

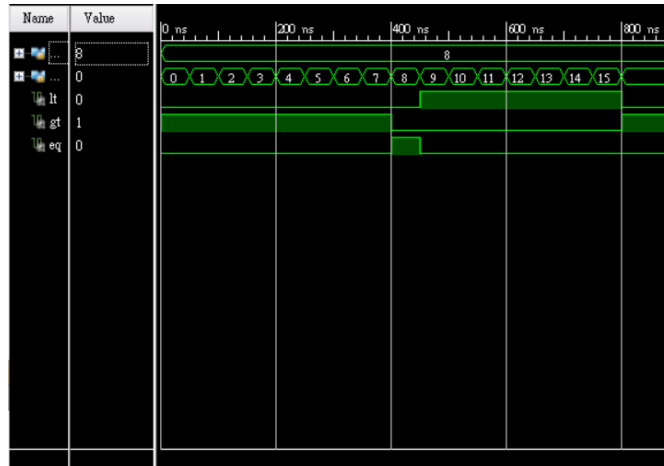
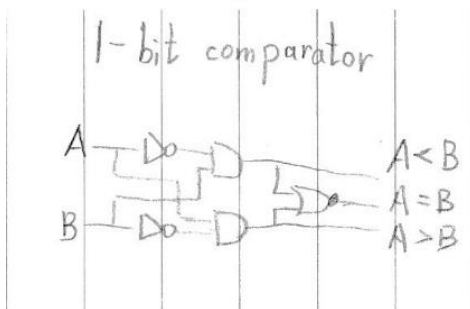
Contribution:

104062261 1/2

103062162 1/2

Q1

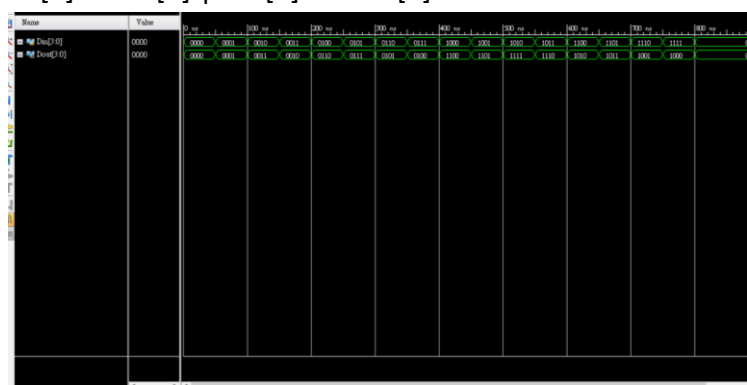
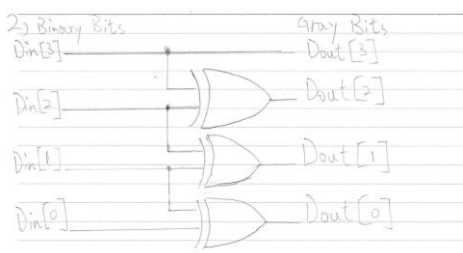
我們首先由 1-bit comparator 去理解，如果 NOT A and B 的結果為 1 的時候，則代表  $B=1, A=0$ ，所以  $A < B$  以及  $A\_lt\_B = 1$ 。而 NOT B and A 的結果為 1 的時候，則代表  $B=0, A=1$ ，所以  $A > B$  以及  $A\_gt\_B = 1$ 。但假若以上兩個情況的結果均為 0 時，而這種情況我們可以用 NOR Gate 來判斷，表示  $A=0, B=0$  或  $A=1, B=1$ ，所以  $A=B$  以及  $A\_eq\_B = 1$ 。



而我們可以把這個 1-bit comparator 套用到 4-bit comparator 中：假若  $A_3 < B_3$ ，則  $A < B$ ，而  $A_3 > B_3$ ，則  $A > B$ ，但如果  $A_3 = B_3$  的話，我們就需要再判斷  $A_2$  與  $B_2$  的大小，假若  $A_2 < B_2$  且  $A_3 = B_3$ ，則  $A < B$ ，而  $A_2 > B_2$  且  $A_3 = B_3$ ，則  $A > B$ ，如果  $A_3 = B_3$  且  $A_2 = B_2$  的話，則再來判斷  $A_1$  與  $B_1$  的大小，如果  $A_1 = B_1$  且  $A_2 = B_2$  且  $A_3 = B_3$  的話，則  $A = B$ ，如此類推。

