

# 2024春汇编语言小组作业1——快速排序的汇编实现

组号：7

成员：蓝宇舟 2022K8009918005 卢柯圳 2022K8009929023

## 实验环境

- 操作系统：Ubuntu 22.04.4 LTS on Windows 10 x86\_64
- 汇编语言：x86-32 架构，AT&T 语法

## 实验准备

从 [quicksort](#) 克隆代码框架到本地，按照 `README.md` 文件说明，编写 `partition_asm` 和 `quicksort_asm` 函数，并利用脚本进行检测。

## 实验内容

### 测试脚本改写

因为编译过程会生成可执行文件和可重定向文件，为了方便管理，我们改写了 `quicksort.sh` 脚本。通过以下 `Makefile` 文件实现一键编译和清理功能：

```
1 all: quicksort
2
3 quicksort: partition.o quicksort.o quicksort-main.c
4     gcc -g -static -m32 -o quicksort partition.o quicksort.o quicksort-main.c
5
6 partition.o: partition.s
7     as --32 -gstabs -o partition.o partition.s
8
9 quicksort.o: quicksort.s
10    as --32 -gstabs -o quicksort.o quicksort.s
11
12 clean:
13     rm -f *.o quicksort
14
```

### 编写 `partition_asm` 函数

`partition_asm` 函数接受三个参数：一个数组的指针和两个整数，分别表示数组的低索引和高索引。

在每个函数的开头，我们首先要对 `%edi`、`%esi` 和 `%ebx` 这三个寄存器进行压栈操作，因为这三个是被调用者保存寄存器。

然后，它从栈中获取参数，并将它们移动到寄存器中。`%eax` 存储数组的地址，`%ebx` 存储低索引，`%ecx` 存储高索引。`%edx` 存储基准值，即数组的低索引处的值。

接下来通过三个跳转类指令实现一个大循环套三个小循环，`cmp` 指令设置状态码，然后通过跳转类指令完成跳转，确定是否跳出循环。

具体步骤及含义详见下图代码和注释：

```

quicksort > [i] partitions
1  /* ===== */
2  /* partition_asm */
3  /* ===== */
4
5  .global partition_asm
6  .type partition_asm, @function
7  partition_asm:
8  /* backup the value of callee-saved registers to memory */
9  pushl %edi
10 pushl %esi
11 pushl %ebx
12
13 /* parameters */
14 movl 16(%esp), %eax # eax: &arr[0]
15 movl 20(%esp), %ebx # ebx: low
16 movl 24(%esp), %ecx # ecx: high
17 movl (%eax,%ebx,4), %edx # edx: base
18 jmp end # whether to start loop
19
20 loop_1:
21 cmpl %ecx, %ebx # if low >= high, jump to exchange_1
22 jge exchange_1
23 cmpl %edx, (%eax,%ecx,4) # if arr[high] < base, jump to exchange_1
24 jl exchange_1
25 dec %ecx # high--
26 jmp loop_1 # loop
27
28 exchange_1:
29 /* arr[low] = arr[high] */
30 movl (%eax,%ecx,4), %esi # esi = arr[high]
31 movl %esi, (%eax,%ebx,4) # arr[low] = esi
32
33 loop_2:
34 cmpl %ecx, %ebx # if low >= high, jump to exchange_2
35 jge exchange_2
36 cmpl %edx, (%eax,%ebx,4)
37 jg exchange_2 # if arr[low] > base, jump to exchange_2
38 inc %ebx # low++
39 jmp loop_2 # loop
40
41 exchange_2:
42 /* arr[high] = arr[low] */
43 movl (%eax,%ebx,4), %esi # esi = arr[low]
44 movl %esi, (%eax,%ecx,4) # arr[high] = esi
45
46 end:
47 /* determine whether to keep loop */
48 cmpl %ecx, %ebx # low < high
49 jl loop_1 # if low < high, loop
50
51 /* restore arr[low] and set return value */
52 movl %edx, (%eax,%ebx,4) # arr[low] = base
53 movl %ebx, %eax # return low
54
55 /* restore the value of callee-saved registers */
56 popl %ebx
57 popl %esi
58 popl %edi
59
60 /* return */
61 ret
62

```

## 编写 quicksort\_asm 函数

关于函数的传参以及被调用者寄存器的压栈操作见上一部分。

这里只有一个条件判断语句，所以我划分了两个标签 `sort` 和 `end`，如果满足 `low < high`，就执行 `sort` 中的内容。

快速排序涉及到三次函数调用，一次 `partition_asm` 和两次自身递归调用。因此在调用前需要手动压栈传递参数，并在调用结束时通过 `addl $12, %esp` 使栈指针回到正常位置（因为两个参数来自内存，一个参数来自被调用者保存寄存器，因此不需要 `pop` 来恢复数据）。

