

**SEAL (Simple Educational Assembly Language) 教学说明文档**

***计算机科学导论 – 以Python为舟*（沙行勉，清华大学出版社）第三章的辅助工具。一种为了教学而用的汇编语言的模拟器。欢迎使用。**



**沙行勉**

目录

[1. 概述 1](#_Toc528871856)

[2. 模拟器的使用 2](#_Toc528871857)

[3. 汇编程序及指令的介绍 7](#_Toc528871858)

[3.1 程序例一：两个数字比较大小，并将二者中较小的数字输出 7](#_Toc528871859)

[3.2 程序例二：for循环求a0+a1+a2+…+a9 9](#_Toc528871860)

[3.3 程序例三：while求a+d大于等于100时，a与i的值 12](#_Toc528871861)

[3.4 程序例四：两个数做乘法运算 14](#_Toc528871862)

[3.5 程序例五：函数调用对两个数求和 17](#_Toc528871863)

[3.6 程序例六：函数调用求三个数最小值 21](#_Toc528871864)

[4. Debug的使用介绍 27](#_Toc528871865)

[5. 习题 35](#_Toc528871866)

## 概述

由沙行勉教授主编的《计算机科学导论-以Python为舟》第三章指出读者应该理解程序如何在计算机里执行。在真实计算机上，全部了解这些内容可能需要读者掌握操作系统、计算机组成原理、计算机体系结构及指令集，这会使读者陷入复杂的计算机世界中无法自拔。因此，我们设计并用高级程序设计语言Python实现了一个汇编语言模拟器SEAL。SEAL实现了24条“高级”汇编语言指令，同时模拟了容量为10000的内存以及18个寄存器，其中有16个64位通用寄存器R0-R15，可以存储数据的大小在范围内支持十进制整型数和十六进制数（注意十六进制表示时数字尾部需要加上“H”或“h”，其中十六进制中使用到的A~F，不区分大小写），1个pc指令寄存器，1个sp堆栈指针寄存器。

## 模拟器的使用

同学从清华大学的官网上下载“SEAL汇编语言模拟器.zip”文件解压后会看到“SEAL汇编语言模拟器”文件夹，进入该文件夹将会看到：一个“教学示例”文件夹，以eg开头、以.txt结尾的9个示例文件（本节主要使用eg1\_if.txt进行讲解），SEAL教学说明文档(1.1版本).docx文件，SEAL用户手册(Word)(1.1版本).docx文件，simulator1.1.py文件，同学解压文件夹中的内容如图2-1所示。

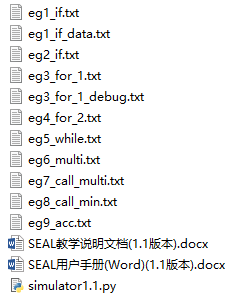


图2-1 SEAL汇编语言模拟器文件夹内容

* **启动simulator.py**

simulator.py即该使说明书所说的汇编语言模拟器SEAL。假设同学使用IDLE启动模拟器，IDLE是Python软件包自带的一个集成开发环境，同学可以利用它方便地创建、运行、测试和调试Python程序。在“开始”—>“所有应用”—>“Python 2.x/Python 3.x”—>“IDLE(Python)”即可启动IDLE，启动IDLE之后，其图形用户界面如图2-2所示。

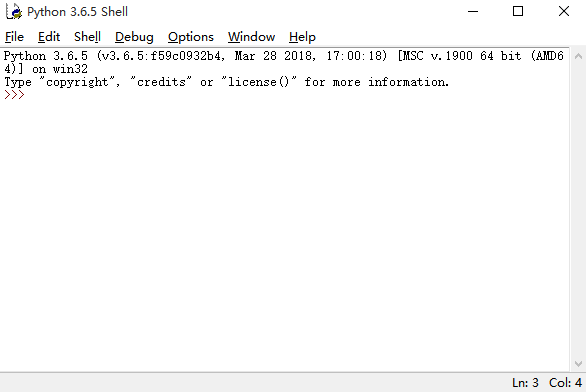


图2-2 IDLE启动界面

接着，在图2-2所示的界面菜单栏点击“File”—>“Open”，在弹出框中选择“simulator.py”文件，接着会弹出图2-3所示界面。



图2-3 打开simulator.py文件

图2-3中显示内容为simulator.py文件的源代码（即SEAL汇编语言模拟器源代码），我们开放源码，供同学学习以及修改。接着在图2-3的菜单栏中看到“Run按钮”，点击它会看到“Run Module F5”,继续点击“Run Module F5”，同学会看到图2-4所示内容。其中我们看到“请输入文件名(不在同目录下请输入完整路径)/输入“exit”退出：”字样，此时表示SEAL模拟器已经成功启动。



图2-4 SEAL成功启动

* **示例展示**

本节使用eg1\_if.txt示例进行模拟器运行的讲解，先给出该示例的python程序以及汇编程序，以便同学对汇编程序有一定的了解和直观感受，对于本示例的具体指令介绍以及指令执行过程将会在第3节讲解。

|  |
| --- |
| #<python代码：两个数字比较大小，并将二者中较小的数字输出>  a = 5  b = 7  if a <=b:  print(a)  else:  print(b) |

|  |
| --- |
| #<汇编代码：两个数字比较大小>  #输入两个数字到R0，R2,输出到R1  mov R0,5 #a = 5  mov R2,7 #b = 7  sle R3,R0,R2  beqz R3,L1  mov R1,R0  goto L2  L1:  mov R1,R2  L2:  \_pr R1 |

该示例是对两个数字比较大小，输出较小的数字，其中两个数字是5和7，最后希望输出的结果是5。要对该汇编程序进行运行，需要通过以下几个步骤：

* **输入汇编程序的文档名**

输入汇编程序的文档名（例如acc.txt），当然这里的文档名可以自己根据所写功能以及自己的喜好进行命名，此处的文档名的后缀一定要是.txt（**注意，请同学在自己的Windows系统中的“文件扩展名”选项前打勾**），并且文档的编码格式最好是utf-8无bom格式，其它编码格式也可以，只是会有乱码的可能，不过不影响使用。注意这里的文档要和模拟器的程序放在一个文件夹下才可以直接输入文档名，否则需要加上汇编程序所在文件的路径（例如E:\python\test.txt，亦即test.txt文件所在的完整路径），此时也可以选择输入exit退出模拟器或者选择运行模式。

如果输入的文档名有错，模拟器会提示“文件不存在，请您输入正确的文件名(不在同目录下请输入完整路径)/输入“exit”退出:”，此时请同学再次输入文件名，并确保文件的确存在，同学亦可选择“exit”退出模拟器。实验中所有指令全部忽略大小写，即当输入Exit时，仍然会退出模拟器。如果同学输入正确，会提示“请选择模式（输入“normal”进入普通模式/“debug”进入调试模式/“exit退出调试”）：”。

