OS HW2 Report 0440062 黄濤

1. 四種方法執行時間結果如下(2, 4, 8, 16 threads 的順序):

mutex:

tobb@tobb-VirtualBox:~/桌面/mutex/mutex\$./main 2 20000000

time: 4.995986s

tobb@tobb-VirtualBox:~/桌面/mutex/mutex\$./main 4 40000000

time: 9.819202s

tobb@tobb-VirtualBox:~/桌面/mutex/mutex\$./main 8 80000000

time: 19.844807s

tobb@tobb-VirtualBox:~/桌面/mutex/mutex\$./main 16 160000000

time: 39.090485s

sem:

tobb@tobb-VirtualBox:~/桌面/sem/sem\$./main 2 20000000

time: 0.501313s

tobb@tobb-VirtualBox:~/桌面/sem/sem\$./main 4 40000000

time: 1.748741s

tobb@tobb-VirtualBox:~/杲囬/sem/sem\$./main 8 80000000

time: 6.308232s

tobb@tobb-VirtualBox:~/桌面/sem/sem\$./main 16 160000000

time: 22.961087s

spinlock:

tobb@tobb-VirtualBox:~/梟面/spinlock/spinlock\$./main 2 20000000

time: 0.344478s

tobb@tobb-VirtualBox:~/桌面/spinlock/spinlock\$./main 4 4000000

time: 1.323311s

tobb@tobb-VirtualBox:~/桌面/spinlock/spinlock\$./main 8

80000000

time: 5.108070s

tobb@tobb-VirtualBox:~/桌面/spinlock/spinlock\$./main 16

160000000

time: 17.464079s

homemade_spinlock:

tobb@tobb-VirtualBox:~/桌面/homemade_spinlock/homemade_spinlock\$./main 2 20000000

time: 0.456203s

tobb@tobb-VirtualBox:~/桌面/homemade_spinlock/homemade_spinlock\$./main 4 40000000

time: 2.012579s

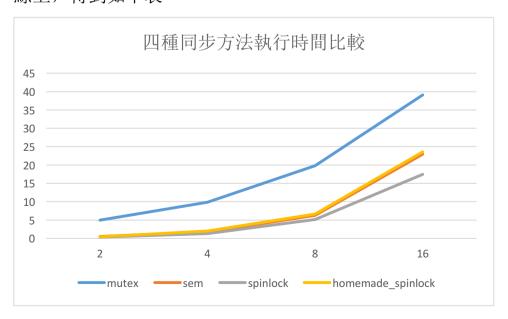
tobb@tobb-VirtualBox:~/桌面/homemade_spinlock/homemade_spinlock\$./main 8 80000000

time: 6.626944s

tobb@tobb-VirtualBox:~/桌面/homemade_spinlock/homemade_spinlock\$./main 16 160000000

time: 23.534574s

綜上,得到如下表



得到結論:

Pthread_mutex 執行時間最長,Semaphore 和 Homemade_spinlock 執行時間基本一致,Pthread spinlock 執行時間最短。

2. 兩種方法執行時間如下:

(lock free)

tobb@tobb-VirtualBox:~/桌面/MonteCarlo1/MonteCarlo1\$./main 1000000000 3.142073

time: 2.779594s

(use lock)

tobb@tobb-VirtualBox:~/桌面/MonteCarlo2/MonteCarlo2\$./main 100000000 3.141797

time: 5.204577s

由此可見,使用 lock 之後的執行時間更長,大概是 lock free 所需時間的兩倍。

3. 由題意分析可知,產生死鎖的唯一情況是四個線程相繼申請第二 把鎖失敗(不必在同一個 time slot),因此我在 code 中開了一個長 度為 4 的正列用於記錄 4 個 thread 最近一次申請第二把鎖是否失 敗。當某一線程檢測到 4 個線程最近一次都申請失敗(即正列的 四個 value 都為 1),則死鎖已發生。

死鎖發生后,立刻釋放檢測到死鎖的線程所持有的第一把鎖,并 rollback 到申請第一把鎖的 step。死鎖解除。此時有兩種可能情況:

1.某一個線程在同一 time slot 內拿到剛剛釋放的鎖; 2.該 time slot 無線程拿到剛剛釋放的鎖,則有可能再次發生 deadlock,但是再次發生的機率很低。