在计算 `pivot + 1` 和 `pivot - 1` 时，我们没有使用常见的 `add` 和 `sub` 指令，而是利用 `leal`（加载有效地址）和 `dec` 指令，减少了计算所需要的步骤。

具体步骤及含义详见下图代码和注释：

```

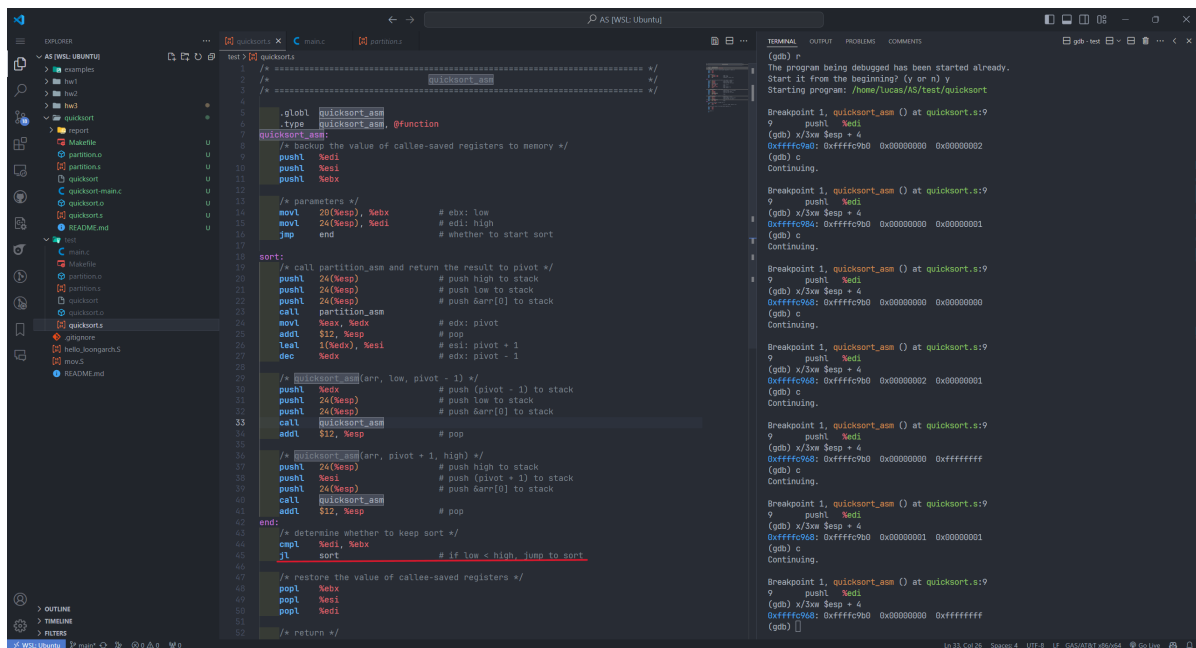
1  /* ===== */
2  /*               quicksort_asm                               */
3  /* ===== */
4
5  .globl quicksort_asm
6  .type quicksort_asm, @function
7  quicksort_asm:
8  /* backup the value of callee-saved registers to memory */
9      pushl %edi
10     pushl %esi
11     pushl %ebx
12
13     /* determine whether to keep sort */
14     movl 20(%esp), %eax # low
15     cmpl 24(%esp), %eax
16     jge end # if low >= high, jump to end
17
18 sort:
19     /* call partition_asm and return the result to pivot */
20     pushl 24(%esp) # push high to stack
21     pushl 24(%esp) # push low to stack
22     pushl 24(%esp) # push &arr[0] to stack
23     call partition_asm
24     movl %eax, %edi # edi: pivot
25     addl $12, %esp # pop
26     leal 1(%edi), %esi # esi: pivot + 1
27     dec %edi # edi: pivot - 1
28
29     /* quicksort_asm(arr, low, pivot - 1) */
30     pushl %edi # push (pivot - 1) to stack
31     pushl 24(%esp) # push low to stack
32     pushl 24(%esp) # push &arr[0] to stack
33     call quicksort_asm
34     addl $12, %esp # pop
35
36     /* quicksort_asm(arr, pivot + 1, high) */
37     pushl 24(%esp) # push high to stack
38     pushl %esi # push (pivot + 1) to stack
39     pushl 24(%esp) # push &arr[0] to stack
40     call quicksort_asm
41     addl $12, %esp # pop
42
43 end:
44 /* restore the value of callee-saved registers */
45 popl %ebx
46 popl %esi
47 popl %edi
48
49 /* return */
50 ret
51

