

OPERATIVSYSTEM 2015, ÖVNING 3, 20.11.2015

Laborationsövningarna (2-3) kan bra göras igen på antingen a) den virtuella maskin som använts i lab 1-2, alternativt b) på lämpligt dator som stöder pthreads (t.ex. tuxedo).

Övningsuppgiften rapporteras i lärandejournalen för kursen, och laddas upp på <https://abacus.abo.fi/ro.nsf>. Deadline 26.11.2015

1. *Readers / writers*-problemet finns beskrivet på sidan 129 i boken, alternativt sidan 34 i föreläsningsfolierna (IPC, forelasning_5.pdf). Visa hur man skulle ändra programmet så att *writers* har förtur (dvs. finns det en väntande *writer*, så kan inte flera *readers* använda databasen). Förklara! (2p)
2. Undersök effekten av kritiska sektioner i programmering. Använd koden HelloWorld (refererad nedan) som startpunkt och lägg till en ”kritisk sektion” i trådfunktionen (i detta fall PrintHello):

```
for (i=0; i<UPDATE_COUNT; i++) {  
    tmp = count;  
    count = tmp+1;  
}
```

där `count` är en global variabel (denna måste du också lägga till). Om allt skulle gå rätt, skulle då när trådarna kört färdigt alltid ha `count = UPDATE_COUNT*THREAD_COUNT`, men i praktiken är det ofta mindre. Redovisa resultaten i en tabell med kolumner UPDATE_COUNT, THREAD_COUNT, MISSED UPDATES (%). Finns det någon systematik?

PS. kom ihåg att vänta på att trådarna är färdiga (antingen via `sleep()`, eller via `pthread_join()`). (6p)

Ledning: använd Posix threads, tutorial finns på <https://computing.llnl.gov/tutorials/pthreads/> och HelloWorld för pthreads (som exempel/start) på <https://computing.llnl.gov/tutorials/pthreads/samples/hello.c>

3. Ett soft-realtidssystem har fyra periodiska händelser med perioder om 50, 100, y och 250 ms, där y är $10 \cdot \text{dag i månaden för ditt födelsedatum}$ (t.ex $y=170$ för födelsedag 17.7). Anta att de fyra händelserna kräver 15, 20, 10 och x ms processortid respektive. Vilket är det största värde på x för vilket systemet är skedulerbart? Beräkna och motivera. (2p)

Simulera systemet med hjälp av **pthread**s (jfr uppgift 2). Skapa en tråd för varje periodisk händelse. Trådarna kör en oändlig loop där Processortid simuleras genom att köra en tom loop som väntar tills en viss mängds processortid använts (funktionen `clock()` ger hur mycket tid som använts)

Väntetid (dvs. period – processortid) skapas genom `usleep()`

Kör systemet. Observera med hjälp av `linux / unix top` hur mycket processortid simuleringen tar. Om det är mer än 100% (om man använder en flerkärneprocessor) betyder det att systemet inte är skedulerbart på en normal enkärneprocessor. (6p)