2023 Digital IC Design Homework 3

2023 Digital IC Design Homework 3				
NAME	林宜謙			
Student ID	nt ID N16100250			
Simulation Result				
Functional	100	Gate-level simulation	100	
simulation	100	Gate-level simulation	100	
Congraultaions!!! You past all patterns! Your score is 100 Total use 2128 cycles to complete simulation. Civilianian : C:/Users/lin/Documents/modelsim/verilog_practice/HW3/testf Time: 212800 ns Iteration: 1 Instance: /testfixture Clock width = 100(original) Congraultaions!!! You past all patterns! Your score is 100. Total use 2128 cycles to complete simulation.		/ /./. \ Total use 2128 cycles to complete simulation.		
Synthesis Result				
Total logic elements		456		
Total memory bits		0		
Embedded multiplier 9-bit elements		1		
Total cycle used		2128		
Clock width		18		
Flow Summary				
< <filter>></filter>				
Flow Status		Successful - Tue Apr 25 17:02:34 2023		
Quartus Prime Version		20.1.1 Build 720 11/11/2020 SJ Lite Edition		
Revision Name		AEC		
Top-level Entity Name		AEC		
Family		Cyclone IV E		
Device		EP4CE55F23A7		
Timing Models		Final		
Total logic elements		456 / 55,856 (< 1 %)		
Total registers		199		
Total pins		19 / 325 (6 %)		
Total virtual pins		0		
Total memory bits		0 / 2,396,160 (0 %)		
Embedded Multiplier 9-bit elements		1 / 308 (< 1 %)		
Total PLLs		0 / 4 (0 %)		

Description of your design

主要分為 4 個 state:

Data IN: 收 input 進來的資料。

CHECK_DATA:確認每一個收進來的資料,分別判斷要 pop/push/比較優先度/遇到'('/遇到')',都在這個階段中完成。

CHECK_STACK_EMPTY: 在確認完每一個 input 資料之後,判斷 stack 裡面是否還有運算符號還沒有被 pop 出來(要跳過 '(')。

CALCULATE: postfix 轉換完成後進行計算,計算完成後拉高 valid = 1,輸出 stack 最後的數字為最後的計算結果,並再下一個 cycle 把值 reset。

--- 流程説明 ---

增加一個非同步 reset 訊號,等待 reset 訊號將所需要的變數與 register 歸零。

DATA IN 階段:

將 valid 高低為 0,這個階段要不斷收 input 的值,直到遇到 "=",判斷值的方式分為 "="、運算符號(包含括號)、 $0\sim15$ 的數字,而由於所有 input 的 ASCII 碼都小於 127 並且 output 值也是 7-bit,所以在整個程式的陣列中都設為 7-bit,所以在 ASCII 碼中只會用到 8-bit 中的後 7-bit,因此判斷都用 ascii[6:0]取 input 的值。

- 第一層判斷 input 收到 "=" 為止,並跳到 CHECK_DATA 階段,並將 data 陣列的 index 歸零,作為下一階取值用的 index。
- 第二層判斷 input 的資料是否為那五個運算符號,根據 ascii 碼的十進位值 發現都比 48(7'b011_0000)小,比較小的就會直接存 ascii 碼的值到 data 陣 列中。
- 第三層再判斷完前兩層後,所剩下的 input 數值只會剩下 0~15 的 ascii 碼,再來就是透過一個運算方式將 0~15 的 ascii 數值統一整理成 7-bit 0~15 的數值,這樣整理可以找一層 if-else 判斷減少 Total Logic element 的成本,運算方式如下:
 - ▶ 觀察 0~9 的 7-bit ascii 碼組成為 7'b011 0000(7'd48)加上 0~9 的數值
 - 觀察 10~15 的 7-bit ascii 碼組成為 7'b110_0000(7'd96)加上 1~6 的數值,如果要後面 4-bit 弄成 10~15 的數值,將 1~6+9,而 9 的二進位為 4'b1001,所以發現在[3]、[0]的位置為 1,所以這兩個 1 可以從 ascii 中的前 4 位 bit(4'b0011 與 4'b0110)會有兩個 bit 不一樣,所以透過 XOR 與 AND 的方式將這兩個 bit 取出。

計算方式為:

Ascii[4] ^ 1'b0 與 Ascii[6] & 1'b0,再把這兩個結果與 2'b00 集束得到 { Ascii[6] & 1'b0, 2'b00, Ascii[4] ^ 1'b0},所以 0~9 就會計算出 4'b0000,a~f(10~15)會計算到 4'b1001,所以就可以湊出 9 的數值,使 0~9 與 a~f 透過這樣的計算方式得到 0~15。