Q2

第二題是要把 binary code 換成 grey code，我們發現它們的 MSB 並不會因為互換而有所改變，所以  $Dout[3] = Din[3]$ 。然後，下一個位元的新值會跟它本來的值還有本來的上一個位元的值做 exclusive OR，例如： $Dout[2] = \sim Din[3] \& Din[2] \mid Din[3] \& \sim Din[2]$ 。

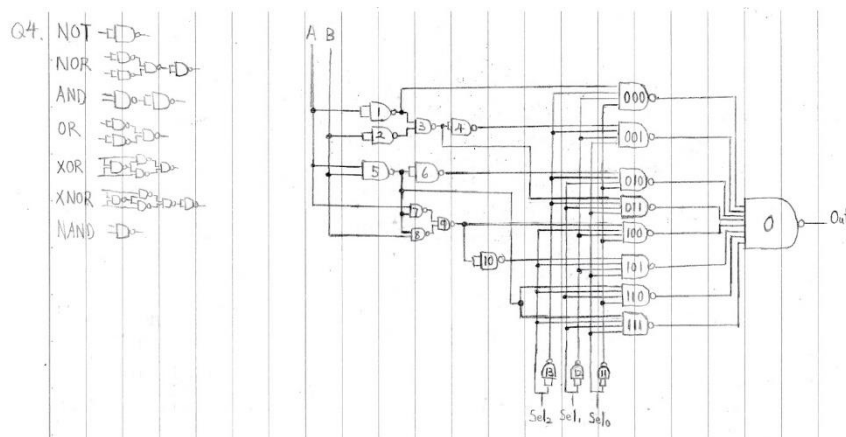


## Q3

我們用 if 來根據 OP\_Code 來選擇不同的計算模式，使得 Rt 會變成不同的值，例如：加法、減法、乘法、bitwise nand、bitwise nor、logical shift 以及是否等於。加法和減法部分我們用了 Full Adder 來製造，乘法則利用了 Logical Shift，NAND 跟 NOR 分別用了 4 個 Gate 來判定每一個位元，Logical Shift left & right 就用了 if 來判定五種情況，分別是不用位移、位移一格、位移兩格、位移三格以及全部位移(即是 0)。我們在幾種功能(減法、等於)有利用 Q1 的 4bit comparator 的 Rs\_gt\_Rt、Rs\_eq\_Rt、Rs\_lt\_R1t 等來協助我們決定 Rt 的結果。

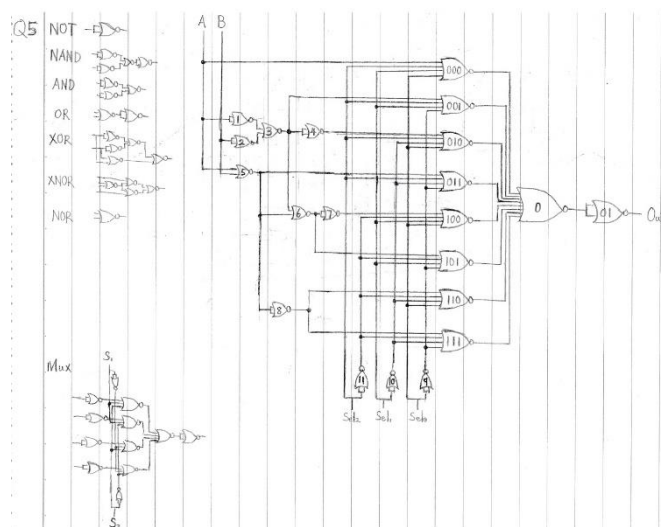
## Q4

我們用不同的 NAND gate 來製造出 NOT、NOR、AND、OR、XOR、XNOR 以及 MUX 等等 functions 的電路，然後 A 和 B 的值會分別經過這些不同的電路，再用 3bit Sel 的值來選擇哪一個電路組合的值會通過，未通過的值將會強制變成 1，最後再用一個大型的 NAND Gate 把這些電路的值接起來，所以最後的值只會由 Sel 通過的值所控制。



