# 第三章 Linux多线程开发

## 3.1 线程概述

01 / 线程概述 =

■ 与进程 (process) 类似,线程 (thread) 是允许应用程序并发执行多个任务的一种机 制。一个进程可以包含多个线程。同一个程序中的所有线程均会独立执行相同程序,且共 享同一份全局内存区域,其中包括初始化数据段、未初始化数据段,以及堆内存段。(传 统意义上的 UNIX 进程只是多线程程序的一个特例,该进程只包含一个线程)

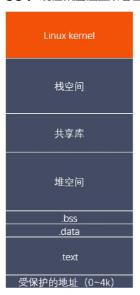
- 进程是 CPU 分配资源的最小单位,线程是操作系统调度执行的最小单位。
- 线程是轻量级的进程 (LWP: Light Weight Process), 在 Linux 环境下线程的本 质仍是进程。
- 查看指定进程的 LWP 号: ps -Lf pid

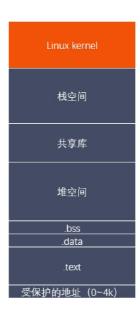
#### 02 / 线程和进程区别

=

- 进程间的信息难以共享。由于除去只读代码段外,父子进程并未共享内存,因此必须采用 一些进程间通信方式,在进程间进行信息交换。
- 调用 fork() 来创建进程的代价相对较高,即便利用写时复制技术,仍热需要复制诸如 内存页表和文件描述符表之类的多种进程属性, 这意味着 fork() 调用在时间上的开销 依然不菲。
- 线程之间能够方便、快速地共享信息。只需将数据复制到共享(全局或堆)变量中即可。
- 创建线程比创建进程通常要快 10 倍甚至更多。线程间是共享虚拟地址空间的,无需采 用写时复制来复制内存,也无需复制页表。

#### 03/线程和进程虚拟地址空间







#### 04 / 线程之间共享和非共享资源

#### ■ 共享资源

- □ 进程 ID 和父进程 ID
- □ 进程组 ID 和会话 ID
- □ 用户 ID 和 用户组 ID
- □ 文件描述符集

#### ■ 非共享资源

- □ 线程 ID
- □ 信号掩码
- □ 线程特有数据
- □ orror 本景

■ 人口畑近り水

■ ellor 文書

□ 信号处置

- □ 实时调度策略和优先级
- □ 文件系统的相关信息: 文件权限掩码 □ 栈, 本地变量和函数的调用链接信息 (umask)、当前工作目录
- □ 虚拟地址空间(除栈、.text)

05 / NPTL

- 当 Linux 最初开发时,在内核中并不能真正支持线程。但是它的确可以通过 clone() 系统调用将进程作为可调度的实体。这个调用创建了调用进程 (calling process) 的 一个拷贝,这个拷贝与调用进程共享相同的地址空间。LinuxThreads 项目使用这个调用 来完全在用户空间模拟对线程的支持。不幸的是,这种方法有一些缺点,尤其是在信号处 理、调度和进程间同步等方面都存在问题。另外,这个线程模型也不符合 POSIX 的要求。
- 要改进 LinuxThreads,需要内核的支持,并且重写线程库。有两个相互竞争的项目开始 来满足这些要求。一个包括 IBM 的开发人员的团队开展了 NGPT (Next-Generation POSIX Threads) 项目。同时,Red Hat 的一些开发人员开展了 NPTL 项目。NGPT 在 2003 年中期被放弃了, 把这个领域完全留给了 NPTL。
- NPTL, 或称为 Native POSIX Thread Library, 是 Linux 线程的一个新实现, 它 克服了 LinuxThreads 的缺点,同时也符合 POSIX 的需求。与 LinuxThreads 相 比,它在性能和稳定性方面都提供了重大的改进。
- 查看当前 pthread 库版本: getconf GNU LIBPTHREAD VERSION



### 3.2 线程创建

06 / 线程操作

- pthread t pthread self(void);
- int pthread equal(pthread t t1, pthread t t2);
- int pthread\_create(pthread\_t \*thread, const pthread\_attr\_t \*attr, void \*(\*start routine) (void \*), void \*arg);
- void pthread exit(void \*r tval);
- int pthread join(pthread t thread, void \*\*retval);
- int pthread detach(pthread t thread);
- int pthread cancel (pthread t thread);

