Теория и практика многопоточного программирования

Семинар 4

Неганов Алексей

Московский физико-технический институт (национальный исследовательский университет) Кафедра теоретической и прикладной информатики

Москва 2020



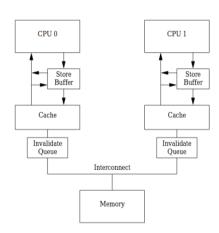
RMW-операции: ABA

LL/SC:

```
word LL(word *ptr) {
  return *ptr; // and set cache line status bit simultaneously
bool SC(word *ptr, word newval) {
   if ( /* cache line bit is set */ ) {
     *ptr = newval;
     return true :
   else
     return false ;
bool CAS(word *ptr, word oldval, word newval) {
   if (LL(ptr) == oldval)
     return SC(ptr, newval);
  return false ;
```

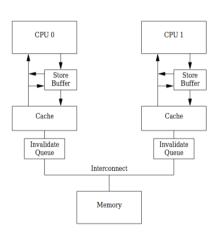
Барьеры памяти

```
int a = 0;
int b = 0;
void foo(void) {
    a = 1;
    b = 1;
}
void bar(void) {
    while(b == 0);
    assert(a == 1);
}
```



Барьеры памяти

```
int a = 0;
int b = 0;
void foo(void) {
      a = 1;
      smp_wmb();
      b = 1;
}
void bar(void) {
      while(b == 0);
      smp_rmb();
      assert(a == 1);
}
```



Модели памяти: relaxed

Load/store операции могут переупорядочиваться, может сработать и тот, и другой assert.

Гарантия – assert не может сработать.

Модели памяти: sequentially consistent

Load/store операции могут выполняться лишь в том порядке, что и в коде, ни один assert выполниться не может.

Запись в y в коде происходит до записи в x, следовательно, assert выполниться не может.



Модели памяти: acquire/release

```
load memory, register ;
membar #LoadLoad | #LoadStore ; // acquire barrier
...
membar #LoadStore | #StoreStore ; // release barrier
store regiser, memory
```

Модели памяти: acquire/release

```
#define A memory order acquire
       #define R memory_order_release
       // thread 1
                                                      // thread 2
       v.store(20, R):
                                                      x.store(10, R):
       // thread 3
                                                      // thread 4
       assert(y.load(A) == 20 \&\& x.load(A) == 0);
                                                      assert(y.load(A) == 0 \&\& x.load(A) == 10);
B sequential consistency один из assert cpaботает, в acquire/release — оба могут пройти.
              // 'memory order XXX' argument is omitted for brevity
              atomic_t x, y;
              x.store(0);
              y.store(0);
              v.store(20);
                           if (x.load() == 10) { if (v.load() == 10)}
              x.store(10):
                                  assert (y.load() == 20)
                                                               assert (x.load() == 10):
                                  y.store (10):
```

В acquire/release assert второго потока пройдёт, а третьего — сработает.

