# **Final Project Report**

Student ID: 109060043 109062116 Name: 梁遠 潘勝元

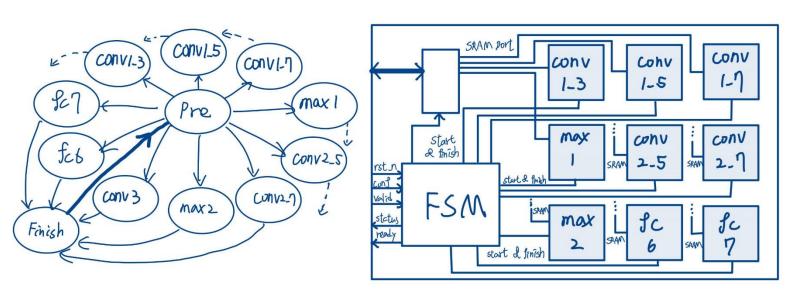
### 1. Design concept:

由於 spec 要求我們根據題意設計一個 reconfigurable accelerator, 因此我們的設計 重點就是考慮更符合一般性的狀況,考量即使不依照六種測資的情形下資料的保障,並建立 在符合上述要求上,盡可能提升 data reuse. 因此我們的設計有以下三個重點。

- 將 Convolutional 和 maxpool 分離完全獨立 在 HW4 我們的設計都是卷積包含 maxpool 以利於輸出快速和減少 FF 的使用,但在 Final project 這樣設計的主要原因是因為想保證任何一個卷積層均能夠獨立執行,不 受到隨後是否有 maxpool configuration 影響。
- 模型中所有 layer2 都會寫回 L2 原先有考慮重複使用 hw4 的模組,將 pool 後的結果存在 L1,當 maxpool conf 輸入時,輸出 L1 存回 L2,但考量到如果存在與測資不同的情形,例如說 Conv1 後沒有maxpool conf,純卷積的結果就不會被存回 L2,則以此加速器上層的處理器的角度來說,整個加速器就是 Black box, L1 無法被直接 access,就會遺失純卷積的結果,因此所有資料包含純卷積的結果都會被寫回 L2 SRAM。
- 額外的使用 activation sram.
  為了實踐上述均存回 L2 的設計,但又為了運算結束後符合 testbench goldan data 的資料排放,在 Conv1 和 Conv2 另外使用了 1024 到 1839 的 activation SRAM,雖然更一般性的做法應該是寫回接續上層資料的位置,新 conf 訊號來之後再覆寫,但這會造成一些卷積運算和資料搬移變的相對複雜,最終就沒有這樣設計了。

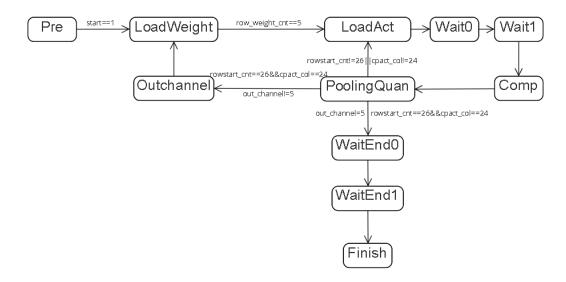
## RAE (top module)

Initial state, 代表現在 RAE 是閒置的,正在等候 conf 訊號,當 conf 訊號來時,會切換至相對應的 state,然後將 SRAM 的存取 port (both weight and act)連接至相對應的模組和同時拉起該模組的 start 訊號。當模組的計算完成拉起其 finish 訊號時,跳至 finish state,將 status 拉成 finish,再重新回到 PRE。



## Conv1 (filter=3)

Conv1\_3 的設計架構是分成多個 state 分別去進行取得啟動訊號、從 sram 中取得 weight 和 activation 的值、進行運算、將運算結果輸出和結束訊號輸出這些動作。





#### • Pre:

負責接收要執行這個 module 的訊號並到下一個 state LoadWeight 開始執行。

### • LoadWeight:

每次將運算後要輸出的一個 channel 的量讀取進來,這個 module 是 3\*3=9 筆資料,我們處理的方法是分兩個 cycle 要求把 4 個 address 的讀取資料,並在第一個 cycle 過 3 個 cycle 後開始讀取資料,但不使用最後一個 address 的資料。將資料都讀進 weight 後讓 state 進入 LoadAct。