#### // pthread\_create.c

/\*

一般情况下, main函数所在的线程我们称之为主线程 (main线 程),其余创建的线程

称之为子线程。

程序中默认只有一个进程, fork()函数调用, 2个进程

```
程序中默认只有一个线程, pthread_create()函数调用, 2个线
程。
   #include <pthread.h>
   int pthread_create(pthread_t *thread, const
pthread_attr_t *attr,
                     void *(*start_routine) (void
*), void *arg);
       - 功能: 创建一个子线程
       - 参数:
          - thread: 传出参数,线程创建成功后,子线程的线
程ID被写到该变量中
          - attr: 设置线程的属性,一般使用默认值, NULL
          - start_routine: 函数指针,这个函数是子线程需
要处理的逻辑代码
          - arg: 给第三个参数使用,传参
       - 返回值:
          成功: 0
          失败:返回错误号。这个错误号和之前errno不太一
样。
          获取错误号的信息: char * strerror(int
errnum);
*/
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>
void * callback(void * arg) {
   printf("child thread...\n");
   printf("arg value: %d\n", *(int *)arg);
   return NULL;
}
int main() {
```

```
pthread_t tid;
    int num = 10;
    // 创建一个子线程
    int ret = pthread_create(&tid, NULL, callback,
(void *)&num);
    if (ret != 0) {
        char * errstr = strerror(ret);
        printf("error : %s\n", errstr);
    }
    for (int i = 0; i < 5; i++) {
        printf("%d\n", i);
    }
    sleep(1);
    return 0; // exit(0);
}
```

### 3.3 终止线程

```
// pthread_exit.c

/*

#include <pthread.h>
void pthread_exit(void *retval);

- 功能: 终止一个线程,在哪个线程中调用,就表示终止那个线程

- 参数:

- retval: 需要传递一个指针,作为一个返回值,可以在pthread_join()中获取到。
```

```
pthread_t pthread_self(void);
       - 功能: 获取当前的线程的线程ID
   int pthread_equal(pthread_t t1, pthread_t t2);
       - 功能: 比较两个线程ID是否相等
       不同的操作系统,pthread_t类型的实现不一样,有的是无
符号的长整型,有的是
       使用结构体去实现的。
*/
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <string.h>
void * callback(void * arg) {
   printf("child thread id : %ld\n",
pthread_self());
   return NULL;
}
int main() {
   // 创建一个子线程
   pthread_t tid;
   int ret = pthread_create(&tid, NULL, callback,
NULL);
   if (ret != 0) {
       char * errstr = strerror(ret);
       printf("error : %s\n", errstr);
    }
   // 主线程
   for(int i = 0; i < 5; i++) {
       printf("%d\n", i);
    }
```

```
printf("tid:%ld, main thread id:%ld\n", tid,
pthread_self());

// 让主线程退出,当主线程退出时,不会影响其他正常运行的线程。

pthread_exit(NULL);

printf("main thread exit\n");

return 0; // exit(0);
}
```

### 3.4 连接已终止的进程

```
// pthread_exit.c
/*
   #include <pthread.h>
   int pthread_join(pthread_t thread, void
**retval);
      - 功能: 和一个已经终止的线程进行连接
            回收子线程的资源
            这个函数是阻塞函数,调用一次只能回收一个子线
程
            一般在主线程中使用
       - 参数:
          - thread: 需要回收的子线程的ID
          - retval:接收子线程退出时的返回值
       - 返回值:
          0 : 成功
          非0:失败,返回的错误号
*/
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <string.h>
```

```
#include <unistd.h>
int value = 10;
void * callback(void * arg) {
   printf("child thread id : %ld\n",
pthread_self());
   // sleep(3);
   // return NULL;
   // int value = 10; // 局部变量
   pthread_exit((void *)&value); // return (void
*)&value
}
int main() {
   // 创建一个子线程
    pthread_t tid;
   int ret = pthread_create(&tid, NULL, callback,
NULL);
    if (ret != 0) {
       char * errstr = strerror(ret);
       printf("error : %s\n", errstr);
    }
    // 主线程
   for(int i = 0; i < 5; i++) {
       printf("%d\n", i);
    }
   printf("tid : %ld, main thread id : %ld\n", tid,
pthread_self());
    // 主线程调用pthread_join()回收子线程的资源
   int * thread_retval;
    ret = pthread_join(tid, (void
**)&thread_retval);
```

```
if (ret != 0) {
        char * errstr = strerror(ret);
        printf("error : %s\n", errstr);
}

printf("exit data : %d\n", *thread_retval);

printf("回收子线程资源成功! \n");

// 让主线程退出,当主线程退出时,不会影响其他正常运行的线

Pthread_exit(NULL);

return 0; // exit(0);
}
```