根据以上输入文档名的介绍，所以我们应该在图2-4的界面输入eg1\_if.txt，输入文档名之后显示如图2-5：

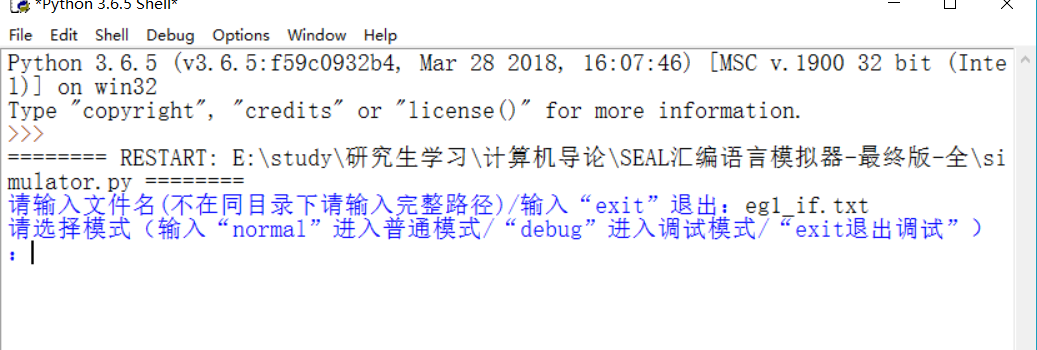


图2-5 输入汇编程序文件名

由于只需要得到该汇编程序的计算结果，所以直接输入“normal”便可以输出计算结果，输出的结果如图2-6所示，正是我们所希望输出的结果。

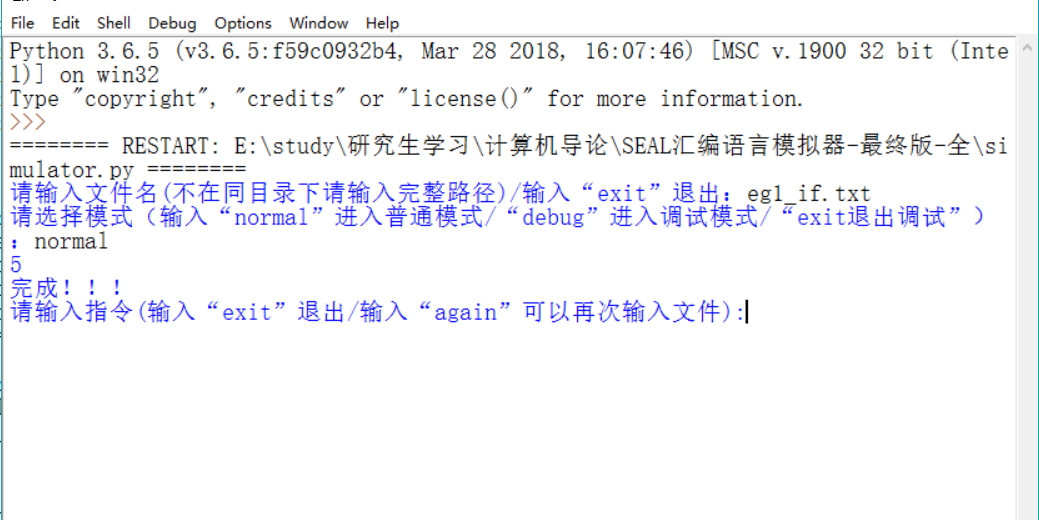


图2-6 执行normal后的结果

图中的“debug”进入调试模式，具体会在第4部分进行讲解。

在得到计算结果之后，便可以输入“exit”退出SEAL。

## 汇编程序及指令的介绍

### 程序例一：两个数字比较大小，并将二者中较小的数字输出

|  |
| --- |
| #<python代码：两个数字比较大小，并将二者中较小的数字输出>  a = 5  b = 7  if a <=b:  print(a)  else:  print(b) |

|  |
| --- |
| #<汇编代码：两个数字比较大小>  #输入两个数字到R0，R2,输出到R1  mov R0,5 #a = 5  mov R2,7 #b = 7  sle R3,R0,R2  beqz R3,L1  mov R1,R0  goto L2  L1:  mov R1,R2  L2:  \_pr R1 |

该示例是对两个数比较大小，并将较小的数输出。大家会疑惑，这些汇编指令究竟是什么意思？为什么就可以实现两个数的大小比较呢？

要实现比较两个数字的大小，整体的思路应该为：

先将需要比较的两个数字分别赋值给两个变量，这两个变量的值是存储在寄存器R0、R2中的，所以要分别对两个寄存器赋值。这里使用mov指令，该指令的功能是赋值操作，给寄存器R赋一个值，可以有两种格式：①mov R0,constant ②mov R0,R1。这两种格式均是将第二个操作数赋值给第一个操作数，本示例中使用的是格式①，直接用一个常数给寄存器赋值，而格式②是将后一个寄存器中的数值赋值给前一个寄存器。该示例中两条mov指令实现了对两个变量a，b（即寄存器R0，R2）的赋值。

然后对两个寄存器中的值进行大小判断，并将判断结果存储到寄存器R3中，根据R3的值决定接下来的操作指令（即要将哪个数输出）。使用指令“sle R3,R0,R2”判断寄存器R0中的数值是否小于等于寄存器R2中的数值，并当R0中的数值小于R2中的数值时给寄存器R3赋值1，否则赋值0。sle指令可以有两种格式：①sle R3,R2,R1 ②sle R3,R2,constant。格式①是将后两个寄存器中的数值进行小于等于的比较，而格式②是将后一个寄存器中的数值与常数进行小于等于的比较。该示例中sle指令实现了对两个数的大小比较，并将寄存器R3的值赋为了1（因为5<7）。

另：相应的还会有一个判断是否小于的slt指令，slt指令与sle的用法大同(书写格式同)小异(在第二个操作数小于第三个操作时对第一个操作数赋值1，否则赋值0)。

接下来根据寄存器R3的值决定后续需要执行的指令。如果R3为0，则说明R0小于等于R2，需将R0存储在R1中；如果R3为1，则说明R0大于R2，需将R2存储在R1中。使用指令“beqz R3,L1”，它的功能是第一个操作数等于0则跳转到标签（即第二个操作数）所标记的指令块处执行，否则顺序执行。该示例中的R3中的数值是1，所以不进行跳转，将顺序执行。

其中L1是个标签，用来标记语句块,标签格式为“L:”，其中L与冒号之间可以用其它任意的字符串来区分，例如使用数字1，即 L1:，例如求最小值的函数，标签可以定义为Lmin：。

该示例中，我们不希望将R2中的数值输出，所以我们需要跳过将R2中数值给R1赋值的指令，所以使用“goto L2”指令进行跳转。指令“goto L2”是无条件直接跳转到L2标记的指令块处执行。

最后，执行指令\_pr将结果打印输出（即L2标记的指令块）。该示例中执行“\_pr R1”指令后，打印出较小数值：5。对于\_pr指令，后边可以有多个操作数，依次将它们打印输出。

明白了该示例中的每条指令的含义及程序的执行过程之后，我们给出该程序的执行流程图如图3-1所示：



图3-1 两个数字比较大小执行顺序

### 程序例二：for循环求a0+a1+a2+…+a9

|  |
| --- |
| #<python代码：for循环求a0+a1+a2+…+a9>  a = [84,65,21,74,58,46,37,88,97,10]  s = 0  for i in range(len(a)):  s = s+a[i]  print(s) |

|  |
| --- |
| #<汇编代码：for循环求a0+a1+a2+…+a9>  \_data 1,[84,65,21,74,58,46,37,88,97,10] #(1)  mov R1,0 #存结果 (2)  mov R2,0 #计数 (3)  mov R5,1 #存储首地址 (4)  L1: # (5)  slt R3,R2,10 # (6)  beqz R3,L2 #(7)  load R4,00(R5) #(8)  add R5,R5,1 #每次所取数据的地址都会加1 (9)  add R1,R1,R4 #(10)  add R2,R2,1 #(11)  goto L1 #(12)  L2: #(13)  \_pr R1 #(14) |

该示例是使用for循环对a0，a1…a9十个数进行求和运算，该示例中有些指令已经在示例一中进行详细介绍，在本示例中不再进行详细介绍，只对新出现的指令进行介绍。

首先需要将a0，a1…a9这10个数字存储，所以使用\_data指令进行存储，“\_data 1,[84,65,21,74,58,46,37,88,97,10]”指令是将[]中的数据依次存储在从首地址为1开始递增的内存中，其中首地址可以根据自己需要进行设定，例如从0开始、从100开始。本示例中该指令实现了将[84,65,21,74,58,46,37,88,97,10]依次存储在地址为1，2，3，…，10的内存处。

