Seminar Report: Muty

March 20, 2019

Carles Tornel Jesus Alfaro Ricard Abril

1 Introduction

2 Experiments

Some Testing

1. Make tests with different Sleep and Work parameters to analyze how this lock implementation responds to different contention degrees.

Test 1: Sleep time inferior a work time

Si el temps de sleep és considerablement més petit que el temps de work, la probabilitat de que diferents workers demanin accés a la regió critica serà més alta, quan això passa, aquets workers esperaran un missatge d' OK de la resta, però aquets també es estaran en la mateixa situació, de forma que ens trobarem davant d'un deadlock. Encara que al estar durant 8 segons en aquesta situació, el programa allibera els lock, per tal de poder seguir executant-se. Tal i com podem veure en la següent imatge:

```
alumne@pcrecanvibs: -/Desktop/SDX/Seminar Assignments/Muty

File Edit View Search Terminal Help

Saul: lock released

John: lock taken in 1003 ns

John: lock taken in 1003 ns

John: lock taken in 1003 ns

John: lock taken in 1074 ns

Ringo: lock taken in 1777 ns

Ringo: lock taken in 1783 ns

Saul: lock taken in 1783 ns

Saul: lock taken in 1531 ns

John: lock taken in 1531 ns

John: lock taken in 1120 ns

Ringo: lock taken in 1120 ns

Ringo: lock taken in 1126 ns

Ringo: lock taken in 1126 ns

Ringo: lock taken in 1058 ns

Saul: lock released

Saul: lock released

John: lock taken in 1032 ns

Saul: lock released

John: lock taken in 1032 ns

Ringo: lock taken in 1039 ns

Saul: lock released

John: lock taken in 1039 ns

John: lock taken in 1039 ns

Ringo: lock taken in 1039 ns

Ringo: lock taken in 1939 ns

Saul: lock released

John: lock taken in 1939 ns

John: lock taken in 1959 ns

John: lock taken in 1482 ns

Ringo: lock taken in 1482 ns

Ringo: lock taken in 1492 ns

Ringo: lock taken in 175 ns

Ringo: lock taken in 175 ns

Ringo: lock taken in 179 ns

Ringo: loc
```

També ens podem trobar amb la situació de que el temps de work, sigui més gran que el withdrawal time, per tant els workers a la espera superarien aquet temps. Tal i com podem observar:

Test 2: Sleep time superior a work time

Si el temps de sleep, és més gran que el temps de work, estarem provocant, que les peticions d'accés a la regió critica dels diferents workers, estigui més espatllada, i per tant la possibilitat de trobar-nos en una situació de deadlock serà més baixa. Encara que no es una solució definitiva, ja que encara que essent menys probable també ens podem trobar amb una situació de deadlock, tal i com podem observar en la següent imatge:

```
File Edit View Search Terminal Help

Seorge: lock taken in 0 ms

Seorge: lock released

Solumin Lock released

Paul: lock released

Paul: lock released

Seorge: lock taken in 12 ms

Paul: lock released

Seorge: lock taken in 179 ms

Seorge: lock released

Seorge: lock taken in 160 ms

Stopp: lock taken in 160 ms

Solumin Lock released

Paul: lock released

Paul: lock released

Paul: lock released

Solumin Lock released

Solumin Lock released

Paul: lock released

Paul: lock released

Paul: lock released

Paul: lock released

Solumin Lock released

Solumin Lock released

Paul: lock released
```

Test 3: Sleep time i work time iguals

En aquesta situació, a la llarga també ens podriem trobar amb deadlocks, encara que seran improbables com quan el sleep time es menor al work time. Ho podem observar en la següent imatge:

```
alumne@pcrecanvib%:=/Desktop/SOX/Seminar Assignments/Muty

Ele Edit View Search Terminal Help

George: Lock released

John: Lock taken in 658 ns

Aul: Lock taken in 658 ns

Aul: Lock taken in 658 ns

Aul: Lock taken in 134 ns

Alingo: Lock taken in 134 ns

Alingo: Lock taken in 130 ns

George: Lock taken in 130 ns

George: Lock taken in 130 ns

George: Lock taken in 432 ns

Alingo: Lock taken in 432 ns

Alingo: Lock taken in 432 ns

Alingo: Lock taken in 470 ns

George: Lock taken in 740 ns

George: Lock taken in 587 ns

Alingo: Lock released

John: Lock released

John: Lock taken in 587 ns

Paul: Lock released

John: Lock taken in 588 ns

Alingo: Lock taken in 588 ns

Alingo: Lock teleased

John: Lock taken in 588 ns

Alingo: Lock released

John: Lock taken in 588 ns

Alingo: Lock teleased

John: Lock taken in 588 ns

Alingo: Lock teleased

John: Lock taken in 588 ns

Alingo: Lock teleased

John: Lock taken in 588 ns

Alingo: Lock taken in 588 ns

Alingo: Lock teleased

John: Lock taken in 588 ns

Alingo: Lock
```