#### • LoadAct \ Wait0 \ Wait1:

要求取得 activation 的值,我們取值的方法是 1 個 cycle 的 address 取同 1 row 的值並且計算,然後下 1 cycle 取下一個 row 的值並計算,直到計算出 2\*4 的 output activation 後存到 sram address 1024 去再到下一個 column、row 開始計算直到計算完成,這 3 個 state 的目的是先要求要讀取各個 cycle 的值 LoadAct 傳至 Wait 0, Wait 0 傳至 Wait 1, Wait 1 傳至 ComP。

#### • Comp:

執行以上的運算,在有 padding 時會在第一行時增加一個 activation 為 0 的 cycle 運算,最底層的部分也會將 activation 調為 0 ,左邊的 padding 處理方式是每次都計算 5 個值(包含 padding),根據位置決定要輸出 padding 的位置還是要輸出前一個沒被存入的值並存取這次沒被存入的值,在計算出 2\*4 的 output activation 時會傳至 PoolingQuan 這個 state。

### • PoolingQuan:

將 2\*4 的 activation 值進行 quantize 後輸出,如果這個 channel 輸出完成且有下一個 channel 就傳到 Outchannel 中,如果沒有下一個 channel 就傳至 WaitendO,如果這個 channel 還沒輸出完就傳到 LoadAct 繼續取值計算。

#### • Outchannel:

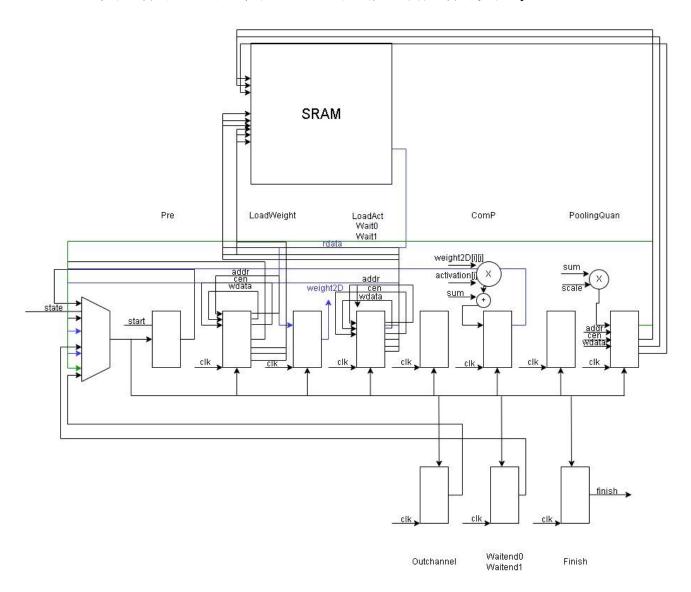
將 channel 的值加 1 代表下一個 channel 並進入 LoadWeight。

- Waitend0 · Waitend1:
  - 等待輸出 sram 的值輸出完成並傳給 Finish。
- Finish:

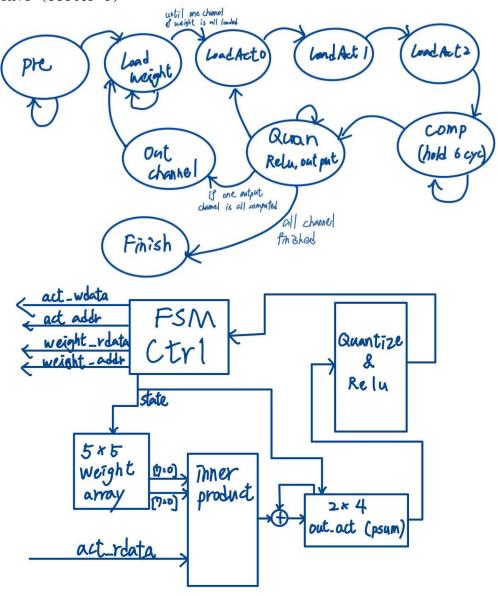
表示計算完成並用 finish 表示。

#### Analysis:

因為沒有使用 L1 buffer 所以會多花 cycle 去讀取資料。為了計算容易所以會放棄計算 只有部分資料的區塊只計算完整的,所以會重複讀取資料多花 cycle。