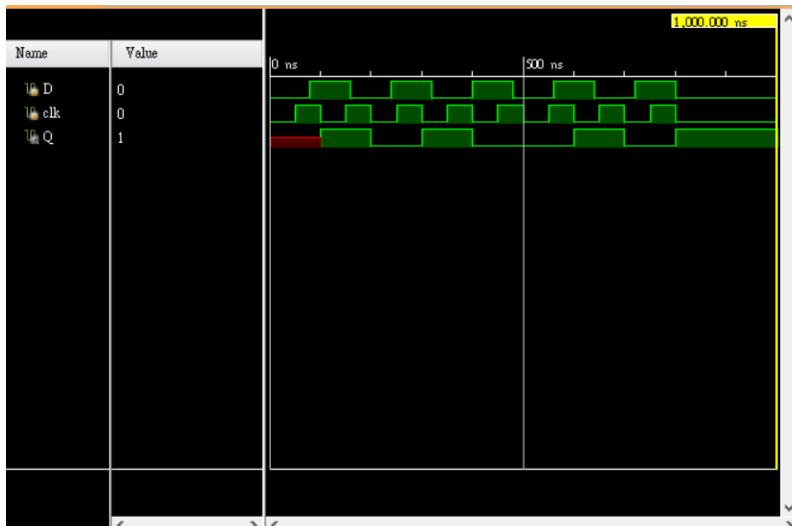
## Q5

我們用不同的 NOR gate 來製造出 NAND、AND、OR、XOR、XNOR 以及 MUX 等等 functions 的電路，然後 A 和 B 的值會分別經過這些不同的電路，再用 3bit Sel 的值來選擇哪一個電路組合的值會通過，未通過的值將會強制變成 0，最後再用一個大型的 NOR Gate 串聯一個用 NOR Gate 製成的 NOT 把這些電路的值接起來，所以最後的值只會由 Sel 通過的值所控制。



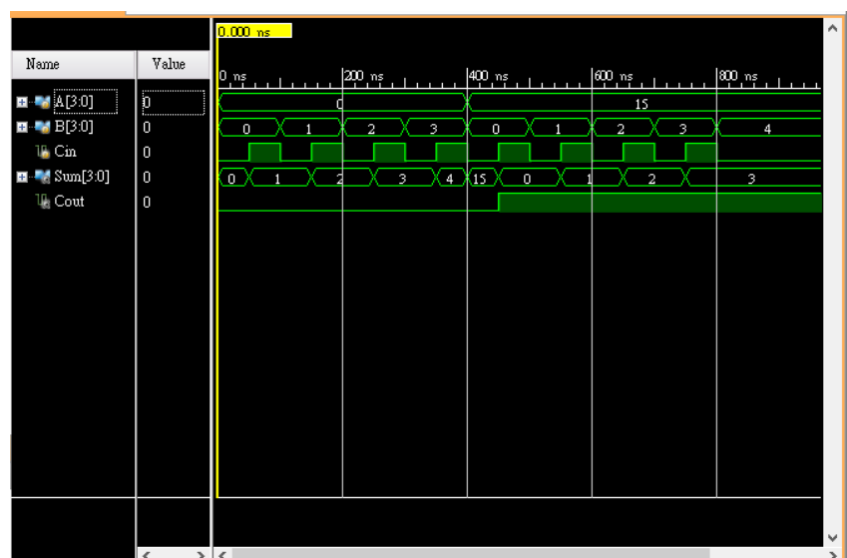
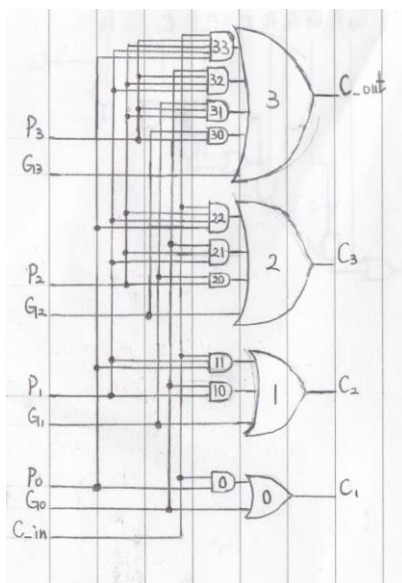
### Q6

