạy nhiều tác vụ trong cùng 1 tiến trình, qua đó tăng hiệu năng của ứng dụng

- Если говорить упрощенно, поток это состояние регистров процессора (адрес в сегменте кода + остальные регистры) thread là trạng thái của thanh ghi bộ xử lý
 - □ поток "виртуальный процессор"



Сравнение процессов и потоков

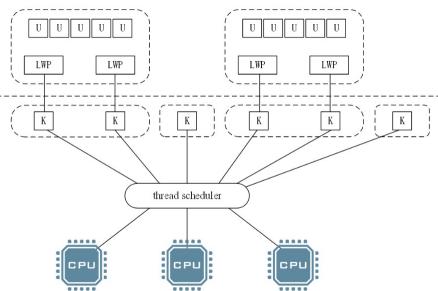
- время, необходимое для создания
- время переключения контекста
 - □ каталог страниц
 - TLB
 - в некоторых процессорах (ARM) TLB содержит также PID
- общность ресурсов
 - самый главный ресурс память (адресное пространство)
- изоляция
 - □ обмен данными
 - □ действия при возникновении ошибки/исключения

Выводы из сравнения процессов и потоков

- процесс "контейнер для ресурсов"
 - □ потоки в каком-то смысле тоже "ресурсы"
- в каждом процессе есть как минимум один поток
 - □ поток это поток **выполнения**, "виртуальный процессор" _{là 1 chuỗi thực thi}
 - все потоки процесса работают в одном и том же адресном пространстве
- поток более легковесная сущность, чем процесс

Процессы и потоки

- В настоящее время в Linux потоки пользовательского режима переключаются в режим ядра и обратно с помощью системных вызовов
- Могут быть потоки, работающие только в режиме ядра



Реализации потоков в Linux

- LinuxThreads
 - □ до версии ядра 2.6
- NPTL (Native POSIX Thread Library)
 - □ начиная с 2.6
 - и потоки, и процессы в Linux создаются с помощью системного вызова clone(), но с разными флагами
 - строго говоря, возможно создание потоков без использования библиотеки pthread (используя clone()), однако это как минимум неудобно

Создание потоков

Завершение потока

- Поток завершается, если:
 - □ потоковая функция делает return
 - □ поток вызывает pthread exit() или exit()
 - □ поток отменяется вызовом pthread_cancel()
 - □ завершается основной поток, вызывая exit() или возвращаясь из main()
 - если завершение происходит с помощью pthread_exit(),
 то дочерние потоки продолжают работу
- Если поток вызывает exit(), _exit() или _Exit(), то завершается весь процесс!

Присоединение потока

đính kèm thread

được dùng để nối hoặc nối lại các thread trong cùng 1 process

Если не присоединять завершенные потоки, в программе будут утечки памяти!

Отсоединение потока

ngắt kết nối thread

```
#include <pthread.h>
int pthread_detach(pthread_t thread);
```

Присоединение потока с ожиданием

```
#define GNU SOURCE
#include <pthread.h>
int pthread tryjoin np (pthread t thread,
 void **retval);
int pthread timedjoin np (pthread t thread,
           void **retval,
           const struct timespec *abstime);
```

Отмена потока

```
#include <pthread.h>
int pthread_cancel(pthread_t thread);

void pthread_testcancel(void);
```

Потоки и сигналы

Отправка сигнала потоку

Функции очистки завершения потока

```
#include <pthread.h>

void pthread_cleanup_push(
  void (*routine) (void *),
  void *arg);

void pthread_cleanup_pop(int execute);
```

Синхронизация потоков

Синхронизация потоков

- асинхронный доступ к данным
 - чтение неизменяемых данных не вызывает проблем
 - одновременный доступ на чтение и запись может приводить к нарушению инвариантов
- потокобезопасность (thread safety)
 - □ повторная входимость функций (reentrancy)

Средства синхронизации потоков

- средства синхронизации в библиотеке pthread
 - □ циклические блокировки (spinlocks)
 - □ мьютексы (mutexes)
 - □ условные переменные (condition variables)
 - □ блокировки чтения-записи (read-write locks)
 - □ барьеры (barriers)

Циклическая блокировка

```
#include <pthread.h>
int pthread spin init (
 pthread spinlock t *lock,
 int pshared);
int pthread spin destroy(
 pthread spinlock t *lock);
```

Циклическая блокировка

```
#include <pthread.h>
int pthread spin lock(
 pthread spinlock t *lock);
int pthread spin trylock(
 pthread spinlock t *lock);
int pthread spin unlock (
 pthread spinlock t *lock);
```

Мьютексы

```
#include <pthread.h>
pthread mutex t mutex =
 PTHREAD MUTEX INITIALIZER;
int pthread mutex init (
 pthread mutex t *mutex,
 pthread mutexattr t *attr);
int pthread mutex destroy(
 pthread mutex t *mutex);
```

Захват и освобождение мьютекса

```
#include <pthread.h>
int pthread mutex lock(
      pthread mutex t *mutex);
int pthread mutex trylock (
      pthread mutex t *mutex);
int pthread mutex unlock (
      pthread mutex t *mutex);
```

Иерархии блокировок и тупики

- при наличии в программе нескольких мьютексов возможны тупики (deadlocks)
 - иерархия блокировок должна быть выстроена таким образом, чтобы тупики исключались
 - □ альтернативный способ откат (backoff)

Гранулярность блокировок

- гранулярность блокировок (locking granularity)
 определяется длиной критических секций кода
 (длиной участков кода, защищенных примитивами
 синхронизации)
 - желательно стремиться к тому, чтобы уменьшить гранулярность блокировок
 - lock chaining подход, при котором критические секции перекрываются и при входе во вложенную критическую секцию примитив синхронизации охватывающей секции особождается

Условные переменные

```
#include <pthread.h>
pthread cond t cond =
 PTHREAD COND INITIALIZER;
int pthread cond init (
 pthread cond t *cond,
 pthread condattr t *condattr);
int pthread cond destroy(
 pthread cond t *cond);
```

Ожидание условной переменной

```
#include <pthread.h>
int pthread cond wait (
 pthread cond t *cond,
 pthread mutex t *mutex);
int pthread cond timedwait (
 pthread cond t *cond,
 pthread mutex t *mutex,
 struct timespec *expiration);
```

Блокировки чтения-записи

```
#include <pthread.h>
pthread rwlock t rwlock =
 PTHREAD RWLOCK INITIALIZER;
int pthread rwlock init (
 pthread rwlock t *rwlock,
 const pthread rwlockattr t *attr);
int pthread rwlock destroy(
 pthread rwlock t *rwlock);
```

Блокировки чтения-записи

```
#include <pthread.h>
int pthread_rwlock_rdlock(pthread_rwlock_t *rwlock);
int pthread_rwlock_wrlock(pthread_rwlock_t *rwlock);
int pthread_rwlock_tryrdlock(pthread_rwlock_t *rwlock);
int pthread_rwlock_trywrlock(pthread_rwlock_t *rwlock);
int pthread_rwlock_unlock(pthread_rwlock_t *rwlock);
```

Выводы по процессам и потокам

в каких случаях использовать процессы, а в каких – потоки?

как уменьшить накладные расходы на создание потоков/процессов?

Материалы курса

- Презентации, материалы к лекциям, литература, задания на лабораторные работы
 - shorturl.at/gjABL



Задание на дом

читать

- Стивенс, Раго. UNIX. Профессиональное программирование
 - главы 11, 12
- Лав. Linux: Системное программирование
 - глава 7

