LAB1 REPORT

ΓΚΟΥΜΑ ΒΑΣΙΛΙΚΗ 9755 , ΚΩΣΤΑΣ ΑΝΔΡΟΝΙΚΟΣ 9754

Main.c

Έχουμε αρχικά δύο πίνακες, τον table[26] = {10, 42, ...} που αποθηκεύουμε τους ακεραίους που αντιστοιχούν σε κάθε χαρακτήρα σύμφωνα με την εκφώνηση και τον input[100] για να γίνει η αποθήκευση του string που δίνει ο χρήστης.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <uart.h>

static char input[100] = {'\0'};

static uint8_t table[26] = {10, 42, 12, 21, 7, 5, 67, 48, 69, 2, 36, 3, 19, 1, 14, 51, 71, 8, 26, 54, 75, 15, 6, 59, 13, 25};

static char hash_string[9];

extern int hash(char *s, uint8_t *table);

extern int factorial(char *s);
```

Υπολογίζουμε το hash_num μέσω της hash(char *s, uint8_t *t) και τυπώνουμε το αποτέλεσμα. Για τον υπολογισμό του factorial μετατρέπουμε πρώτα τον ακέραιο σε string (hash_string[9]) για να μπορούμε να έχουμε πρόσβαση στο κάθε ψηφίο του hash αν για παράδειγμα έχει πάνω από 1 ψηφία. Έπειτα καλούμε την συνάρτηση int factorial(char *s)

```
int main()
{
    printf("enter string : ");
    //
    scanf("%s", input);
    // CHECK THE INPUT STRING WITH UART
    printf("\n");
    printf("given string = %s", input);
    printf("\n");
    uart_init(115200);
    uart_print("string = ");
    uart_print(input);
    //
    int hash_num = 0;
    hash_num = hash(input, table);
    printf("hash number = %d\n",hash_num);

// convert hash_number to string
    sprintf(hash_string, "%d", hash_num);

printf("factorial = %d", factorial(hash_string));
    return 0;
}
```

int hash(char *s, uint8_t *t):

Code Explanation in C code

Διατρέχουμε τον πίνακα από χαρακτήρες μέσω της while(s[i] != '\0') μέχρι να διατ΄ρεξουμε όλους τους χαρακτήρες. Επειδή οι πίνακες αποθηκεύονται σε θέσεις μνήμης του ενός byte όλοι οι counters που χρησιμοποιούνται για το πέρασμα της μνήμης αυξάνονται κατα 1. Ακολουθούν δύο if έλεγχοι όπου ελέγχουμε σε ποιο εύρος ανήκει ο χαρακτήρας. Αν ανήκει στο εύρος [a,z] πραγματοποιούμε την πράξη : hashResult = hashResult + t[s[i] - 97] . Στην ουσία, προσθέτουμε στο hashResult τον αριθμό που αντιστοιχεί στον συγκεκριμένο χαρακτήρα σύμφωνα με τον πίνακα της εκφώνησης. Οι αριθμοί 97 και 122 είναι οι αντίστοιχοι αριθμοί ASCII των χαρακτήρων a και z. Με αντίστοιχο τρόπο υλοποιείται και η else-if που ακολουθεί όπου πραγματοποιεί την πράξη : hashResult -= s[i] - 48;

Code Explanation in assembly code – assembly.s

Γνωρίζουμε οτι τα ορίσματα αντιστοιχούν στους καταχωρητές R0 και R1, καθώς και το return value της συνάρτησης είναι το περιεχόμενο του R0. LDRB R7, [R0, R6] // R7 = s[i] (1) Μέσω της (1) φορτώνουμε στον R7 το περιεχόμενο της διεύθυνσης μνήμης (R0 + R6). Επειδή, ο R0 έχει το address του string που λάβαμε ως όρισμα και το στον R6 είναι η τιμή του i, μπορούμε να έχουμε την i-οστή τιμή του πίνακα string. Η υλοποίηση των if-else statements πραγματοποιείται μέσω της εντολής CMP και των αντίστοιχων εντολών branch. Για παράδειγμα :

