# 苏州大学实验报告

院、	系	计算机学院	年级专业	计算机科学与技术	姓名	张昊	学号	1927405160
课程名称			微型计算机技术					
指导教师		姚望舒	同组实验者	- 无	无		2022年5月1日	

实验名称: 实验二: 基于构件方法的汇编程序设计

#### 一. 实验目的

- (1) 对构件基本应用方法有更进一步的认识、初步掌握基于构件的汇编设计与运行。
- (2) 理解汇编语言中顺序结构、分支结构和循环结构的程序设计方法。
- (3) 理解和掌握汇编跳转指令的使用方法和场合。
- (4) 掌握硬件系统的软件测试方法,初步理解 printf 输出调试的基本方法。

## 二. 实验准备

- (1) 硬件部分。PC 机或笔记本电脑一台、开发套件一套。
- (2) 软件部分。根据电子资源"..\02-Doc"文件夹下的电子版快速指南,下载合适的电子资源。
- (3) 软件环境。按照电子版快速指南中"安装软件开发环境"一节,进行有关软件工具的安装。

## 三. 实验过程或要求

#### (1) 验证性实验

- ① 下载开发环境 AHL-GEC-IDE。根据电子资源下"..\05-Tool\AHL-GEC-IDE 下载地址.txt"文件指引,下载由苏州大学-Arm 嵌入式与物联网技术培训中心(简称 SD-Arm)开发的金葫芦集成开发环境(AHL-GEC-IDE)到"..\05-Tool"文件夹。该集成开发环境兼容一些常规开发环境工程格式。
- ② 建立自己的工作文件夹。按照"分门别类,各有归处"之原则,建立自己的工作文件夹。并考虑随后内容安排,建立其下级子文件夹。
- ③ 拷贝模板工程并重命名。所有工程可通过拷贝模板工程建立。例如, "\04-Soft\ Exam4\_1"工程到自己的工作文件夹,可以改为自己确定的工程名,建议尾端增加日期字样,避免混乱。
- ④ 导入工程。在假设您已经下载 AHL-GEC-IDE, 并放入"..\05-Tool"文件夹,且按安装电子档快速指南正确安装了有关工具,则可以开始运行"..\05-Tool\AHL-GEC-IDE\AHL-GEC-IDE.exe"文件,这一步打开了集成开发环境 AHL-GEC-IDE。接着单击""→""→导入你拷贝到自己文件夹并重新命名的工程。导入工程后,左侧为工程树形目录,右边为文件内容编辑区,初始显示 main.s 文件的内容。
- ⑤ 编译工程。在打开工程,并显示文件内容前提下,可编译工程。单击""→"",则开始编译。
- ⑥ 下载并运行。

步骤一,硬件连接。用 TTL-USB 线(Micro 口)连接 GEC 底板上的"MicroUSB"串口与电脑的 USB 口。

步骤二,软件连接。单击""→"",将进入更新窗体界面。点击""查找到目标 GEC,则提示"成功连接·····"。

步骤三,下载机器码。点击""按钮导入被编译工程目录下 Debug 中的.hex 文件(看准生成时间,确认是自己现在编译的程序),然后单击""按钮,等待程序自动更新完成。

此时程序自动运行了。若遇到问题可参阅开发套件纸质版导引"常见错误及解决方法"一节,也可参阅电子资源"..\02-Doc"文件夹中的快速指南对应内容进行解决。

⑦ 观察运行结果与程序的对应。

第一个程序运行结果(PC 机界面显示情况)见图 4-7。为了表明程序已经开始运行了,在每个样例程序进入主循环之前,使用 printf 语句输出一段话,程序写入后立即执行,就会显示在开发环境下载界面的中的右下角文本框中,提示程序的基本功能。

利用 printf 语句将程序运行的结果直接输出到 PC 机屏幕上, 使得嵌入式软件开发的输出调试变得十分便利, 调试嵌入式软件与调试 PC 机软件几乎一样方便, 改变了传统交叉调试模式。实验

#### 步骤和结果

## (2) 设计性实验

在验证性实验的基础上,自行编程实现 100 以内的奇数相加所得到的和,最后通过串口输出该结果。

# (3) 进阶实验★

利用"Exam5\_5"工程提供的一组数据,也可自行定义一组数据,采用选择排序算法对这组数据进行 从小到大排序。

# 四、实验结果

#### (1) 验证性实验

请问实验结果与实验过程描述是否一致?在实验过程中是否遇到过问题?如何解决的?实验结果与实验过程描述基本一致,示例代码是递增排序。串口更新截图:



## (2) 设计性实验

```
//验证性实验中求 100 以内的奇数之和的代码片段
string add:
.string "\nsum:%d\n" //输出100以内的奇数之和
// .....
main:
// .....
//求100以内的奇数之和
                             //r0为1...100
   mov r0,#1
   mov r1,#0
                             //r1为sum
add_loop:
   and r2, r0, #1
                             //r2=r0&1=r1%2
   cmp r2,#0
                             //r2等于0 (r0是偶数) 不加
   beg add pass
   add r1, r1, r0
                             //r1+=r0
add_pass:
                             //r0++
   add r0, r0, #1
```

