Design of CLA

我用 P[3:0],G[3:0] 分別代表 Propagate function 和 Generate function,最後根據 $C_i = G_i - 1 + P_i - 1$ 推出以下式子:

```
P = A ^ B

G = A & B

C[0] = Cin

C[1] = G[0]|(P[0]&C[0])

C[2] = G[1]|(P[1]&G[0])|(P[1]&P[0]&C[0])

C[3] = G[2]|(P[2]&G[1])|(P[2]&P[1]&G[0])|(P[2]&P[1]&P[0]&C[0])

Cout =

G[3]|(P[3]&G[2])|(P[3]&P[2]&G[1])|(P[3]&P[2]&P[1]&G[0])|(P[3]&P[2]&P[1]&P[0]&C[0])

C[0])

S = P ^ G
```

16bit Adder

我的想法是利用模組例化(Module Instantiation)的方式呼叫 4 次 CLA module:

```
Wire [2:0] C;

CLA_4bit a(A[3:0], B[3:0], Cin, S[3:0], C[0]);

CLA_4bit b(A[7:4], B[7:4], C[0], S[7:4], C[1]);

CLA_4bit c(A[11:8], B[11:8], C[1], S[11:8], C[2]);

CLA_4bit d(A[15:12], B[15:12], C[2], S[15:12], Cout);
```

Implementation of ALU

```
對於
    Mode = 0, Y = A << 1;
    Mode = 1, Y = A <<< 1;
    Mode = 2, Y = A >> 1;
    Mode = 3, Y = {A[15], A[15:1] }; 利用{}串接是因為我當時使用>>>但是答案是錯的
```

Mode = 4, 我先在 always 外面呼叫 16bit_Adder, 用事先新建的 wire 變數去連接答案, 如果跑到這個 case 就直接賦值給 Y, Cout, Overflow

```
Mode = 5, 同 mode=4, 只是我把 B 改成-B
Mode = 6, Y = A&B;
```

```
Mode = 7. Y = A|B;
   Mode = 8. Y = \sim A;
   Mode = 9. Y = A ^ B;
   Mode = 10, Y = {\sim}(A \land B);
   Mode = 11, Y = {\sim}(A \mid B);
   Mode = 12. Y = 1 < < A[3:0]; (利用左移運算實作 decoder)
   Mode = 13, 因為是 signed int 數字比大小, 所以先分開討論最高位的
情況,剩下的就直接用<來算答案
   if(A[15]==0 \&\& B[15]==1) begin
           Y = 0;
   end
   else if(A[15] = = 1 & B[15] = = 0) begin
           Y = 1;
   end
   else begin
           Y = (A < B);
   End
   Mode = 14, Y = B;
   Mode = 15. 實作 priority encoder. 我是利用 casex. 直接寫了 16 種
情況去判斷答案
```

The problems you faced and how you deal with it.

在實作 ALU 的時候我遇到的最大問題有 2 個,第一個是 Module Instantiation 的部分,我原本想在 always block 裡面呼叫 16bit_adder,編譯的時候出現 error,上網查才發現不能這麼做,所以才想到要在 always block 外面先把答案存起來,到 always block 裡面的時候就可以直接賦值。

第二個是在實作 mode = 15 的時候,一開始我的想法是在裡面跑一個 for loop 去算,但在 testbench 的時候發現答案一直是錯的,後來我想說改成 case,發現答案一樣錯誤,上網查了一下對照自己的程式碼才知道如果有用到 x 的話要使用 casex。

The questions you want to ask TAs.

希望 Hackmd 有更詳細一點的 verilog 語法或是觀念講解(?