首先 latch 當 CLK 保持在 0 時，Q 的輸出跟上一次輸出保持不變，然後當 CLK 保持在 1 時，Q 的輸出將會根據 D 的值而作出改變。而 Clk negative flip-flop 則只有在 Clk 由 1 變成 0 時把 Q 的值更新為 D 的值。把兩個合起來用的話則可以先把舊的 D 值存起來，等到下一個 Clk1 變成 0 時把 Q 的值更新為舊 D 的值。



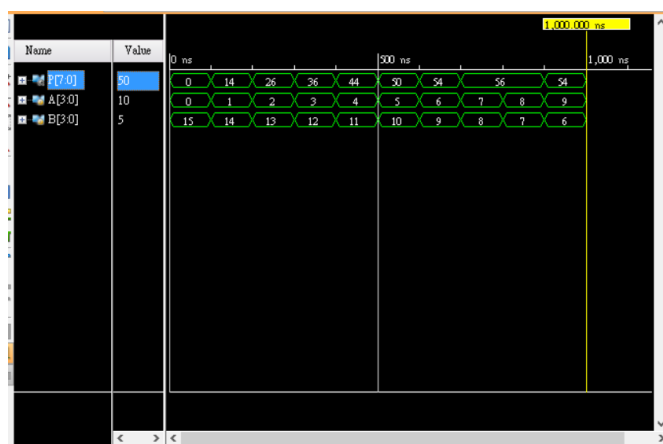
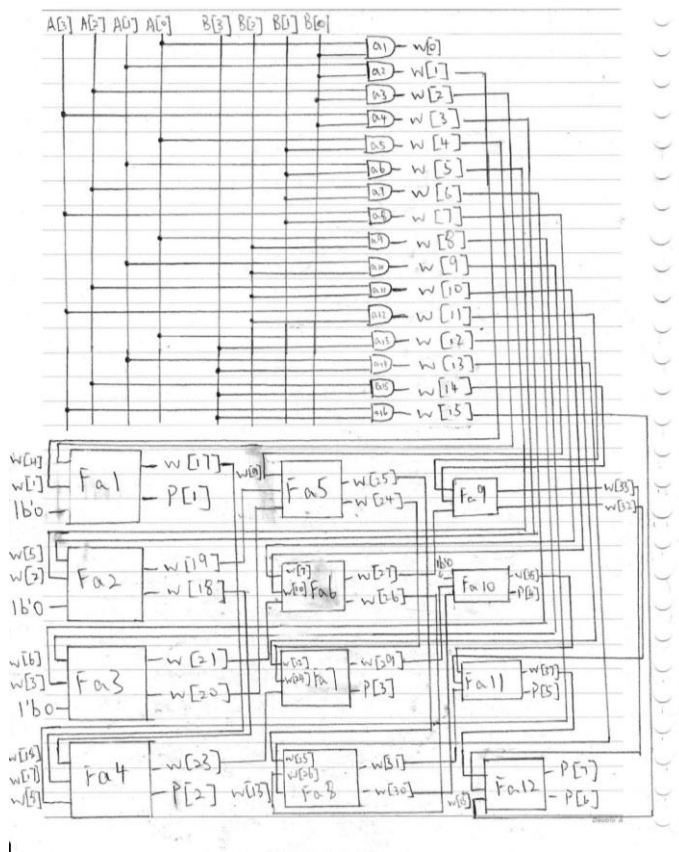
### OQ\_1

普通的 Full Adder 的 Carry 是以  $(A \& B \mid A \& cin \mid B \& cin)$  來組成的，現在我們則可以把它化簡為  $(G + P \& cin)$ ，當中的  $P = A \oplus B$ 、 $G = A \& B$ 。而 Carry-Lookahead Adder 是用來計算電路外部的已知訊號，而非低一位的計算結果。它的好處是不用等待低位元的進位處理完成，就可以知道高位元是否需要進位，這可以節省了不少等待處理的時間。



## OQ\_2

首先我們可以利用 16 個 AND Gate 先計算好 A 和 B 各位元之間( $4 \times 4 = 16$ )是否有進位，然後再把這些結果根據題目所給予的圖片提示：總共有 12 個 Carry out，所以我們可以分別以 12 個 Fuller Adder 來串聯起來，以達到乘法器的效果。



心得：

總覺得第三題 code 的部分我們應該想得太複雜了，應該有更簡單的方法可以寫出同樣的功能。