

3^ο Εργαστήριο Οργάνωσης Υπολογιστών

ΟΛΟΚΛΗΡΩΣΗ ΚΑΙ ΠΡΟΣΟΜΟΙΩΣΗ DATAPATH ΕΠΕΞΕΡΓΑΣΤΗ ΕΝΟΣ ΚΥΚΛΟΥ (ΧΩΡΙΣ ΤΟ CONTROLPATH)

22/3/2019

Ομάδα LAB31239632

Αλέξανδρος Πουπάκης 2016030061

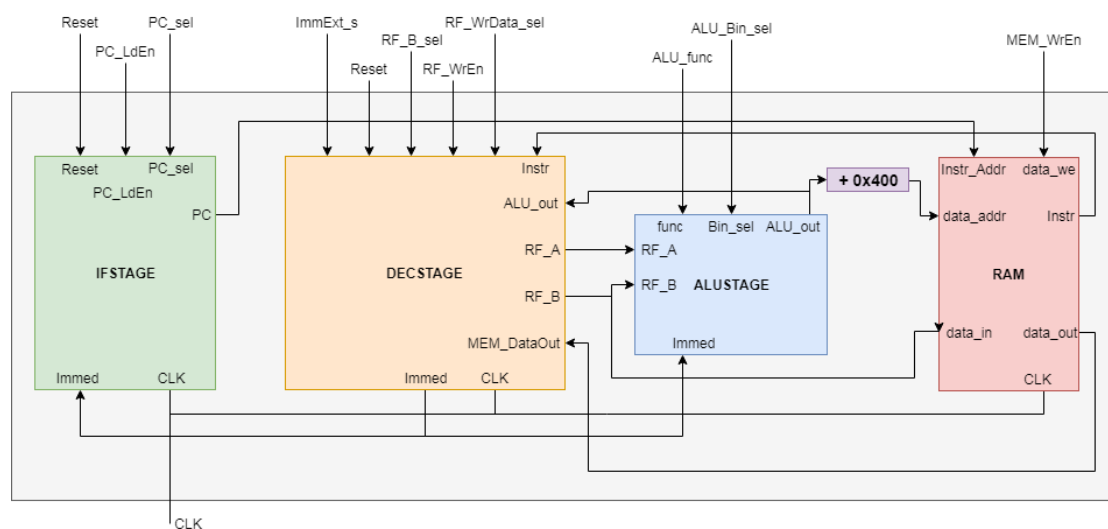
Βαγγέλης Κιούλος 2016030056

Σκοπός εργαστηριακής άσκησης

Στο εργαστήριο αυτό έπρεπε να ενώσουμε τα modules των προηγούμενων εργαστηρίων μεταξύ τους, δημιουργώντας έτσι το πλήρες και λειτουργικό datapath ενός απλού επεξεργαστή και να επιβεβαιώσουμε την ορθή λειτουργία του, εκτελώντας δυο απλά προγράμματα.

Προεργασία

Έχοντας έτοιμες τις επιμέρους βαθμίδες από τα προηγούμενα εργαστήρια, σχεδιάσαμε το παρακάτω block diagram που περιγράφει τη διασύνδεση τους.



Περιγραφή

Υλοποιήσαμε την διασύνδεση των modules όπως φαίνεται παραπάνω σε ένα top module με όνομα *Datapath*. Για την πρόσθεση της σταθεράς *0x400* χρησιμοποιήθηκε από την βιβλιοθήκη *IEEE.NUMERIC_STD* ο τελεστής πρόσθεσης και συναρτήσεις μετατροπής από *std logic vector* σε *unsigned integer* και αντίστροφα.

Κυματομορφές-Προσομοίωση

Πρόγραμμα 1:

instr[31:0]	00	c0050008	cc03abcd	7c030004	3caafffc	0c100004	81448032	00000000
R3	00	00000000	2			0000abcd		
R4	ff			00000000			6	ffffff32
R5	00	00000000	1		00000008			
R10	00			00000000	4	0000abcd		
R16	00			00000000		5	000000cd	
ram[1028]	00			3		0000abcd		