2. Adapt the muty module to create each worker-lock pair in a different Erlang instance (that is, john and l1 should run in a node, ringo and l2 in another, and so on). Remember how processes are created remotely, how names registered in remote nodes are referred, and how Erlang runtime should be started to run distributed programs.

En la imatge següent podem veure les modificacions en el fitxer muty, per a que inici els workers en diferents instàncies de erlang

```
-module(muty).
-export([start/3, stop/0]).

* We use the name of the module (i.e. lock3) as a parameter to the start procedure. We also provide the average time (in millisecond start(Lock, Sleep, Work) ->

spawn('node2@127.0.0.1', fun()->register(11, apply(Lock, start, [1])), register(w1, worker:start("John", l1, Sleep, Work))end),

spawn('node2@127.0.0.1', fun()->register(12, apply(Lock, start, [2])), register(w2, worker:start("Ringo", l2, Sleep, Work))end),

spawn('node2@127.0.0.1', fun()->register(14, apply(Lock, start, [3])), register(w4, worker:start("Goorge", l4, Sleep, Work))end),

spawn('node2@127.0.0.1', fun()->register(14, apply(Lock, start, [4])), register(w4, worker:start("Goorge", l4, Sleep, Work))end),

[1], 'node3@127.0.0.1', fun()-persister(14, apply(Lock, start, [4])), register(w4, worker:start("Goorge", l4, Sleep, Work))end),

[2], 'node2@127.0.0.1', fun()-persister(14, apply(Lock, start, [4])), register(w4, worker:start("Goorge", l4, Sleep, Work))end),

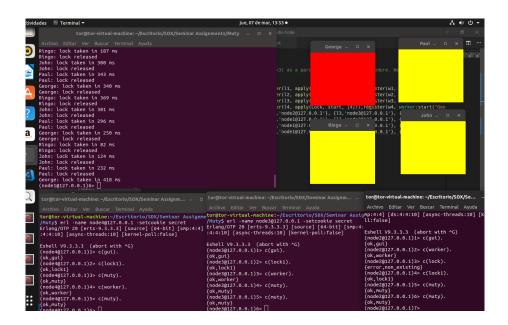
[3], 'node3@127.0.0.1', fun()-persister(14, apply(Lock, start, [4])), register(w4, worker:start("Goorge", l4, Sleep, Work))end),

[4], 'node4@127.0.0.1', fun()-persister(14, apply(Lock, start, [4])), register(w4, worker:start("Bingo", l2, Sleep, Work))end),

[4], 'node3@127.0.0.1', fun()-persister(14, apply(Lock, start, [2])), register(w2, worker:start("Bingo", l2, Sleep, Work))end),

[5], fun() = fu
```

Tal i com podem veure en la imatge, els diferents workers s'executen en instàncies de erlang diferents.