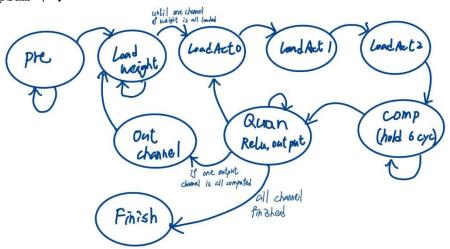


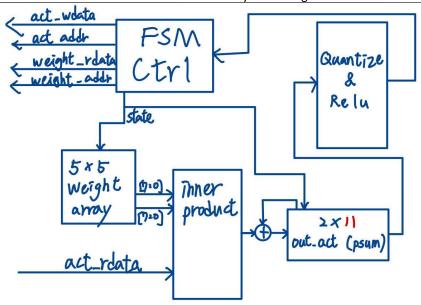
## o Convl (filter=5)



### o Convl (filter=7)

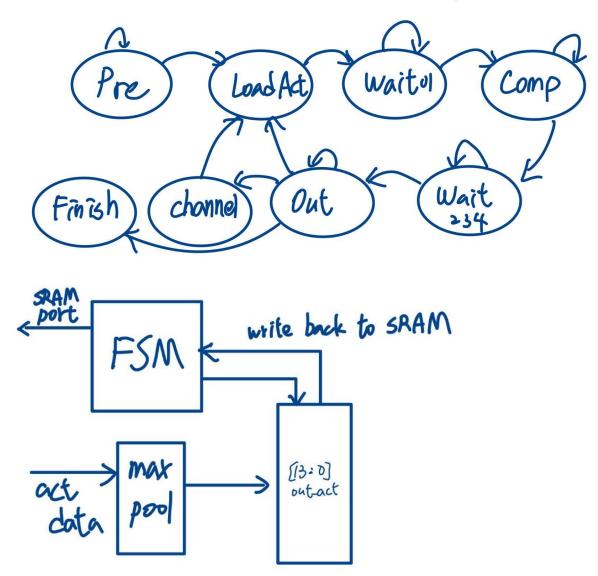
2\*11 的 reg array 是基於每次計算 4 個 word 的 input act, 加兩側 padding, 共 18\*8bit, 得出 12\*8bit 的輸出,但不會兩側同時 padding,因此只需 11 個 reg 儲存psum 即可。



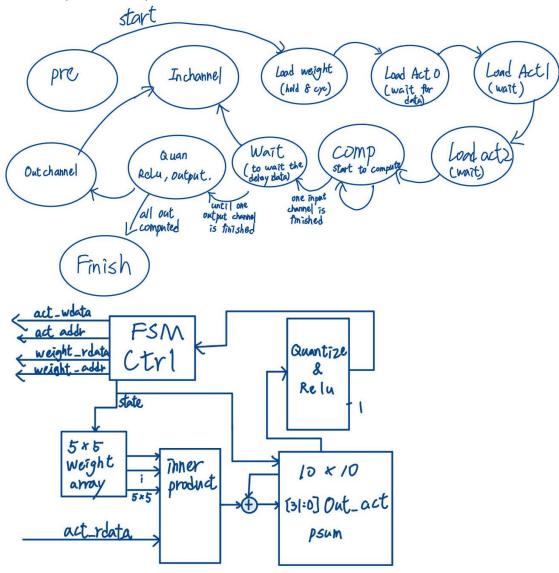


## o Max1

將存在 1024 以後的 convl output maxpool 後存回 image 後面(256or196)

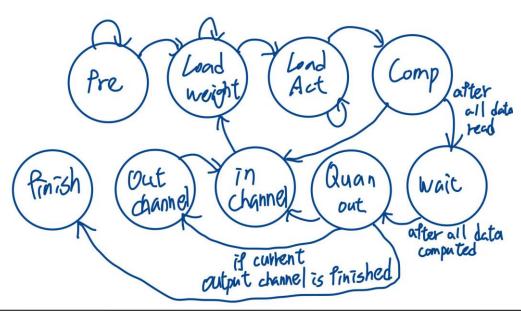


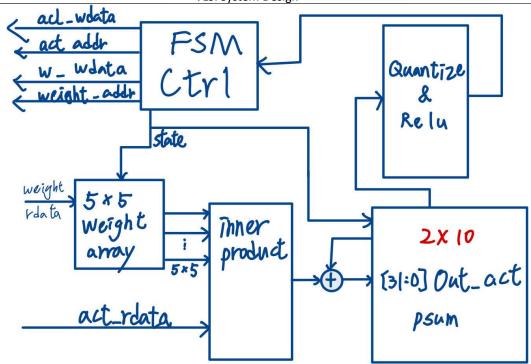
## o Conv2 (filter=5)