CHECK DATA 階段:

判斷每一個收到的資料要 pop/push/'('/')'不同狀態,直到輸入資料的次數 (data_num),而陣列 index 從 0 開始所以多+1 判斷,而目前的資料會分為數字 0~15 與五個運算子,另外為減少成本,將 postfix 的結果直接放在 data 陣列中,並用 postfix_index 紀錄,因為 postfix 的資料與 stack 每一次判斷所放的資料數量一定不超過 data 的總數量,所以不會干擾到。

另外 stack 陣列的總數量為 8 個,原因是在這個 postfix 的演算法中,在 data數量不超過 16 個情況下,所 push 進 stack 數量一定不超過 8 個。 (減少了 100 多 total logic element)

利用 4 層的 if-else 判斷每一個資料:

- ✓ 以 postfix idx 變數表示 pop 出來的資料在 data 陣列的位置
- ✓ 以 data arr idx 變數表示需要進行處理 input 資料在 data 陣列的位置
- ✓ 以 stack index 變數表示 stack 的位置
- 第一層判斷,判斷是否為數字,判斷方式為數值小於 16(7'b001_0000), 如果是數字的話就直接 pop 到 data arr 中。
- 第二層判斷是否要將 data push 進 stack 中,而因為第一層已經將數字分開了,所以這個階段只會有五個運算子在判斷,可以用最後三個 bit([2:0])判斷就好,條件分為三個 or 去判斷,只要符合其中一個就好,而且會按照順序判斷:
 - 1. 如果 stack 是空的時候,直接 push 進 stack
 - 2. 如果遇到'('直接 push,'('最後 3 個 bit 為 3'b000
 - 3. 判斷運算子的優先順序,如果 data 的優先度大於 top stack 的資料, 才能 push,再來是判斷優先度的方式,利用兩個比較方式製造出優先 度,以'*'為標準,因為其優先度最高,判斷方式:
 - ✓ 若最後 3-bit 等於 3'b010,也就是等於 '*' 為 1
 - ✓ 若最後 3-bit 大於 3'b001,也就是大於 '('與')'為 1 透過這樣的判斷方式,集束這兩個 bit 可以分別對這五個運算子缺分成三種優先度的數值:
 - '*' 會得到 2'b11 (最大)
 - '+'、'-' 會得到 2'b01(次中)
 - '('、')' 會得到 2'b00(最低)

由此可以比較出 data 與 top stack 的資料優先度,決定要不要 push

● 第三層根據前兩層判斷結果,表示剩下的就是優先度一樣的運算子與')', 要做的事情都是把 stack 的資料 pop 出來,但是遇到')'的情況不一樣,若 在 pop 的時候要 pop 出'('的時候要把'('')'消掉,所以直接 data arr idx+1 忽略')'與 stack index-1 忽略'(', 並且利用 pop time-2 表示 在計算階段少兩次,因為少了兩個 data。

● 第 4 層剩下的條件就是把 top stack 大於與等於 data 優先度的資料 pop 到 data arr 中以 postfix idx 紀錄。

CHECK STACK EMPTY 階段:

在進這個階段的時候將原本 data arr idx 拉到 0 作為下一計算階段 postfix 結 果的 index 使用。

在前一個階段判斷完所有 data 的時候,有可能 stack 裡面還有未 pop 出來的 資料,所以要持續 pop 到 stack 清空,但是有一個情況會是 stack 裡面還 有'('的時候,遇到的時候不能 pop 要直接跳過,並且 pop time 總計算次數要 少兩次表示有'('')'對消的情況發生。

CALCULATE 階段:

包含 reset 所以用 valid 是否等於 1(表示計算是否結束)決定要不要 reset,再來 就是根據 pop time 的數字表示 postfix 要 push/運算子計算的總數量, postfix 的資料只剩下數字與'+'、'-'、'*',分別 push 到 stack 或運算子計算,用一個 case 判斷'+'、'-'、'*',將 stack 的兩個數字計算,其餘就是把數字 push 到 stack 中,所有次數做完後將 valid 拉高為 1,把 stack 最後的數字也就是計算 結果的 stack[0]數字輸出到 result 中完成計算,在下一個 clock 進行 reset 的動 作。

Scoring = Area cost * Timing cost

Area $cost = Total\ logic\ elements + Total\ memory\ bits + 9*Embedded\ multipliers\ 9-bit$ elements

*Timing cost = Total cycle used * Clock width*

* Total logic elements must not exceed 1500.

(Scoring) 15832320 = 465 * 34048

(Area cost) 465 = 456 + 0 + 9 * 1

(Timing cost) 34048 = 2128 * 16