# آزمایش CPU

پارسانوری - فربد فولادی - عرفان رفیعی

دستورهای در memfile.dat:

li r1,1

li r2,2

sal r1,2

add r1,r2

swap r1,1r2

mov r1,r2

rol r1,1

sub r2,r1

ماشین کد معادل:

1011000100000001

1011001000000010

0000001011001010

000000001001010

0000000111001010

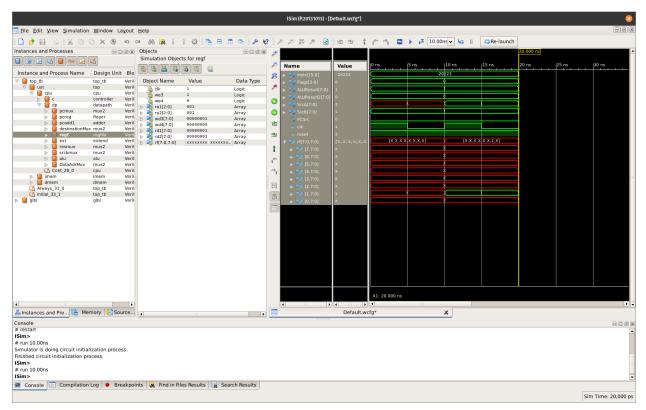
0000000110001010

0000001101001001

000000001010001

## توضیح موارد فوق در simulation:

# حاصل اجرای خط اول:

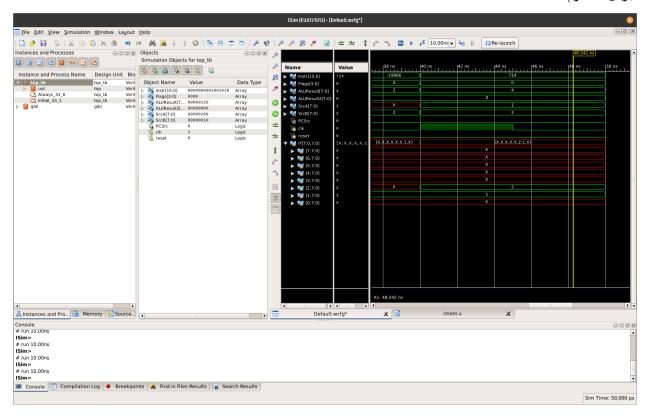


### خط اول به صورت زیر بود:

### li r1,1

این مورد موجب می شود که در رجیستر ۲۱ مقدار یک ریخته شود. و همان طور که در شکل فوق مشاهده می شود رجیستر ۲۱ دارای مقدار دوم می باشد.

### اجرای خط دوم:

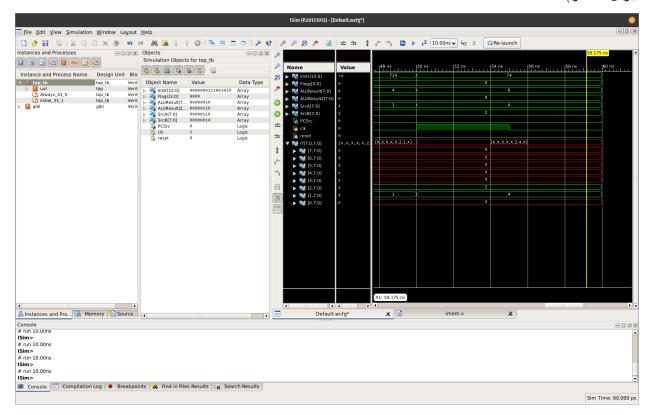


در خط دوم ماشین کد instruction زیر را اجرا کردیم:

li r2,2

و از CPU خواسته ایم که مقدار ۲ را در رجیستر r2 قرار دهد و میبینیم که مقدار ۲ در رجیستر r2 قرار گرفته است.

#### اجرای خط سوم:

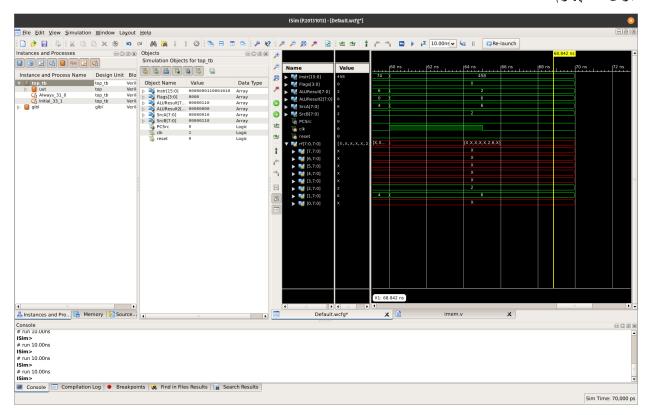


دستور العمل زير اجرا شده است.

