ΕΡΓΑΣΤΗΡΙΟ ΜΙΚΡΟΕΠΕΞΕΡΓΑΣΤΩΝ ΚΑΙ ΠΕΡΙΦΕΡΕΙΑΚΩΝ

ΑΝΑΦΟΡΑ 1ΟΥ ΕΡΓΑΣΤΗΡΙΟΥ

ΠΑΝΑΓΙΩΤΗΣ ΠΑΠΑΔΟΠΟΥΛΟΣ | ΑΛΕΞΑΝΔΡΟΣ ΚΑΡΓΙΩΤΗΣ

Εισαγωγή

Για το πρώτο εργαστήριο ζητήθηκε:

- 1. Μία ρουτίνα σε assembly που θα υπολογίζει το hash του string, θα αποθηκεύει την τιμή του σε μια θέση μνήμης και θα την επιστρέφει στην main.
- 2. Μία ρουτίνα σε assembly που θα υπολογίζει το άθροισμα των ψηφίων από το hash και στη συνέχεια το mod7 του, ενώ στη συνέχεια θα αποθηκεύει την τιμή του σε μια θέση μνήμης και θα την επιστρέφει στην main.
- 3. Μία ρουτίνα σε assembly που θα υπολογίζει το αποτέλεσμα της συνάρτησης Fibonacci, ενώ στη συνέχεια θα αποθηκεύει την τιμή του σε μια θέση μνήμης και θα την επιστρέφει στην main.
- 4. Μια έξτρα ρουτίνα σε assembly, η οποία για το δοθέν αλφαριθμητικό θα υπολογίζει το bitwise XOR όλων των χαρακτήρων του string και θα το αποθηκεύει σε ξεχωριστή θέση μνήμης.

Επιπλέον χρησιμοποιήθηκε ο UART κώδικας που δόθηκε για την ανάγνωση των string.

Ανάλυση Κώδικα

Main.c

Ο κωδικας στη main καλεί τις συναρτήσεις και κάνει initialize δεδομένα και πίνακες όπου είναι απαραίτητο. Δόθηκε έμφαση στην χρήση μικρών σε μέγεθος μεταβλητών όπου είναι δυνατό. Εκτυπώνεται τόσο το string που επιλέγει αρχικά ο χρήστης όσο και η τιμή του hash μέσα από τα διαδοχικά στάδια. Το checksum εκτυπώνεται σε μορφή 16δικου αριθμού για ευκολία.

```
////////// First part
printf("///////////n");
printf("String input: %s\n", buff);
// map of hash values of each number 0-9
const uint8 t digit values[10] = {5, 12, 7, 6, 4, 11, 6, 3, 10, 23};
int init_result;
hash_init(buff, digit_values, &init result); // buff index = len(buff) + ('\0')
printf("Initial Hash Value: %d\n", init result );
printf("Buffer size: %d\n", buff index);
uint8 t interm result;
hash interm(init result, &interm result);
printf("Intermediate Hash Value: %d\n", interm result );
int hash_final = fibonacci(interm_result);
printf("Final Hash Value: %d\n", hash_final);
uint8 t checksum;
xor_checksum(buff_index, buff, &checksum);
printf("Xor checksum: %x\n", checksum);
```

Εικόνα 1. Ο κώδικας που γράφτηκε στην main

```
void hash_init(const char *word, const uint8_t *digit_values, int* result);
void hash_interm(int num, uint8_t *result);
int fibonacci(int n);
void xor_checksum(uint8_t word_size, const char *word, uint8_t *checksum);
```

Εικόνα 2. Function declarations.

