## 作业-2

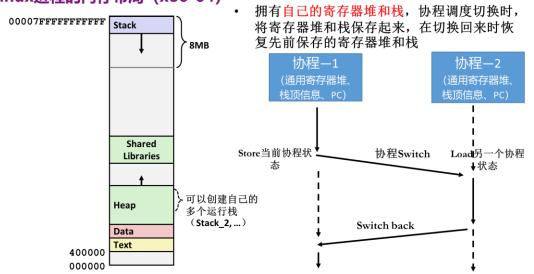
1. 过程调用以及返回的顺序在一般情况下都是"<mark>过程返回的顺序恰好与调用顺</mark>序相反",但是我们可以利用汇编以及对运行栈的理解来编写汇编过程打破这一惯例。

有如下汇编代码(x86-32 架构),其中 GET 过程唯一的输入参数是一个用于 存储当前处理器以及栈信息的内存块地址 (假设该内存块的空间足够大),而 SET 过程则用于恢复被 GET 过程所保存的处理器及栈信息,其唯一的输入参数也是该内存块地址。在理解代码的基础上,回答下列问题:

```
GET:
                                    SET:
                                    mov1 4 (%esp), %eax
mov1 4 (%esp), %eax
                      \#(A)
                                    mov1 20 (%eax), %edi
mov1 %edi, 20 (%eax)
mov1 %esi, 24(%eax)
                                    mov1 24 (%eax), %esi
                                    mov1 28 (%eax), %ebp
mov1 %ebp, 28 (%eax)
mov1 %ebx, 36 (%eax)
                                    mov1 36 (%eax), %ebx
mov1 %edx, 40 (%eax)
                                    mov1 40 (%eax), %edx
                                    mov1 44 (%eax), %ecx
mov1 %ecx, 44 (%eax)
                                    mov1 (%eax), %esp
                                                              #(D)
mov1 $1, 48 (%eax)
                                    push1 60 (%eax)
                                                              #(E)
mov1 (%esp), %ecx
                      # (B)
                                    mov1 48 (%eax), %eax
mov1 %ecx, 60 (%eax)
leal 4(%esp), %ecx
                      #(C)
                                    ret
mov1 %ecx, 72 (%eax)
mov1 44 (%eax), %ecx
mov1 $0, %eax
ret
```

- 1.1 SET 过程的返回地址是什么, 其返回值是多少?
- 1.2 代码段中的(A)指令执行后,eax中存放的是什么?(B)指令执行后,ecx中存放的是什么?(C)指令的作用是什么?(E)指令的作用是什么?并将(D)指令补充完整。
- 2. 上述的思路也可用于"协程"任务切换(上课讲过, PPT 加下图),

## Linux进程的内存布局 (x86-64) 协程: 轻量级任务 (OS不可见)



切换协程用的过程的代码如下:

## ribs swapcurcontext:

```
current ctx, %rsi
movq
/* Save the preserved registers. */
movq
        %rsp, 0(%rsi)
        %rbx, 8(%rsi)
movq
        %rbp, 16(%rsi)
movq
        %r12, 24(%rsi)
movq
movq
        %r13, 32(%rsi)
        %r14, 40(%rsi)
movq
        %r15, 48(%rsi)
movq
        %rdi, current ctx
movq
/* Load the new stack pointer and the preserved registers.*/
movq
        0(%rdi), %rsp
        8 (%rdi), %rbx
movq
        16(%rdi), %rbp
movq
movq
        24 (%rdi), %r12
        32 (%rdi), %r13
movq
        40 (%rdi), %r14
movq
        48 (%rdi), %r15
movq
ret
```

- 2.1 请简要介绍其工作原理;
- 2.2 为何 save/load 的通用寄存器个数这么少(x86-64 有 16 个通用寄存器)?

3. 请对照下列的 C 代码与对应的汇编代码,解释下 C 函数返回 struct 类型是如何实现的?可以通过画出 call return\_struct 时栈的 layout 以及传参情况,并辅以说明来解释。

```
typedef struct{
int age; int bye; int coo; int ddd; int eee;
} TEST Struct;
int i = 2;
TEST_Struct __cdecl return_struct(int n)
     TEST Struct local struct;
     local struct.age = n;
     local_struct.bye = n;
     local struct.coo = 2*n;
     local struct.ddd = n;
     local struct.eee = n;
     i = local_struct.eee + local_struct.age *2 ;
     return local_struct;
}
int function1()
     TEST Struct main struct = return struct(i);
     return 0;
}
```

```
return struct:
              %rdi, %rax
      movq
      movl
              %esi, (%rdi)
              %esi, 4(%rdi)
      movl
                (%rsi,%rsi), %edx
      leal
              %edx, 8(%rdi)
      movl
             %esi, 12(%rdi)
      movl
              %esi, 16(%rdi)
      movl
      addl
              %edx, %esi
              %esi, i(%rip)
      movl
      ret
function1:
      subq
              $32, %rsp
             i(%rip), %esi
      movl
              %rsp, %rdi
      movq
               return struct
      call
              $0, %eax
      movl
              $32, %rsp
      addq
      ret
```

- 4. 请分别对照下列的 C 代码与对应的汇编代码,解释下 C 函数是如何传入 struct 类型参数的?可以通过画出 call input\_struct 时栈的 layout,并辅 以说明来解释。
- 4.1 gcc 0g ···

```
typedef struct{
  int age; int bye; int coo; int ddd; int eee;
} TEST_Struct;
int i = 2;
int input_struct(TEST_Struct in_struct)
{
    return in_struct.eee + in_struct.age*2;
}
int function2()
{
    TEST_Struct main_struct;
    main_struct.age = i;
    main_struct.bye = i;
    main_struct.coo = 2*i;
    main_struct.ddd = i;
    main_struct.eee = i;
    return input_struct(main_struct);
}
```

```
input struct:
      movl
             8(%rsp), %eax
                             #age
      addl
             %eax, %eax
      addl
             24(%rsp), %eax
                             #eee
      ret
function2:
             $56, %rsp
      subq
             i(%rip), %eax
      movl
             %eax, 24(%rsp)
      movl
                            #age
      movl
            %eax, 28(%rsp)
                            #bye
             (%rax,%rax), %edx
      leal
            %edx, 32(%rsp)
      movl
      movl %eax, 36(%rsp)
                             #ddd
      movq 24(%rsp), %rdx
      movq %rdx, (%rsp)
                             #age/bye
      movq
             32(%rsp), %rdx
            %rdx, 8(%rsp)
                            #coo/ddd
      movq
      movl
            %eax, 16(%rsp)
                            #eee
      call input struct
             $56, %rsp
      addq
```

4. 2 gcc -01/2 ···

C 代码不变。汇编如下:

```
input_struct:
```

mov1 24(%rsp), %eax mov1 8(%rsp), %edx

leal (%rax,%rdx,2), %eax

ret

ret

function2:

movl i(%rip), %eax

leal (%rax,%rax,2), %eax

ret

请分析这段代码,编译器做了什么优化工作。

4.3 如果在上面的 C 代码的 int input\_struct (…) 声明前加上 static, gcc - 01/2 … 编译后的代码如下:

```
function2:
```

```
movl i(%rip), %eax
leal (%rax,%rax,2), %eax
ret
```

请分析这段代码,编译器做了什么优化工作。