Final Project Report. Group 15.

(106060009 游智鈞, 106060019 林威宇)

Explanation:

• Communication:

這裡的實作其實跟 core 很像,我們只是在 client 端以及 server 端裡面多 註冊了一個 vanillacomm client server 和 vanillacomm server,參照 vanillacomm 中 clientdemo 及 serverdemo 的使用方式,傳輸 total order message 和 p2pmessage。

• Scheduler:

我們是按照 final project readme 上面的流程,主要是將 storedprocedure dispatch 到一個 新的 thread。

Metadata:

將所收到的資料做 partition,使得各 server 拿到相應的資料,partition 的方式是透過 hashcode ,我們有定義一個新的資料結構 calvinrecord ,裡面存放 tablename 及 record id。

Recovery:

Log stored procedure 的 requests (每個 tx 都有一個 Recovery Manager)

Concurrency:

利用 slock、xlock 預先 lock 所有在此 tx 內所需的 read / write record,也就是 Conservative Locking,最後當 tx commit 後,release 所有的 lock (每個 tx 都有一個 Concurrency Manager)。

• Stored Procedures:

Store procedure 的部分,参考了 core 裡面的寫法,利用 prepare 傳入參數,並在 prepare 階段註冊 concurrencyMgr 和 recoveryMgr,另外我們也參照 paper 的做法,實做了 read write set analysis。 Execute 的部分,按照 paper 的順序,先執行 local read 再 server remote read 最後 再將結果傳回 client 端。比較特別的是,我們放棄了 core 裡面的 executeSql 函式,取而代之,定義 executeLocalRead 和 executeLogic 函式。將 原本 executeSql 函式拆成兩部分執行。

Cache:

用來快取 local 與 remote 端的 records,利用 Map 和 List 的方式儲存 records 的資料,如 txNum、fieldName 和對應值。

Benchmark:

這次修改 MicroBenchmark,自訂義新的 MicroProcedure 以及 ParamHelper,並且利用 CalvinProcedure 實做不同 Procedure 所要執行的 function,例如在 txProcedure 中,利用 CacheMgr 得到 local 與 remote 的 records 後,來建立 ResultSet 以回傳 server 的 response。

- vanillacomm 傳輸的資料分為
 - 1. Storedprocedureobject: 顧名思義是傳輸一個用來辨識呼叫哪一個 storedprocedure 的 object. 裡面也包含了 storedprocedure 所需要的參數。
 - 2. serverResponse: 主要包含 server 端 resultset。
 - 3. TxRecordSet:包含 cache record。

Experiments:

Environment:

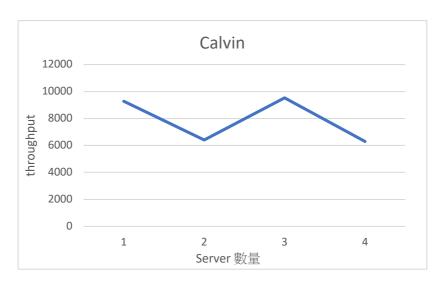
- 1. Processor: intel core i5 2.3 GHZ
- 2. Ram: 16GB
- 3. Disk size (SSD): 512 GB
- 4. Operating system: Mac OS Catalina 10.5.4

Parameter:

Client Node: 1
Server Node: 1 ~ 4
Batch epoch: 5 ms



Result:



Discussion:

在這次實驗中,我們發現當只有1個 server 時,throughput 仍是很高,而 我們認為這是因為 1 個 server 並不需 send 資料給其他 server,也不需要其 它 server 資料寫入 remote cache record set 以節省時間,因此 throughput 較高,而2~3個 server的 throughput 呈線性成長,不過再加入第4個 server 時,throughput 下降,我們觀察 CPU 的使用率已達 100%,使得每個 server 的效能下降,這也跟我們只使用一台電腦息息相關。