باسمه تعالى

تکلیف سری اول ریزپردازنده

سارا برادران(شماره دانشجویی: ۹۶۲۴۱۹۳) – غزاله زمانی(شماره دانشجویی: ۹۷۲۸۰۴۳)

Question 1)

a. 11 address, 1 data SRAM \rightarrow organization : $2^{11} * 1$, capacity : 2 Kbit b. 17 address, 8 data SRAM \rightarrow organization : $2^{17} * 8$, capacity : 1 Mbit c. 9 address, 1 data DRAM \rightarrow organization : $2^{18} * 1$, capacity : 256 Kbit

Question 2)

"U.S.A. is a country in North America"

Dec	Hex	Oct Cha	r Dec	Hex	0ct	Char	Dec	Hex	0ct	Char	Dec	Hex	Oct	Char
0	0	0	32	20	40	[space]	64	40	100	0	96	60	140	
1	1	1	33	21	41	1 50 50	65	41	101	A	97	61	141	9
2	2	2	34	22	42	(a) III	66	42	102	8	98	62	142	b
3	3	3	35	23	43		67	43	103	C	99	63	143	6
4	4	4	36	24	44	5	68	44	104	D	100	64	144	d
5	5	5	37	25	45	.56	69	45	105	E	101	65	145	e
6	6	6	38	26	46	5	70	45	106	F	102	66	146	4
7	7	7	39	27	47		71	47	107	G	103	67	147	· g
8	8	10	40	28	50	- (72	48	110	н	104	68	150	h
9	9	11	41	29	51)	73	49	111	1	105	69	151	T-
10	Α	12	42	2A	52		74	4A	112	1	106	6A	152	4
11	В	13	43	2B	53		75	48	113	K	107	6B	153	ks
12	C	14	44	2C	54		76	4C	114	L	108	6C	154	A ST
13	D	15	45	2D	55	(a)	77	4D	115	M	109	6D	155	173
14	E	16	46	2E	56	- 60 10	78	4E	116	N	110	6E	156	n
15	F:	17	47	2F	57	1	79	4F	117	0	111	6F	157	0
16	10	20	48	30	60	0	80	50	120	P	112	70	160	P
17	. 11	21	49	31	61	1	81	51	121	Q	113	71	161	q
18	12	22	50	32	62	2	82	52	122	R	114	72	162	7
19	13	23	51	33	63	3	83	53	123	5	115	73	163	5
20	14	24	52	34	64	4	84	54	124	T	116	74	164	t
21	15	25	53	35	65	5	85	55	125	U	117	75	165	M.
22	16	26	54	36	66	6	86	56	126	V	118	76	166	v
23	17	27	55	37	67	7	87	57	127	W	119	77	167	W
24	18	30	56	38	70	8	.88	58	130	×	120	78	170	×
25	19	31	57	39	71	9	89	59	131	Y	121	79	171	y
26	1A	32	58	3A	72		90	SA.	132	Z	122	7A	172	7
27	18	33	59	3B	73	7	91	58	133	L	123	7B	173	4
28	1C	34	60	3C	74	<	92	5C	134	1	124	7C	174	Time
29	10	35	61	30	75	70.00	93	50	135	la se	125	70	175	1
30	18	36	62	3E	76	>	94	5E	136	^	126	7E	176	100
31	1F	37	63	3F	77	7	95	5F	137	30 10	127	7F	177	

ASCII : 55 2E 53 2E 41 2E 20 69 73 20 61 20 63 6F 75 6E 74 72 79 20 69 6E 20 4E 6F 72 74 68 20 41 6D 65 72 69 63 61

Question 3)

The largest number that can be carried is $2^{32} - 1$

Question 4)

A14, A15 control lines

 \rightarrow For activating : A14 & \sim A15 = 1 \rightarrow A14 = 1, A15 = 0

A0 - A13 address lines

 \rightarrow A0 - A13 = 0 or 1

01XX XXXX XXXX → address

Address Range \rightarrow 0x4000 – 0x7FFF

Question 5)