### o Conv2 (filter=7)

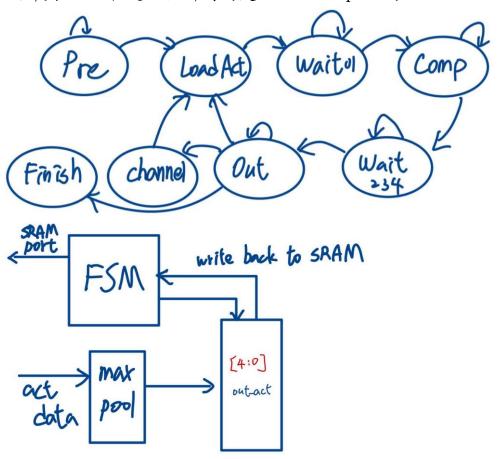
每次循環計算完 2\*10 (即兩個 row)後輸出,不同於 conv25,計算整個 output channel 才輸出,以節省 reg 儲存 psum 的需求。





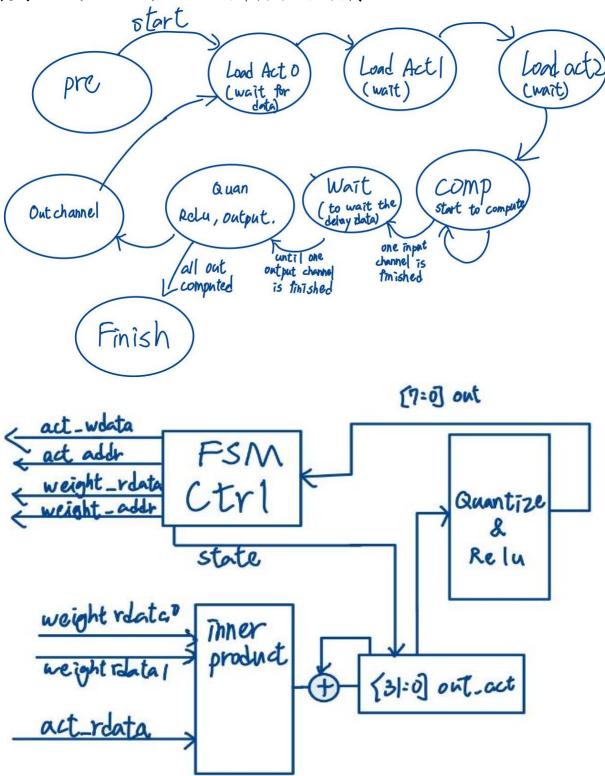
## o Max2

設計與 maxl 相近,但針對的是 conv2 output 的 data arrangement。



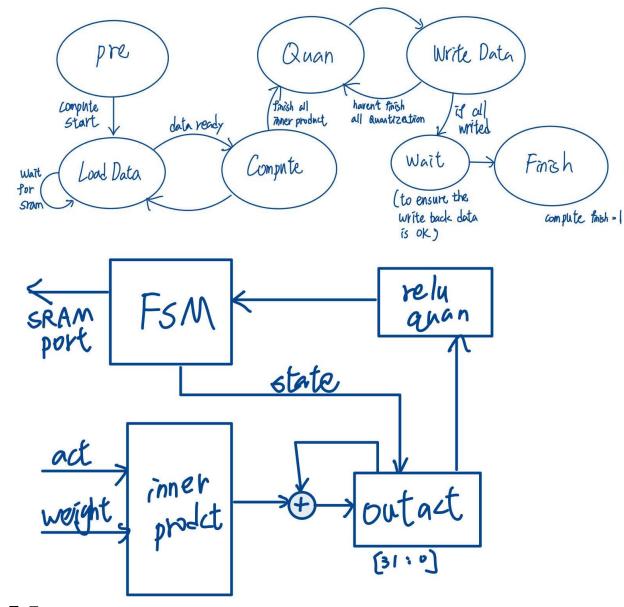
### o Conv3

第三層卷積層的運算因為 ifmap 和 weight filter 大小相同,因此可以被理解成 120 個 activation 和 weight i (0 <= i < 120)的內積,內積的兩向量長為 400 (= 16 \* 5 \* 5),因此設計就可以大幅簡化。