Hash init.s

Σε αυτήν τη ρουτίνα ζητούνται τα ακόλουθα:

- a) Η αρχική τιμή του hash να είναι ίση με το μήκος του string.
- b) Για κάθε **κεφαλαίο** λατινικό γράμμα, προσθέστε στο hash τον **ASCII κωδικό του** γράμματος πολλαπλασιασμένο με 2.
- c) Για κάθε **μικρό** λατινικό γράμμα, προσθέστε στο hash **το τετράγωνο της διαφοράς του ASCII κωδικού του γράμματος από το 'a' (97)**.
- d) Για κάθε **αριθμητικό ψηφίο (0-9)**, προσθέστε στο hash μία τιμή που αντιστοιχεί σε κάθε ψηφίο **σύμφωνα με τον παρακάτω πίνακα**:

Ψηφίο	Τιμή		
0	5		
1	12		
2	7		
3	6		
4	4		
2 3 4 5 6	11		
6	6		
7	3		
7 8 9	10		
9	23		

Η αντιστοίχιση να υλοποιηθεί μέσω πίνακα που θα αποθηκεύσετε στη μνήμη και θα προσπελαύνετε από την assembly ρουτίνα σας.

e) Για οποιοδήποτε άλλο χαρακτήρα, **αγνοείται**.

Εικόνα 3. Λειτουργία hash_init.s

Το r4, που περιέχει την τιμή του κάθε χαρακτήρα word[i] ελέγχεται διαδοχικά. Η τιμή του συγκρίνεται μέσω του CMP r4,#(ASCII_VAL) με τις ASCII τιμές των πρώτων και τελευταίων χαρακτήρων των αριθμών, κεφαλαίων γραμμάτων και πεζών γραμμάτων, και αντίστοιχα με BGT κ BLT ελέγχονται τα flags για να γίνει το κατάλληλο branching αν χρειαστεί, ώστε να προστεθεί στο hash_value register r3 η κατάλληλη τιμή. Αν η τιμή του χαρακτήρα δεν ανήκει σε "σωστό" χαρακτήρα, μέσω του B LOOP επιστρέφει στην αρχή του LOOP για την σύγκριση του επόμενου χαρακτήρα. Αν το word[i] είναι ο null terminator '\0', η ρουτίνα κάνει branch στο label EXIT, όπου μέσω του STR r3,[r2], αποθηκεύεται by reference η τιμή του r3 στην παράμετρο *result.

Ιδιαίτερα για την περίπτωση όπου ο χαρακτήρας είναι αριθμός, τα παρακάτω instructions βρίσκουν την θέση του αριθμού στον πίνακα digit_values[] και εξάγουν μέσω του LDRB την τιμή που πρέπει να προστεθεί στο hash_value. Αυτό που κάνει το SUB, είναι να αφαιρεί από το ASCII value του

χαρακτήρα (αριθμού) το ASCII value του χαρακτήρα '0' και να αποθηκεύει το αποτέλεσμα σε έναν register (index) r6, που θα λειτουργεί σαν offset.

Hash interm.s

Σε αυτήν την ρουτίνα ζητούνται τα ακόλουθα:

Στη συνέχεια, αν το hash είναι μεγαλύτερο από 9,:

- f) Να αθροίσετε τα νούμερα του hash.
- g) Να διαιρέσετε το διαδοχικά με το 7 και πάρτε το υπόλοιπο (mod 7) μέχρι να καταλήξετε σε μονοψήφιο αριθμό.

Η άθροιση έγινε βρίσκοντας το mod10 του αρχικού hash και διαιρώντας με το 10, επαναλαμβάνοντας μέχρι η (ακεραια) διαίρεση να είναι ίση με το 0. Αθροίζοντας τα διαδοχικά mod10 παίρνουμε το ζητούμενο του f). Παρομοια η λογική και για το mod7, μονο που η διαδικασία πραγματοποιείται 1 φορα.

Η υλοποίηση του mod έχει ως εξής:

- Ακέραια διαίρεση του αριθμου με το mod που θελουμε να βρουμε με την χρηση UDIV.
- Πολλαπλασιασμος του αποτελέσματος με το mod που θελουμε να βρουμε
- Αφαίρεση του τελικού αριθμού από τον αρχικό.