### 3.5 线程的分离

```
// pthread_detach.c
/*
   #include <pthread.h>
   int pthread_detach(pthread_t thread);
       - 功能:分离一个线程.被分离的线程在终止的时候,会自动
释放资源返回给系统.
          1.不能多次分离,会产生不可预料的行为.
          2. 不能去连接一个已经分离的线程,会报错.
       - 参数: 需要分离的线的ID
       - 返回值:
          成功: 0
          失败: 返回错误号
*/
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>
```

```
void * callback(void * arg) {
   printf("child thread id : %ld\n",
pthread_self());
   return NULL;
}
int main() {
   // 创建一个子线程
   pthread_t tid;
   int ret = pthread_create(&tid, NULL, callback,
NULL);
   if (ret != 0) {
       char * errstr = strerror(ret);
       printf("error1 : %s\n", errstr);
   }
    // 输出主线程和子线程的id
   printf("tid : %ld, main thread id : %ld\n", tid,
pthread_self());
   // 设置子线程分离, 子线程分离后,子线程结束时对应的资源就
不需要主线程释放.
    ret = pthread_detach(tid);
   if (ret != 0) {
       char * errstr = strerror(ret);
       printf("error2 : %s\n", errstr);
    }
   // 设置分离后,对分离的子线程进行连接 pthread_join()
    ret = pthread_join(tid, NULL);
   if (ret != 0) {
       char * errstr = strerror(ret);
       printf("error3 : %s\n", errstr);
    }
```

```
pthread_exit(NULL);

return 0;
}
```

### 3.6 线程取消

```
// pthread_cancel.c
/*
   #include <pthread.h>
   int pthread_cancel(pthread_t thread);
       - 功能:取消线程(让线程终止)
          取消某个线程,可以终止某个线程的运行
          但是并不是立马终止,而是当子线程执行到一个取消点,
线程才会终止.
          取消点:系统规定好的一些系统调用,我们可以粗略的理
解为从用户区到内核区的切换,这个位置称之为取消点。
*/
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>
void * callback(void * arg) {
   printf("child thread id : %ld\n",
pthread_self());
   for (int i = 0; i < 5; i++) {
       printf("child : %d\n", i);
   }
   return NULL;
}
int main() {
   // 创建一个子线程
   pthread_t tid;
```

```
int ret = pthread_create(&tid, NULL, callback,
NULL);
    if (ret != 0) {
        char * errstr = strerror(ret);
        printf("error1 : %s\n", errstr);
    }
    // 取消线程
   pthread_cancel(tid);
   for (int i = 0; i < 5; i++) {
        printf("%d\n", i);
    }
    // 输出主线程和子线程的id
   printf("tid : %ld, main thread id : %ld\n", tid,
pthread_self());
   pthread_exit(NULL);
    return 0;
}
```

### 3.7 线程属性

```
07 / 线程属性

int pthread_attr_init(pthread_attr_t *attr);

int pthread_attr_destroy(pthread_attr_t *attr);

int pthread_attr_getdetachstate(const pthread_attr_t *attr, int *detachstate);

int pthread_attr_setdetachstate(pthread_attr_t *attr, int detachstate);
```

```
// pthread_attr.c
```

```
/*
   int pthread_attr_init(pthread_attr_t *attr);
        - 初始化线程属性变量
   int pthread_attr_destory(pthread_attr_t *attr);
       - 释放线程属性的资源
   int pthread_attr_getdetachstate(const
pthread_attr_t *attr, int *detachstate);
       - 获取线程分离的状态属性
    int pthread_attr_setdetachstate(pthread_attr_t
*attr, int *detachstate);
       - 设置线程分离的状态属性
*/
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>
void * callback(void * arg) {
    printf("child thread id : %ld\n",
pthread_self());
    return NULL:
}
int main() {
    // 创建一个线程属性变量
    pthread_attr_t attr;
    // 初始化属性变量
    pthread_attr_init(&attr);
    // 设置属性
    pthread_attr_setdetachstate(&attr,
PTHREAD_CREATE_DETACHED);
```

```
// 创建一个子线程
   pthread_t tid;
   int ret = pthread_create(&tid, NULL, callback,
NULL);
   if (ret != 0) {
       char * errstr = strerror(ret);
       printf("error1 : %s\n", errstr);
    }
   // 获取线程的栈的大小
   size_t size;
   pthread_attr_getstacksize(&attr, &size);
   printf("thread stack size : %ld\n", size);
   // 输出主线程和子线程的id
   printf("tid : %ld, main thread id : %ld\n", tid,
pthread_self());
   // 释放线程属性资源
   pthread_attr_destroy(&attr);
   pthread_exit(NULL);
   return 0;
}
```

### 3.8 线程同步

01/线程同步 =

■ 线程的主要优势在于,能够通过全局变量来共享信息。不过,这种便捷的共享是有代价 - 的:必须确保多个线程不会同时修改同一变量,或者某一线程不会读取正在由其他线程 修改的变量。

