

Άσκηση 9: Εισαγωγή στην Ομοχειρία (Pipelining)

Προθεσμία έως Τετάρτη 3 Απριλίου 2019, ώρα 23:59 (βδ. 9.2)

Βιβλίο: Διαβάστε τις ενότητες 4.5 έως και 4.8, pp. 262-315 στο Αγγλικό βιβλίο (ή σελίδες 389-448 στο Ελληνικό).

9.1 Εισαγωγικά, Παροχή, Καθυστέρηση, Παραδείγματα

Διαβάστε τις σελίδες 389-394 του Ελληνικού βιβλίου, ή τις σελίδες 262-267 του Αγγλικού. Όπως είπαμε, η ομοχειρία είναι μορφή αξιοποίησης *παράλληλισμού*, που ταιριάζει ιδιαίτερα όταν οι μονάδες υλικού από τις οποίες πρέπει να περάσουν οι εργασίες είναι ετερογενείς (διαφορετικές μεταξύ τους) –εξειδικευμένες σε κάτι διαφορετικό η καθεμία. Κλασσικό παράδειγμα pipeline είναι οι βιομηχανικές γραμμές συναρμολόγησης· τον Ελληνικό όρο *Ομοχειρία* τον δανειζόμαστε από περιπτώσεις ανθρώπινων αλυσίδων π.χ. στο ναυτικό/στρατό που κουβαλούν αντικείμενα περνώντας τα από χέρι σε χέρι. Η ομοχειρία δεν μειώνει το χρόνο εκτέλεσης της καθεμιάς μεμονωμένης εντολής, αλλά αρχίζει την εκτέλεση της επόμενης εντολής πριν τελειώσει η εκτέλεση της προηγούμενης, με αποτέλεσμα να αυξάνει κατά πολύ την *παροχή* (throughput), δηλαδή το πλήθος των εκτελούμενων εντολών ανά μονάδα χρόνου. (Μπορείτε επίσης να δείτε τα video των παλαιών διαλέξεων στα elearn.uoc.gr/mod/page/view.php?id=7192 και elearn.uoc.gr/mod/page/view.php?id=7194).

9.2 Η Βασική Ιδέα του Pipelined Datapath:

Διαβάστε τις σελίδες 276-280 του Αγγλικού βιβλίου (ή τις σελίδες 405 - 409 του Ελληνικού). Σε σχέση με την απλή υλοποίηση του ενός (μακρού) κύκλου ρολογιού ανά εντολή, εδώ (α) έχουμε ένα ρολόι περίπου 5 φορές γρηγορότερο (δηλ. ο κάθε κύκλος ρολογιού διαρκεί περίπου 5 φορές συντομότερα), (β) έχουμε "κόψει" τις εργασίες της κάθε εντολής σε 5 κομμάτια (*βαθμίδες* - *stages*), περίπου ίσης διάρκειας το καθένα, όπου το καθένα χωρά σε έναν κύκλο του νέου (γρηγορότερου) ρολογιού, και (γ) εισάγουμε (ακμοπυροδοτήτους) καταχωρητές για όλα τα δεδομένα και σήματα που "περνούν" από τη μία βαθμίδα στην επόμενη. Οι καταχωρητές κρατάνε τις εισόδους της κάθε βαθμίδας σταθερές για να μπορεί αυτή να λειτουργήσει, ενώ "απελευθερώνουν" από αυτή την υποχρέωση την προηγούμενη βαθμίδα, ούτως ώστε αυτή να μπορέσει να εργαστεί για την επόμενη εντολή. Η κάθε εντολή, στον κάθε κύκλο ρολογιού, βρίσκεται σε μία από τις βαθμίδες, και διαδοχικές εντολές βρίσκονται σε συνεχόμενες βαθμίδες. Σε κάθε ακμή ρολογιού, όλες οι εντολές προχωρούν μία βαθμίδα δεξιά. Θέλουμε όλες μαζί να προχωρούν ταυτόχρονα προς τα δεξιά, "τακτικά και στη σειρά" (*in-order pipeline*) για λόγους απλότητας· συνέπεια αυτού είναι ότι όλες εντολές δεν έχουν τίποτα να κάνουν στη βαθμίδα "Data Memory" (4η βαθμίδα) απλώς περνάνε από εκεί περιμένοντας έναν κύκλο μέχρι να έλθει η σειρά τους να γράψουν στο αρχείο καταχωρητών στον 5ο κύκλο και αυτές (αντί στον 4ο), επειδή οι εντολές load είναι αναγκασμένες να γράφουν τον rd στον 5ο κύκλο. (Μπορείτε επίσης να δείτε το video της παλαιάς διάλεξης στο elearn.uoc.gr/mod/page/view.php?id=7193).

