

آخرین مهلت تحویل ساعت ۲۴ روز دوشنبه ۲۶ دی

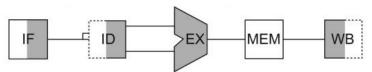
تمرین چهار

مهلت تحویل امتیازی ساعت ۲۴ روز دوشنبه ۷ آذر

به موارد زیر توجه کنید:

- ۱- حتما نام و شماره دانشجویی خود را روی پاسخنامه بنویسید.
- ۲- کل پاسخ تمرینات را در قالب یک فایل pdf با شماره دانشجویی خود نام گذاری کرده در سامانه CW بارگذاری کنید.
 - ۳- این تمرین ۱۰۰ نمره دارد که معادل ۰٫۵ نمره از نمره کلی درس است.
 - ۴- تحویل این تمرین در تاریخ «تحویل امتیازی» ۰٫۱ نمرهٔ اضافه دارد.
 - ۵- در صورت مشاهده هر گونه مشابهت نامتعارف هر دو (یا چند) نفر <mark>کل نمره</mark> این تمرین را از دست خواهند داد.

دو پردازندهٔ MIPS را در نظر بگیرید، پردازندهٔ A و پردازندهٔ B؛ هر دو پردازنده یک خط لولهٔ ۵ مرحلهای مطابق شکل ۱ دارند.



MIPS مرحله و مبتنی بر خط لوله در مسیر دادهٔ ۵ مرحله و مبتنی مسیر دادهٔ ۵ مرحله و مبتنی بر خط الوله در

ویژگیهای خط لولهٔ این دو پردازنده در جدول زیر آمده است.

	پردازندهٔ A	پردازندهٔ B
Data Forwarding	این پردازنده data forwarding ندارد، بلکه کامپایلر ترتیب دستورها را مشخص می کند یا دستورهای وابسته دستی اجرا شوند.	تشخیص وابستگی داده و اعمال data forwarding در سختافزار انجام می شود. با تشخیص وابستگی دستورات یک عملوند را از مرحلهٔ memory (برای دستورات محاسباتی) یا از مرحلهٔ write-back (برای دستور (load) به مرحلهٔ execute ارسال می کند.
Internal register file forwarding	این امکان وجود دارد. (برای مثال یک دستور در لبهٔ بالارونده clock در یک ثبات مینویسد و دستور دیگر در لبهٔ پایینروندهٔ همان clock به محتوای آن ثبات دسترسی دارد.)	مشابه پردازندهٔ A
Branch Prediction	پیشفرضِ همهٔ پرشهای شرطی این است که پرش انجام میشود. مقصدِ پرش در مرحلهٔ decode محاسبه شده و در مرحلهٔ بعد از آن در دسترس است.	مشابه پردازندهٔ A

این قطعه کد را در نظر بگیرید:

```
Loop:
```

```
lw $1,0($4)
lw $2,400($4)
add $3,$1,$2
sw $3,0($4)
sub $4,$4,#4
bne $4,$0,Loop
```

Initially, \$1=0, \$2=0, \$3=0, and \$4=400

۱- این قطعه کد را با کمترین میزان تغییر (اضافه کردن دستور nop یا تغییر ترتیب دستورات) بازنویسی کنید طوری که با حداقل تاخیر در پردازندهٔ A به درستی اجرا شود. (۲۰ نمره)

دستور sub را به قبل از دستور add منتقل می کنیم و برای جبران در دستور sw هم یک تغییر جزیی می دهیم.

Loop:

```
lw $1,0($4)
lw $2,400($4)
sub $4,$4,#4
nop
add $3,$1,$2
nop
nop
sw $3,-4($4)
bne $4,$0,Loop
```

۲- جدول زیر را به ازای اولین بار تکرار حلقه در پردازندهٔ A پر کنید. (۱۰ نمره)

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
lw	IF	ID	EX	MEM	WB										
lw		IF	ID	EX	MEM	WB									
sub			IF	ID	EX	MEM	WB								
nop				-	-	-	-	-							
add					IF	ID	EX	MEM	WB						
nop						-	-	-	-	_					
nop							-	-	-	-	-				
sw								IF	ID	EX	MEM	EX			
bne									IF	ID	EX	MEM	EX		·
lw										_	IF	ID	EX	MEM	WB

