

MAOHMA

ΕΡΓΑΣΤΗΡΙΟ ΜΙΚΡΟΫΠΟΛΟΓΙΣΤΩΝ (POH Y)

ΕΡΓΑΣΙΑ

1^H ΕΡΓΑΣΤΗΡΙΑΚΗ ΑΣΚΗΣΗ

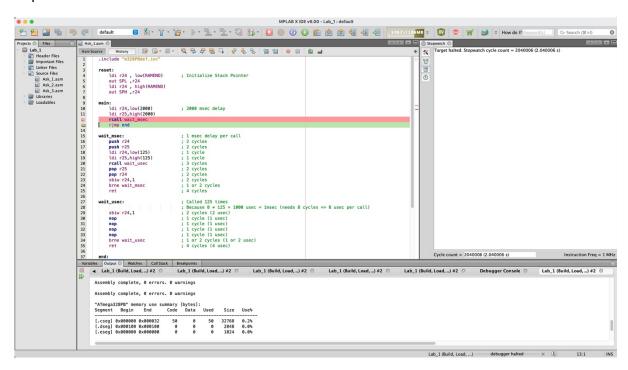
ΣΠΟΥΔΑΣΤΕΣ

ΚΑΡΑΜ ΚΩΝΣΤΑΝΤΙΝΟΣ ΚΟΛΙΟΣ ΑΠΟΣΤΟΛΟΣ

2022 - 23

Ζήτημα 1.1 (Lab1_1.asm)

Ο κώδικας μαζί με αναλυτικά σχόλια και ένα στιγμιότυπο εκτέλεσης για 2000 msec φαίνονται παρακάτω:

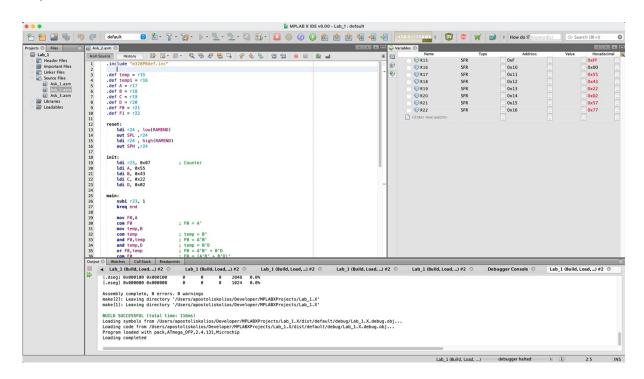


Παρατηρούμε ότι ο εκτέλεση καθυστερεί κατά 2.04006 sec. Αυτό συμβαίνει γιατί ο επαναληπτικός βρόχος (wait_usec) απαιτεί 8 κύκλος ρολογιού ή διαφορετικά 8 μsec. Άρα αν ο βρόχος κληθεί 125 φορές τότε θα απαιτηθούν 125*8=1000 μsec καθυστέρησης. Εάν συνυπολογίσουμε και την μία φορά που θα εκτελεστεί η έξοδος από το βρόχο τότε με είσοδο r24:r25 = n θα καθυστερήσει n-8+7+4=n+3 μsec. Η υπορουτίνα wait_msec όταν εκτελείται ο επαναληπτικός βρόχος, απαιτεί 17 κύκλος ρολογιού ή διαφορετικά 17 μsec και μαζί με την

χρονοκαθυστέρηση της υπορουτίνας wait_usec, που με είσοδο 125 είναι 1003 μsec, καθυστερεί συνολικά 1020 μsec. Επομένως με 2000 κλήσεις καθυστερεί 1020*2000=2040000 μsec ή 2040 msec ή 2,04 sec.

Ζήτημα 1.2 (Lab1_2.asm)

Ένα στιγμιότυπο από την πρώτη επανάληψη της εκτέλεσης του προγράμματος φαίνεται παρακάτω:

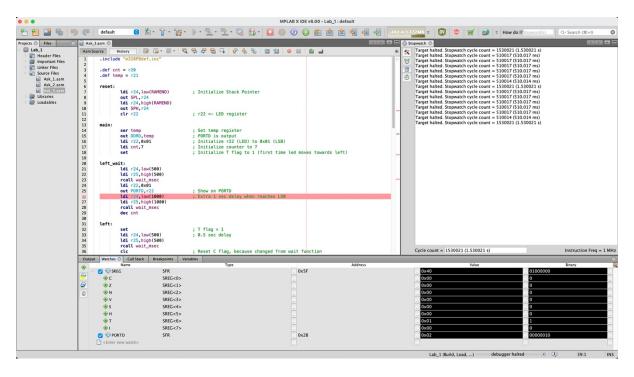


Ο συμπληρωμένος πίνακας:

Α	В	С	D	FO	F1
0x55	0x43	0x22	0x02	0x57	0x77
0x57	0x46	0x26	0x07	0x56	0x76
0x59	0x49	0x2A	0x0C	0x59	0x7B
0x5B	0x4C	0x2E	0x11	0x4E	0x6E
0x5D	0x4F	0x32	0x16	0x4F	0x6F
0x5F	0x52	0x36	0x1B	0x56	0x76

Ζήτημα 1.3 (Lab1_3.asm)

Το αρχείο κώδικα μαζί με αναλυτικά σχόλια που επεξηγούν την λειτουργία του βρίσκεται στο συμπιεσμένο αρχείο που υποβλήθηκε. Η ορθή λειτουργία του επιβεβαιώνεται από το Runtime Watch της PORTD. Παρόλα αυτά ένα στιγμιότυπο εκτέλεσης με breakpoints μετά από κάθε εντολή *out PORTD, r22* φαίνεται παρακάτω:



Παρατηρούμε ότι ο χρόνος παραμονής στα άκρα είναι 1,5 δευτερόλεπτα και η κάθε κίνηση γίνεται κάθε 0,5 δευτερόλεπτα. Επιπλέον φαίνεται και ένα στιγμιότυπο του T flag που ισούται με 1 αφού το βαγονέτο κινείται προς τα αριστερά.