9.3 Λεπτομερής Λειτουργία του Pipelined Datapath χωρίς Αλληλεξαρτήσεις ή Διακλαδώσεις

Διαβάστε από το Αγγλικό βιβλίο τις σελίδες 281-286 (ή από το Ελληνικό τις σελίδες 409-417). (Μπορείτε επίσης να δείτε το video της παλαιάς διάλεξης στο elearn.uoc.gr/mod/page/view.php?id=7236).

9.4 Γραφική Αναπαράσταση της Ομοχειρίας

Διαβάστε από το Αγγλικό βιβλίο τις σελίδες 286-290 (ή από το Ελληνικό τις σελίδες 417-420). (Μπορείτε επίσης να δείτε το video της παλαιάς διάλεξης στο elearn.uoc.gr/mod/page/view.php?id=7237).

9.5 Μονάδα Ελέγχου για την Ομοχειρία

Διαβάστε από το Αγγλικό βιβλίο τις σελίδες 290-294 (ή από το Ελληνικό τις σελίδες 420-425). Εδώ, η βασική ιδέα είναι ότι τα σήματα ελέγχου "ταξιδεύουν" προς τα δεξιά μαζί με τα δεδομένα (και τις διευθύνσεις) της εντολής. Όπως συνήθως έτσι και εδώ, το opcode και τα function codes της εντολής αποκωδικοποιούνται στη δεύτερη βαθμίδα της pipeline, και στη συνέχεια τα "ξεχνάμε" αυτά και κρατάμε μόνον την αποκωδικοποιημένη πληροφορία, δηλαδή τα σήματα ελέγχου για τις μονάδες hardware που θα μας χρειαστούν, και αυτά "ταξιδεύουν" προς τα δεξιά μέχρι να φτάσουν στη βαθμίδα της pipeline για την οποία προορίζονται. (Μπορείτε επίσης να δείτε το video της παλαιάς διάλεξης στο elearn.uoc.gr/mod/page/view.php?id=7238). (Υπάρχει επίσης μία συζήτηση για το γεγονός ότι οι εντολές ALU διαρκούν 5 βαθμίδες αντί για 4, και τα σχετικά υπερ και κατά, στο video της παλαιάς διάλεξης: elearn.uoc.gr/mod/page/view.php?id=7239).

9.6 Εξαρτήσεις από Εντολή ALU: Προσπέρασμα

Διαβάστε από το Αγγλικό βιβλίο τα εισαγωγικά στις σελίδες 268-269, και στη συνέχεια την λεπτομερή παρουσίαση στις σελίδες 294-303 (ή από το Ελληνικό τις σελίδες 395-397 και 425-434). Στις τελευταίες 5 σελίδες, λάβετε υπ όψη σας ότι εμείς στις διαλέξεις βάλαμε το κύκλωμα ελέγχου / ανίχνευσης για την ύπαρξη αλληλεξαρτήσεων και την απόφαση προσπεράσματος στη *δεύτερη* βαθμίδα της pipeline, όπως κάνουν οι κανονικοί επεξεργαστές, και όχι στην τρίτη όπως κάνει το βιβλίο για λόγους απλότητας. Ο λόγος να βάλει κανείς το κύκλωμα αυτό στη δεύτερη βαθμίδα είναι ότι εκεί υπάρχει "ελεύθερος" χρόνος να γίνει αυτή η δουλειά εν παραλλήλω με την ανάγνωση καταχωρητών (δηλαδή χωρίς να χάνεται επιπλέον χρόνος ειδικά για αυτή τη δουλειά), ενώ εάν αυτό τοποθετηθεί στην τρίτη βαθμίδα, τότε στην αρχή του κύκλου ρολογιού, στην τρίτη βαθμίδα, το datapath δεν κάνει τίποτα χρήσιμο περιμένοντας να αποφασίσει το κύκλωμα αυτό εάν πρέπει ή δεν πρέπει να γίνει προσπέρασμα, και από πού. (Μπορείτε επίσης να δείτε τα video των παλαιών διαλέξεων: Εξαρτήσεις από Εντολή ALU: elearn.uoc.gr/mod/page/view.php?id=7289, Datapath για Προσπεράσματα: elearn.uoc.gr/mod/page/view.php?id=7290, Έλεγχος για Προσπεράσματα: elearn.uoc.gr/mod/page/view.php?id=7291).