۳- تعداد چرخههای موردنیاز برای اجرای کد خود را در پردازندهٔ A محاسبه کنید و محاسبات خودتان را اینجا بنویسید. (۲۰ نمره)
 پاسخ این سوال را دو جور می توانیم حساب کنیم:

اجرای هر بار حلقه ۱۰ چرخه دارد که با دستورات چرخه قبل و بعد همپوشانی ندارد. کل حلقه هم ۱۰۰ بار تکرار می شود و در بار آخر سه چرخه اضافه هم نیاز داریم تا دستورات چرخه به طور کامل اجرا شوند. بنابراین کل این قطعه ۱۰۰۳ چرخه طول می کشد. می توانیم بگوییم در هر چرخه ۶ دستور اصلی داریم و ۳ تا nop و یک چرخه معطلی بعد از nob که مشابه یک nop است. پس هر چرخه ۱۰۰۰ دستور دارد و ۱۰۰ بار تکرار می شود، پس در کل باید ۱۰۰۰ دستور را اجرا کنیم، البته آخرین nop را نباید اجرا کنیم، بنابراین ۹۹۹ دستور داریم. اجرای ۹۹۹ دستور در یک خط لولهٔ ۵ مرحلهای ۹۹۸ چرخه طول می کشد (۵ چرخه برای دستور اول و ۹۹۸ چرخه برای هر کدام از دستورات دیگر)

۴- این قطعه کد را دوباره با کمترین میزان تغییر (اضافه کردن دستور nop یا تغییر ترتیب دستورات) بازنویسی کنید طوری که این بار با حداقل تاخیر در پردازندهٔ B به درستی اجرا شود. (۲۰ نمره)

به این سوال می توانیم دو پاسخ بدهیم، یا ترتیب دستورات را مثل سوال ۱ عوض کنیم یا دستورات را به همان ترتیب اصلی خودشان اجرا کنیم. اما در حالت اول باید یک nop قبل از دستور add وارد کنیم. علت نیاز به این nop را در پاسخ به سوال ۵ می بینیم.

Sol.4.1 Sol.4.2 Loop: Loop: lw \$1,0(\$4) lw \$1,0(\$4) lw \$2,400(\$4) lw \$2,400(\$4) sub \$4,\$4,#4 add \$3,\$1,\$2 sub \$4,\$4,#4 nop add \$3,\$1,\$2 sw \$3,-4(\$4)sw \$3,-4(\$4)bne \$4,\$0,Loop bne \$4,\$0,Loop

۵- جدولی مشابه جدول بند ۲ به ازای اولین بار تکرار حلقه در پردازندهٔ B پر کنید. (۱۰ نمره)

forwarding راه حل $^*-1$: در پردازندهٔ B عمل forwarding هر دستور به دستور بعدی انجام می شود، بنابراین دستور B نمی تواند از forwarding دستور Iw استفاده کند و باید برای اجرا تا تمام شدن Iw دوم صبر کند و به همین دلیل به یک nop بعد از sub نیاز داریم. دستور sw می تواند از forwarding دستور add استفاده کند که در جدول به رنگ سبز نمایش داده شده است.

Sol.4.1	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13
lw	IF	ID	EX	MEM	WB								
lw		IF	ID	EX	MEM	WB							
sub			IF	ID	EX	MEM	WB						
nop				-	-	-	-	-					
add					IF	ID	EX	MEM	WB				
SW						IF	ID	EX	MEM	WB			
bne							IF	ID	EX	MEM	WB		
lw								_	IF	ID	EX	MEM	WB

راه حل ۴-۲: اینجا از همان ترتیب اولیه برنامه استفاده کردیم و موارد forwarding به رنگ سبز نشان داده شده.

Sol.4.2	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13
lw	IF	ID	EX	MEM	WB								
lw		IF	ID	EX	MEM	WB							
add			IF	ID	-	EX	MEM	WB					
sw				IF	-	ID	EX	MEM	WB				
sub						IF	ID	EX	MEM	WB			
bne							IF	ID	EX	MEM	WB		
lw								-	IF	ID	EX	MEM	WB

میبینیم که تعداد چرخههای موردنیاز در هر دو راهحل یکی است.