- 临界区是指访问某一共享资源的代码片段,并且这段代码的执行应为原子操作,也就是 同时访问同一共享资源的其他线程不应终端该片段的执行。
- 线程同步: 即当有一个线程在对内存进行操作时,其他线程都不可以对这个内存地址进行操作,直到该线程完成操作,其他线程才能对该内存地址进行操作,而其他线程则处于等待状态。

```
// selltickets.c
/*
   使用多线程实现买票的案例.
   有3个窗口,一共是100张票.
*/
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <unistd.h>
// 全局变量,所有的线程都共享这一份资源。
int tickets = 100:
void * sellticket(void * arg) {
   // 卖票
   while (tickets > 0) {
       usleep(6000);
       printf("%ld 正在卖第 %d 张门票\n",
pthread_self(), tickets);
       tickets--;
   }
   return NULL;
}
```

```
int main() {
   // 创建3个子线程
   pthread_t tid1, tid2, tid3;
   pthread_create(&tid1, NULL, sellticket, NULL);
   pthread_create(&tid2, NULL, sellticket, NULL);
   pthread_create(&tid3, NULL, sellticket, NULL);
   // 回收子线程的资源,阻塞
   pthread_join(tid1, NULL);
   pthread_join(tid2, NULL);
   pthread_join(tid3, NULL);
   // 设置线程分离。
   pthread_detach(tid1);
   pthread_detach(tid2);
   pthread_detach(tid3);
   pthread_exit(NULL); // 退出主线程
    return 0;
}
```

### 3.9 互斥锁

02 / 互斥
=

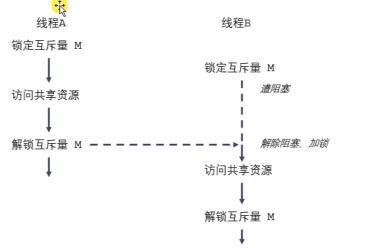
■ 为避免线程更新共享变量时出现问题,可以使用互斥量(mutex 是 mutual exclusion 的缩写)来确保同时仅有一个线程可以访问某项共享资源。可以使用互斥量来保证对任意共享资源的原子访问。

- 互斥量有两种状态:已锁定(locked)和未锁定(unlocked)。任何时候,至多只有一个线程可以锁定该互斥量。试图对已经锁定的某一互斥量再次加锁,将可能阻塞线程或者报错失败,具体取决于加锁时使用的方法。
- 一旦线程锁定互斥量,随即成为该互斥量的所有者,只有所有者才能给互斥量解锁。一般情况下,对每一共享资源(可能由多个相关变量组成)会使用不同的互斥量,每一线程在访问同一资源时将采用如下协议:
  - 针对共享资源锁定互斥量
  - 访问共享资源
  - 对互斥量解锁



#### 02 / 互斥量

■ 如果多个线程试图执行这一块代码(一个临界区),事实上只有一个线程能够持有该互斥量(其他线程将遭到阻塞),即同时只有一个线程能够进入这段代码区域,如下图所示:



#### 03 / 互斥量相关操作函数

- 互斥量的类型 pthread mutex t
- int pthread\_mutex\_init(pthread\_mutex\_t \*restrict mutex,
  const pthread\_mutexattr\_t \*restrict attr);
- int pthread mutex destroy(pthread mutex t \*mutex);
- int pthread mutex lock(pthread mutex t \*mutex);
- int pthread mutex trylock(pthread mutex t \*mutex);
- int pthread mutex unlock(pthread mutex t \*mutex);