 $Y0 \rightarrow 0x0000 - 0x1FFF$

The size of each memory block is $2^{13} * 8 = 64$ Kbit

	A15	A14	A13	A12	A11 A0
Y0	0	0	0	0 1	0x000 0xFFF
Y1	0	0	1	0 1	0x000 0xFFF
Y2	0	1	0	0 1	0x000 0xFFF
Y3	0	1	1	0 1	0x000 0xFFF
Y4	1	0	0	0 1	0x000 0xFFF
Y5	1	0	1	0 1	0x000 0xFFF
Y6	1	1	0	0 1	0x000 0xFFF
Y7	1	1	1	0 1	0x000 0xFFF

Question 6)

```
a) ADD R20, R11 \rightarrow True
```

b) ADD R16, R1
$$\rightarrow$$
 True

c) ADD R52, R16
$$\rightarrow$$
 False

because we have only 32 general purpose registers(R0 – R31). we don't have R52

d) LDI R16, \$255 \rightarrow False

because $$255 = (0010\ 0101\ 0101)_2 > FF and R16 is a 8 bit register.

e) LDI R23, $0xF5 \rightarrow True$

Question 7)

```
LDI R20, 0xFF

LDI R21,1

ADD R20,R21

$FF

$01

-------

$100 → Z = 1,C = 1
```

Question 8)

```
b)
LDI R23,0
LDI R16,0xFF
ADD R23, R16
$00
$FF
FF \rightarrow C = 0
c)
LDI R30,0xFF
LDI R18,0x05
ADD R30, R18
$FF
$05
$104 \rightarrow C = 1
Question 9)
```

 $R0 \rightarrow 8bit$ $R24 \rightarrow 8bit$ PORTA → 8bit Data memory Location \$300 → 8bit Program memory Location \$300 \rightarrow 16bit

Question 10)

 $R0 \rightarrow (largest unsigned value : 2^8 - 1 = 255)$ (largest signed value : $2^7 - 1 = 127$)

R24 \rightarrow (largest unsigned value : $2^8 - 1 = 255$) (largest signed value : $2^7 - 1 = 127$)

PORTA \rightarrow (largest unsigned value : $2^8 - 1 = 255$) (largest signed value : $2^7 - 1 = 127$)

Data memory Location \$300 →

(largest unsigned value : $2^8 - 1 = 255$) (largest signed value : $2^7 - 1 = 127$)

Program memory Location \$300 \rightarrow 2¹⁶ - 1

Question 11)

فایل asm. حاوی کد های اسمبلی نوشته شده توسط برنامه نویس است و برنامه نویس این فایل را lst, .obj, .eep, .hex. به صورت خودکار توسط اسمبلر ایجاد میکند در حالی که سایر فایل های hex. حاوی اطلاعات FLASH و فایل eep. حاوی اطلاعات EEPROM می باشد.

به علاوه فایل lst. حاوی اطلاعاتی پیرامون پروسه ی اسمبلی است و بخش هایی از جمله:

warnings and errors , page header , command line , source listing , ا داراست. symbol table , cross reference

فایل های obj. شامل کدهای کامپایل شده ای هستند که در آن ها به هیچ کدام از متغیرها یا بلوک های کد، آدرسی در حافظه نسبت داده نشده است. در این جا نیاز به ابزار دیگری به نام linker است. وظیفه ی لینکر این است که فایل های object را باهم دیگر ترکیب کرده و فایل نهایی قابل اجرا با پسوند hex ایجاد کند. linker اطلاعات فایل obj و اطلاعات نقشه حافظه را از یک فایل سند لینکر برداشته و به متغیرها آدرس نسبت می دهد و بلوک های کد را به بهترین شکل مرتب کرده تا با حافظه منطبق شود. سند لینکر تمام آدرس های ثابت رجیسترهای سخت افزار و حافظه برنامه را دارد.

