



تحویل در روز چهار شنبه مورخ ۱۳۹۷/۲/۱۴ تمرینات خود را با فرمت studentID_studentName_HW5 در مودل آپلود کنید. لطفا پاسخ ها خوانا و تمیز نوشته شوند.

سوالات و مشكلات خود را به ايميل <u>computerarchitecture2018@gmail.com</u> بفرستيد.

سوال اول

اگر فرض کنیم تاخیر هر گیت and به ازای هر تغییر سیگنال ۱۹۵۰ باشد و تاخیر هر جمع کننده 20ps باشد تاخیر مدار یک ضرب کننده ۴ بیتی به روش add & shift به ازای هر کدام از عمل های ضرب زیر را حساب کنید.

12 * 3

 $12_{10} = 1100_2$

 $3_{10} = 0011_2$

اگر فرض کنیم سیگنال تمام گیتهای AND در اولین جمع تغییر کردهاند (برای مثال قبل از این جمع مقدار 'Z' داشته اند) پس برای تمام آنها زمان 10ps را می توان در نظر گرفت چون نتایج آنها مستقل از هم است و به صورت موازی بدست می آید. بعد از آن زمان تاخیر جمع کنندهها باید محاسبه شود. اما از آنجایی که نتیجه هر جمع کننده به جمع کنندههای قبلی خود وابسته است، تاخیرها به صورت مرحله به مرحله محاسبه می شود.

					1	1	0	0
					0	0	1	1
					1	1	0	0
				1	1	0	0	
			0	0	0	0		
		0	0	0	0			
0	0	0	1	0	0	1	0	0





تحویل در روز چهار شنبه مورخ ۱۳۹۷/۲/۱۴ تمرینات خود را با فرمت studentID_studentName_HW5 در مودل آپلود کنید. لطفا پاسخ ها خوانا و تمیز نوشته شوند.

سوالات و مشكلات خود را به ايميل <u>computerarchitecture2018@gmail.com</u> بفرستيد.

پس تاخیر در مرحله جمع کننده ها نیز به تعداد آن ها می شود که در نتیجه داریم:

$$T = 10^{ps} + 3 * 20^{ps} = 70^{ps}$$

9 * 5

$$9_{10} = 1001_2$$

$$5_{10} = 0101_2$$

					1	0	0	1
					0	1	0	1
					1	0	0	1
				0	0	0	0	
			1	0	0	1		
		0	0	0	0			
0	0	0	1	0	1	1	0	1

همانطور که در اینجا مشاهده می شود، بیتی که حاصل اولین AND است نسبت به ضرب قبل تغییر کرده پس باز هم باید به صورت ترتیبی زمان تاخیر را حساب کنیم و حاصل مانند قسمت قبل بدست می آید.

$$T = 10^{ps} + 3 * 20^{ps} = 70^{ps}$$





تحویل در روز چهار شنبه مورخ ۱۳۹۷/۲/۱۴ تمرینات خود را با فرمت studentID_studentName_HW5 در مودل آپلود کنید.

لطفا پاسخ ها خوانا و تميز نوشته شوند.

سوالات و مشكلات خود را به ايميل <u>computerarchitecture2018@gmail.com</u> بفرستيد.

15 * 15

$$15_{10} = 1111_2$$

					1	1	1	1
					1	1	1	1
					1	1	1	1
				1	1	1	1	
			1	1	1	1		
		1	1	1	1			
1	1	1	0	0	0	0	0	1

$$T = 10^{ps} + 3 * 20^{ps} = 70^{ps}$$

سوال دوم

اعداد زیر را به روش booth ضرب کنید.

18 * -12

 $18_{10} = 00010010_2$ $-12_{10} = 11110100_2 \rightarrow 12 = 00001100$





تحویل در روز چهار شنبه مورخ ۱۳۹۷/۲/۱۴ تمرینات خود را با فرمت studentID_studentName_HW5 در مودل آپلود کنید. لطفا پاسخ ها خوانا و تمیز نوشته شوند.

سوالات و مشكلات خود را به ايميل <u>computerarchitecture2018@gmail.com</u> بفرستيد.

که مراحل آن به صورت زیر است:

ACTION	RESULT
Starting Out	00000000010010
Shift	00000000001001
Subtract	0000110000001001
Shift	0000011000000100
Add	1111101000000100
Shift	1111110100000010
Shift	1111111010000001
Subtract	0000101010000001
Shift	0000010101000000
Add	1111100101000000
Shift	1111110010100000
Shift	1111111001010000
Shift	1111111100101000
Final Product (Binary)	1111111100101000
Final Product (Decimal)	-216





تحویل در روز چهار شنبه مورخ ۱۳۹۷/۲/۱۴ تمرینات خود را با فرمت studentID_studentName_HW5 در مودل آپلود کنید. لطفا پاسخ ها خوانا و تمیز نوشته شوند.