#### // mutex.c

```
/*
   互斥量的类型 pthread_mutex_t
   int pthread_mutex_init(pthread_mutex_t *restrict
mutex, const pthread_mutexattr_t *restrict attr);
       - 初始化互斥量
       - 参数:
          - mutex: 需要初始化的互斥量变量
          - attr: 互斥量相关的属性, NULL
       - restrict: C语言的修饰符,被修饰的指针,不能由另外
的一个指针进行操作。
          pthread_mutex *restrict mutex = xxx;
          pthread_mutex * mutex1 = mutex;(错误)
   int pthread_mutex_destroy(pthread_mutex_t
*mutex);
       - 释放互斥量的资源
   int pthread_mutex_lock(pthread_mutex_t *mutex);
       - 加锁,阻塞的,如果有一个线程加锁了,那么其他的线程
只能阻塞等待
   int pthread_mutex_trylock(pthread_mutex_t
*mutex);
       - 尝试加锁,如果加锁失败,不会阻塞,会直接返回。
   int pthread_mutex_unlock(pthread_mutex_t
*mutex):
       - 解锁
*/
/*
   使用多线程实现买票的案例.
   有3个窗口,一共是100张票.
*/
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <unistd.h>
```

```
// 全局变量,所有的线程都共享这一份资源.
int tickets = 1000;
// 创建一个互斥量
pthread_mutex_t mutex;
void * sellticket(void * arg) {
    // 卖票
   while (1) {
       // 加锁
       pthread_mutex_lock(&mutex);
       if (tickets > 0) {
           usleep(6000);
           printf("%ld 正在卖第 %d 张门票\n",
pthread_self(), tickets);
           tickets--:
       } else {
           // 解锁
           pthread_mutex_unlock(&mutex);
           break;
       }
       // 解锁
       pthread_mutex_unlock(&mutex);
   }
    return NULL;
}
int main() {
    // 初始化互斥量
    pthread_mutex_init(&mutex, NULL);
```

```
// 创建3个子线程
pthread_t tid1, tid2, tid3;
pthread_create(&tid1, NULL, sellticket, NULL);
pthread_create(&tid2, NULL, sellticket, NULL);
pthread_create(&tid3, NULL, sellticket, NULL);

// 回收子线程的资源,阻塞
pthread_join(tid1, NULL);
pthread_join(tid2, NULL);
pthread_join(tid3, NULL);

pthread_exit(NULL); // 退出主线程

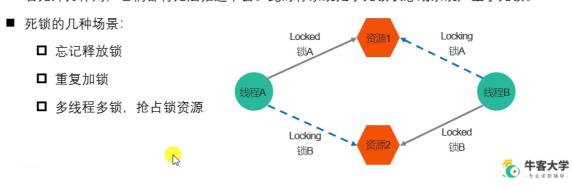
// 释放互斥量资源
pthread_mutex_destroy(&mutex);

return 0;
}
```

### 3.10 死锁

**04 /** 死锁 =

- 有时,一个线程需要同时访问两个或更多不同的共享资源,而每个资源又都由不同的互 斥量管理。当超过一个线程加锁同一组互斥量时,就有可能发生死锁。
- 两个或两个以上的进程在执行过程中,因争夺共享资源而造成的一种互相等待的现象, 若无外力作用,它们都将无法推进下去。此时称系统处于死锁状态或系统产生了死锁。



```
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <unistd.h>
// 全局变量,所有的线程都共享这一份资源.
int tickets = 1000;
// 创建一个互斥量
pthread_mutex_t mutex;
void * sellticket(void * arg) {
    // 卖票
   while (1) {
       // 加锁
       pthread_mutex_lock(&mutex);
       pthread_mutex_lock(&mutex); // 2.重复加锁
       if (tickets > 0) {
           usleep(6000);
           printf("%ld 正在卖第 %d 张门票\n",
pthread_self(), tickets);
           tickets--:
       } else {
           // 解锁
           pthread_mutex_unlock(&mutex);
           break;
       }
       // 解锁
       pthread_mutex_unlock(&mutex); // 1. 忘记解锁
       pthread_mutex_unlock(&mutex);
    }
    return NULL;
```

```
int main() {
   // 初始化互斥量
   pthread_mutex_init(&mutex, NULL);
   // 创建3个子线程
   pthread_t tid1, tid2, tid3;
   pthread_create(&tid1, NULL, sellticket, NULL);
   pthread_create(&tid2, NULL, sellticket, NULL);
   pthread_create(&tid3, NULL, sellticket, NULL);
   // 回收子线程的资源,阻塞
   pthread_join(tid1, NULL);
   pthread_join(tid2, NULL);
   pthread_join(tid3, NULL);
   pthread_exit(NULL); // 退出主线程
   // 释放互斥量资源
   pthread_mutex_destroy(&mutex);
    return 0;
}
// deadlock1.c
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <unistd.h>
// 创建2个互斥量
pthread_mutex_t mutex1, mutex2;
void * workA(void * arg) {
```

}

```
pthread_mutex_lock(&mutex1);
    sleep(1);
    pthread_mutex_lock(&mutex2);
    printf("workA...\n");
    pthread_mutex_unlock(&mutex2);
    pthread_mutex_unlock(&mutex1);
    return NULL;
}
void * workB(void * arg) {
    pthread_mutex_lock(&mutex2);
    sleep(1);
    pthread_mutex_lock(&mutex1);
    printf("workB...\n");
    pthread_mutex_unlock(&mutex1);
    pthread_mutex_unlock(&mutex2);
    return NULL;
}
int main() {
    // 初始化互斥量
    pthread_mutex_init(&mutex1, NULL);
    pthread_mutex_init(&mutex2, NULL);
    // 创建2个子线程
    pthread_t tid1, tid2;
    pthread_create(&tid1, NULL, workA, NULL);
    pthread_create(&tid2, NULL, workB, NULL);
```

```
// 回收子线程资源
pthread_join(tid1, NULL);
pthread_join(tid2, NULL);

// 释放互斥量资源
pthread_mutex_destroy(&mutex1);
pthread_mutex_destroy(&mutex2);

return 0;
}
```

