Hw2: the Q&A puzzle

critical section problem-在一段程式碼中,乍看之下為單一操作的指令,實際上在較低階的語言中為**複數操作**,例如

| C語言 | 組合語言 |
|---------|--|
| count++ | register1 = count register1 = register1 + 1 |
| | count = register1 |

在系統實際運行時,無法確保 processA 在操作/變更共用變數時 processB 不會同時更動/存取共用變數,例如

| P:Producer C:Consumer | |
|------------------------------|-----------------|
| P: register1 = count | {register1 = 5} |
| P: register1 = register1 + 1 | {register1 = 6} |
| C: register2 = count | {register2 = 5} |
| C: register2 = register2 - 1 | {register2 = 4} |
| P: count = register1 | {count = 6} |
| C: count = register2 | {count = 4} |

因此我們必須管制 process 進入 CS(critical section)程式區段,以確保 process 在執行 CS 時會完整操作完該區段的指令,才讓其他的 process 進入各自的 CS。

Peterson's Solution 為 CS 問題的一個解法,具體作法如下

| processA | processB |
|------------------------------|------------------------------|
| do{ | do{ |
| flag[i] = true; | flag[j] = true; |
| turn = j; | turn = i; |
| while(flag[j] && turn == j); | while(flag[i] && turn == i); |
| Critical Section | Critical Section |
| Flag[i] = false; | Flag[j] = false; |
| Remainder Section | Remainder Section |
| }while(true) | }while(true) |

其中:

flag - 執行 CS 的需求;

turn - 輪到 A/B 進入 CS;

藍字區域 - 表達自己有進入 CS 的需求,但禮讓對方,若對方無需求則可以 先進入 CS。

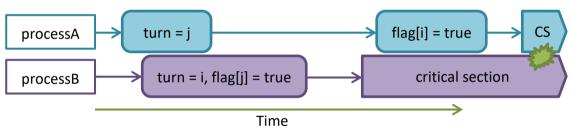
紅字區域 - 表達自己已執行完 CS, 無進入 CS 的需求。

如此即可避免兩個 process 間的 Race Condition,同時也不會有效率問題或卡住的情況。

然而,在現代硬體上運行 Peterson's Solution 演算法可能會出現問題,為了最佳化系統效能,處理器或編譯器可能會**重新排序**操作順序

| processA | processB |
|------------------------------|------------------------------|
| do{ | do{ |
| turn = j; | turn = i; |
| flag[i] = true; | flag[j] = true; |
| while(flag[j] && turn == j); | while(flag[i] && turn == i); |
| | |
| Critical Section | Critical Section |
| | |
| Flag[i] = false; | Flag[j] = false; |
| | |
| Remainder Section | Remainder Section |
| }while(true) | }while(true) |

橙色區域為被調換後的順序,可能會產生兩個 process 同時進入 CS 的情況



為了解決這個問題,我們可以使用記憶體屏障(Memory Barriers) 令在其之前/後的指令不會因為系統最佳化效能而亂序,使處理器/編譯器必須按照順序執行

| processA | processB |
|------------------------------------|------------------------------------|
| do{ | do{ |
| flag[i] = true; | flag[j] = true; |
| memory_barrirer(); | memory_barrirer(); |
| turn = j; | turn = i; |
| while(flag[j] && turn == j); | while(flag[i] && turn == i); |
| Critical Section Flag[i] = false; | Critical Section Flag[j] = false; |
| Remainder Section }while(true) | Remainder Section }while(true) |

其中綠色區域根據編譯器可分為下列幾種

| gcc | | |
|--------------------------------|------------------|--|
| asm volatile("" ::: "memory"); | sync_synchronize | |
| Microsoft Visual C++ | | |
| _ReadWriteBarrier() | MemoryBarrier() | |
| Intel C++ | | |
| memory_barrier() | | |