Παραπάνω, παρατηρούμε τις κυματομορφές που προέκυψαν από το πρώτο πρόγραμμα που εκτελέσαμε. Στην πρώτη σειρά (μωβ χρώμα), αναγράφονται οι εντολές που εκτελούνται στο πρόγραμμά μας. Πρώτα, εκτελείται η εντολή “addi r5,r0,8”(c0050008), η οποία, τοποθετεί την τιμή “8”, στον καταχωρητή R5(1). Στην συνέχεια, εκτελούμε την εντολή “ori r3,r0,0xABCD” (cc03abcd), η εντολή αυτή, κάνει την λογική πράξη “or” με τελεστές το περιεχόμενο του καταχωρητή r0(δηλαδή το 0) και την τιμή “0xABCD” και αποθηκεύει το αποτέλεσμα(0000abcd) στον καταχωρητή r3. Στο παραπάνω σχήμα, με την κόκκινη γραμμή συμβολίζουμε τα περιεχόμενα του καταχωρητή και όπως βλέπουμε η τιμή “0000abcd”, έχει καταχωρηθεί στον καταχωρητή r3(2), μετά την εκτέλεση της εντολής. Έπειτα, εκτελείται η εντολή “sw r3,4(r0)”(7c030004) η οποία, αποθηκεύει την τιμή του καταχωρητή r3(δηλ. 0x0000abcd) στην διεύθυνση 0x404. Μετά την εκτέλεση της εντολής, παρατηρούμε ότι η τιμή “0000abcd” έχει αποθηκευθεί στην διεύθυνση 0x404(3). Στην συνέχεια, εκτελείται η εντολή “lw r10,-4(r5)”(3caafffc) η οποία, διαβάζει από την διεύθυνση 0x404 και καταχωρεί την τιμή της στον καταχωρητή r10(4). Έπειτα, εκτελείται η εντολή “lb r16, 4(r0)”(0c100004), που διαβάζει ένα byte από την διεύθυνση 0x404 και την αποθηκεύει στον καταχωρητή r16. Παραπάνω, παρατηρούμε ότι μετά την εκτέλεση της εντολής, η τιμή “000000cd” έχει αποθηκευτεί στον καταχωρητή r16(5). Τέλος, εκτελείται η εντολή “nand r4,r16,r10” που εκτελεί την λογική πράξη “nand” με τελεστές τους καταχωρητές r16 και r10 και αποθηκεύει το αποτέλεσμα στον καταχωρητή r4(6).

Πρόγραμμα 2:

instr[31:0]	00000000	04a50008	1	fc00fffe	2	04a50008	fc00fffe	80411830	00000000
pc[31:0]	uuu...	00000000	00000004	00000000	00000004	00000008	0000000c	00000010	
pc_immed[31:0]	u	8	-2	8	-2	6192		0	

Στο παραπάνω σχήμα, βλέπουμε το αποτέλεσμα του δεύτερου προγράμματος. Στην πρώτη σειρά (μωβ χρώμα), εμφανίζονται οι εντολές που εκτελούνται με την σειρά που εκτελούνται. Πρώτα, εκτελείται η εντολή “bne r5,r5,8”(04a50008), η οποία συγκρίνει τον καταχωρητή r5 με τον εαυτό του και οι τιμές τους δεν είναι ίσες κάνει διακλάδωση στην διεύθυνση “8”. Στην συγκεκριμένη περίπτωση, η διακλάδωση θα είναι αποτυχημένη, οπότε, το πρόγραμμα θα εκτελέσει την ακριβώς επόμενη εντολή που άρα η τιμή του PC γίνεται “00000004” όπως βλέπουμε παραπάνω(1) και εκτελείται η εντολή “b -2”(fc00ff3) που κάνει διακλάδωση στην προηγούμενη εντολή, επομένως, η τιμή του PC γίνεται “00000000” (2). Με αυτό το πρόγραμμα, εκτελείτε ένα “infinite loop” οπότε, εκτελούνται μόνο αυτές οι δύο εντολές.

Παρατηρούμε ότι το πρόγραμμα δεν εκτελεί ατέρμονο loop όπως θα έπρεπε. Αυτό συμβαίνει διότι δεν υπάρχει το control για να δίνει συνεχώς τα κατάλληλα σήματα.

Συμπεράσματα

- Στα αρχεία ram.data, αποθηκεύουμε τα προγράμματα που θα εκτελέσει το datapath.
- Οι εντολές branch αλλάζουν την τιμή του καταχωρητή PC.
- Τα σήματα ελέγχου δίνονται μέσα από το testbench καθώς δεν υπάρχει το κομμάτι ελέγχου.

Κώδικας

Τέλος, προστέθηκε επιπλέον λογική για να γίνεται δυνατή η εκτέλεση των εντολών lb και sb. Η υλοποίηση φαίνεται στην παρακάτω εικόνα.

```
op_sb <= '1' when (std_match(op, "000111")) else '0';
rf_b_byte <= RF_B_raw and X"000000FF";

SB_MUX : MUX    Generic Map (N => 32)
                Port Map ( A => RF_B_raw,
                           B => rf_b_byte,
                           Sel => op_sb,
                           MUX_Out => RF_B);

op_lb <= '1' when (std_match(op, "000011")) else '0';
mem_out_byte <= MEM_out and X"000000FF";

LB_MUX : MUX    Generic Map (N => 32)
                Port Map ( A => MEM_out,
                           B => mem_out_byte,
                           Sel => op_lb,
                           MUX_Out => MEM_out_processed);
```

Για την υλοποίηση των εντολών, προστέθηκαν τα σήματα "op_sb" και "op_lb", όταν τα σήματα αυτά είναι '1', τότε θα αποθηκεύσουμε ή φορτώσουμε αντίστοιχα το τελευταίο byte της τιμής που θέλουμε. Η υλοποίηση προστέθηκε στην βαθμίδα DECSTAGE.