### 3.11 读写锁

■ 当有一个线程已经持有互斥锁时,互斥锁将所有试图进入临界区的线程都阻塞住。但是考虑一种情形,当前持有互斥锁的线程只是要读访问共享资源,而同时有其它几个线程也想读取这个共享资源,但是由于互斥锁的排它性,所有其它线程都无法获取锁,也就无法读访问共享资源了,但是实际上多个线程同时读访问共享资源并不会导致问题。

- 在对数据的读写操作中,更多的是读操作,写操作较少,例如对数据库数据的读写应用。 为了满足当前能够允许多个读出,但只允许一个写入的需求,线程提供了读写锁来实现。
- 读写锁的特点:
  - □ 如果有其它线程读数据,则允许其它线程执行读操作,但不允许写操作。
  - □ 如果有其它线程写数据,则其它线程都不允许读、写操作。
  - □ 写是独占的,写的优先级高。

🠔 牛宴大学

#### 06 / 读写锁相关操作函数

- 读写锁的类型 pthread rwlock t
- int pthread\_rwlock\_init(pthread\_rwlock\_t \*restrict rwlock,
  const pthread rwlockattr t \*restrict attr);
- int pthread rwlock destroy(pthread rwlock t \*rwlock);
- int pthread rwlock rdlock(pthread rwlock t \*rwlock);
- int pthread rwlock tryrdlock(pthread rwlock t \*rwlock);
- int pthread rwlock wrlock(pthread rwlock t \*rwlock);
- int pthread rwlock trywrlock(pthread rwlock t \*rwlock);
- int pthread rwlock unlock (pthread rwlock t \*rwlock);

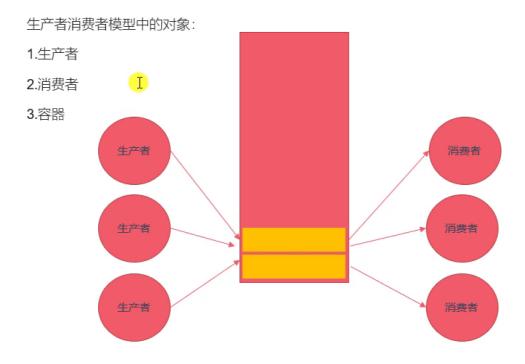
```
// rwlock.c
/*
   读写锁的类型 pthread_rwlock_t
    int pthread_rwlock_init(pthread_rwlock_t
*restrict rwlock, const pthread_rwlockattr_t
*restrict attr):
   int pthread_rwlock_destroy(pthread_rwlock_t
*rwlock);
   int pthread_rwlock_rdlock(pthread_rwlock_t
*rwlock):
   int pthread_rwlock_tryrdlock(pthread_rwlock_t
*rwlock):
    int pthread_rwlock_wrlock(pthread_rwlock_t
*rwlock):
   int pthread_rwlock_trywrlock(pthread_rwlock_t
*rwlock):
   int pthread_rwlock_unlock(pthread_rwlock_t
*rwlock):
    案例: 8个线程操作同一个全局变量。
    3个线程不定时写这个全局变量,5个线程不定时的读这个全局变量
*/
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <unistd.h>
// 创建一个共享数据
int num = 1;
pthread_mutex_t mutex;
pthread_rwlock_t rwlock;
void * writeNum(void * arg) {
   while(1) {
       // pthread_mutex_lock(&mutex);
       pthread_rwlock_wrlock(&rwlock);
```

```
num++;
        printf("++write, tid : %ld, num : %d\n",
pthread_self(), num);
        // pthread_mutex_unlock(&mutex);
        pthread_rwlock_unlock(&rwlock);
        usleep(100);
    }
    return NULL;
}
void * readNum(void * arg) {
    while(1) {
        // pthread_mutex_lock(&mutex);
        pthread_rwlock_rdlock(&rwlock);
        printf("==read, tid : %ld, num : %d\n",
pthread_self(), num);
        // pthread_mutex_unlock(&mutex);
        pthread_rwlock_unlock(&rwlock);
        usleep(100);
    }
    return NULL;
}
int main() {
    // pthread_mutex_init(&mutex, NULL);
    pthread_rwlock_init(&rwlock, NULL);
    // 创建3个写线程,5个读线程
    pthread_t wtids[3], rtids[5];
    for (int i = 0; i < 3; i++) {
        pthread_create(&wtids[i], NULL, writeNum,
NULL);
    }
```

```
for (int i = 0; i < 5; i++) {
        pthread_create(&rtids[i], NULL, readNum,
NULL);
    }
    // 设置线程分离
    for (int i = 0; i < 3; i++) {
        pthread_detach(wtids[i]);
    }
    for (int i = 0; i < 5; i++) {
        pthread_detach(rtids[i]);
    }
    pthread_exit(NULL);
    // pthread_mutex_destroy(&mutex);
    pthread_rwlock_destroy(&rwlock);
    return 0;
}
```

