

12/25/2020



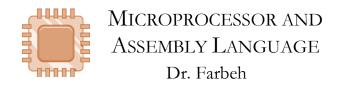
Homework 6

Lec 22-25



MICROPROCESSOR AND ASSEMBLY LANGUAGE

Fall 2021





1) فرض كنيد وضعيت حافظه و رجيسترها به شكل زير باشد:

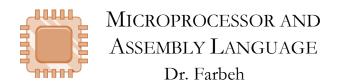
آدرس حافظه			رجيستر
0x8010	0x00000001	0x13	R0
0x800C	0xFEEDDEAF	0xFFFFFFF	R1
0x8008	0x00008888	0xEEEEEEEE	R2
0x8004	0x12340000	0x8000	R3
0x8000	0xBABE0000		

پس از اجرای دستور زیر وضعیت و محتوای حافظه و رجیسترها بکشید و دلیل آن را توضیح دهید. $LDMIA\ R3!,\ \{R0,\ R1,\ R2\}$

پاسخ:

در اینجا دستور LDM به صورت Increasing After انجام می شود در نتیجه پس از هربار خواندن از مموری به اندازه $\ref{eq:substruction}$ واحد پوینتر افزایش می یابد و در انتها نیز مقدار نهایی پوینتر در رجیستر $\ref{eq:substruction}$ مقادیر خوانده شده از حافظه نیز به ترتیب در $\ref{eq:substruction}$ $\ref{eq$

آدرس حافظه			رجيستر
0x8010	0x00000001	0xBABE0000	R0
0x800C	0xFEEDDEAF	0x12340000	R1
0x8008	0x00008888	0x00008888	R2
0x8004	0x12340000	0x800C	R3
0x8000	0xBABE0000		





2) برنامه ای به زبان اسمبلی بنویسید که نشان دهد یک عدد دلخواه اول است یا خیر. (عدد دلخواه را در رجیستر R0 قرار دهید. همچنین برای مشخص کردن اول نبودن عدد R00x000000000 و برای اول بودن عدد R311111111 را در رجیستر R31 بریزید)

پاسخ:

AREA Prime_or_Not,code,readonly

ENTRY

MOV R0,#15; Number which you want to test

CMP R0,#01; Comparing with 01

BEQ PRIME; If equal declare directly as prime

CMP R0,#02; Compare with 02

BEQ PRIME; If equal declare directly as prime

MOV R1, R0; Copy test number in R1

MOV R2,#02; Initial divider

UP

BL DIVISION; Call for division sub-function

CMP R8,#0; Compare remainder with 0

BEQ NOTPRIME; If equal then its not prime

ADD R2,R2,#01; If not increment divider and check

CMP R2,R1; Compare divider with test number

BEQ PRIME; All possible numbers are done means It's

prime

B UP; If not repeat until end

NOTPRIME

LDR R3,=0x11111111; Declaring test number is not prime

B STOP; Jumping to infinite looping

PRIME

LDR R3,=0xFFFFFFFF; Declaring test number is prime

number

STOP B STOP; Infinite looping



MICROPROCESSOR AND ASSEMBLY LANGUAGE

Homework 6



Dr. Farbeh

DIVISION; Function for division operation
MOV R8,R0; Copy of data from main function
MOV R9,R2; Copy of divider from main function

LOOP

SUB R8,R8,R9; Successive subtraction for division ADD R10,R10,#01; Counter for holding the result of

division

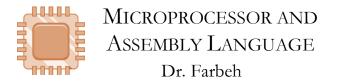
CMP R8, R9; Compares for non-zero result

BPL LOOP; Repeats the loop if subtraction is still

needed

MOV PC, LR; Return back to main function

END





3) عددی را در خانه 0x05000000 ثبت کنید. برنامه ای بنویسید که آن را تقسیم بر توان های 2، از یک تا ده کند و آن را در ده رجیستر اول بریزد

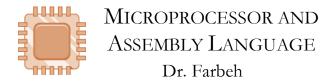
پاسخ:

```
LDR r0, =4096
LDR r1, =0x5000000
STR r0, [r1]

LDR r10, [r1]

ASR r0, r10, #1
ASR r1, r0, #1
ASR r2, r1, #1
ASR r3, r2, #1
ASR r4, r3, #1
ASR r5, r4, #1
ASR r6, r5, #1
ASR r7, r6, #1
ASR r8, r7, #1
ASR r9, r8, #1

here B here
```





```
لا قطعه کد اسمبلی معادل با کد C زیر را بنویسید
```

الف)

```
for (R0 = 0; R0 < 10; R0++){
   if (R1 == 0) {
        R2++;
   }
}</pre>
```