同时，还要有存储结果、计数、存储首地址的三个变量，所以使用三条mov指令分别对寄存器R1、R2、R5赋初始值0、0、1。

然后需要有一个for循环依次将十个数字加起来以及判断循环结束的条件，在汇编中可以用sle或者slt指令配合beqz指令实现。该示例中是使用指令“slt R3,R2,10”和指令“beqz R3,L2”设置的循环终止条件，由于一共有10个数进行求和且计数从0开始，所以将计数的寄存器R2与10进行小于比较，当计数小于10的时候，R3的值是1，执行beqz指令后将不会跳转；当计数等于10的时候，说明数据求和结束，执行beqz指令将会跳转到L2标记的指令块处。

在执行beqz指令不跳转的情况下，需要将当前数据拿出，加到前边数据求和的结果上。这里使用指令“load R4,00(R5)”将内存中的数据加载到寄存器中。该指令有两种格式：①load R1,offset(R2)②load R1,(address)。格式①是将后一个操作数的寄存器中的数加上偏移量所得到的内存地址处的数加载到前一个操作数的寄存器中，格式②是第二个操作数直接就是内存地址，将该地址处的数据加载到寄存器中，例如load R1,(500)表示从内存地址为500处取出数据存储在寄存器R1中。该示例中的load指令是格式①，将寄存器R5中的数据加上偏移量0得到内存地址，取出该地址处的数据加载到寄存器R4中。

另：加载指令对应的还会有存储指令，store指令便是将数据存储到内存处的指令，也是有两种格式：①store (address),R1 ②store offset(R2),R1。表示将后一个操作数的寄存器中的数据存储到前一个操作数所表示的内存地址处。

在取出当前要进行求和的数据之后，下一次希望取到当前数据的下一个数据，所以需要将地址加1；然后将当前数据加回到结果中并且计数加1，表示又进行了一次数据的加法。该示例中进行加法操作的是add指令。add指令有两种格式：①add R1,R2,R3②add R1,R2,constant。其中第(9)和(11)条是使用的格式②，第(10)条使用的是格式①。将后两个操作数的进行求和赋值给第一个操作数的寄存器。

另：除add指令进行加法运算之外，还有sub、mul、div三条指令，分别是减法、乘法、除法运算，格式与用法与add指令完全相同。需要注意的是在div除法指令中，结果得到是整数商，例如7/3=2。

在对当前数据求和之后，需要重新判断是否将所有数据都已计算完毕，所以需要跳转到for循环的判断语句处，这里将循环语句块标记为L1，使用goto L1指令跳转。

最后在循环结束时，要将结果输出。beqz指令会跳转到L2标记的打印输出指令处执行指令“\_pr R1”将求和结果输出。

至此，本示例中新的指令以及执行过程已经介绍完毕，接下来给出该示例的执行过程流程图，如图3-2所示：



图3-2 for循环求a0+a1+a2+…+a9执行顺序

### 程序例三：while求a+d大于等于100时，a与i的值

|  |
| --- |
| #<python代码：while求a+d大于等于100时，a与i的值>  a = 1  d = 1  i = 0 #计数  while a<100:  a = a+d  d = d+1  i = i+1  print(i,a) |

|  |
| --- |
| #<汇编代码：while求a+d大于等于100时，a与i的值>  mov R1,1 #a  mov R2,1 #d  mov R3,0 #i  L1:  slt R4,R1,100  beqz R4,L2  add R1,R1,R2  add R2,R2,1  add R3,R3,1  goto L1  L2:  \_pr R3,R1 |

该示例中的所有指令在程序例一与程序例二中均已经介绍过，所以相信大家是可以看懂这汇编程序。该示例是在给出第一个数a=1，每次以d=d+1（d的初始值为1）的长度增加，还有一个用来计数的变量i（初始值为0），统计a增加到大于100时候需要加多少次d。那现在我们给出该程序的执行顺序，以便大家能够判断自己所理解的程序执行顺序是否正确。

①该程序需要有三个变量a、d、i。使用mov指令进行三个变量的赋值，也就是将初始值1、1、0分别存储在寄存器R1、R2、R3中。

②其中a = a+d，所以判断a是否大于等于100，便是判断a+d是否大于等于100，这里的while循环也是将slt或sle配合beqz使用，作为循环结束的判断条件。该示例使用slt指令进行a与100的大小比较，beqz对比较结果进行判断是否需要跳转进行结果的输出。第一次执行时a是1，所以是小于100，R4赋值为1，不进行跳转。

③三条add指令做a = a+d、d = d+1、i = i+1操作。

④goto指令跳转到L1处，依次执行步骤②③。

⑤重复②③④步，直至a大于100，通过判断循环结束的slt和beqz指令跳转到L2处，输出结果i和a。

为了对执行过程更加明了，我们给出程序的执行流程，如图3-3所示：



图3-3 while求a+d大于等于100时，a与i的值的执行过程

### 程序例四：两个数做乘法运算

|  |
| --- |
| #<python代码：两个数的乘法>  #python可以直接使用\*进行两个数的乘法，例如c=a\*b  #我们也可以使用移位的方法来计算正数乘法，如下  a = 4 b = 8 c = 0 while b > 0:  if(b & 1 == 0):  b = b >> 1  a = a << 1  else:  c = c + a  b = b >> 1  a = a << 1 print(c) |

|  |
| --- |
| #<汇编代码：两个数的乘法>  mov R1,4 #a = 4  mov R2,8 #b = 8  mov R4,0 #设置最终结果的初值为0，c  L1:  and R3,R2,1  beqz R3,L2  add R4,R4,R1 #使用寄存器R4存储每次做加法后的值，计算结束时为最终结果  L2:  shiftr R2,R2,1  shiftl R1,R1,1  sle R5,R2,0  beqz R5,L1  \_pr R4 |

该示例是对两个数做乘法运算，其中有三条新的指令（and、shiftr、shiftl）我们在前边的例子中没有遇到过，它们均是对位操作的指令，我们将会对这两个新的指令进行介绍。

(1) 计算两个数的乘法，首先需要有被乘数和乘数，同时还需要有变量来存储乘积，所以这里使用三条mov指令分别对被乘数、乘数和乘积进行赋值，乘积的初始值为0。

(2) 计算乘法是由基本的二进制加法和移位操作进行的，对乘数的从低到高的每一位进行判断是0还是1。判断前需要将乘数和1进行按位与操作获得此时乘数的低位的值，这里使用指令“and R3,R2,1”，它是将后两个操作数进行按位与操作，并将结果赋值给第一个操作数，该指令有两种格式：①and R3,R2,R1 ②and R2,R1,constant。该示例中使用的是格式①。

另：对应的还有or、xor指令，分别是按位或、按位异或操作，与and指令的用法完全相同。

(3) 得到乘数低位的数值之后，需要判断是否为0，于是用beqz R3,L2（这里使用L2标记移位的一系列操作）指令进行判断。当beqz指令判断乘数的最低位为1的时候，便需要将被乘数加一次到存储结果的变量上，这里使用add指令将乘数加回乘积的寄存器中。再对被乘数进行左移位操作，乘数进行右移位操作以便获取低第2位的值。如果为0，则不做加法操作，直接进行移位的操作。对于移位操作，使用“shiftr R2,R2,1”对乘数进行右移位和“shiftl R1,R1,1”对被乘数进行左移位。这两条指令都是有两种格式，先给出shiftr的两种格式：①shiftr R1,R2,R3 ②shiftr R1,R2,constant。shifitl的指令格式与其完全相同。表示对第二个操作数进行向右或向左移位第三个操作数所给出的位数，将移位结果存储在第一个操作数中。该示例使用的是格式②。