cmp r0,#100 //r0不达到100继续循环
bne add\_loop
ldr r0,=string\_add //输出结果
bl printf

# 结果:



# (3) 进阶实验★

```
//选择排序算法的代码片段
//函数名称: swap
//函数返回:无
//参数说明: r0, r1:要交换的两个数据的地址
//功能概要:将两个地址的数据交换
swap:
// (1) 保存现场
   push {r0-r7,lr}
                  //保存现场, pc(lr)入栈
// (2) 交换
   ldrb r2,[r0]
                 //r2=*r0
   ldrb r3,[r1]
                 //r3=*r1
   strb r2,[r1]
                 //*r1=r2
   strb r3,[r0]
                 //*r0=r3
// (3) 恢复现场
                 //恢复现场, lr出栈到pc
   pop {r0-r7,pc}
//----
//函数名称: selectionSort up
//函数返回:无
//参数说明: r0:用于存储数据的首地址, r1:数组的长度
//功能概要:将一数组采用选择排序的方式进行升序排列,且为原地排序
```

```
//----
selectionSort up:
  push {r0-r7,lr} //保存现场, pc(lr)入栈
  //外层循环开始: 每轮循环把待排序区的最小元素与待排序区的首元素交换
  mov r2, #0
               //r2=0 外层循环变量
  sub r7, r1, #1 //循环终止于r7=r1-1
up loop outer:
           //若r2>=r7. 结束循环
  cmp r2, r7
  bge up_loop_outer_after
  //否则继续循环
  mov r4, r2
               //最小元素的下标r4=r2
  //内层循环开始:找到最小的元素,下标存到r4
  add r3, r2, #1 //r3=r2+1 内层循环变量
up loop inner:
  cmp r3, r1
           //若r3>=r6. 结束循环
  bge up loop inner after
  //否则继续循环
  ldrb r5, [r0, r3] //r5=r0[r3]
  ldrb r6, [r0, r4] //r6=r0[r4] (最小元素)
  cmp r5, r6
  //若r5>=r6, 即r6=r0[r4]仍然是更小的元素, 不修改
  bge up_not_change
  //若r5<r6, 即r5=r0[r3]是更小的元素, 修改最小元素的下标r4=r3
  mov r4, r3
up not change:
  add r3, r3, #1 //r3++
  b up_loop_inner
                 //继续循环
up_loop_inner_after:
  //内层循环结束
  //交换最小元素r0[r4]和待排序区首元素r0[r2]
  add r5, r0, r4 //r5=&r0[r4]
  add r6, r0, r2
               //r6=&r0[r2]
  push {r0,r1} //保护r0和r1
  mov r0, r5
               //传递参数
  mov r1, r6
          //调用交换函数
  bl swap
  pop {r0,r1}
                  //恢复r0和r1
  add r2, r2, #1 //r2++
  b up_loop_outer
                 //继续循环
up loop outer after:
  //外层循环结束
               //恢复现场,1r出栈到pc
  pop {r0-r7,pc}
```

```
//----
//函数名称: selectionSort down
//函数返回:无
//参数说明: r0:用于存储数据的首地址, r1:数组的长度
//功能概要:将一数组采用选择排序的方式进行降序排列,且为原地排序
selectionSort down:
                       //保存现场, pc(lr)入栈
  push {r0-r7,lr}
  //外层循环开始: 每轮循环把待排序区的最大元素与待排序区的首元素交换
              //r2=0 外层循环变量
  mov r2, #0
  sub r7, r1, #1
              //循环终止于r7=r1-1
down loop outer:
           //若r2>=r7. 结束循环
  cmp r2, r7
  bge down loop outer after
  //否则继续循环
           //最大元素的下标r4=r2
  mov r4, r2
  //内层循环开始:找到最大的元素,下标存到r4
  add r3, r2, #1 //r3=r2+1 内层循环变量
down loop inner:
  cmp r3, r1
              //若r3>=r6. 结束循环
  bge down loop inner after
  //否则继续循环
  ldrb r5, [r0, r3] //r5=r0[r3]
  ldrb r6, [r0, r4] //r6=r0[r4] (最大元素)
  cmp r5, r6
  //若r5<=r6, 即r6=r0[r4]仍然是更大的元素, 不修改
  bls down not change
                 //修改这里!
  //若r5>r6, 即r5=r0[r3]是更大的元素, 修改最大元素的下标r4=r3
  mov r4, r3
down_not_change:
             //r3++
  add r3, r3, #1
  b down_loop_inner
                 //继续循环
down_loop_inner_after:
  //内层循环结束
  //交换最大元素r0[r4]和待排序区首元素r0[r2]
  add r5, r0, r4 //r5=&r0[r4]
  add r6, r0, r2
              //r6=&r0[r2]
  push {r0,r1}
              //保护r0和r1
  mov r0, r5
              //传递参数
  mov r1, r6
          //调用交换函数
  bl swap
  pop {r0,r1}
                 //恢复r0和r1
  add r2, r2, #1 //r2++
  b down_loop_outer
                 //继续循环
down_loop_outer_after:
```

```
//外层循环结束
                        //恢复现场, lr出栈到pc
   pop {r0-r7,pc}
//main 函数中调用代码
arrav1:
                     //定义需排序的数组
   .byte 12,15,8,14,16,2,45
   .align 1
                    //count1=数组array1长度,用于记录外循环次数
.equ count1,7
//.....
main:
//.....
//调用选择升、降序
   ldr r0,=array1
   ldr r1,=count1
   bl selectionSort up
                              //调用升序选择排序函数
   //bl selectionSort_down
                               //调用降序选择排序函数
```

# 结果:



# 五. 实践性问答题

(1) 进阶实验中, 如果要求从大到小顺序, 则应修改哪些语句。

修改 label 中 up 为 down; 修改内层循环中 r5, r6 比较后的转跳条件为小于等于才转跳, 即:

bls down\_not\_change (具体可以看上面的代码)