```
loop:
    LDRB R7, [R0, R6] // R7 = s[i]
              R7, #0x00 // compare s[i] with '\0'
               endOfWhile // if s[i] == '\0' go to endOfWhile
              R7, #0x61 // compare s[i] with 97
    CMP
              elseIfLabel // go to elseLabel if s[i] < 97
    BLT
    CMP
              R7, #0x7A // compare s[i] with 122
    BGT
               label // if s[i] > 122 go to i++
    // if the code reach here we are inside if(s[i] >= 97 && s[i] <= 122)
    SUB
              R8, R7, \#0x61 // s[i] - 97
              R9, [R1, R8] // t[s[i] - 97]
    ADD
              R5, R5, R9 // hashResult += t[s[i] - 97]
              label
                          // go to i++
elseIfLabel:
              R7, #0x30 // compare R7 to 48
    CMP
              label // if s[i] < 48 go to i++
    BLT
             R7, #0x39 // compare R7 to 57
              label // if s[i] > 57 go to i++
    BGT
              R10, R7, #48 // s[i] - 48;
    SUB
              R5, R5, R10 // hashResult -= s[i] - 48;
    SUB
label:
              R6, R6, \#0x01 // i = i + 1
    ADD
                        // go to loop
    b
               loop
endOfWhile:
              R0, R5
    VOM
    bx
               1r
    .fnend
```

int factorial(char *s):

Code Explanation in C code

Δεχόμαστε ως είσοδο το hash_number αλλά ως string, όποτε έχουμε πρόσβαση στο κάθε ψηφίο ξεχωριστά. Σε κάθε επανάληψη προσθέτουμε στο sum το i-οστό στοιχείο αφού το μετατρέψουμε από ASCII στο δεκαδικό σύστημα. Για παράδειγμα αν το όρισμα s είναι το "521", θα πάρουμε το 8, αφού : sum = 0

```
sum = 0 + 5 = 5

sum = 5 + 2 = 7

sum = 7 + 1 = 8
```

Σε περίπτωση που σε κάποιο iteration προκύψει διψήφιος αριθμός βρίσκουμε ξεχωριστά τα ψηφία του και τα προσθέτουμε δηλαδή σε C :

```
if(sum >= 10)
{
    // sum belongs to [10,18]
    // first digit is always 1
    sd = sum - 10; // calculate the second digit
    sum = 1 + sd; // calculate the sum
}
i++;
```

Εφόσον, ο διψήφιος προκύπτει από το άθροισμα δύο μονοψήφιων το maximum που μπορούμε να έχουμε είναι το 18 (9+9) και ο ελάχιστος το 10. Άρα για να βρούμε ξεχωριστά τα δύο ψηφία προκειμένου να το προσθέσουμε για να καταλήξουμε σε μονοψήφιο παρατηρούμε ότι το 1ο ψηφίο είναι πάντα 1 και το 2ο προκύπτει από την πράξη sd = sum - 10 Άρα, καταλήγουμε στον τελικό μονοψήφιο αριθμό, του οποίου πρέπει να υπολογίσουμε το παραγοντικό με την παρακάτω υλοποίηση, έχοντας και οριακές συνθήκες: 0! = 1 και το παραγοντικό αρνητικού αριθμού επιστρέφει 0.