(4) 在对乘数移位之后，需要判断此时的乘数是否为0，为0则表示乘数已经移位结束，将要结束计算，否则要重复步骤(2)(3)(4)直至乘数为0。这里使用sle R5,R2,0和beqz R5,L1（L1标记的是对乘数的低位获取的操作）指令进行判断。当R5为0的时候说明乘数不为0，则跳转到L1处；否则说明乘数为0，执行\_pr R1输出计算结果。以上的几条新指令均是对位的操作，对于位的操作是在二进制的情况下进行的，所以我们给寄存器赋值的虽然是十进制数，但是在实际执行该指令的时候是将其转化成二进制进行操作的，将操作的结果再转化为十进制。

新指令介绍完毕，我们给出该程序示例的执行过程流程图如3-4所示：



图3-4 两个数的乘法执行过程

### 程序例五：函数调用对两个数求和

|  |
| --- |
| #<python代码：函数调用两个数求和>  def add(a,b):  c = a+ b  return c  if \_\_name\_\_=="\_\_main\_\_":  x = 5  y = 6  print(add(x,y)) |

|  |
| --- |
| #<汇编代码：函数调用两个数求和>  mov R15,10000 #R15表示fp，fp = 10000  mov sp,R15 #sp = fp  sub sp,sp,2 #sp从10000往下开辟3个空间给局部变量x，y，sp = sp-2  mov R2,5 #x = 5  mov R3,6 #y = 6  store -1(R15),R3  store -2(R15),R2  push R3 #传参数b  push R2 #传参数a  call Ladd #调用函数add(a,b),返回值存在R1中  goto Lprint  #add函数有两个参数a，b，将和放到R1中返回  Ladd: #add(a,b)  push R15 #将旧的fp值压入栈内  mov R15,sp #新的fp = sp  sub sp,sp,1 #留一个空间，存放局部变量c  push R2 #在函数中被更改，所以先存入栈内，在return之前会pop出来这个值  push R3 #在函数中被更改，所以先存入栈内，在return之前会pop出来这个值  load R2,2(R15) #R2 = a  load R3,3(R15) #R3 = b  add R1,R2,R3  store -1(R15),R1 #存放 c  Lreturn:  pop R3 #返回初始的R3  pop R2 #返回初始的R2  mov sp,R15 #sp = fp  pop R15 #重置fp，成为旧的fp  ret  Lprint:  \_pr R1 |

该示例是使用函数调用对两个数求和，我们假设调用函数称作主函数，被调用函数称作子函数，主函数里会调用add子函数对两数求和。在函数调用中，需要用到对栈操作的指令push，pop以及函数调用的指令call和返回的指令ret。所以在该示例中，除了这四条指令是新指令，其余指令我们在前边的示例中已经使用过。在函数调用中，在子函数开始执行前，需要在栈的顶部建立一个栈帧(frame)，基本上，sp指针指向栈帧的顶部，fp指针指向栈帧的底部(sp和fp是两个寄存器)。在一个frame中所存的包含主函数所传的参数值、函数内的所有局部变量、函数返回的pc值(也就是主函数调用子函数后的下一条指令的位置)，以及主函数的fp值。总而言之，一个函数在执行前必须要将现在函数的fp及sp建立起来。这个过程叫做函数的连接(linkage)。我们现在所使用的每一个CPU都有它的linkage规则，我们在SEAL中所使用的是类似于x86的标准linkage规则。

**在SEAL中我们假设把R15用作fp，sp是一个特殊的寄存器。**你也可以将其他的寄存器设为fp，只要在编译函数时有一个统一的规则就好了。sp的值可以用汇编指令ADD和SUB来更改，也可以用push和pop指令来做加1或减1的更新。当push R时，该指令将sp减1，然后将寄存器R的值存入sp所指的地址；pop R时此指令会将sp所指地址的值load进寄存器R，然后将sp加1。我们先假设主函数已经有一个frame了，栈底是fp，栈顶是sp，如图3-5(a)所示。在主函数中有两个局部变量x和y，x的地址-2(R15)，y的地址是-1(R15)，大家可以参看主程序中关于x=5和y=6的汇编代码。

接下去主函数要调用子函数add(x,y)，我们要在这里详细描述函数调用是新的栈帧建立的过程。

**一、参数的传递**

将参数以反向的顺序push进stack，所以先push y的值，再push x的值，如图3-5(b)所示。

**二、执行call指令**

call指令会将pc值push进入stack，如图3-6(a)所示，这个pc值指向call Ladd的下一条指令，也就是函数执行完后返回的地址，然后goto Ladd(就是把pc值设成Ladd的地址)。

**三、函数起始的三条指令**

这三条指令是所有函数开始时都会有的三条类似的指令：①push R15,将主函数的fp值存入栈中；②mov R15, sp，将新的fp指向sp的位置，也就是fp指向此时栈的顶端，如图3-6(b)所示；③sub sp,sp,1，将sp再往上移，留出局部变量的空间，此add函数只有一个局部变量，所以只要留一个位置，假如有n个局部变量，sp就要-n。经过这三个指令之后，栈的状态如图3-6(c)所示。

**四、add函数中的计算**

一个函数的栈帧建立后，fp会固定住，sp会随着函数中的push、pop指令而更改，所以我们通常是用fp做基准位置来得到参数或函数内的局部变量的地址。在add函数中的参数a的地址是2(R15)，参数b的地址是3(R15)，局部变量c的地址是-1(R15)，请参考汇编语言代码的相关load, store语句。函数的结果用R1传回主函数。

**五、函数结束的三条指令**

这三条指令会将栈帧返回主函数的栈帧状态。①mov sp,R15，将sp下拉到fp所指的位置；②pop R15，返回主函数的fp值；③ret，相当于pop pc，也就是返回到主函数调用子函数的下一条指令。

**经验谈：**

(1) 主函数将参数值压入栈后，这些参数的位置就会被子函数当作变量来使用，如例中子函数的a和b，其地址分别是2(R15)和3(R15)。

(2) 主函数是将参数的**“值”**传递给子函数，这种方式叫做“call by value”，是一种较为通用的参数传递方式，比如C语言就是用这种方式。当然，这个值也可以用来传递参数的地址，只不过子函数要做相应的更改，就如同在C语言中传递一个指针，那么子函数中就要对指针做运算了，在此我们就不做额外的解释了。

(3) 函数的返回值普通用寄存器R1返回，假如有多个返回值的话可以用多个寄存器返回，但是要事先约定好。

(4) 除了返回的寄存器R1之外，其他的寄存器应该在函数调用后保持与函数调用之前相同的值，所以在函数计算开始前，需要将函数中会被更改的寄存器值push到stack中保存，在return前再一一pop回来，例如函数add更改了寄存器R2和R3，所以在更改之前先push进stack，在return前再pop返回原来的R2与R3的值，请见汇编代码。

(5) 返回后，参数仍然留在stack中，主函数可以将参数pop出，但是需要消耗pop指令的代价，所以主函数常常就坐视不管，让其留在stack中。



图3-5 执行call指令之前栈的状态



图3-6 执行call指令之后栈的状态



图3-7 函数返回时栈的状态

### 程序例六：函数调用求三个数最小值

|  |
| --- |
| #<python代码：三个数求最小值>  def get\_min(x,y):  if x<=y:  return x  else:  return y  if \_\_name\_\_=="\_\_main\_\_":  a = 7  b = 18  c = 9  print(get\_min(get\_min(a,b),c)) |

|  |
| --- |
| #主函数有三个变量a = 7，b = 18,c = 5  # 调用函数min(a,b)2次  # 找出a，b，c中的最小值  #<汇编代码：三个数求最小值>  mov R15,300 #R15表示fp，将基地址设置为300  mov sp,R15 # sp = fp  sub sp,sp,3 # sp从300往下开辟3个空间给局部变量a,b,c sp = sp-3  mov R2,7 # a = 7  mov R3,18 # b = 18  mov R4,9 # c = 9  store -1(R15),R4  store -2(R15),R3  store -3(R15),R2  push R3 #传参数b  push R2 #传参数a  call Lmin #调用函数min(a,b),返回值存在R1中  push R4 #传参数c  push R1 #传a和b中的最小值  call Lmin #再次调用min(R1,c),返回值为保存在R1中  goto Lprint #  # min函数有两个参数a，b，将最小值放到R1中返回  Lmin: # min(a,b)  push R15 #将旧的fp值存入栈内  mov R15,sp # 新的fp等于sp  #sub sp,sp,0 # 因为此函数没有局部变量，所以可以去掉  push R2 #在函数中被更改，所以先存入栈内，在return之前会pop出来  push R3 #在函数中被更改，所以先存入栈内，在return之前会pop出来  push R4 #在函数中被更改，所以先存入栈内，在return之前会pop出来  load R2, 2(R15) # R2存放x的值  load R3, 3(R15) # R3存放y的值  sle R4, R2, R3 # R4 =(R2<=R3)  beqz R4, L100 # if (R4 == 0) goto L100  mov R1,R2 # R1=R2，结果存在R1中  goto Lreturn  L100:  mov R1,R3 #R1=R3，结果存在R1中  Lreturn:  pop R4 #返回旧的R4  pop R3  pop R2  mov sp,R15 # sp = R15  pop R15 #重设R15的值，成为旧的R15  ret # pop pc  Lprint:  \_pr R1 #打印最后的结果 |

在经过程序例五的介绍，相信大家对函数调用有了一定的了解，现在我们给出一个相对于程序例五比较复杂的函数调用示例。在本例中，是使用函数调用求的三个数的最小值，而求最小值的函数只是对两个数进行比较，所以需要调用两次求最小值的函数才可以求得三个数中的最小值。

首先需要设置主函数的fp、sp值且初始sp值等于fp值，在这里我们使用mov指令将fp的值赋给sp。同时，还需要为主函数的局部变量开辟对应的空间，本例的主函数有三个局部变量，所以需要开辟三个空间，使用sub指令对sp进行减三操作，sp指向开辟空间后的栈顶，使用三条mov指令对三个变量赋值，即我们希望在这三个数中获得最小值，并将三个数存储在所开辟的空间中。此时栈的状态如图3-8(a)所示。

接下来第一次调用求最小值min函数时，需要将前两个数作为参数传给min函数的形参，使用两条push指令进行参数的传递。此处传的是a，b两个参数，所以将a和b分别入栈，此时的栈的状态如图3-8(b)。

传完参数之后开始对min函数进行调用，执行指令call Lmin。

在执行call指令之后，依然是会完成两步操作，一步是将返回地址值压入栈中，第二步是跳转到被调函数进行执行，此时栈的状态如图3-9(a)所示；在被调函数开始依然需要进行三步操作：①将旧的fp存储②将sp的值赋给fp，作为被调函数的fp③假设被调函数的局部变量需要n个空间，则sp上移n个位置。

先将旧的fp压入栈，此时栈的状态如图3-9(b)；再将sp的值赋给fp，即将fp上移到sp所指的位置，此时栈的状态如图3-9(c)。在例子中的被调函数中没有局部变量，所以sp不需要移动，因此栈的状态保持不变。

同样，将R2，R3，R4压入栈中，以确保数据的干净与安全，此时栈的状态如图3-10。参数x的地址是2(R15)，参数y的地址是3(R15)，比较后较小的值由R1返回。

接下来要返回时要执行三条指令，指令mov sp, R15把fp值赋给sp，即把sp下移，如图3-11(a)所示；指令pop R15返回主函数的fp值，如图3-11(b)所示；指令ret，相当于pop pc，也就是返回到主函数调用子函数的下一条指令，如图3-11(c)所示。

在此我们假设主函数不将原来的两个参数a, b弹出，这样并不会影响程序的正确性，接下来我们将两个新的参数c和R1依次压入栈中，如图3-12所示，然后再call Lmin，栈帧的建立方式如前所述，在此就不再重复了。最后的最小值由R1返回。

**经验谈：**

此例显示我们依循函数连接的标准规则后，一个函数可以被多次调用而依旧能正确地执行，各位同学也可以试着看递归函数的栈帧如何能依次建立和返回。但是要注意，在程序执行前，栈中要保留足够的空间，使得每个函数调用时能够有足够的空间来建立它的栈帧，尤其对于递归函数而言，栈空间的大小更是重要。



图 3-8 执行call指令之前栈的状态



图 3-9 执行call指令之后栈的状态





图 3-11 函数返回时栈的状态



根据返回的地址，跳转到第一次调用min函数的下一条指令处，是第二次调用min函数的参数传递指令。第二次传参是将第三个数和第一次调用返回的较小值传递。传参之后的函数调用以及函数返回过程与第一次函数调用一样，大家可根据第一次函数调用时栈的状态来思考第二次函数调用的栈的状态。

同学们要参看《计算机科学导论——以Python为舟》一书的第3.5章节的基本概念，在SEAL中与书上的细节有以下几点差异：①在SEAL中，是先将参数压入栈中，再进行返回地址压入栈中，书中与此相反；②书中没有介绍将fp压入栈中，SEAL中介绍了fp的压入，并且使用R15表示fp；③书中讲的是基本概念，SEAL是参照x86的通用c语言的模式，是真实的栈的管理方式，所以在进入函数之后，编译器会计算出函数的局部变量所需要的空间，一次性将sp上移足够的空间，为函数的局部变量保留足够的空间。

至此，在以上六个程序例中已经介绍了22条汇编指令，还有两条指令是clz指令和\_pause指令，对于\_pause指令，将会在第4节进行具体介绍，现在给出clz指令的使用，该指令有一种格式：clz R2,R1。执行该指令后将会把寄存器R1中存储的值从最高位到遇到第一个1之间的0统计，再将统计的值存入寄存器R2。如果最初寄存器R1中所存储的值为7（二进制：111），由于寄存器是64位，所以统计第一个1之前的0（最高位为0）应该有61个，将统计出来的61存入寄存器R2。clz指令在设计除法计算的时候使用到，大家可以自己设计一个计算除法的程序，用一用clz指令。

## Debug的使用介绍

SEAL除了normal模式，还有debug模式，可以设置断点进行调试，调试分为两种调试方式：①从断点处开始逐行调试；②按照断点进行调试。

本节中使用示例eg3\_for\_1和eg3\_for\_1\_debug进行介绍，由于两个示例的计算功能相同，区别是eg3\_for\_1\_debug.txt文件比eg3\_for\_1.txt文件多了三条“\_pause”指令，所以此处只展示出eg3\_for\_1\_debug.txt中的程序：

|  |
| --- |
| #<python代码：for循环求1+2+…+10>  s = 0  for i in range(1,11):  s = s + i  print(s) |

|  |
| --- |
| #需要加的数字放在R0上  #最终的结果放在R1上  #<汇编代码：for循环求1+2+…+10>  mov R0,1 #第一个数  \_pause  mov R1,0 #存结果  \_pause  L0:  sle R2,R0,10 #循环终止条件  \_pause  beqz R2,L1 #if R2>=10，跳转到L1  add R1,R1,R0  \_pause  add R0,R0,1  goto L0 #跳到L0循环执行  L1:  \_pr R1 |

两个示例均可在normal模式下运行，且得到的值是一样的。它们是对1+2+…+10进行计算。

①首先使用指令“mov R0,1”将第一个数赋值给寄存器R0；使用指令“mov R1,0”对寄存器R1进行赋值，用来存结果，初始值为0。

②在每次开始计算的时候，要先判断计算是否结束，所以使用指令“sle R2,R0,10”进行判断，如果R0中的数值小于10，则将R2的值赋为1，否则赋为0。因为是从1加到10，所以需要R0大于10之后，计算结束，故将用寄存器R0与10进行小于等于判断。

③使用指令“beqz R2,L1”对R2进行是否等于0判断，来确定是顺序执行还是跳转到L1标记的指令块处执行。如果R2的值为1（加法计算未完成），则顺序执行下一条指令；否则（加法计算完成）跳转到L1标记的指令块，执行指令“\_pr R1”将计算结果输出。在前10次的比较中，均是顺序执行下一条指令的。

④在第一次循环中，将是顺序执行指令“add R1,R1,R0”，将寄存器R0中的数与存储结果的寄存器R1中的数0进行求和，将求和的结果存回寄存器R1中。在计算一次加法之后，需要使用指令“add R0,R0,1”对计数的寄存器R0进行加1以便R0作为下一个数进行求和。

⑤在执行完一次加法所需要执行的一系列指令之后，要进行计算是否结束的判断，所以需要执行指令“goto L0”，跳转到L0标记的指令块处进行判断，即执行步骤②。

⑥之后的加法重复执行②③④⑤步，直至步骤③中的寄存器R2的值为0，跳转到L1标记的指令块，输出计算结果，示例的计算结果应该为55。

先对该示例按照第2节中对eg1\_if.txt示例的运行过程对eg3\_for\_1.txt文件和eg3\_for\_1\_debug.txt文件分别在normal模式下进行运行，可以得到两个文件的执行结果是一致的，且均是55，执行结果如图4-1：

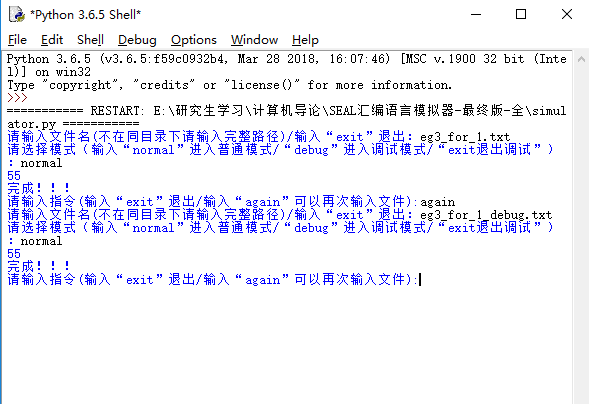


图4-1 for循环normal模式下计算结果

* **调试模式的选择与退出**
* 1：输入数字1进入逐条调试模式（即从断点处开始逐条调试）。
* 回车：回车指令有两种含义，如果在进入debug模式之后，首先输入数字1，紧接着按“回车”，此时“回车”表示逐行调试。当进入debug模式后，此时直接按“回车”，意味着在按回车之前没有输入数字1，模拟器将会启动断点调试功能，并且这取决于同学的汇编程序是否设置多个断点，如果在汇编程序中仅设置了一个断点，那么程序会在一次回车后执行完全部程序，并输出结果。如果在汇编程序中设置了多个断点，按“回车”后会跳转到下一个断点继续执行。
* exit： 同学输入exit退出debug模式或者返回debug模式（根据目前所处情况会有其对应的退出）。
* **执行debug指令**

使用eg3\_for\_1\_debug.txt示例进行debug模式的介绍，当同学们按照第2节输入正确的汇编程序文档名之后，紧接着输入debug进入调试模式，得到的结果应该与图4-2相同，同时debug执行之后会弹出如图4-3所示的调试结果显示窗口，该窗口的顶部显示的是当前执行的指令的pc值以及指令内容，在图4-3中显示“pc: 1 mov R0,1”， 查看eg3\_for\_1\_debug.txt源码同学们能够知道，第一个“\_pause”指令被设置在“mov R0,1”指令之后。



图4-2 对eg3\_for\_1\_debug.txt执行debug命令

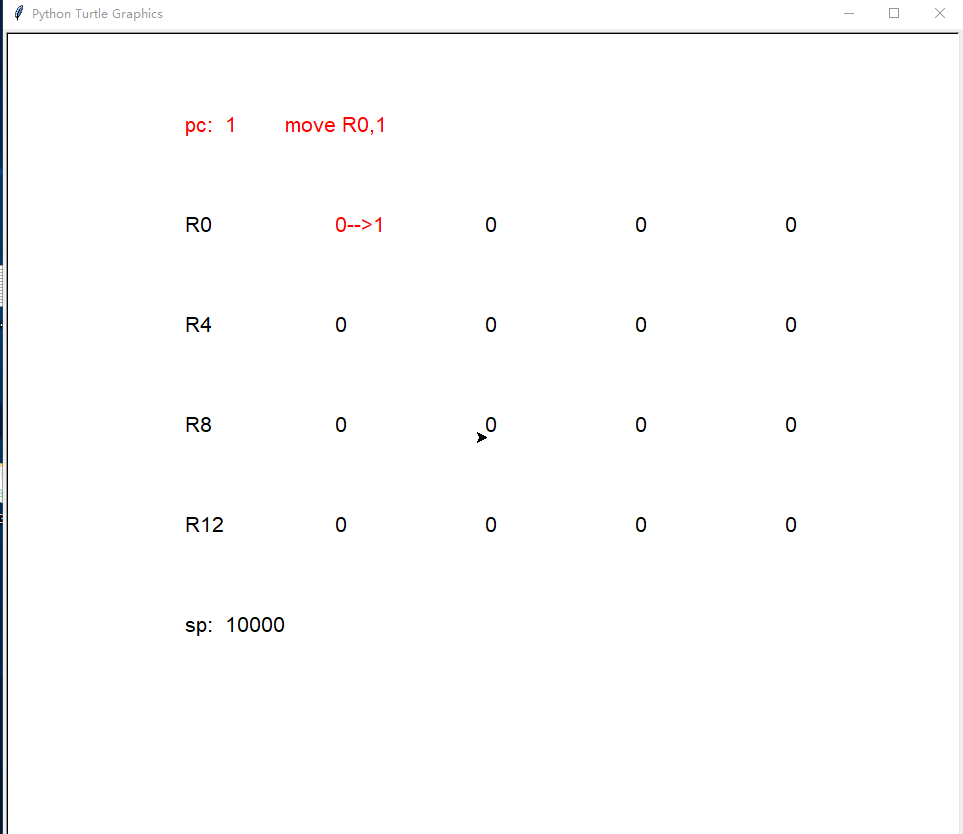


图4-3 调试结果显示窗口

从图4-3中我们看到，中间区域显示了17个寄存器的值，第一行即R0行分别表示寄存器R0、R1、R2、R3的值，第2行即R4行分别表示寄存器R4、R5、R6、R7的值，第三行即R8行，分别表示R8、R9、R10、R11的值，第四行即R12行分别表示R12、R13、R14、R15的值，最后一行即sp行，表示sp指针寄存器的值，主要用于函数调用示例中。总共17个寄存器，在调试汇编代码的过程中，同学们能够动态的看到这些寄存器内容的变化。从图4-3中我们看到R0寄存器“0->1”，这表示指令“mov R0,1”执行完成之后，R0寄存器的内容将会变成1。

从图4-2中，同学们看到“选择继续的方式（输入“1”进入逐行调试模式/按回车继续断点调试/“exit”退出调试）：”，即SEAL汇编语言模拟器给出两种调试模式，输入数字1进入逐行调试模式和按“回车”进入断点调试模式，下面我们分别讲解这两种调试模式。

执行完上述步骤后，紧接着在IDLE中输入数字1（即开始逐行调试模式），将出现图4-4所示内容。此时寄存器的值如图4-5所示，我们看到R1寄存的值变为1，这是由于第一条指令已经执行完毕。

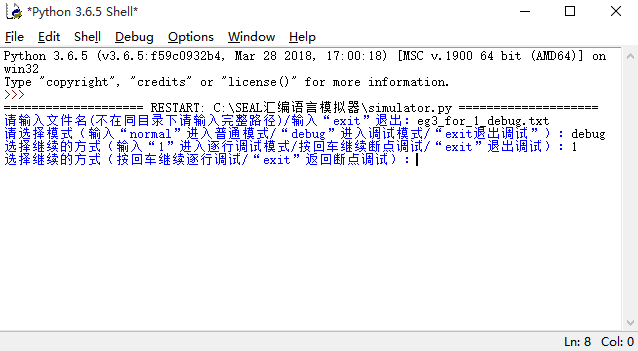


图4-4 逐行调试

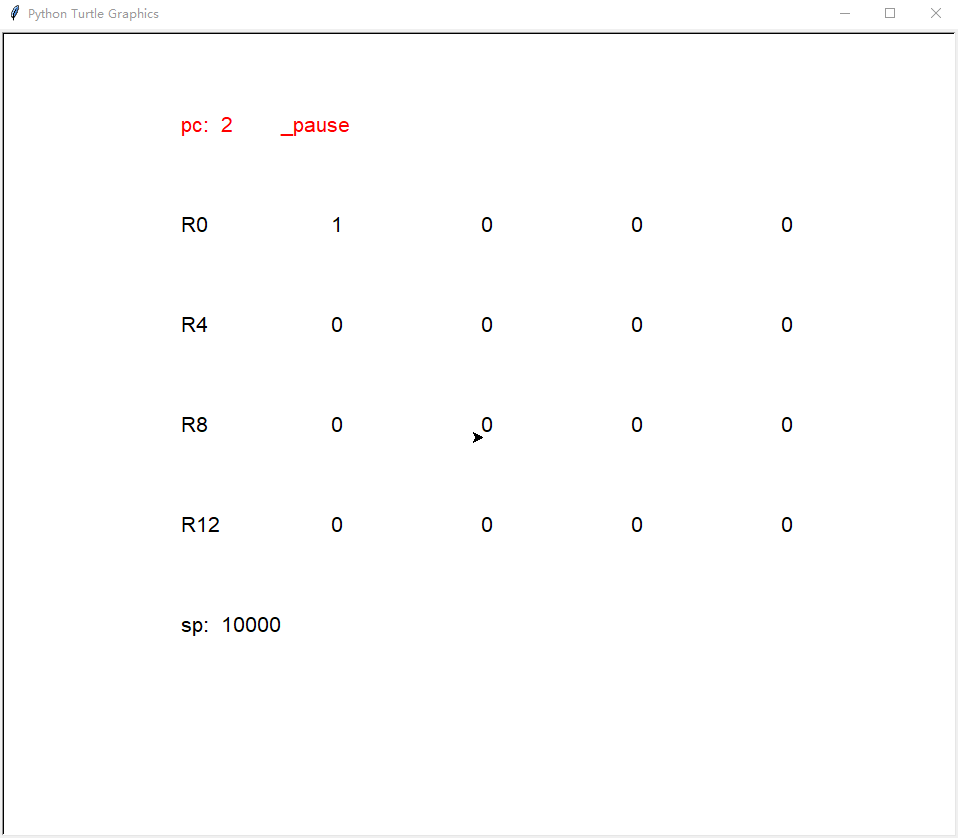


图4-5 逐行调试

接着同学们能够看到“选择继续的方式（按回车继续逐行调试/“exit”返回断点调试）：”，此时，如果按“回车”将继续逐行调试，每次按“回车”都会询问同学是否要继续选择逐行调试，如果不想继续逐行调试，输入“exit”会出现图4-6所示内容，此时会显示“选择继续的方式（输入“1”进入逐行调试模式/按回车继续断点调试/“exit”退出调试）：”，同学们能够重新选择调试模式。或者退出调试。

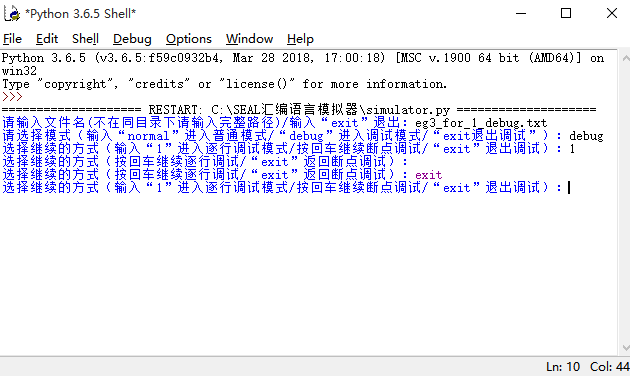


图4-6 退出逐行调试模式

紧接着，我们输入“回车”，进行断点间调试过程的讲解。输入“回车”后，调试界面如图4-7所示，此时看到图4-7所示窗口顶部“pc: 6 sle R2,R0,10”,且R2的值从0变为了1：“0-->1”细心的同学查看eg3\_for\_1\_debug.txt源代码后发现，该行之后插入了“\_pause”指令。之后同学可按照给出的提示继续执行。



图4-7断点调试

当调试完成之后，如果汇编代码中有“\_pr”指令，将会输出结果，否则会输出“完成！！！”字样，并且提示“若调试界面没有关闭，请点击界面上任意空白位置”，同学点击调试窗口，该窗口将会消失。如图4-8所示，调试结束，并且输出“55”和“完成！！！”字样，并且提示同学们点击“界面上任意空白处”关闭调试窗口。

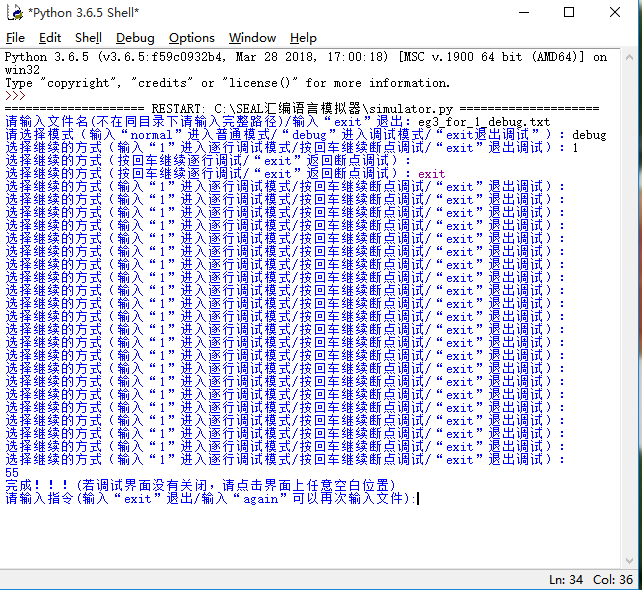


图4-8 调试结束

调试结束之后，如图4-8，会提示“请输入指令(输入“exit”退出/输入“again”可以再次输入文件):”，此时同学输入“exit”将退出模拟器，如果输入“again”将继续提示“请输入文件名(不在同目录下请输入完整路径)/输入“exit”退出：”，循环前面的所有操作，如图4-9所示。