سوالات و مشكلات خود را به ايميل <u>computerarchitecture2018@gmail.com</u> بفرستيد.

سوال سوم

فرض کنید رجیستری ۱۶ بیتی در اختیار داریم که پورت های ورودی و خروجی آن به صورت زیر است:



سیگنال Write EN در صورتی که ۱ باشد، اجازه نوشتن در رجیستر را صادر میکند. ۱۶ بیت برای ورود و ۱۶ بیت برای ورود و ۱۶ بیت برای خروج آن وجود دارد. همچنین یک سیگنال ۴ بیتی به نام SHIFT TIME وجود دارد که اگر بیت های آن غیرصفر باشند، با آمدن لبه بالارونده کلاک بیت های درون رجیستر را به همان اندازه شیفت داده و در خروجی قرار میدهد. (داده های درون رجیستر تغییر نمیکند و این تغییر صرفا در خروجی ظاهر می شود.)

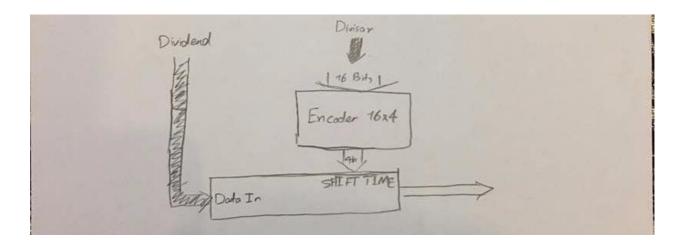
با کمک این رجیستر یک مدار طراحی کنید که دو عدد بدون علامت ۱۶ بیتی را برهم تقسیم کند. در این سوال فرض بر این است که اعداد ورودی مقسوم علیه توانی از ۲ هستند. با توجه به این فرض مدار به صورت زیر خواهد بود:





تحویل در روز چهار شنبه مورخ ۱۳۹۷/۲/۱۴ تمرینات خود را با فرمت studentID_studentName_HW5 در مودل آپلود کنید. لطفا پاسخ ها خوانا و تمیز نوشته شوند.

سوالات و مشكلات خود را به ايميل computerarchitecture2018@gmail.com بفرستيد.



سوال چهارم

به کمک یک جمع کننده ۴ بیتی مدار یک تقسیم کننده ۱۶ بیتی را طراحی کنید.

ابتدا ماژولی طراحی میکنیم که یک عدد ۱۶ بیتی را گرفته و آن را تا جایی شیفت به چپ میدهد که MSB آن برابر ۱ شود. اینکار به کمک یک شیفت رجیستر و یک ماشین حالت امکان پذیر است. نام این وسیله را MSBFinder مینامیم.

همانطور که در مدار مشاهده می کنید، مقسوم توسط MUX وارد یک شیفت رجیستر شده و مقسوم علیه نیز بعد از عبور از MSBFinder وارد یک شیفت رجیستر دیگر می شود. وظیفه MSBFinder این است که به تعدادی صفر سمت راست مقسوم علیه بگذارد تا تعداد ارقام آن با مقسوم برابر شود. این تعداد در رجیستر ShiftCounter نگهداری می شود.





تحویل در روز چهار شنبه مورخ ۱۳۹۷/۲/۱۴ تمرینات خود را با فرمت studentID_studentName_HW5 در مودل آپلود کنید. لطفا پاسخ ها خوانا و تمیز نوشته شوند.

سوالات و مشكلات خود را به ايميل <u>computerarchitecture2018@gmail.com</u> بفرستيد.

در هر مرحله مقسوم علیه از مقسوم کم شده و حاصل در رجیستر Remainder قرار میگیرد و هر بار از ShiftCounter کاسته می شود. این کار تا زمانی انجام می شود که ShiftCounter صفر شده باشد. هر بار که مقسوم از مقسوم علیه کم می شود، اگر مقدار ShiftCounter مثبت بود به متغیر علیه کم می شود، اگر مقدار Result مثبت بود به متغیر یک بیت ۱ وارد میشود و در نهایت جواب تقسیم در متغیر Result خواهد بود و باقیمانده آن نیز در یک بیت ۱ وارد میشود و در نهایت جواب تقسیم در متغیر Result خواهد بود و باقیمانده آن نیز در یک بیت ۱ وارد میشود و در نهایت جواب تقسیم در متغیر Result خواهد بود و باقیمانده آن نیز در