#### sal r1.2

در این دستورالعمل از CPU خواسته ایم که مقدار موجود رجیستر ۱ را به اندازه ۲ تا ره سمت چپ شیفت محاسباتی (منظور Arithmetic Shift left است) بدهد. پس یعنی CPU بایستی مقدار موجود در ۲۱ که الان ۱ است را به اندازه دو بیت به سمت چپ شیف دهد تا مقدار ۱۰۰ در مبنای ۲ حاصل گردد. مقدار منکور معادل ۴ در مبنای ده می باشد. همانطور که می بینیم مقدار ۴ در رجیستر ۲۱ باید ذخیره شود که یه همین صورت می باشد.

## اجرای خط چهارم:

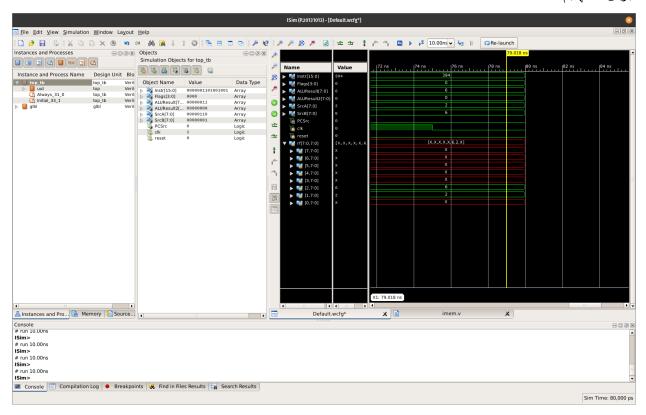


در این خط دستور العمل زیر اجرا شده است:

## add r1,r2

این بدان معناست که بایستی r1 با r2 جمع شده و در r1 ریخته شود. تا کنون مقادیر r1 و r1 به ترتیب r1 و r2 جمع شده هم جمع شوند حاصل r3 می شود و در نتیجه مقدار r3 باید در رجیستر r1 ریخته شود و می بینیم که رجیستر r1 مقدار شش ریخته شده است.

### اجرای خط پنجم:

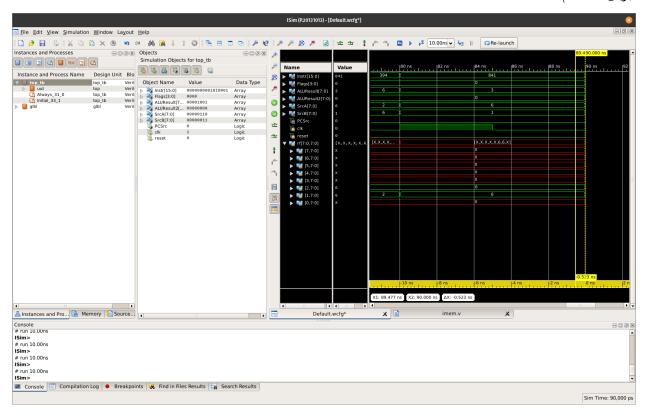


در خط پنجم instruction زیر اجرا شده است.

### swap r1,r2

در این خط از کد از CPU خواسته ایم که مقادیر r1 و r1 را جایشان را با هم دیگر عوض کند. یعنی تا الان که مقدار ۲ در r1 بوده و مقدار ۶ در r1 یک بعد از اجرای این خط بایستی مقدار ۲ در r1 قرارا بگیرد و مقدار ۶ در r1 همان طور که میبینیم، در شکل موج مقدار ۲ در r1 است و مقدار 6 در r2.

### اجرای خط ششم:

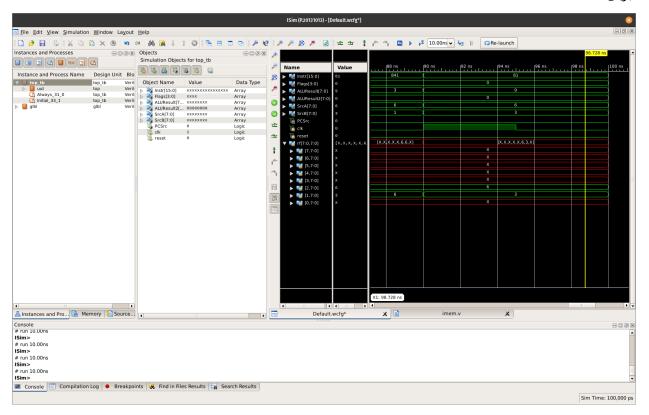


دستور العمل زير اجرا شده است:

mov r1,r2

یعین CPU بایستی مقدار موجود در رجیستر r2 را در داخل رجیستر r1 قرار دهد. این بدان معاست که رجیستر r1 نیز بایستی مقدار 6 را درون خود نگهداری کند.