پروسه اجرای کد مطابق زیر است:



OPCODE

Question 12)

با توجه به کد های هگز که برای دستورات مختلف وجود دارد نتیجه تبدیل این کد ها به اعداد هگز به صورت زیر است:

MOV R24, R7 : 2D87

MOV:

 $Rd \leftarrow Rr$

16 bit Opcode:

0010 11rd dddd rrrr

CBR R24,0b00001111 : 7F80

کد این دستور به صورت 708F بوده ولی این دستور بایت اول و سوم را به صورت مکمل یک می نویسد:

1111 1111 - 0000 1111 = 1111 0000

SWAP R24 : 9582

Operation:

(i) $R(7-4) \leftarrow Rd(3-0)$, $R(3-0) \leftarrow Rd(7-4)$

16 bit Opcode:

1001 010d dddd 0010

rcall BCD_to_7SEG : D004

Operation:

 $PC \leftarrow PC + k + 1$

16 bit Opcode:

1101 kkkk kkkk kkkk

CBI PORTA, 7: 98DF

Operation:

 $I/O(P,b) \leftarrow 0$

16 bit Opcode:

1001 1000 pppp pbbb

از آنجایی که آدرس IO/reg به نام portA برابر 1B\$ است پس کد این دستور به صورت از آنجایی که آدرس 1001 1001 در می آید.

CALL WriteDisplay: 940E 000F

Operation:

 $PC \leftarrow K$

32 bit Opcode:

1001 010k kkkk 111k

kkkk kkkk kkkk

آدرس writeDisplay را در انتهای برنامه در نظر میگیریم. (CALL دستور ۴ بایتی است)

LDI R31,200(0xC8) : ECF8

Operation:

 $Rd \leftarrow K$

16 bit Opcode:

1110 KKKK dddd KKKK

LDI ZL, LOW (TABLE << 1) : E1EE

LDI ZH, HIGH (TABLE << 1) : E0F0

فرض کرده ایم برچسب TABLE به کلمه شماره OXOF اشاره می کند. مقادیر رجیستر های ZH و ZL و ZL به ترتیب معادل R31 و R31 هستند.

CLR R1 : 2411

Operation:

 $Rd \leftarrow Rd \oplus Rd$

16 bit Opcode: (see EOR Rd,Rd)

0010 01dd dddd dddd

دستور CLR معادل R1 xor R1 است پس در دو بایت آخر، آدرس R1 تکرار می شود.

ADD ZL,R24 : OFE8

Operation:

 $Rd \leftarrow Rd + Rr \\$

16 bit Opcode:

0000 11rd dddd rrrr

ADDC ZH,R1 : 1DF1

Operation:

 $Rd \leftarrow Rd + Rr + C$

16 bit Opcode:

0001 11rd dddd rrrr

LPM R24, Z : 9184

Operation:

 $Rd \leftarrow Rd + Z$

16 bit Opcode:

1001 000d dddd 0100

RET : 9508

 $PC(15\text{-}0) \leftarrow STACK$

 $PC(21\text{-}0) \leftarrow STACK$

16 bit Opcode:

1001 0101 0XX0 1000

با توجه به فرضیات ذکر شده قطعه کد فوق را به صورت زیر تکمیل کرده ایم:

```
MOV R24, R7
CBR R24,0B00001111
SWAP R24
RCALL BCD TO 7SEG
CBI PORTA, 7
CALL WRITEDISPLAY
LDI R31,200
BCD TO 7SEG:
LDI ZL, LOW (TABLE << 1)
LDI ZH, HIGH (TABLE << 1)
CLR R1
ADD ZL, R24
ADC ZH, R1
LPM R24, Z
RET
WRITEDISPLAY:
.ORG OXOF
TABLE:
```

Question 13)

ابتدا کد ها را از حالت little endian خارج می کنیم و سپس دستورات متناظر آن ها را می یابیم.

```
.ORG 0x0020
E249
          →LDI R20,41
2F54
          →MOV R21,R20
           \rightarrowANDI R21,15
705F
           →ORI R21,48
6350
          →MOV R22, R20
2F64
9562
           →SWAP R22
706F
          \rightarrowR22,0x0F
          \rightarrowR22,0x30
6360
940C 0028 → LABEL: JMP LABEL
```

Question 14)

0x25 -> 37 decimal 37 * 2 = 74 74 decimal -> 0x4A

آدرس محل شروع كلمه 0x25 است كه معادل بايت هفتاد و چهارم (0x4A) است.

داده های بعد از دستور DB باید به صورت تعداد زوجی از بایت ها باشند. اگر تعداد بایت ها فرد باشد اسمبلر بایت آخر را با صفر پر می کند. از آنجایی که بعد از اولین DB به تعداد ۳ بایت داده داریم اسمبلر یک بایت ۰۰ بعد از آنها اضافه می کند. بعد از دومین DB هم یک بایت داده داریم پس این اتفاق تکرار می شود. برای نوشتن رشته HERE در حافظه، کد های اسکی کاراکتر ها به ترتیب نوشته می شوند. دستور آخر DW است که تک تک داده ها را به صورت دو بایتی می نویسد و چون Ox45 یک بایتی است، بعد از آن O0 میگذارد، این دستور کاراکتر های دو بایتی را به صورت است: می نویسد. بدین ترتیب محتوای حافظه flash از بایت Ox004A به بعد به این صورت است:

03 61 23 00 ff 00 48 45 52 45 14 23 45 00

Question 15)

خطا ها:

۱- رجیستر های SPH و SPL جزو رجیستر های IO هستند که نمی توان مستقیما عدد داخل SPL و SPL و SPL و COW(151), HIGH(151) و آن ها ریخت لذا می بایست ابتدا مقدار (R) با دستور OUT داخل SPH, SPL قرار گیرند.

۲- خط دوم باید به صورت (SPL باشد که به اشتباه SPL نوشته شده.
 ۳- رجیسترهای RO و ZH, YH مقدار دهی نشده، ما با فرض صفر کردن همه مسئله را حل می کنیم.

۴- داخل تابع DELAY ابتدا آدرس برگشت داخل استک push می شود. سپس طبق دستورات مقادیر R12 و R22 در استک push می شوند اما این دو مقدار pop نمی شوند پس مقادیر این دو رجیستر به عنوان آدرس برگشت pop می شوند که چون مقدار هنگام return مقادیر این دو رجیستر به عنوان آدرس برگشت pop می شوند که چون مقدار حاصل برابر 0x55 می شود و از محل کد و محل داده ها بسیار دور است. پس برای برگشت به ادامه ی کد باید قبل از RET، این دو خط کد را نوشت.

POP R20 POP R21

می STD Y+, R2 و به جای LD R2, Z+ می بایست از LD R2, Z+ می LDD R2, Z+ می ST استفاده کنیم.

در صورتی که اشکالات کد برطرف شود، این کد می خواهد مقادیر موجود در حافظه RAM از آدرس 0X66+K 0X66+K تا ۵ خانه بعد را ابتدا یک به یک به اندازه یک بیت شیفت گردشی به راست داده و سپس در خانه هایی از RAM با شروع از آدرس X+X تا ۵ خانه بعد از آن ذخیره نماید. X همان عدد ورودی است که از طریق PINB دریافت می شود. با فرض آن که مقدار X برابر صفر باشد آنگاه محتویات RAM از آدرس X تا آدرس X تا آدرس X دخیره می شوند.

در این صورت محتویات RAM از خانه OX7F تا OX83 مطابق زیر خواهد بود:

```
C = 0

'1' = 110001 \rightarrow 011000 \rightarrow C = 1 \rightarrow 0x18 \rightarrow 0X7F RAM

'2' = 110010 \rightarrow 111001 \rightarrow C = 0 \rightarrow 0x39 \rightarrow 0X80 RAM

'3' = 110011 \rightarrow 011001 \rightarrow C = 1 \rightarrow 0x19 \rightarrow 0X81 RAM

'4' = 110100 \rightarrow 111010 \rightarrow C = 0 \rightarrow 0x3A \rightarrow 0X82 RAM

'5' = 110101 \rightarrow 011010 \rightarrow C = 1 \rightarrow 0x1A \rightarrow 0X83 RAM
```

قطعه كد فوق را به صورت زير تصحيح كرده ايم:

.ORG 0x23 DELAY: LDI R16, LOW(151) NOP OUT SPL, R16 NOP LDI R16, HIGH(151) PUSH R21 OUT SPH, R16 PUSH R20 LDI R21,5 NOP MOV R20, R21 POP R20 LDI R22,0x00 POP R21 MOV R0, R22 RET LDI R31,0X00 LDI R29,0X00 OUT DDRB, R22 CALL DELAY IN R3, PINB LDI R30,102 LDI YL, 127 ADD R30, R3 ADC R31, R0 ADD R28, R3 ADC R29, R0 HERE: LD R2,Z+ ROR R2 ST Y+,R2DEC R20 BRNE HERE OVER: JMP OVER

PROGRAMMING I

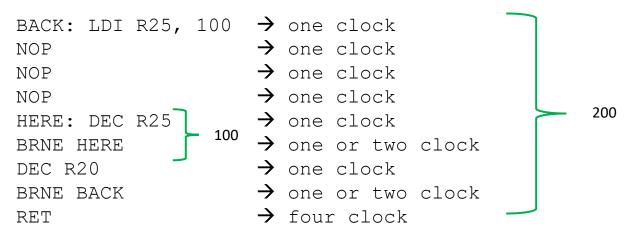
Question 16)

```
LDI R20,200;
BACK: LDI R21,100;
HERE: DEC R21;
BRNE HERE;
DEC R20;
BRNE BACK;
```

the code repeats 200*100 = 20000 times.

Question 17)

DELAY: LDI R20, 200



Frequency: 20MHZ \rightarrow each cycle takes 0.05 μsec

1+((100+99*2+1)*200)+(200+199*2+1)+(3*200)=61000 : عان واقعی تاخیری که subroutine ایجاد می کند مطابق زیر خواهد بود : 8000*0.05=3050 پرمان واقعی تاخیری که عامی کند مطابق زیر خواهد بود :

Question 18)

