```
Morden cpp notes — concurrency
Wednesday, December 9, 2020
并发:一个时间段里有多个操作在同时进行, 多线程是实现于段之一.
线程:在C++中线程 thread 就是一个能够独立运行的函数
auto f = (1()
 Cout << " tid= " <<
   this_thread:: get_id () < end;
thread tlf); //启动一个线程运行函数寸。
任何程序-开始就有一个主线程,从mainc/开始运行,主练程可以调
用接口函数,创建出于线程,于线程会立即脱离主线程的控制
流程,单独运行,但共享主线程的数据.程序创建出多个子线程,执行
多个不同的函数,就是约钱程。
物线性的好处:
1. 任务并行
2.避免引0阻塞。
3. 充分制用 CPU
4. 提高用户界面响应速度.
的线程的出来点:
L同步
2. 配锁
3、数据竞争
4. 系统调度开始.
读而不写就不会有数据竞争所以在CH的线料里用CONSt读取变量最
安全,对卖调用Cont成员函数,对客调用只读算法也总是线程安
全的.
在CH中,有4个基本工具:
小似调用一次
2. 线程局部存储。
3. 原子变量
4. 线程对象
仅调用-次
程序要初始化数据,在多线程中可能导到初始化函数多次运行.加收,CH
提供了仅调用一次的功育的声的一个once_flag类型的变量,最好是静态,
全局的(线程可见),作为初始化的标志。
Static Std:: once_Hay Flag; 11全局的初始化标志,
然后调用专门的Call_ance()函数,以函数式编程的方式,传递这
个标志和初始化函数, GH会保证即使多个线程重入 Call_Bree(),
电只能有一个线程会成功运行初始化.
使用lambda来模拟实际的线程函数。
auto f = [][]
 Std:: Call_once (flag, 仅一次调用,注意任flag.
   [1](){ 医名lambda,初始化函数,只会执行一次.
      Cout << "only once" << endl;
 };
thread ti(f); 启动两个线程,运行函数于.
thread t2(f);
call_once()完全消除了初始化时的并发冲突,在它的调用位置根本
看不到并发和线程,可解决"双重检查锁定"问题
纬程局部存储.
读写生局或局部静态变量,是另一个常见数据竞争,因为共享数据,多线程
操作时,可能导致状态不一致.有些变量应该是线程独占所有权(类似
SWitch里的独与游戏儿, 即线程局部存储 thread local storage.
田关年里字thread_local实现,和static, extem同级的变量存储说明,
有thread_[ocal 标记的变量在每个线程里看院有一个独立的面!]本(
就像魔兽中歌玩家有一个高月本),是线程独占的,不会有竞争读写
的问题.
thread - local filty:
1. 定义线程独占真量.
2. 用lambda捕获引用
3. 放进多线程里运行.
thread_local int n=0; //线程局部有储变量.
auto f=[l](int x) /在线程里运行(embola, 排获引用
 nt=x; /使用线性局部变量,互不影响,
 Cout 《八》 // 存配出, 马金证结果
3 ;
thread t1(f, 10); //启动两个线程,运行f.
thread t2(f, 20);
两个线程分别输出10,20,互不开扰,
如果改为 static int n= 0; 就是静态全局变量 因为两个线程共享变量
所以n被连加了两次,输出30.
原子变量
对于非独占,必须共享的数据,要保证的线程读写共享数据的一致性,
关键要解决同步问题。不能让两个线程同时写,也就是互斥. 至厅量
Mutex成本太高,对于小数据,应采用原子化方案.
原于atomic,指的是不可分的,操作要公完成,要么未完成,不能被任何
外部操作打断、总是有一个确定的、完整的状态。也就会存在竞争
读写的问题,不需要互斥量,成本更低。
[什只允许一些最基本的类型原子化,比如 atomic_int, atomic_long:
Using atomic_bool = 4td = atomic < bool > ;
Using atomic_int = Std:: atomic < int >;
Using ato mic_long = Std:: atomic < long >;
原子受量禁用了掺见构造函数,在初始化对不能用二的赋值到
式、只能用图/花括号:
atomic-int X {0};
atomic-long of {(000L};
assert [++x ==1);
y+= 200;
assert( y < 2000);
最基本的用法、是把原子变量当作线程安全的全局计数器/标志位。
或是实现高效的无锁数据结构 lock-free, 可以考虑使用 book. lock_free.
线程
Call Once(), thread_(ocal, atomic 可以消除显式使用线程,如果必
颁使用线程,CH提供了Stal::this—thread.还有的ield(), get_id(),
sleep-for(), sleep-until 等函数.
Static atomic_Hag Flag {false}; /原子化的标志量
Static atomic_int ni 1/1874 65 int.
Quito f = [l](1) /1 在线程里运行的 (ambda, 捕获的用.
 Courts Value = flag. test_and_Set[]//TAS检查原子标志量
 if (value) {
   Cout << "flag has been Set!" ( end L)
  I else {
   Cout << "Set flag by "<<
      this thread :: get - id () < endl;
 n+= (00)
 this_thread::Sleep_for( /线程睡眠
    n.load()*/oms); /使用时间字面量
  Cout << 1 << endl;
3;
thread tl(f); //启动两个线程.
thread ti(f);
tl.join(1; 1)等特线格结束.
t2. join();
隐含的动作是启动一个线程去执行,
Cuto task = [](auto x) / 在线程里运行 ambda.
 this_thread::sleep_for(x* | ms/; //线程睡眠.
 COUT (( "Sleep for" ( X X (end ()
 return X;
Ounto f = Std;async(task,10); //启动一个异步线程
f.wait(); 1等待任务完成,
QSSert(f.Valid(j); //确实已经完成了任务.
Cout (cf.get() (cendl; / 获取任务执行结果
这还是函数式编程的思路,在更高的抽象级别上看待问题,异步并
发的个任务,让底层自动管理结程,
QSYnc()会返回一个future变量,可以认为代表了执行结果的"期货",
如果化务有返回值,可以用成员函数 get()获取. 过意 get() 是角色
调用一次,否则会简单发针d::future_error异常.
即便不关心返回值,也总要用auto面合Osyncci,避免同步阻塞:
Std:: async(task,…)j/13沒有显式获取future,被同步阻塞.
auto f = Std:: async (task, 10);
Tips:
· C++2· ha 入了协维, Co-Wait, Co-yield, Co-return,是用产态的线程,
 可以写出开销更低、性能更高的并发程序
·如果只是简单的在线程里启动一个异步任务,完全不关心返回值,可以调
 用thread 成员通数 detach(), thasync 以方便一点,
```

· 的线程:周式一句是打印志,里面列出线程号和使用变量,