#### اجر ای خط ۷:



در این خط باید دستور زیر اجرا شود:

rol r1.1

در اینجا بایستی مقدار موجود در ۲۱ فرم دودویی اش به اندازه یکی به سمت راست چرخش کند. یعنی فعلا که ۲۱ مقدار 110 در مبنای دو را در خود نخیره کند. این مقدار معادل با ۳ در مبنای دو را در خود نخیره کند. این مقدار معادل با ۳ در مبنای ده می باشد. می بینیم که همین اتفاق هم می افتد و شکل موج مقدار ۳ را برای رجیستر ۲۱ نشان می دهد.

# شرح عملكرد cpu در مواجهه با دستور العمل Ii:

ابندا imem مقدار Instr را به top میدهد. سپس top این سیگنال را به cpu میدهد. CPU نیز این سیگنال را به controller و controller میدهد. در controller این دستور بیت اول از سمت چپش و ۹ بیت بعدی اش مورد استفاده قرار میگیرد و به Controller میدهد. در Op یا همان بیت اول از سمت چپ میباشد و میدانیم در دستور Il مقدار Op یک است در decoder روی این مورد یک switch گذاشته و در صورتی که Op یک بود سپس به مقدار Funct یا همین Switch در Controller نگاه میکنیم.

در صورتی که این سیگنال در بیت های ۶ تا ۹ اش دارای مقدار مربوط به دستور LI بود Control های خروجی از decoder را یعنی مقادیر ALUSrc و Regwrite و LM و ImmSrc و LI و البته سیگنال داخلی ALUOp را برابر با مقدار مربوطه قرار میدهیم تا بعدا از آن ها استفاده کنیم.

در اینجا ما بایستی ALUOp و ALUSrc و RegWrite و ImmSrc و LI را برابر یک قرار دهیم. سپس در قسمت بعدی از آنجا که ALUOp یک است باید مقدار ALUControl را منصوب کنیم. در اینجا ما بایستی مقدار 10101 یعنی مقدار مربوط به LI را بری ALUControl را منصوب کنیم. همچنین Flag را برابر 0 قرار دهیم تا Flag هایمان Update نشوند. حال CPU خروجی میدهد و سپس CPU آن ها را به DataPath یاس میدهد.

در Datapath مقدار LI برابر یک است پس بنابراین destinationMux مقدار Instr[10:8] را به عنوان Datapath به به PregFile پاس می دهد. از طرف دیگر ImmSrc دارای مقدار یک است پس بنابراین Extend مقدار Instr[7:0] را به srcbmux به عنوان SrcB توسط srcbmux به عنوان SrcB توسط ExtImm به عنوان ALUSrc به می شود و سپس ALUResult به توجه به مقدار ALUControl که 10101 است مقدار SrcB را به ALUResult می رساند. از سویی دیگر مقدار LM برابر 0 است پس بنابراین resmux مقدار ALUResult را به Result میرساند.

در regfile مقدار wd3 برابر مقدار Result در Pesult که خود توسط ALU ها و Mux های مذکور در پاراگراف فوق برابر wd3 مقدار regfile در linstr[7:0 برابر ra1 برابر ra1 برابر ra1 برابر ra1 برابر ra1 برابر linstr[7:0 بوده که خود در datapath توسط destinationMux در برابر linstr[10:8] میباشد. از طرف دیگر سیگنال Regwrite که از datapath در برابر regfile با توجه به یک بودن به ما رسیده بود برابر 1 است که datapath آن را به پورت we3 در regfile پاس میدهد. حال regfile با توجه به یک بودن we3 مقدار we3 را در رجسیتر فایل با آدرس ra1 قرار میدهد. یا به عبارتی دیگر رجیستر فایل با آدرس linstr[10:8] را برابر [Instr[10:8]] قرار میدهد. که این همان عملکردی است که ما از یک CPU هنگام مواجهه با دستورالعمل LI انتظار داریم.

