Εργασία στο Μάθημα "Α**ρχιτεκτονική Υπολογιστών**

2022-2023

Γεώργιος Δάλλας
AEM:4116

imm1 = 66 imm2 = 1

Οπότε το πρόγραμμα είναι το εξής:
 addi \$2, \$zero, 66
 add \$1, \$zero, \$zero

Loop: lw \$4, 400(\$1)
 lw \$5, 800(\$1)
 xor \$5, \$5, \$4
 sw \$5, 600(\$2)
 addi \$1, \$1, 4
 subi \$2, \$2, 1
 bne \$2, \$zero, Loop

Ζητούμενα:

1. Πιθανοί κίνδυνοι:

- a. Η εντολή addi \$1, \$zero, \$zero πρέπει να ολοκληρώσει το στάδιο WB ώστε να χρησιμοποιηθεί παρακάτω από την εντολή lw \$4, 400(\$1), η \$1 στη πρώτη επανάληψη. Η λύση είναι να κάνει stall (φυσαλίδα) μέχρι η εντολή addi \$1, \$zero, \$zero να φτάσει στο στάδιο WB.
- b. Η εντολή **lw \$5, 800(\$1)** μέσα στο loop δεν μπορεί να διαβάσει τον \$1, μέχρι η **lw \$4, 400(\$1)** να φτάσει στο στάδιο WB. Η λύση και εδώ είναι το stall (φυσαλίδες), μέχρι η ανάγνωση του καταχωριτή να είναι διαθέσιμη.
- c. Η εντολή **xor \$5, \$5, \$4** μέσα στο loop δεν μπορεί να έχει πρόσβαση στον \$5 μέχρι η lw \$5, 800(\$1) να φτάσει στο στάδιο WB και να καταγράψει την νέα τιμή του \$5. Ακριβώς όπως πάνω η λύση είναι το stall (φυσαλίδες), μέχρι η ανάγνωση του καταχωριτή να είναι διαθέσιμη.
- d. Η **sw \$5, 600(\$2)** μέσα στο loop δεν μπορεί να έχει πρόσβαση στον \$5 μέχρι η εντολή **xor \$5, \$5, \$4** να φτάσει στο στάδιο WB. Η λύση για άλλη μια φορά είναι η δημιουργία φυσαλίδων.
- e. Η **bne \$2, \$zero, Loop** <u>μέσα στο loop</u> δεν μπορεί να χρησιμοποιήσει τον \$2 μέχρι η **subi \$2, \$2, 1** που τον ορίζει να φτάσει στο σημείο WB. Εώς τότε κάνει stall(φυσαλίδες).

Στο διάγραμμα χρονισμού απεικονίζονται με Φ οι φυσαλίδες που θα δημιουργούνται κάθε φορά που φτάνουν σε αυτή την εντολή, με Φ οι φυσαλίδες που ισχύουν μόνο την πρώτη φορά (στον κύκλο 5 με 7), ενώ με Φ οι φυσαλίδες που δημιουργούνται από την εντολή άλματος υπό συνθήκη.

Το διάγραμμα χρονισμού είναι το παρακάτω:

	0.00				7777		_			COST			2221	0.000			-	0.00	-						007	1001	0.077				200			
	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	0 2	1	22	23	24	25	26	27	28	29	30	31	32	33
IF:	ID	IR	EX	M	WB																													
	IF.	ID	IR	EX	M	WB																												
		1F	ID	Φ	Φ	Φ	IR	EX	M	WB																								
			IF	Φ	Φ	Φ	ID	Φ	Φ	Φ	IR	EX	M	WB																				
				Φ	Φ	Φ	1F	Φ	Φ	Φ	ID	Φ	Φ	Φ	IR	EX	M	- 1	ΝB															
				Φ	Φ	Φ		Φ	Φ	Φ	IF	Φ	Φ	Φ	ID	Φ	Φ	(D	IR	EX	M	WB											
				Φ	Φ	Φ		Φ	Φ	Φ		Φ	Φ	Φ	1F	Φ	Φ		D	ID	IR	EX	M	WB										
				Φ	Φ	Φ		Φ	Φ	Φ		Φ	Φ	Φ		Φ	Φ		D	IF	ID	IR	EX	M	WB									
				Φ	Ф	Ф		Φ	Φ	Φ		Φ	Φ	Φ		Φ	Φ		D		IF	ID	Φ	Φ	Φ	IR	EX	M	WB					
				0	Ф	Φ		0	Φ	Φ		Φ	Φ	Φ		Φ	Φ		D			Ф	Φ	Φ	Φ	0	0	IF	ID	IR	EX	M	WB	
		IF.	IF ID	IF ID IR IF ID	IF ID IR EX	F 10 18 EX M	F	F ID R EX M WB	F 10 R EX M W8 F	F ID IR EX M W8	F	F	F	F	F			F	F	F	F	F	F	F	F	F	F	F	F	F	F	F	F	F

2. Η επανάληψη θα γίνει 66 φορές.

Η πρώτη προσπέλαση θα έχει 3 κύκλους καθυστέρηση (Φ), και οι υπόλοιπες 12 (Φ) αν δεν λάβουμε υπόψιν μας την ειδική λειτουργία των εντολών αλμάτων υπό συνθήκη.

Κάθε φορά που η λούπα φτάνει στην εντολή **bne \$2, \$zero, Loop**, εντοπίζει εντολή άλματος υπό συνθήκη (στο στάδιο ID), και ο επεξεργαστής κάνει stall την σωλήνωση μέχρι και το σημείοο ΕΧ της εντολής. Ύρα κάθε φορά που ισχύει η συνθήκη προστίθενται stall για **3 κύκλους**. Άρα θα προστεθούν **65 φορές** (Αφού στην πρώτη προσπέλαση της λούπας δεν γίνεται προσθήκη). Εν τέλει, έχουμε:

Κύκλοι = 2*6(εντολές εκτός λούπας * στάδια) +23*66 + 3 (3 κύλοι stall στην πρώτη προσπέλαση) + 65*3 (66 επαναλήψεις αλλά στην πρώτη δεν προστίθεται η καθυστέρηση της ειδικής λειτουργία της εντολής άλματος υπό συνθήκη) +1 (η τελευταία εντολή bne θα πάρει έναν ακόμη κύκλο) = 1729