9.7 Εξάρτηση από προηγούμενη Εντολή Load: Αναμονή

Διαβάστε από το Αγγλικό βιβλίο τα εισαγωγικά στις σελίδες 270-271, και στη συνέχεια την λεπτομερή παρουσίαση στις σελίδες 303-307 (ή από το Ελληνικό τις σελίδες 397-399 και 434-438). (Μπορείτε επίσης να δείτε τα video των παλαιών διαλέξεων: για την εξάρτηση και αναμονή μετά από εντολή load: elearn.uoc.gr/mod/page/view.php?id=7292, για το κύκλωμα ελέγχου για Αναμονή: elearn.uoc.gr/mod/page/view.php?id=7293, για τη Στατική Αναδιάταξη Εντολών για την Αποφυγή Αναμονών: elearn.uoc.gr/mod/page/view.php?id=7294, για τις Αλληλεξαρτήσεις RAW, WAW, WAR: elearn.uoc.gr/mod/page/view.php?id=7295, και για τις αλληλεξαρτήσεις στη δική μας pipeline, συνολικά: elearn.uoc.gr/mod/page/view.php?id=7311).

9.8 Διακλαδώσεις & Άλματα: Υπόθεση Αποτυχίας, Ακύρωση Εντολών εάν επιτύχει, Πρόβλεψη Διακλαδώσεων

Διαβάστε από το Αγγλικό βιβλίο τα εισαγωγικά στις σελίδες 271-274, και στη συνέχεια την λεπτομερή παρουσίαση στις σελίδες 307-315 (ή από το Ελληνικό τις σελίδες 399-405 και 438-448). (Μπορείτε επίσης να δείτε τα video των παλαιών διαλέξεων: για την

υπόθεση Αποτυχίας της διακλάδωσης και την Ακύρωση εντολών εάν αυτή επιτύχει: elearn.uoc.gr/mod/page/view.php?id=7312, και για την Προβλεψη Διακλαδώσεων: elearn.uoc.gr/mod/page/view.php?id=7313).

Άσκηση 9.9: Ripes: Οπτικοποίηση του Pipelining

Στην άσκηση αυτή θα χρησιμοποιήσετε τον προσομοιωτή **Ripes** (γραμμένος από τον Morten Borup Petersen, τότε φοιτητή και νυν απόφοιτο του DTU (Technical University of Denmark)) για την οπτικοποίηση της λειτουργίας της απλής pipeline του RISC-V που είδαμε στο μάθημα. Διαβάστε τη γενική περιγραφή και τις Οδηγίες Χρήσης του *Ripes* από την ιστοσελίδα: github.com/mortbopet/Ripes/ και "κατεβάστε" τον και εγκαταστήστε τον στον υπολογιστή σας ως εξής ανάλογα με το λειτουργικό σας σύστημα:

- **Linux:** github.com/mortbopet/Ripes/releases/download/v.1.0.3/Ripes-continuous-linux-x86_64.AppImage (για να αλλάξετε τα permissions του αρχείου που κατεβάσατε σε εκτελέσιμο, τρέξτε στο φάκελλο όπου το κατεβάσατε: `(sudo) chmod +x Ripes-continuous-linux-x86_64.AppImage`)
- **Windows:** github.com/mortbopet/Ripes/releases/download/v.1.0.3/Ripes-continuous-win-x86_64.exe
- **MacOS:** github.com/mortbopet/Ripes/releases/download/v.1.0.3/Ripes-continuous-mac-x86_64.zip
- Αν θέλετε να κάνετε compile τον πηγαίο κώδικα (δυσκολότερο, και μη αναγκαίο): github.com/mortbopet/Ripes/archive/v.1.0.3.tar.gz

