Lab 3: Sequential Circuits

Group 21: 陳克盈 (112062205)、蔡明妡 (112062224)

Table of Contents

1 Q1: 4-bit Ping-Pong Counter

1.1 Implement

這題需要實作一個 4-bit 的 Ping-Pong Counter,會從 0 開始累加 ,直到 15 後再從 15 開始減少至 0 ,不斷循環。

在 verilog 程式碼方面,我們使用了多個 if 條件式,判斷目前屬於什麼狀態:

- $rst_n = 0$: 將 started, direction 設為 true, 並將輸出 out 設為 0 。
- started&enable:代表 Counter 正在運作,此時會根據 direction 進行加減:
 - out = 15, direction = 1: 代表再繼續往上就會超出範圍,因此將 direction 設為 0 並將輸出 -1
 - out = 0, direction = 0: 與上個情況相反,將 direction 設為 1 並將輸出 +1
 - 其他情况:根據 direction 進行加減

這裡要放 code 截圖

1.2 Circuit

在電路方面,需要實作的部分如下:

- started, direction, out 儲存:使用了三個 D-Flip-Flop 來儲存
- 計算下一個 clock cycle 的 out, direction: 每個 clock cycle 會根據當下的 out, direction, 透過加減法器預先算出 out +1, out -1, 再透過多個 AND gate, NOT Gate, 來實作出上述的條件式,分別導至四條線路。最後,再利用 MUX,根據對應的線路與條件來決定下一個 clock cycle 的 out 以及 direction。
- enable:算出 out, direction 之後,利用 MUX 處理 enable,若是 enable = True,則將新的 out, direction 輸入至 D-Flip-Flop,否則就輸入原來的值。
- reset:在上述訊號都處理完後,會再經過一關判斷是否需要 reset,如果不用則使用上述計算出來的值,否則就將該值設為初始值。

這裡要放電路圖

1.3 Testbench

由於操作相較單純,因此直接利用一個迴圈跑 2^8 次,每次都將 enable 反轉,觀察輸出是否符合預期:這裡放程式碼截圖

這裡放波形圖部分

這裡放波形圖全貌

2 Q2: First-In First Out (FIFO) Queue

2.1 Implement

這邊要實現一個 8 個 8-bit 資料的 Queue (First in First out),實作內容主要以這幾個數值的計算為主:

- started:是否開始運作,為 register,會在每個 posedge 時被計算
- raddr: 讀取的位址,為 register,會在每個 posedge 時被計算
- wadd:下一次要寫入的位址,為 register,會在每個 posedge 時被計算
- count:目前 Queue 中有幾個資料,為 register,會在每個 posedge 時被計算
- error: 是否有錯誤,為 wire,判斷方式為:當 count = 0 且 ren = 0,或是 count = 8 且 wen = 1 時, error 為 True,前者代表沒有資料可以讀取,後者代表沒有空間可以寫入。

而操作過程如下:

- (1) reset: 當 rst_n 與 started 皆為 False 時,將 started 設為 True
- (2) 開始後,如果沒有錯誤且 ren = 1,則將輸出設定為 raddr 的位置、將 raddr 設為 raddr + 1,以及將 count 減一
- (3) 如果上述條件都沒有達到,且要寫入的話,則將 waddr 的位置設定為 din (data input)、將 waddr 設為 waddr+1,以及將 count 加一

以此邏輯實現的程式碼就會如下圖所示: 這裡放程式碼截圖

2.2 Circuit

Memory

首先先介紹我們設計的記憶體單位,我們透過 8 個 8-bit 的 D-Flip-Flop 作為儲存單位,而記憶體控制的部分,除了 clock 之外會接收 4 個參數,分別為:

- ren:是否讀取記憶體
- wen:是否寫入記憶體
- addr:讀取或寫入的記憶體位置
- din: 寫入的資料

並且會輸出 dout,代表讀取的資料。

判斷邏輯會是這樣的步驟:

- (1) 如果 ren = 1,那麼不執行寫入,直接輸出 addr 這個位置的值
- (2) 如果沒有要讀取,且要寫入的話,那麼就將 din 的值設為是 addr 這個位置新的值
- (3) 沒有要讀取也沒有要寫入的話,就輸出 0 然後不對 DFF 做任何動作