ب)

```
int *ptr;
int sum = 0;
for (int i = 0; i < 20; i++)
    sum += *(ptr++);</pre>
```

پاسخ:

الف)

```
MOV R0, #0

AGAIN CMP R0, #10

BEQ HERE

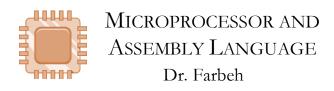
CMP R1, #0

ADDEQ R2, R2, #1

ADD R0, R0, #1

B AGAIN

HERE B HERE END
```





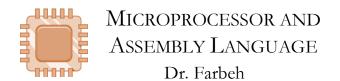
ب)

ADR R0, 0X400 MOV R1, #0 MOV R2, #21 LOOP CMP R2, #1 BEQ FINISH ADD R0, R0, #4 LDR R3, [R0] ADD R1, R1, R3

SUB R2, R2, #1

FINISH END

B LOOP





5) در هر بخش آدرس خانه حافظهای که به آن اشاره می شود را بدست آورید و رجیستری که با علامت سوال مشخص شده است را در هر مورد بنویسید. مراحل کار خود را توضیح دهید.

در همه موارد فرض كنيد: R3=0x4000 ،R4=0x20

همچنین هرجا نیاز به خواندن خانهای از حافظه را داشتید مقدار آن را 0xFF فرض کنید.

- a. LDR R9, =0x11223344 STRH R9, [R3, R4]
- b. LDRB R8, [R3, R4, LSL #3]; R8 = ?
- c. LDR R7, [R3], R4; R7 = ?, R3 = ?
- d. LDR R6, =0x11223344
 STRB R6, [R3], R4, ASR #2, R3 = ?

پاسخ:

R3 را به صورت فرضی R5 ورار داده شده است. در صورتی که R3 را به صورت فرضی در نظر گرفته باشید باز نیز مورد قبول است.

a) نوع آدرس دهی در این بخش: Pre-indexed addressing mode with fixed (a offset

در این حالت مقدار R3 با R4 جمع می شود و R9 در آدرس حاصل جمع ذخیره می شود:

R3 + R4 = 0x4020

Memory Address 0x4020 = 0x44

Memory Address 0x4021 = 0x33

b) نوع آدرس دهی در این بخش: pre-indexed addressing mode with fixed (b) offset of shifted register

در این حالت مقدار R4 سه بار به چپ شیفت منطقی می یابد و سپس با R4 جمع می شود و از آدرس حاصل، یک بایت خوانده شده و در R8 ذخیره می شود:



MICROPROCESSOR AND ASSEMBLY LANGUAGE

Dr. Farbeh

Homework 6



LSL #3: R4 = 0×100

R3 + Shifted R4 = 0x4100

Final Memory Address: 0x4100

 $R8 = 0 \times 0000000 FF$

c) نوع آدرس دهی در این بخش: Post-indexed addressing mode with fixed) کوع آدرس دهی در این بخش: offset

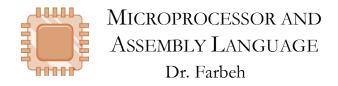
در این حالت ابتدا محتوای آدرس حافظهای که R3 اشاره میکند خوانده میشود و در R7 ذخیره میشود. سپس مقدار R3 با R4 جمع میشود و در R3 ذخیره میشود:

Memory Address = 0x4000 R7 = 0xFFFFFFF

R3 = R3 + R4 = 0x4020

d) نوع آدرس دهی در این بخش: R6 در خانهای که رجیستر R3 به آن اشاره می کند ذخیره در این حالت ابتدا یک بایت از محتوای R6 در خانهای که رجیستر R3 به آن اشاره می کند ذخیره می شود سپس مقدار R4 دو بار به راست شیفت حسابی می یابد و سپس با R3 جمع می شود و حاصل در R3 ذخیره می شود:

Memory Address = 0x4000Content of memory address = 0x44R4 ASR #2 = 0x08R3 = R3 + (R4 ASR #2) = 0x4008





6) 4 مورد از قوانین استاندارد AAPCS برای پیادهسازی توابع را نام ببرید

پاسخ:

- آرگومانهای تابع باید از طریق رجیسترهای R0 تا R3 فرستاده شوند.
- مقدار بازگشتی باید در R0 (و R1 اگر مقدار 64 بیتی است) قرار گیرد.
- توابع می توانند از رجیسترهای R4 تا R8 و R10 و R11 برای ذخیره اطلاعات موقت استفاده کنند. البته مقادیر این رجیسترها هنگام ورود باید ذخیره شود و قبل از بازگشت بازگردانی شوند.
 - استک باید به صورت full ascending استفاده شود.