Χρήση του Ripes:

Αφού τρέξετε το προσομοιωτή, το πρώτο παράθυρο (tab) που σας εμφανίζεται είναι ο editor. Υπάρχουν 3 διαθέσιμα tabs, και φαίνονται πάνω αριστερά, κάτω από το *File*. Τα 3 tabs είναι ο *Editor*, ο *Processor*, και η *Memory*. Στο Editor tab μπορείτε να γράψετε ένα πρόγραμμα σε Assembly (ή Binary) και να το τρέξετε. Στο Processor tab θα δείτε μια γραφική αναπαράσταση του Pipeline όπως εκείνη του μαθήματος. Αρχικά πρέπει να δώσετε ένα πρόγραμμα για να τρέξει ο προσομοιωτής.

1. Ανοίξετε ένα από τα έτοιμα παραδείγματα μέσω του *File*→*Load Example*→*Assembly*→*factorial.s* (Υπολογίζει το $7!$ στον καταχωρητή *a0*). Για να δώσετε ένα δικό σας αρχείο Assembly: *File*→*Load Assembly File* ή *File*→*Load Binary File*.
2. Τρέξτε το πρόγραμμα: αφού ανοίξετε το Processor Tab (πάνω αριστερά), πατήστε το *Run* (*F4*). Το πρόγραμμα θα τρέξει μέχρι τέλους. Αν πατήσετε *Start autostepping* (*F5*), μπορείτε να το σταματήσετε σε όποιο σημείο θέλετε πατώντας πάλι το ίδιο κουμπί. Το κουμπί *Step* (*F6*) τρέχει ένα ένα τα στάδια της κάθε εντολής, και το *Reset* (*F7*) καθαρίζει τους καταχωρητές και το pipeline και επιστρέφει στην πρώτη εντολή.
3. Αν πάτε στο *Memory* tab, θα δείτε, εκτός από τους καταχωρητές, όλες τις εντολές που κάνουν κάποιο memory access, και την ίδια τη μνήμη. Αν θέλετε να δείτε κάτι στην μνήμη, και ξέρετε τη διεύθυνσή του, πατήστε κάτω δεξιά *Go to* → *Address* και γράψτε την διεύθυνση. Επιπλέον, μπορείτε να δείτε τα *.data* και *.text*.

Περισσότερα για τον Ripes θα βρείτε στην ιστοσελίδα του, που αναφέραμε στην αρχή της άσκησης. Εξοικειωθείτε με τον Ripes και με την pipeline του μαθήματος, δεδομένου και ότι θα εξεταστείτε προφορικά σε αυτά. Στη συνέχεια, απαντήστε γραπτά στα παρακάτω, και τρέξτε τις εξής προσομοιώσεις που ζητούνται:

- (1) Απαριθμήστε τις βαθμίδες (στάδια) της pipeline του επεξεργαστή, και για την κάθε μία περιγράψτε περιληπτικά (1 έως 3 προτάσεις) τη λειτουργία της.
- (2) Ποιές βαθμίδες είναι απαραίτητες για όλες τις εντολές; Δηλαδή, ποιά στάδια της pipeline εκτελούν κάποια χρήσιμη λειτουργία για όλες τις εντολές, ανεξαρτήτως τύπου;
- (3) Ποιά βαθμίδα της pipeline δεν κάνει κάτι χρήσιμο για τις εντολές αριθμητικών

πράξεων; Ομοίως, ποιά βαθμίδα δεν κάνει κάτι χρήσιμο για τις εντολές store?

