课程设计中期报告

coro-core 支持协程的smp内核 (with c++20)

傅子轩 2020010742

目标

- 希望在内核的部分或全部组件内引入协程,长耗时任务或外部IO 使用异步调用,使逻辑更加清晰并提升性能,在高并发下减少内 存使用
- 对于用户空间提供异步系统调用接口。
- 以uCore-SMP(陶天骅)作为参考,使用C++风格重写。

设计

• 每个cpu上有一个进程调度器,共享一个进程队列。统一调度用户进程和内核进程。使用时钟中断切换任务。协程调度器本身作为一个内核进程受进程调度器调度。每个cpu上有绑定在其上的一个协程调度器

• 0

• syscall来临时,对于长时间阻塞的任务,仅仅向协程调度器添加一个协程,而后立刻返回一个handle。对于大量的同类型请求,希望支持批量请求(减少特权级切换)

缺陷

- •引入协程从性能来说实际上引入了额外开销:协程创建时需要进行动态内存分配,切换时需要有函数调用,局部性变差等。
- 因此对于优化后的低并发的任务来说,引入协程反而会使性能变差。
- 另外如果希望使用C++风格来写整个内核,也容易由于疏忽引入一些不易察觉的开销。
- 许多C++的特性不可用(RTTI, 异常)
- 容易出现编译器内部错误

优势

• 更优雅的异步代码风格,可以避免所有的callback

```
int do request1() {
                                                              int request_done_callback2(int good) {
    device->request(..., request_done_callback1);
                                                                  if(good) {
                                                                      device->request(..., request done callback3);
                                                                  } else {
int request done callback1(int good) {
                                                                      // error handling
                                                                      device->request(..., request_done_callback3);
    if(good) {
        device->request(..., request_done_callback2);
    } else {
       // error handling
        device->request(..., request_done_callback2);
                                                              int request_done_callback3(int good) {
                                                                  if(good) {
                                                                  } else {
                                                                      // error handling
```

协程版本

```
task<int> async_do_request() {
    auto result1 = co_await device->request(...);
    if(!result1){
        // error handling
    }
    auto result2 = co_await device->request(...);
    if(!result2){
        // error handling
    }
    auto result3 = co_await device->request(...);
    co_return result3;
}
```

协程版本 (统一错误处理)

```
task<int> __async_do_request() {
    auto result1 = co_await device->request(...);
    auto result2 = co_await device->request(...);
    auto result3 = co_await device->request(...);
    co_return result3;
task<void> async do request() {
    auto result = co_await __async_do_request();
    if(!result){
       // error handling
```

优势

- 对于高并发的情况, 曾经的做法是多线程, 这样会为每一个线程 预分配一个内核栈(2kb/4kb), 因此过多线程对于内存的开销是 巨大的。但多数时候线程都在等待内核完成。并没有做其他有意 义的工作。
- 在内核引入协程后,无需为每个线程分配栈。只需要为每个硬件 线程分配一个栈,在trap的时候临时使用,对于syscall实际的 请求,在trap时创建协程并分发到协程调度器。

优势

• C++的析构函数和移动语义可以避免许多由于疏忽引起的错误, 比如忘记put inode等。

虽然没有C++本身的异常支持,但可以在协程中引入类似异常的支持。协程在暂停时可以安全地被销毁(按预期调用所有的析构函数)。因此在调用链的底层出错时,可以简单地将异常直接传递给最上层,避免了错误码的反复判断和返回。

• 内核线程也可以被安全地销毁了

进展

- 自底向上地,实现(重写)了:
- •cpu(中断控制), spinlock, page_allocator, heap allocator
- trap, process(kernel/user), process_scheduler
- 协程框架和协程调度器, wait_queue(协程)
- 抽象inode(协程), logger(协程),
- •抽象device/block_device(协程), virtio_blk_driver(协程), block_buffer(协程)

协程示例

- 其中的每一步都不 是阻塞的(会主动 让出控制权)
- 但代码逻辑与阻塞 调用一致
- 注意到其中没有做任何直接的异常处理,所有的错误会统一由上层处理。

```
task<void> test disk write(
       int block no, uint8* buf, int len) {
    // get buffer reference
    auto buffer_ref = co_await
       kernel_block_buffer.get_node(
              virtio disk id, block no);
    auto& buffer = *buffer ref;
    // try to get buffer for write
    std::optional<uint8*> data ptr =
       co_await buffer.get_for_write();
    uint8* data = *data ptr;
    for(int i = 0; i < len; i++) {
        data[i] = buf[i];
    co return task ok;
    // ~buffer() call buffer.put() automatically
```

杂项进展

• 修复了一个SMP相关的bug: 由于支持抢占,非原子的获 取中断状态和设置中断状态 可能导致错误

```
void cpu::push_off(){
   int old = intr_get();

intr_off();
   if (noff == 0) {
      base_interrupt_status = old;
   }
   noff += 1;
}
```

```
static int local_irq_save(){
    int old = rc_sstatus(SSTATUS_SIE);
   return old;
static void local_irq_restore(int old){
    s sstatus(old & SSTATUS SIE);
static inline uint64 rc sstatus(uint64 val){
   unsigned long __v = (unsigned long)(val);
    __asm__ _volatile__ ("csrrc %0, sstatus, %1"
                  : "=r" (__v) : "rK" (__v)
                  : "memory");
   return v;
```

杂项进展

• 在gdb中,可以在内核出现异常时进行backtrace

TODO

- 异步文件系统
- 异步系统调用(主要是读写文件)
- 协程优先级调度
- 可能的目标(如果上面进展顺利):
- 异步网络驱动
- 用户协程统一调度
- 缓存友好的协程调度策略
- 缺页(异步)处理

谢谢

• 仓库链接: <u>fuzx20/coro-core</u>