Resolving deadlock

1. Repeat the previous tests to compare the behavior of this lock with respect to the previous one.

Test 1: Sleep time inferior a work time Per evitar els deadlocks, ara en cas de que diversos workers vulguin accedir a la regió critica del codi al mateix temps, el worker amb el ID més petit serà el que rebrà el missatge OK i podrà accedir. Amb aquet sistema evitarem els deadlocks, encara que el repartiment de feina, no serà massa equitatiu, ja que els workers amb ID més petit sempre tindran més prioritat, i per tant en cas de "empat", sempre acabaran fent la feina. Això ho podem observar en la següent imatge:

```
alumne@pcrecavibs:-/Desktop/SDX/Seminar Assignments/Muty

File Edit View Search Terminal Help

John: lock released

Stage: lock released

Stage: lock released

Stage: lock released

John: lock steken in 412 ms

Paul: lock steken in 132 ms

John: lock steken in 182 ms

John: lock steken in 182 ms

John: lock steken in 182 ms

John: lock steken in 192 ms

John: lock steken in 19 ms

Ringo: lock steken in 19 ms

Ringo: lock steken in 110 ms

Ringo: lock steken in 110 ms

Ringo: lock steken in 110 ms

Paul: lock steken in 110 ms

Paul: lock steken in 1899 ms

Paul: lock released

John: lock steken in 131 ms

John: lock released

John: lock steken in 193 ms

Ringo: lock steken in 191 ms

Paul: lock released

John: lock steken in 191 ms

Ringo: lock steken in 191 ms

Ringo: lock steken in 191 ms

Paul: lock released

John: lock steken in 191 ms

Ringo: lock steken in 191 ms

Ringo: lock steken in 193 ms

Ringo: lo
```

Test 2: Sleep time superior a work time En aquesta situació, al tenir un sleep time major al work time, la probabilitat de que dos workers intentin accedir a la regió critica al mateix temps es redueix, per tant el repartiment de feina serà més equitatiu, encara que dista de ser perfecte. Podem observar-ho a la següent imatge:

```
alumne@pcrecanvib5:-/Desktop/SDX/Seminar Assignments/Muty

File Edit View Search Terminal Help

John: Lock released

Paul: Lock staken in 64 ns

Paul: Lock staken in 737 ns

Ringo: Lock staken in 737 ns

Ringo: Lock staken in 738 ns

Ringo: Lock staken in 738 ns

Ringo: Lock staken in 758 ns

John: Lock staken in 758 ns

Ringo: Lock staken in 758 ns

Ringo: Lock staken in 758 ns

John: Lock released

Paul: Lock staken in 758 ns

John: Lock released

John: Lock staken in 259 ns

John: Lock staken in 759 ns

John: Lock staken in 757 ns

George: Lock staken in 757 ns

John: Lock staken in 757 ns
```

En aquet cas, ja no cal fer l'experiment per el cas de que el work time sigui igual al sleep time, ja que el resultat serà el mateix.

Lamport's time

1. Repeat the previous tests to compare this version with the former ones.

Test 1: Sleep time inferior a work time

En aquet cas, per millorar la implementació anterior, hem aplicat el algorisme de Lamport, que ens permetrà un millor repartiment de la feina. Això es degut a que en el moment que dos workers demanin accés a la regió critica, el que tingui el clock més petit, serà el que accedirà, no el que tingui el ID més petit. Per altra banda, en cas de que el temps de work sigui molt mes gran que el temps de sleep, els workers poden enviar missatges de release. Tal i com podem observar en la següent imatge:

```
alumne@pcrecanvibs: -/Desktop/SDX/Seminar Assignments/Muty

Faul: lock released
John: lock taken in 1368 ms
John: lock taken in 137 ms
John: lock taken in 159 ms
John: lock taken in 457 ms
George: lock taken in 457 ms
George: lock taken in 464 ms
Ringo: lock taken in 1922 ms
John: lock taken in 1922 ms
John: lock taken in 1930 ms
John: lock released
Ringo: lock taken in 133 ms
John: lock released
Ringo: lock taken in 823 ms
John: lock released
Ringo: lock taken in 546 ms
Ringo: lock taken in 546 ms
Ringo: lock taken in 548 ms
Ringo: lock taken in 549 ms
Ringo: lock taken in 677 ms
George: lock take
```

Per altra part, tal i com passa en la secció anterior, si el temps de work és més gran que el temps de withdrawal, hi haurà workers, que no seran capaços de accedir a la regió critica.

Test 2: Sleep time superior a work time

En el cas de que el sleep time sigui més gran que el work time, els workers, no tindran problema per accedir a la regió critica, ja que com podem observar en la següent imatge el temps de lock és pràcticament 0.

```
alumne@pcrecanvibS:-/Desktop/SDX/Seminar Assignments/Muty

File Edit View Search Terminal Help

Altops: lock taken in 0 ms

Kitops: lock released

George: lock taken in 0 ms

George: lock taken in 1 ms

John: lock released

Johns: lock released

Rings: lock taken in 1 ms

John: lock released

John: loc
```

- 3 Open questions
- 4 Personal opinion