(4) Γράψτε μερικές δικές σας αλληλουχίες εντολών χωρίς αλληλεξαρτήσεις και παρατηρήστε την εκτέλεση τους στον Ripes. Συγκεκριμένα, γράψτε (α) μερικές εντολές αριθμητικών πράξεων μεταξύ καταχωρητών, (β) μερικές μεταξύ καταχωρητών και σταθερών, και (γ) μερικές εντολές load και store. Για κάθε μία από αυτές τις τρεις περιπτώσεις, γράψτε στην αναφορά σας τις εντολές που εκτελέσατε (τα περιεχόμενα του αρχείου "Instructions.s") συνοδευόμενα από ένα screenshot από την προσομοίωση.

(5) Αλλάξτε την αλληλουχία σας εντολών 4(α) ούτως ώστε να τις κάνετε **εξαρτημένες** μεταξύ τους: κάντε τη δεύτερη να εξαρτάται από την πρώτη, και την τρίτη να εξαρτάται και από τις δύο προηγούμενες –από την πρώτη για τον πρώτο τελεστέο πηγής της, και από τη δεύτερη για τον δεύτερο. Εκτελέστε τις στον Ripes, και παρακολουθήστε προσεκτικά και κατανοήστε τα προσπεράσματα (bypasses - internal forwardings). Γράψτε στην αναφορά σας τις εντολές και δώστε ένα screenshot τη στιγμή των προσπερασμάτων για την τρίτη εντολή.

(6) Δεσμεύστε χώρο στη μνήμη, σε πέντε συνεχόμενες λέξεις, για πέντε ακέραιες μεταβλητές, τις `int a, b, c, d, e`; και αρχικοποιήστε τις με κάποιες τιμές. Επίσης αρχικοποιήστε τον καταχωρητή `s0` να περιέχει τη διεύθυνση της πρώτης, οπότε μπορείτε να διαβάζετε ή γράφετε καθεμιά τους με μία εντολή load ή store με ένα μικρό offset σε σχέση με τον `s0`. Στη συνέχεια μεταφράστε σε Assembly, χωρίς καμία αναδιάταξη εντολών, και προσομοιώστε στον Ripes τα εξής δύο statements σε C, με τη σειρά που δίδονται:

$$d = a + b; \quad e = a + c;$$

Παρατηρήστε την καθυστέρηση στην pipeline, λόγω εξάρτησης, από το δεύτερο load στο πρώτο add, καθώς και από το τρίτο load στο δεύτερο add. Στη συνέχεια, **αναδιατάξτε** τις εντολές (*instruction scheduling*) ούτως ώστε να γλυτώσετε αυτές τις καθυστερήσεις: διαβάστε και το `c` από τη μνήμη πριν κάνετε την πρώτη πρόσθεση. Ξανατρέξτε τις αναδιαταγμένες εντολές στον Ripes, και παρατηρήστε τώρα το χρόνο εκτέλεσης. Γράψτε στην αναφορά σας τις εντολές πριν και μετά την αναδιάταξη, και δώστε ένα screenshot από την πρώτη περίπτωση (πριν την αναδιάταξη) τη στιγμή της αναμονής της πρώτης add, καθώς και ένα screenshot από τη δεύτερη περίπτωση (μετά την αναδιάταξη) τη στιγμή του προσπεράσματος της μεταβλητής `b` προς την ALU για την πρώτη add.

Τρόπος Παράδοσης:

Παραδώστε την άσκηση αυτή on-line, σε μορφή **PDF** (μόνον) (μπορεί να είναι κείμενο μηχανογραφημένο ή/και "σκαναρισμένο" χειρόγραφο, αλλά *μόνον* σε μορφή PDF). Παραδώστε μέσω **turnin ex09@hy225 [directoryName]** ένα αρχείο ονόματι **ex09.pdf** που θα περιέχει τις απαντήσεις σας σε όλες τις παραπάνω ερωτήσεις (1) έως και (6).

Θα εξεταστείτε **και προφορικά** για τις ασκήσεις 8 και 9 (μαζί), από βοηθό του μαθήματος, με διαδικασία για την οποία θα ενημερωθείτε μέσω ηλτά (email) στη λίστα του μαθήματος.

© [copyright](#) Univ. of Crete, Greece. Last updated: 21 Mar. 2019 by [M. Katevenis](#) & I. Vardas.