Παραδειγμα:

```
Hash_initial = 198, ψαχνω να βρω το mod10.

198/10 = 19 (ακεραιος)

19*10 = 190

198 - 190 = 8

Συνεπώς 198\%10=8
```

Fibonacci.s

Βασικός προβληματισμός ήταν ο τρόπος που θα υλοποιούσαμε το recursion. Αυτό επετεύχθη με την χρήση του BL για το branching στο κώδικα Fibonacci κρατώντας το return address register.

```
fibonacci:
// r0 = n
    PUSH {lr}
                   // Push Link register to stack
    B0:
    CMP r0,#0
    BNE B1
                     // If r0 = n != 0, goto Bl
                   // If n = 0 ---> r0=0, will be returned on function end
    MOV r0,#0
    POP {pc}
    B1:
    CMP r0,#1
    BNE B2
                   // Else if n != 1, go to B2
    MOV r0,#1
                     // If n = 1 ---> r0=1, will be return on function end
    POP {pc}
    B2:
    PUSH {r4.r5}
                     // Save current n before recursion, to use it in fibonacci(n-2)
    MOV r4,r0
    SUB r0, r0, #1 // r0 <--- n = n - 1
    BL fibonacci // fibonacci(n-1)
MOV r5,r0 // Grt guyyara n from acci(n-1) return value to r5
    MOV r0,r4 // Get current n from stack, store it in r0 SUB r0,r0,\ddagger2 // ro <--- n = n - 2
    BL fibonacci // fibonacci (n-2)
ADD r0,r0,r5 // r0 <--- fibonacci(n-1)+fibonacci(n-2)
    POP{r4,r5,pc}
```

Xor_checksum.s

Η όλη υλοποίηση βασίστηκε στο instruction EOR, όπου ακολουθιακά καναμε load το byte κάθε χαρακτήρα του string, εφαρμόζαμε το EOR και το προσθέταμε στον ίδιο register.

```
xor_checksum:
// r0 = word size
// rl = &word[0]
// r2 = &checksum
   PUSH{r4,r5,lr}
   MOV r3,#0
                  // r3 <--- value of checksum
   MOV r4,#0
                  // r4 <--- i
   LOOP:
   CMP r4,r0
   BGE EXIT
                  // If i>= word size goto EXIT
   LDRB r5,[r1,r4] // r5 <--- word[i] = *(&word + i)
   B LOOP
   EXIT:
   STRB r3, [r2]
   POP {r4,r5,pc}
```

Προβλήματα

Αρχικά προσπαθήσαμε να γράψουμε την assembly με inline assembly syntax, στο αρχείο main.c. Δυστυχώς το version 6 του arm compiler κατήργησε αυτήν την δυνατότητα και το documentation της ARM δεν ήταν πολύ ξεκάθαρο.

- Ήταν η πρώτη φορά που γράφαμε assembly έτσι δεν γνωρίζαμε τι είναι τα assembly directives και πως να τα χρησιμοποιήσουμε.
- Υπήρξε προβληματισμός με την διατύπωση " θα αποθηκεύει την τιμή του σε μια θεση μνήμης και θα την επιστρέφει στην main". Αποφασίσαμε πως αυτό σημαίνει πως η συνάρτηση θα είναι void, και το αποτέλεσμα που ψάχνουμε θα δίνεται by reference.

Testing

Παρακάτω παραθέτονται μερικά από τα strings που ελέγχθηκαν:

String	Buffer size	Hash_init	Hash_interm	Fibonacci	XOR Checksum
	(String size + 1)	result	result	result	Result
"A9b3"	5	164	4	3	0x29
""(Empty)	1	0	0	0	0x0
"ZZZZZZZ"	128	79502	2	1	0x7a
(128 characters)					
"A9b3 "	6	165	5	5	0x9
"~"	2	1	1	1	0x7e

Έγινε έλεγχος του παραδείγματος που δίνεται όπως και ακραίων περιπτώσεων, για να διαπιστωθεί η ορθή λειτουργία κάθε ρουτίνας.