```
if(sum < 0)
{
   factorial = 0;
}
// we will calculate the factorial of the sum
while(sum > 1){
   factorial *= sum; // (1*n)(n-1)....
   sum -= 1;
}
```

Code Explanation in assembly code – assembly.s

Αρχικά φορτώνουμε στον R1 το i-οστό στοιχείο του πίνακα hash_string που έχουμε δώσει ως όρισμα. Χρησιμοποιώντας δηλαδή τον μετρητή R4 μπορούμε να διατρέξουμε όλο τον πίνακα μέσω της εντολής LDRB όπως φαίνεται παρακάτω:

```
LDRB R1,[R0,R4] // Load to R1 the value on the address R0+R4 // CMP R1, \#0 factorial calculation
```

Αφού υλοποιούμε βήμα προς βήμα τις εντολές C σε assembly με χρήση CMP και branch εντολές, φορτώνουμε τον R5 που έχει αποθηκεύσει το παραγοντικό στον R0 που τελικά είναι και το return value της συνάρτησης.

```
loop_f:
    K1, [R0,R4] // Lo
CMP R1, #0
BEQ factorial_calculation
SUB R1, #48
ADD R2, R2, R1 //
CMP R2. #10
                                 // Load to R1 the value on the address R0+R4 //
              R2, R2, R1 // sum += s[i] - 48;
R2, #10
     BLT label_f
SUB R3, R2, #10 // sd = sum - 10;
ADD R2, R3, #1 // sum = 1 + sd; // calculate the sum
label f:
          R4, R4, #1
loop_f
    ADD
factorial calculation:
     LDRB R6, [R0]
                             // compare sum with '-'
                R6, #45
     CMP R6, $45 // compate Sum ....
BNE label_greater_or_equal_than_zero
     // if(sum < 0) //
     MOV R5, #0
               return_label
// if(sum = 0) //
     MOV R5, #1
                return label
loop_is_greater_than_zero:
     CMP
                R2, #1
     BEO
               return_label
              R5, R5, R2
R2, R2, #1
     MUL
     SUB
               loop_is_greater_than_zero
return label:
     MOV
              R0, R5
     BX
                LR
     .fnend
```

Κρίσιμο είναι το σημείο που ελέγχουμε αρνητικό αριθμό! Επειδή ως είσοδο έχουμε string αν είναι αρνητικός θα αποθηκευτεί το - στο 1ο στοιχείο του πίνακα το οποίο είναι αποθηκευμένο στον R6. Πχ το -12 είναι αποθηκευμένο ως {'-', '1', '2'}.

```
factorial_calculation:
   LDRB    R6, [R0]
   CMP    R6, #45    // compare sum with '-'
   BNE    label_greater_or_equal_than_zero

   // if(sum < 0)    //
   MOV    R5, #0
   B    return_label</pre>
```

Testing

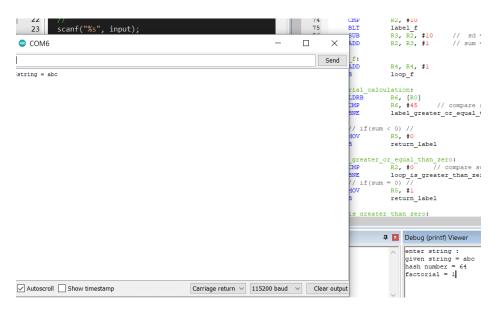
- Χρήση breakpoints για να παρατηρήσουμε step by step πως τρέχουν οι εντολές σε συνδυασμό με το window που φαίνονται οι τιμές των registers και φυσικά μέσω και των εκτυπώσεων στο Debug (printf) Viewer. Χρήσιμο επίσης ήταν και η χρήση των watch παραθύρων.
- Γενικά ήταν πιο εύκολο πρώτα να υλοποιηθεί ο κώδικας σε C και έπειτα η μετατροπή του σε ARM assembly αρχιτεκτονική.

Challenges

- Δεν μπορούσαμε να καταλάβουμε πώς διοχετεύουμε τον πίνακα ως όρισμα
- Μετατροπή ASCII
- Πώς θα βρούμε ξεχωριστά το κάθε ψηφίο για να τα προσθέσουμε μεταξύ τους
- Μετατροπή C σε Assembly

RESULTS

EXAMPLE 1:



EXAMPLE 2:

