١.

SRAM : در میکروی ما SRAM برای ذخیره ی داده ها استفاده می شود.

Flash : از فلش برای ذخیره برنامه و کدها استفاده می شود (فضای مختص برنامه ها)

EEPROM : از EEPROM نیز مانند SRAM برای ذخیره ی data استفاده می شود اما داده های نگهداری شده در EEPROM داده های حیاتی و data هایی می باشند که میخواهیم پس از خاموش شدن و قطع شدن برق سیستم از بین نروند.

یک شباهتی که فلش و EEPROM دارند آن هست که هردو غیرفرار (non-volatile) هستند.

### تفاوت های Flash و EEPROM :

مزیت فلش آن هست که فضای کمی را در بر می گیرد ولی مشکل آن این هست که نوشتن (write شدن) در آن مستلزم آن است که همه ی داده های موجود در آن پاک شوند؛ به بیان دیگر وقتی میخواهیم یک داده ای را در یک بلاک از فلش تغییر دهیم، همه ی آن بلاک را باید پاک کنیم یعنی فرآیند پاک شدن در فلش بلاک به بلاک هست و نه بایت به بایت. پس استفاده از آن برای به روز رسانی داده ها (data) مناسب نیست ولی برای instruction خوب هست، زیرا یک برنامه را نیاز نیست دائم به روز رسانی کنیم و اگر هم نیاز به update باشد، باید کل برنامه را apdate کنیم.

یک مزیت دیگر فلش هم آن است که density بیشتری دارد و به نسبت به فضایی که می گیرد حجم بایتی بیشتری را نسبت به EEPROM شامل می شود.

در حالی که read و write در EEPROM، می تواند بایت به بایت انجام شود و برای به روز رسانی یک داده محدودیت بلاکی (block) نداریم.

### تفاوت SRAM و EEPROM :

تفاوت عمده ی این دو آن هست که با قطع شدن انرژی و برق سیستم، اطلاعات موجود در EEPROM از بین نمی رود ولی اطلاعات SRAM پاک می شود. از طرفی مزیت SRAM آن است که سریع تر است و در آن با سرعت بالاتری می توان به داده ها دسترسی داشت و همچنین انرژی کمتری مصرف می کند.

از طرف دیگر EEPROM، محدودیت override شدن دارد و به تعداد محدودی (مثلا ۱۰ هزار بار) میتوان آنرا sram کرد و روی آن نوشت ولی SRAM این محدودیت را ندارد.

در memory-mapped i/o، پردازنده با دستگاه های i/o درست مانند مکان هایی در حافظه برخورد می کند. در این روش برای پردازنده تفاوتی نمی کند که داده ها را از memory میخواهد تحویل بگیرد یا o/i؛ درواقع پردازنده تنها با memory سر و کار دارد و همه چیز را در قالب حافظه می بیند. پردازنده تنها با درستورات load/store کار می کند و هر دستگاه خارجی و که می خواهد با پردازنده داده رد و بدل کند، باید داده ی خود را در فضای حافظه قرار دهد.

دستگاه های i/o در سیستم map ،memory می شوند و پردازنده از یک سری باس مشترک استفاده می کند. دستورات Load/Store برای خواند data از یک دستگاه i/o یا تحویل دادن data به آن استفاده می شوند.

# : memory-mapped I/O مزیت های

- این روش رابط کاربری به ما یک تک فضای آدرس دهی می دهد تا به خوبی بتوانیم به راحتی از مجموعه ای از دستورات برای هردوی memory و عملگر های i/o استفاده کنیم.
- استفاده از یک مجموعه opcode متفاوت برای دستورات i/o نیاز نیست و میتوانیم از همان دستورات دسترسی به memory استفاده کنیم. (دستورات کتری نسبت به isolated I/O نیاز دارد)
  - از همان memory-mapping ای که برای memory استفاده می کردیم میتوانیم برای دسترسی به سایر دستگاه ها استفاده کنیم.
- از آنجایی که هیچ جابجایی (switching) ای میان دو فضای آدرس دهی وجود ندارد، نیازی به سیگنال های کنترلی جداگانه نیست. ما تنها یک فضای آدرس دهی یکپارچه برای memory و دستگاه های ۱/۵ داریم. که این کار به صرفه جویی در زمان کمک می کند. (بر عکس isolated / ۱/۵ که نیاز به خط سیگنال کنترلی جداگانه برای switch کردن میان فضاهای آدرس دهی متفاوت که در ۱/۵ mapped ۱/۵ ساخته ایم بشود)

# از معایب آن نیز می توان گفت:

- سراسر address bus باید کاملا برای هر دستگاه خارجی (peripheral)، address bus شود.
   برای مثال یک ماشین با یک address bus، ۶۴ بیتی، برای مشخص کردن وضعیت
   هرکدام از ۶۴ خط نیاز به گیت های منطقی دارد؛ تا آدرس بخصوص هرکدام از
   Peripheral ها را به درستی مشخص کند
  - از I/O mapped-I/O کندتر عمل می کند.
  - در memory-mapping، بخشی از فضای حافظه صرف آدرس های ورودی و خروجی می شود و فضای کمتری برای حافظه باقی می گذارد نسبت به isolated I/O.

### هم چنین در یک مقایسه کلی میتوان گفت که:

در Isolated-I/O برنامه نویس واضح تر هست؛ ۱/۵ خط آدرس جداگانه ی خود را دارد، بنابراین پردازنده می تواند از آن استفاده کند تا مشخص شود که آدرس memory است یا ۱/۵ که برنامه باید با آن کار کند. در صورتی که در memory-mapping هر دستوری که به memory اشاره می کند، می تواند به عنوان یک دستور به سیستم ۱/۵ تعبیر شود که باعث سردرگمی در ۱/۵ memory-mapped ها می شود. همچنین اختصاص دادن آدرس های ۱/۵ در این اندرس های ۱/۵ فضای کمتری نسبت به memory در یک آدرس داده شده می گیرند.

٣.

ADDS R4,R2,R0 ADDC R5,R3,R1

۴.

فایل کد زده شده در ویژوال، به یوشه پیوست شده است.

START B		FUNC	
MAIN	END		
FUNC	MOV		R0, #'3
	MOV		R1, #'0
	MOV		R2, #'9
	CMP		R0, R1
	BCC		ENDP
	CMP		R2, R0
	BCC		ENDF
	MOV		RO, #0
ENDF	В		MAIN

# فایل کد زده شده در ویژوال، به پوشه پیوست شده است.

R1, =0x400E0E60; load address of PIOA PIO\_PUDR in R1

# الف)

LDR	R2, =0x00000080; value of PIO_PUDR in PIOA8
LDR	R3, [R1]; load value of register PIO_PUDR to R3
ORR	R4, R3, R2
STR	R4, [R1]; disable pull up for 8th pin of PIOA
LDR	R1, =0x400E0E54; load address of PIOA PIO_MDDR in R1
LDR	R2, =0x00000080; value of PIO_MDDR in PIOA8
LDR	R3, [R1]; load value of register PIO_MDDR to R3
ORR	R4, R3, R2

STR R4, [R1] ; disable Multi Drive for 8th pin of PIOA

LDR R1, =0x400E0E10; load address of PIOA PIO\_OER in R1

LDR R2, =0x00000080; value of PIO\_OER in PIOA8

LDR R3, [R1]; load value of register PIO\_OER to R3

ORR R4, R3, R2

LDR

STR R4, [R1]; enable Out Put for 8th pin of PIOA

۵) ب)

R1, =0x400E0E64; load address of PIOA PIO_PUER in R1
R2, =0x00000080; value of PIO_PUER in PIOA8
R3, [R1]; load value of register PIO_PUER to R3
R4, R3, R2
R4, [R1]; enable pull up for 8th pin of PIOA
R1, =0x400E0E14; load address of PIOA PIO_ODR in R1
R2, =0x00000080; value of PIO_ODR in PIOA8
R3, [R1]; load value of register PIO_ODR to R3
R4, R3, R2
R4, [R1]; disable Out Put for 8th pin of PIOA
R1, =0x400E0E00 ; load address of PIOA PIO_ PER in R1
R2, =0x00000080; value of PIO_ PER in PIOA8
R3, [R1]; load value of register PIO_ PER to R3
R4, R3, R2
R4, [R1]; disable pull up for 8th pin of PIOA

ç

قطعه کد زیر دو عدد را باهم مقایسه می کند و عدد بزرگتر را در حافظه ذخیره می کند. در اینجا مقادیر رجیستر های ما برابر است با:

 $R_4 = 0x20000000$ 

 $R_0 =$ مقدار موجود در خانه ی 0x20000000 حافظه

 $R_4 = 0x20000004$ 

 $R_1 = A$ مقدار موجود در خانه ی 0x20000004 حافظه

 $R_4 = 0x20000008$ 

اگر  $R_0$  بزرگتر از  $R_1$  بود، مقدار  $R_0$  را در  $R_2$  بریز و سپس  $R_2$  را در خانه ی حافظه با آدرس موجود در  $R_1$  قرار بده؛ اگر  $R_0$  کوچکتر از  $R_1$  بود، مقدار  $R_1$  را در  $R_2$  بریز و سپس  $R_2$  را در خانه ی حافظه با آدرس موجود در  $R_4$  قرار بده.

#### .٧

فایل کد زده شده در ویژوال، پیوست شده است.

MYINT DCD		10, 10, 12
MYCHAR	DCB	'a', 'a'
	ADR	R0, MYINT
	LDR	R1, [R0]
	ADD	R0, R0, #4
	LDR	R2, [R0]
	ADD	R0, R0, #4
	LDR	R5, [R0]
	ADR	R6, MYCHAR
	LDRB	R3, [R6]
	ADD	R6, R6, #1
	LDRB	R4, [R6]
	CMP	R3, R4
	BNE	ENDP
	CMP	R1, R2
	BNE	ENDP
	ADD	R5, R5, #1

STR R5, [R0]

ENDP END

### ۸.

در دستور اول ما مقدار رجیستر R1 را برابر مقدار 0x11121314 می کنیم. سپس آدرس 0x40000 را در رجیستر R2 می ریزیم و بعد از آن مقدار 0x11121314 را در چهار بایت از حافظه که آدرس شروع آنها 0x40000 هست می ریزیم.

اگر بخواهیم تنها مقدار آدرس 0x40000 را در نظر بگیریم (اولین خانه یا بایتی که این آدرس 0x40000 به آن اشاره می کند) مقدار آدرس 0x40000 برابر 0x4000001 خواهد بود؛ اما اگر یک کلمه word را درنظر بگیریم (یعنی از 0x40000000 تا 0x4000000) مقدار آن برابر با 0x11121314 می شود.

و مقدار رجیستر R3 چون تنها یک بایت را می خواند برابر 0x0000014 می شود.

### ٩.

فایل کد زده شده در ویژوال، پیوست شده است.

MOV R1, #10 ;COUNTER

MOV R0, #0

START\_OF\_LOOP ADD R0, R0, #1

SUBS R1, R1, #1

BEQ END\_OF\_LOOP; if (R1 == 0) break

B START OF LOOP

END\_OF\_LOOP END

```
باسخ دیگری برای سوال ۵ با توجه به تمرین دوم می تواند این باشد:
فایل کد زده شده در ویژوال پیوست شده است. (لطفا آن فایل به عنوان جواب اصلی درنظر گرفته
               شود این کد موجود در pdf کمی اضافه تر و بر مبنای تمرین دوم نوشته شده)
     LDR R1, =0x400E0E60; load address of PIOA PIO_PUDR in R1
      LDR R2, =0x00000080; value of PIO PUDR in PIOA8
      LDR R3, [R1]; load value of register PIO PUDR to R3
      ORR R4, R3, R2
      STR R4, [R1]; disable pull up for 8<sup>th</sup> pin of PIOA
      LDR R1, =0x400E0E54; load address of PIOA PIO MDDR in R1
      LDR R2, =0x00000080; value of PIO MDDR in PIOA8
      LDR R3, [R1]; load value of register PIO MDDR to R3
      ORR R4, R3, R2
      STR R4, [R1]; disable Multi Drive for 8<sup>th</sup> pin of PIOA
      LDR R1, =0x400E0E10; load address of PIOA PIO OER in R1
      LDR R2, =0x00000080; value of PIO OER in PIOA8
      LDR R3, [R1]; load value of register PIO OER to R3
      ORR R4, R3, R2
      STR R4, [R1]; enable Out Put for 8th pin of PIOA
```

**(**ب

۵

LDR R1, =0xE000E100; load address of NVIC ISER0 in R1 LDR R2, =0x00000400; setting port A interrupt enable in ISERO LDR R3, [R1]; load value of register ISER0 to R3

```
ORR R4, R3, R2
```

STR R4, [R1]; STORE new values of ISERO in memory

LDR R1, =0xE000ED0C; load address of AIRCR in R1

LDR R2, =0x05FA0500; desired value for AIRCR in R2

LDR R3, [R1]; load value of register AIRCR to R3

ORR R4, R3, R2; setting desired value for AIRCR in R2

STR R4, [R1]; STORE new values of AIRCR to memory

LDR R1, =0xE000E40C; load address of IPR2 in R1

LDR R2, =0xF0000000; desired value for IPR2 in R2

LDR R3, [R1]; load value of register IPR2 to R3

ORR R4, R3, R2; setting desired value for IPR2 in R2

STR R4, [R1]; STORE new values of IPR2 to memory

LDR R1, =0xE000E40C; load address of IPR2 in R1

LDR R2, =0xF0000000; desired value for IPR2 in R2

LDR R3, [R1]; load value of register IPR2 to R3

ORR R4, R3, R2; setting desired value for IPR2 in R2

STR R4, [R1]; STORE new values of IPR2 to memory

LDR R1, =0x400E0E64; load address of PIOA PIO\_PUER in R1

LDR R2, =0x00000080; value of PIO\_PUER in PIOA8

LDR R3, [R1]; load value of register PIO PUER to R3

ORR R4, R3, R2

STR R4, [R1]; enable pull up for 8<sup>th</sup> pin of PIOA

LDR R1, =0x400E0E14; load address of PIOA PIO\_ODR in R1

LDR R2, =0x00000080; value of PIO\_ODR in PIOA8

LDR R3, [R1]; load value of register PIO\_ODR to R3

ORR R4, R3, R2

STR R4, [R1]; disable Out Put for 8<sup>th</sup> pin of PIOA

LDR R1, =0x400E0E00; load address of PIOA PIO\_ PER in R1

LDR R2, =0x00000080; value of PIO\_ PER in PIOA8

LDR R3, [R1]; load value of register PIO\_ PER to R3

ORR R4, R3, R2

STR R4, [R1]; disable pull up for 8<sup>th</sup> pin of PIOA