# **Assignment 4 Phase 2 Report**

110062229 翁語辰

110081014 程詩柔

110062171 陳彥成

### buffer優化比較:

### Buffer.java

### 助教:

● 多了兩個lock, 分別是swapLock和 flushLock 可以做更細緻的 Lock striping。縮減了更多synchronized部分。

#### 我們:

● 而我們只有在主要的幾個方法應用,使用contentLock。但是 setVal和flush等就沒有做細緻的優化。

### BufferMgr.java

### 助教:

- pinNew中多實現一個waitOnce的優化, unpin中也有類似的優化。可以保證不會出現livelock, 保證每個都至少等一次。而且這樣的通知機制可以減少多餘的競爭。
- 在pin方法中用try-catch包起來,當出錯或中斷可以throws exception方便處理問題。

### 我們:

● 與助教大致相同, 但flushAll、flushAllMyBuffers、available、unpinAll等, 只有將synchronized寫到方法裡面, 但其實可以直接拿掉。

### BufferPoolMgr.java

### 助教:

● 用ReentrantLock 實作了 fileLocks, blockLocks矩陣的優化, 提供了兩個 Lock strinping的方法。

# 我們:

● 在pin函數用一個ReentrantLock來防止race condition,但沒有控制lock的提前釋放的優化內容。pinNew只使用一個lock。所比多個lock的優勢差上許多,因為會大大的降低並行度。實際上不同的block和buffer可以被不同的thread所處理。循環選擇buffer雖然消耗一些時間,但確保每個thread被執行的公平性。

# file優化比較:

# FileMgr.java

# 助教:

● 由於synchronized會使一次只有一個thread能進入function中, 所以適當移除可以提升運行效率,移除read,write,append,isNew 的synchronized。

- getFileChannel()和delete()的synchronized中,利用hashCode() 更快速的access檔案
- isFileEmpty中當發生cache miss或是file是空的會在找一次 filesize

#### 我們:

- 我們當時覺得write,append會去更動到原先檔案內容,所以必須做synchronized避免race condition,所以並沒有移除synchronized,反而是改為只針對function中的fileChannel.write()以及fileChannel.append()部分做synchronized。
- 此外我們認為getFileChannel只是要取得filename所對應的 fileChannel所以可以synchronized移除,不過後來發現如果該 file並未打開,會需要將其open並將channel append到map上所 以這裡確實有synchronized的必要。

### Page.java

#### 助教:

移除read, write, append的synchronized

### 我們

• 作法與助教相同。

### Block.java

#### 助教:

利用hashCode() 及toString() 方法直接取出恒定的計算結果。
減少call function次數

### 我們:

為了避免重複的計算,我們將toString()和hashCode()的計算部分在建構函數中調用一次,再存成實例的properties,而後便可以直接返回。不必多次計算。我們的修改方向與助教相同,但助教的方法比較簡潔快速。

#### 總結:

助教相比我們做了更多的優化,例如使用更多lock,移除更多的synchronized,並改寫code讓function可以更快被調用。還有提供lock stripping、waiti one 等細節方法。

# 實際實驗效能比較:

我們:TOTAL - committed: 42034, aborted: 0, avg latency: 3 ms 助教:TOTAL - committed:49021, aborted: 1, avg latency: 2 ms 助教的優化方式總體而言比我們多了7000的committed。avg latency 也比我們少1ms, 可以驗證我們上述的討論。