這裡放程式碼截圖

在電路實現的部分,大致會分成幾層:

- (1) 判斷輸入: 首先使用比較器對每個位址i判斷addr是否等於i, 並將其結果與!ren&wen做AND,得到的結果便是這個位址是否要寫入。
- (2) D-Flip-Flop 控制:在每個 DFF 前加上一個 MUX,根據上述的結果決定 DFF 的輸入是 din 還是原本的值
- (3) 輸出判斷:與第一步相似但相較簡單,直接使用比較器判斷 addr 是否等於 i ,並將結果與 DFF 的輸出 做 AND ,就能得到這個位址的輸出值。由於只會有一個位址會有輸出值,因此在最後直接做 Bitwise OR 就可以得到最終的輸出。

下圖演示的是 8 個 8-bit 的記憶體,可根據需求調整每個單位的位元大小以及有幾個單位。 這裡放電路圖

FIFO

FIFO 的部分則是利用了上述的記憶體單位,計算出要傳給 Memory 的 ren, wen, addr, din 後,得到輸出的結果。

這裡放電路圖解釋

這裡放電路圖截圖

2.3 Testbench

我們寫了兩個 Testbench, 首先是重現題目範例中的波形圖:

接著是我們使用 SystemVerilog 提供的 Queue,進行更完整的測試。由於 ren, wen, din 的組合數太多,因此我選擇了使用跑 2^10 測試,每次將這些輸入值設定為一個隨機值,藉此來跑到盡可能多的 case,並透過與 SystemVerilog 中,絕對正確的 Queue 來比對是否有錯誤。

3 Q3: Multi-Bank Memory

3.1 Implement

這題需要實作一個 Multi-Bank Memory,每個 Bank 有 4 個 Sub-Bank,每個 Sub-Bank 由 128 個 8-bit memory 組成,總共有 4 個 Bank。

輸入的部分由以下幾個部分組成:

- ren, wen:是否讀取或寫入
- raddr(11 bit): 讀取的位址,前兩個 Bit 代表著是第幾個 Bank,接下來的兩個代表的是第幾個 Subbank。
- waddr (11 bit): 寫入的位址,格式同上
- din (8 bit): 寫入的資料

Bank

這邊首先建立了四個長度 128, 位寬 8-bit 的記憶體, 而我們要做的事就是正確的算出要輸入到記憶體的參數是什麼:

• ren: 利用與 $raddr[8:7] == i~(i \in [0,3])$ 做 AND 運算,來決定這個記憶體單位要不要讀取

- wen:與 ren 的處理方式一樣,只是改成使用 waddr 來判斷。
- address: 透過三元運算子,當 ren = 1 時,將 address 設為 raddr,否則就設為 waddr

主 Module

主要的 Module 負責整體的輸入輸出,將輸入的參數正確的分配給各個 Bank,並將正確的 Bank 輸出導向至最後的輸出。

在處理輸入的部分,主要分為以下步驟:

- ren: 直接利用 $ren\&(raddr[10:9]) == i \ (i \in [0,3])$ 的方式來決定每個 Bank 的 ren
- wen:分為兩個步驟
 - (1) 判斷是否能夠輸入,題目規定,當要求同時讀寫同一個 Sub-bank 時,就以讀的操作為主,因此 先利用 wen && (ren == 0 || (waddr[10:7] ≠ raddr[10:7])) 判斷出這次的寫入操作 是否合法
 - (2) 與 ren 用一樣的方式將上述的信號分配到正確的 Bank

至於輸出的部分,我使用了四個 8 bit 的 wire: out[3:0],分別接至四個 Bank 的輸出,由於在處理輸入信號的部分,當該 Bank 不是要求的 Bank 時,output 會直接是 0,因此要取得正確的輸出就只要將四個 output 做 Bitwise OR 即可。

這部分

由於 Memory 的部分在 Basic 已經有實作過,因此這邊就直接沿用 Basic 的設計。

- 4 Q4: Round-Robin FIFO Arbiter
- 5 Q5: 4-bit Parameterized Ping-Pong Counter