### 3.12 生产者和消费者模型

#### 07 / 生产者消费者模型



```
// prodcust.c
/*
   生产者消费者模型 (粗略的版本)
*/
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
struct Node {
   int num;
   struct Node * next;
};
// 头节点
struct Node * head = NULL;
void * producer(void * arg) {
   // 不断的创建新的节点,添加到链表中
   while (1) {
```

```
struct Node * newNode = (struct Node
*)malloc(sizeof(struct Node));
        newNode->next = head;
        head= newNode;
        newNode -> num = rand() \% 1000;
        printf("add node, num : %d, tid : %ld\n",
newNode->num, pthread_self());
        usleep(100);
    }
    return NULL;
}
void * customer(void * arg) {
    while (1) {
        // 保存头节点的指针
        struct Node * tmp = head;
        head = head->next;
        printf("del node, num : %d, tid : %ld\n",
tmp->num, pthread_self());
        free(tmp);
        usleep(100);
    }
    return NULL;
}
int main() {
    // 创建5个生产者线程,和5个消费者线程
    pthread_t ptids[5], ctids[5];
    for (int i = 0; i < 5; i++) {
        pthread_create(&ptids[i], NULL, producer,
NULL);
```

```
pthread_create(&ctids[i], NULL, customer,
NULL);
}

for (int i = 0; i < 5; i++) {
    pthread_detach(ptids[i]);
    pthread_detach(ctids[i]);
}

// while (1) {
    // sleep(10);
    // }

pthread_exit(NULL);

return 0;
}</pre>
```

### 3.13 条件变量

/\*

```
■ 条件变量的类型 pthread_cond_t
■ int pthread_cond_init(pthread_cond_t *restrict cond, const pthread_condattr_t *restrict attr);
■ int pthread_cond_destroy(pthread_cond_t *cond);
■ int pthread_cond_wait(pthread_cond_t *restrict cond, pthread_mutex_t *restrict mutex);
■ int pthread_cond_timedwait(pthread_cond_t *restrict cond, pthread_mutex_t *restrict mutex, const struct timespec *restrict abstime);
■ int pthread_cond_signal(pthread_cond_t *cond);
■ int pthread_cond_broadcast(pthread_cond_t *cond);

■ int pthread_cond_broadcast(pthread_cond_t *cond);
```

条件变量的类型 pthread\_cond\_t

```
int pthread_cond_init(pthread_cond_t *restrict
cond, const pthread_condattr_t *restrict attr);
   int pthread_cond_destroy(pthread_cond_t *cond);
   int pthread_cond_wait(pthread_cond_t *restrict
cond, pthread_mutext_t *restrict mutex);
       - 等待,调用了该函数,线程会阻塞。
   int pthread_cond_timedwait(pthread_cond_t
*restrict cond, pthread_mutext_t *restrict mutex,
const struct timespec *restrict abstime);
       - 等待多长时间,调用了这个函数,线程会阻塞,直到指定
的时间结束。
   int pthread_cond_signal(pthread_cond_t *cond);
       - 唤醒一个或者多个等待的线程
   int pthread_cond_broadcast(pthread_cond_t
*cond);
       - 唤醒所有的等待的线程
*/
/*
   生产者消费者模型
*/
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
// 创建一个互斥量
pthread_mutex_t mutex;
// 创建条件变量
pthread_cond_t cond;
struct Node {
   int num;
   struct Node * next;
};
```

```
// 头节点
struct Node * head = NULL;
void * producer(void * arg) {
    // 不断的创建新的节点,添加到链表中
    while (1) {
        pthread_mutex_lock(&mutex);
        struct Node * newNode = (struct Node
*)malloc(sizeof(struct Node));
        newNode->next = head;
        head= newNode:
        newNode \rightarrow num = rand() \% 1000;
        printf("add node, num : %d, tid : %ld\n",
newNode->num, pthread_self());
        // 只要生产了一个,就通知消费者
        pthread_cond_signal(&cond);
        pthread_mutex_unlock(&mutex);
        usleep(100);
    }
    return NULL;
}
void * customer(void * arg) {
    while (1) {
        pthread_mutex_lock(&mutex);
        // 保存头节点的指针
        struct Node * tmp = head;
        // 判断是否有数据
        if (head != NULL) {
           // 有数据
```

```
head = head->next;
           printf("del node, num : %d, tid :
%ld\n", tmp->num, pthread_self());
           free(tmp);
           pthread_mutex_unlock(&mutex);
           usleep(100);
       } else {
           // 没有数据,需要等待
           // 当这个函数调用阻塞的时候,会对互斥锁进行解
锁, 当不阻塞的时候, 继续向下执行, 会重新加锁。
           pthread_cond_wait(&cond, &mutex);
           pthread_mutex_unlock(&mutex);
       }
    }
    return NULL;
}
int main() {
    pthread_mutex_init(&mutex, NULL);
   pthread_cond_init(&cond, NULL);
    // 创建5个生产者线程,和5个消费者线程
   pthread_t ptids[5], ctids[5];
    for (int i = 0; i < 5; i++) {
       pthread_create(&ptids[i], NULL, producer,
NULL);
       pthread_create(&ctids[i], NULL, customer,
NULL);
    }
    for (int i = 0; i < 5; i++) {
       pthread_detach(ptids[i]);
       pthread_detach(ctids[i]);
    }
```

```
while (1) {
        sleep(10);
    }
    pthread_mutex_destroy(&mutex);
   pthread_cond_destroy(&cond);
   pthread_exit(NULL);
    return 0;
}
```