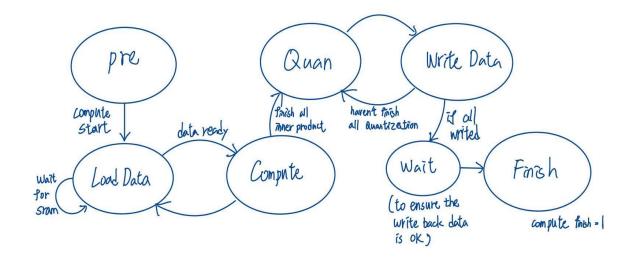


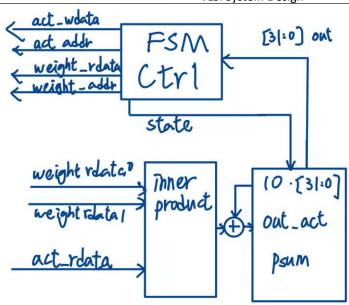
## o Fc6

每次僅計算與輸出一個 out act, 以利於節省 reg 使用。



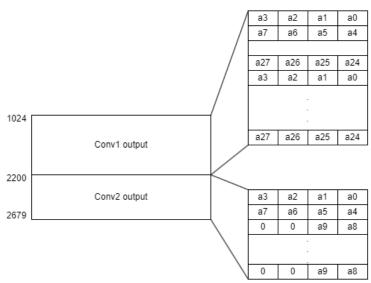
Fc7





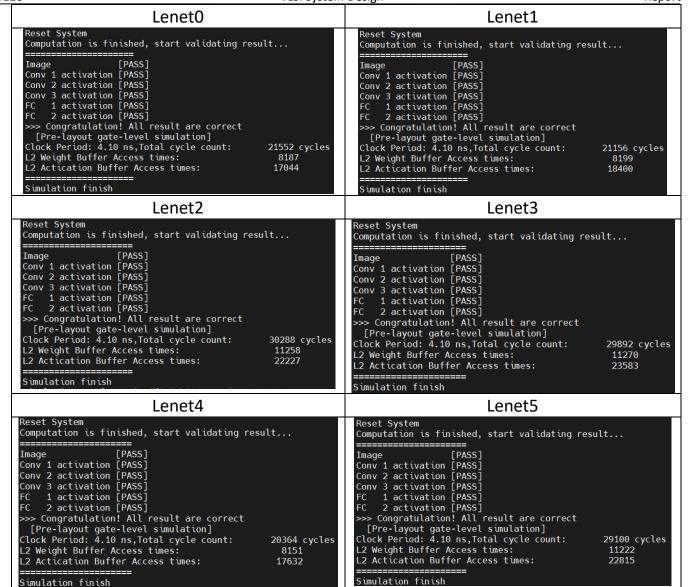
## 2. Data arrangement

在這裡對於根據 spec 所要求的資料排放不多做贅述,僅描述另外使用的 activation (1024) 以後)的部分。



## 3. Result

	Lenet0	Lenet1	Lenet2	Lenet3	Lenet4	Lenet5	Average
RTL simulation	PASS	PASS	PASS	PASS	PASS	PASS	
Gate-level	PASS	PASS	PASS	PASS	PASS	PASS	
simulation							
Cycles	21552	21157	30288	29892	20364	29100	25392.2
L2 activation	8187	8199	10779	10791	8151	10743	9475
access							
L2 weight access	17044	18400	22212	23568	17632	22800	20276
Gate-level sim	4.1 ns						
clock period							
Total cell area	837582 μm <sup>2</sup>						



#### 4. Others (optional)

另外補充一下,我們的設計因為為了滿足前後有 buffer 的設計要求,有改動部分 testbench,以正確計算總 cycle count,testbench 有提供於附件,謝謝助教,麻煩你們 了。