LDI R16, 0x09

LDI R17, 0x06

LDI R18, 0x02

LDI R19, 0x04

LDI R20, 0x01

LDI R21, 0x09

LDI R22, 0x03

ADD R16, R17

ADD R16, R18

ADD R16, R19

ADD R16, R20

ADD R16, R21

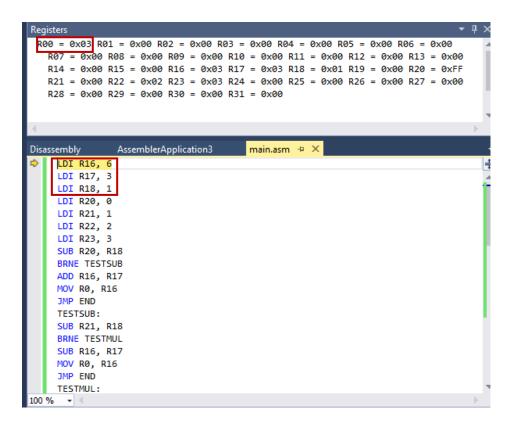
ADD R16, R22

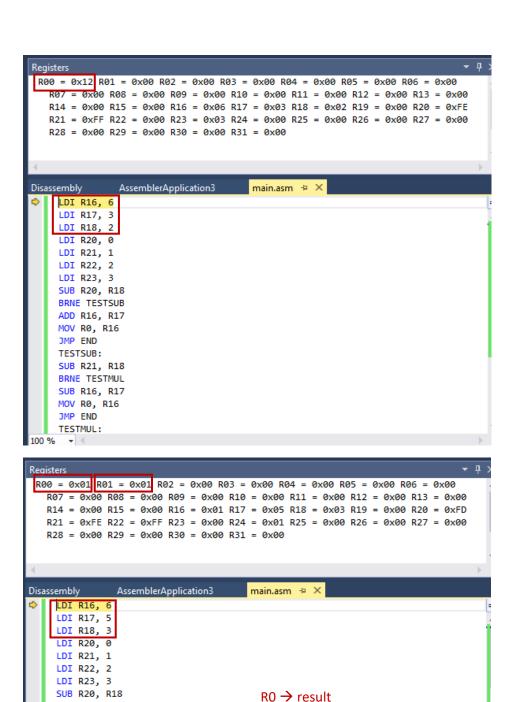
```
Registers
  R00 = 0x00 R01 = 0x00 R02 = 0x00 R03 = 0x00 R04 = 0x00 R05 = 0x00 R06 = 0x00
    R07 = 0x00 R08 = 0x00 R09 = 0x00 R10 = 0x00 R11 = 0x00 R12 = 0x00 R13 = 0x00
    R14 = 0x00 R15 = 0x00 R16 = 0x22 R17 = 0x06 R18 = 0x02 R19 = 0x04 R20 = 0x01
    R21 = 0x09 R22 = 0x03 R23 = 0x00 R24 = 0x00 R25 = 0x00 R26 = 0x00 R27 = 0x00
    R28 = 0x00 R29 = 0x00 R30 = 0x00 R31 = 0x00
 Disassembly
                 AssemblerApplication3 main.asm ⇒ ×
      ; Replace with your application code
     LDI R16, 0x09
      LDI R17, 0x06
      LDI R18, 0x02
      LDI R19, 0x04
      LDI R20, 0x01
      LDI R21, 0x09
      LDI R22, 0x03
      ADD R16, R17
      ADD R16, R18
      ADD R16, R19
      ADD R16, R20
      ADD R16, R21
      ADD R16, R22
100 % → ◀
```

Question 19)

LDI R20, 0 LDI R21, 1 LDI R22, 2 LDI R23, 3 SUB R20, R18 BRNE TESTSUB ADD R16, R17 MOV R0, R16 JMP END TESTSUB: SUB R21, R18 BRNE TESTMUL SUB R16, R17 MOV R0, R16 JMP END TESTMUL: SUB R22, R18 BRNE TESTDIV < MUL R16, R17 JMP END TESTDIV: SUB R23, R18 BRNE END LDI R24, 0X00 START: SUB R16, R17 BRCC CONTINUE ADD R16, R17 MOV R0, R24 MOV R1, R16 JMP END CONTINUE: INC R24 JMP START END: RJMP END

```
R00 = 0x09 R01 = 0x00 R02 = 0x00 R03 = 0x00 R04 = 0x00 R05 = 0x00 R06 = 0x00
    R07 = 0x00 R08 = 0x00 R09 = 0x00 R10 = 0x00 R11 = 0x00 R12 = 0x00 R13 = 0x00
    R14 = 0x00 R15 = 0x00 R16 = 0x09 R17 = 0x03 R18 = 0x00 R19 = 0x00 R20 = 0x00
    R21 = 0x01 R22 = 0x02 R23 = 0x03 R24 = 0x00 R25 = 0x00 R26 = 0x00 R27 = 0x00
    R28 = 0x00 R29 = 0x00 R30 = 0x00 R31 = 0x00
 Disassembly
                AssemblerApplication3
                                        main.asm → X
    LDI R16, 6
     LDI R17, 3
     LDI R18, 0
      LDI R20, 0
      LDI R21, 1
      LDI R22, 2
     LDI R23, 3
      SUB R20, R18
      BRNE TESTSUB
      ADD R16, R17
      MOV RØ, R16
      JMP END
      TESTSUB:
      SUB R21, R18
      BRNE TESTMUL
      SUB R16, R17
      MOV RØ, R16
      JMP END
     TESTMUL:
100 % +
```





R1 → remainder

BRNE TESTSUB ADD R16, R17

MOV R0, R16 JMP END TESTSUB: SUB R21, R18 BRNE TESTMUL SUB R16, R17 MOV R0, R16 JMP END TESTMUL:

100 %