```

## 调试中遇到的问题

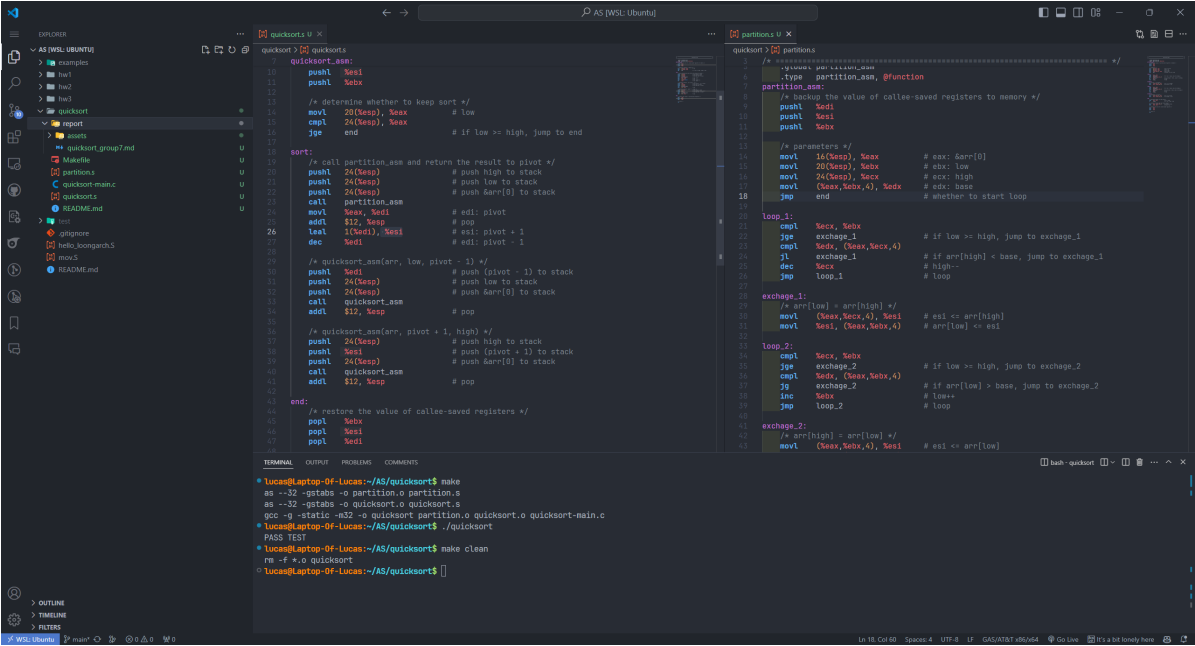
在调试 `quicksort_asm` 函数过程中，出现了无限死循环的情况，起初以为是递归调用出现了问题，后来通过 `gdb` 打印内存地址，才发现 `quicksort_asm` 的返回地址并没有减少（如果递归调用不停止，按理说栈指针的值应该不断减少，因为栈向下增长）。

最终找到问题在 `jl` 上。因为 `sort` 部分执行完后没有返回，按顺序又进行了一次 `low < high` 的判断。相当于 `if` 语句变成了 `while` 语句，且条件始终为真或假。



# 最终结果

成功通过测试：



# 收获与反思

通过本次实验，我们也收获到了很多：

1. 对快速排序算法的原理和实现细节有了更深入的理解。
2. 让我们熟悉了 `x86-32` 汇编语言的语法和指令集。一方面对于数据传输指令、跳转指令等有了更深刻的认识，另一方面也加深了我们对计算机系统的认知。不仅巩固了我们对不同寄存器特定功能的理解，也让我们学会了如何利用栈在函数调用中传递参数，这与高级语言有很大的差别。与此同时，在不断的试错中，我们逐渐积累了将 C 语言代码转化为汇编代码的相关经验（尤其是条件、循环等语句的实现）。
3. 在代码的编写、汇编、链接和调试等过程中，我们也熟悉了新工具的使用方法。例如，用 `as --32` 和 `ld -m elf_i386` 编译出 32 位系统上的可执行文件。此外，我们还使用 `Makefile` 脚本工具便捷地实现多文件项目的管理。最后在调试过程中，我们也学会了 `gdb` 的新使用方法，比如用 `info registers` 查看寄存器的值，以及用 `x` 打印内存，受益匪浅。
4. 由于汇编代码可读性较差，因此我们也养成了多写注释的好习惯。