3.14 信号量 09 / 信号量 ■ 信号量的类型 sem t ■ int sem init(sem t \*sem, int pshared, unsigned int value); int sem\_destroy(sem\_t \*sem); ■ int sem wait(sem t \*sem); int sem trywait(sem t \*sem); ■ int sem timedwait(sem t \*sem, const struct timespec \*abs timeout); ■ int sem post(sem t \*sem); ■ int sem getvalue(sem t \*sem, int \*sval); // semaphore.c /\* 信号量的类型 sem\_t int sem\_init(sem\_t \*sem, int pshared, unsigned int value); - 初始化信号量 - 参数: - sem : 信号量变量的地址 - pshared: 0 用在线程间, 非0 用在进程间

- value: 信号量中的值

```
int sem_destroy(sem_t *sem);
       - 释放资源
   int sem_wait(sem_t *sem);
       - 对信号量加锁,调用一次对信号量的值-1,如果值为0,
就阻塞
   int sem_trywait(sem_t *sem);
   int sem_timedwait(sem_t *sem, const struct
timespec *abs_timeout);
   int sem_post(sem_t *sem);
       - 对信号量解锁,调用一次对信号量的值+1
   int sem_getvalue(sem_t *sem, int *sval);
*/
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <semaphore.h>
// 创建一个互斥量
pthread_mutex_t mutex;
// 创建两个信号量
sem_t psem;
sem_t csem;
struct Node {
   int num;
   struct Node * next;
};
// 头节点
struct Node * head = NULL;
```

```
void * producer(void * arg) {
    // 不断的创建新的节点,添加到链表中
    while (1) {
        sem_wait(&psem);
        pthread_mutex_lock(&mutex);
        struct Node * newNode = (struct Node
*)malloc(sizeof(struct Node));
        newNode->next = head;
        head= newNode:
        newNode->num = rand() % 1000;
        printf("add node, num : %d, tid : %ld\n",
newNode->num, pthread_self());
        pthread_mutex_unlock(&mutex);
        sem_post(&csem);
    }
    return NULL;
}
void * customer(void * arg) {
    while (1) {
        sem_wait(&csem);
        pthread_mutex_lock(&mutex);
        // 保存头节点的指针
        struct Node * tmp = head;
        head = head->next;
        printf("del node, num : %d, tid : %ld\n",
tmp->num, pthread_self());
        free(tmp);
        pthread_mutex_unlock(&mutex);
        sem_post(&psem);
    }
    return NULL;
}
```

```
int main() {
    pthread_mutex_init(&mutex, NULL);
    sem_init(&psem, 0, 8);
    sem_init(&csem, 0, 0);
    // 创建5个生产者线程,和5个消费者线程
    pthread_t ptids[5], ctids[5];
    for (int i = 0; i < 5; i++) {
        pthread_create(&ptids[i], NULL, producer,
NULL);
        pthread_create(&ctids[i], NULL, customer,
NULL);
    }
    for (int i = 0; i < 5; i++) {
        pthread_detach(ptids[i]);
        pthread_detach(ctids[i]);
    }
    while (1) {
        sleep(10);
    }
    pthread_mutex_destroy(&mutex);
    pthread_exit(NULL);
    return 0;
}
```