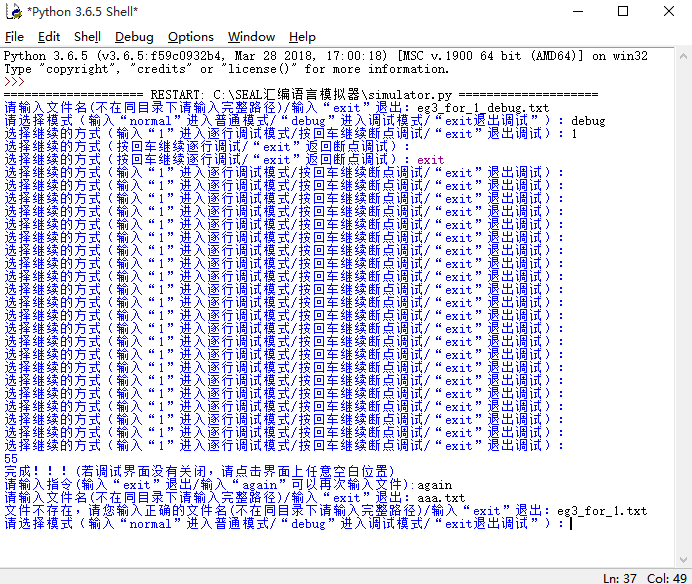


图4-9 继续再一次运行或调试

Debug模式下的调试方法已经详细介绍，同学可根据以上介绍过程进行汇编程序的调试。

## 5. 习题

1. 假设寄存器中的R1的值为5，执行完下面给出的指令后，寄存器R2中存储的值是多少，存储的内存地址是多少。

**mov R2,R1**

**store 04(R1),R2**

1. 假设寄存器R1、R2中的值分别为10和15，执行完下面这段汇编指令后，R2中的值是多少，R1的值存储的内存地址是多少？

**L0:**

**sle R3,R2,R1**

**beqz R3,L1**

**sub R2,R2,2**

**goto L0**

**L1:**

**store 05(R2),R1**

1. 假设寄存器R1中的值为5，执行下面汇编指令后，寄存器R1中的值是多少？

**shiftl R1,R1,3**

**add R1,R1,3**

**shiftr R1,R1,4**

1. 输入一个数放在R0上，计算出这个数的二进制有多少个1，计算结果放在R1上。例如：R0 = 10，二进制是1010，它有2个1，所以R1 = 2。
2. 使用汇编指令，将列表L[0,1,2,3,4,5,6,7,8,9,10] 中为偶数的数值加起来。假设这个列表的存储使用\_data，放在首地址0处，结果放在R1上。
3. 输入一个任意整数，例如725，放在R0中，结果为最高位的整数值并且放在R1中，例如725的最高位是7。
4. 输入一个字符串，使用\_data输入，首地址设为0，第0个位置放字符串的长度，从1位置开始放字符串，其中字符为0或1的ASCII码值，即48或49，计算出这个字符串的十进制的整数值是多少，放在R1上。例如：\_data 0,[4,49,49,49,48]，结果为14放在R1上。

请试验如下数据：\_data 0,[8,48,49,48,49,48,49,49,48]

1. 输入一个字符串，使用\_data输入，首地址设为0，第0个位置放字符串的长度，从1位置开始放字符串，其中字符为0或1的ASCII码值，即48或49，计算出该字符串中最长连续段1是多少个，并将结果放在R1上。例如：\_data 0,[16,49,48,49,49,49,48,48,49,49,49,49,49,48,49,49,48]，结果为5放在R1上。
2. 使用\_data输入一个序列，将首地址设为0，对该序列进行一趟遍历之后，可以同时找到该序列的最大值与最小值，最后将该序列的最大值放在R0中，最小值放在R1中。
3. 使用\_data输入一个排序好的序列，将首地址设为0，同时给定一个元素，放在R0上，将该元素插入到正确的位置上，将新的序列存储在与原来的序列首地址相同的位置处，并且使用\_pr (0)%n将新的序列打印出来。

例如序列为\_data 0,[2,5,6,9,10,54]，插入新的数字8之后新的序列为：[2,5,6,8,9,10,54]，此时打印出的结果为：0：2，1：5，2：6，3：8，4：9，5：10，6:54 。

1. 输入一个无符号的正整数，最大为65535（二进制数为16位），放在R0上，对16取余，得到的余数放在R1上。注意：不能使用mul指令和div指令。

例如：一个整数为118，放在R0上，其二进制为0111 0110，那么对16进行取余，只需要将118的二进制的低四位（0110）取出作为余数，所以118对16取余的结果的二进制为0110，即十进制数6，所以R1=6。

1. 输入一个无符号的正整数，最大为65535（二进制数为16位），放在R0上，对15取余，得到的余数放在R1上。注意：不能使用mul指令和div指令。

假设一个16位的二进制数，将其四位四位分割，第一个四位取为a，第二个四位取为b，第三个四位取为c，第四个四位取为c，则十进制整数表示为，那么这个整数对15取余可以表示为：

，

因此该整数对15取余可以转化为(a+b+c+d)%15，则当(a+b+c+d)小于15时，余数便为(a+b+c+d)，否则(a+b+c+d)减去15，直至小于15得到余数。

例如：一个整数38351，它的二进制表示为1001 0101 1100 1111，将其四位四位分割，a=9，b=5，c=12，d=15，可以表示为，故对15取余，可以转化为(9+5+12+15)%15，(9+5+12+15)大于15，需要减两次15，才会比15小，得到此时的余数为11。

1. 使用汇编指令，写出计算机做除法的运算过程。其中用将被除数放在R0上，除数放在R1上，商放在R2上，余数放在R3上。（提示：在做除法的时候，需要将余数进行左移位与被除数的最高位对齐，这里可以先使用clz指令将被除数和除数从最高位到第一个1之间的0统计出来，以确定除数需要移几位可以与被除数最高位对齐。）
2. 讲一讲push和pop分别是如何做的，通过哪几条汇编指令可以完成操作？
3. 讲一讲函数调用的时候，是如何建立栈帧的。
4. 假设R15表示fp，fp的值为300，通过执行下面这段汇编指令后，fp和sp的值分别是多少，在函数调用过程中局部变量R0和R2的值所存储的内存地址是多少，传递参数时两个参数存储的内存地址分别是多少？

**mov R15,300**

**mov sp,R15**

**sub sp,sp,2**

**mov R0,3**

**mov R2,5**

**store -1(R15),R2**

**store -2(R15),R0**

**push R2**

**push R0**

**call L0**

**goto L1**

**L0:**

**push R15**

**mov R15,sp**

**load R0,2(R15)**

**load R2,3(R15)**

**add R1,R0,R2**

**mov sp,R15**

**pop R15**

**ret**

**L1:**

1. 使用汇编指令，将习题13写好的除法封装在一个函数里，并且调用除法函数计算81÷7的值。将81作为被除数放在R2上，除数放在R3上，所得的商放在R1上，余数放在R0上。
2. 使用\_data输入一个序列，首地址为0，存储的第一个数据为序列的长度，后续依次是该序列的数值，使用选择排序算法对该序列排序，并将排序好的序列存储在原始序列所存储的内存地址处，同习题13，使用\_pr (0)%n将排好序的序列打印出来。

例如：\_data 0,[10,8,10,7,16,10,3,9,7,20,2]中，[]中的第一个数10为序列的长度，存储在内存地址0处，从内存地址为1开始的十个数字为序列的数字。排好序后的序列[2,3,7,7,8,9,10,10,16,20]依然是存储在内存地址为1开始的地方。使用\_pr (R0)%10打印，打印的结果为：1：2，2：3，3：7，4：7，5：8，6：9，7：10，8：10，9：16，10：20，

1. 使用\_data输入一个序列，首地址为0，存储的第一个数据为序列的长度，后续依次是该序列的数值，使用插入排序算法对该序列排序，并将排序好的序列存储在原始序列所存储的内存地址处，同习题18，使用\_pr (0)%n将排好序的序列打印出来。

例如：\_data 0,[10,8,10,7,16,10,3,9,7,20,2]中，[]中的第一个数10为序列的长度，存储在内存地址0处，从内存地址为1开始的十个数字为序列的数字。排好序后的序列[2,3,7,7,8,9,10,10,16,20]依然是存储在内存地址为1开始的地方。使用\_pr (R0)%10打印，打印的结果为：1：2，2：3，3：7，4：7，5：8，6：9，7：10，8：10，9：16，10：20，