C函数调用过程原理及函数栈帧分析

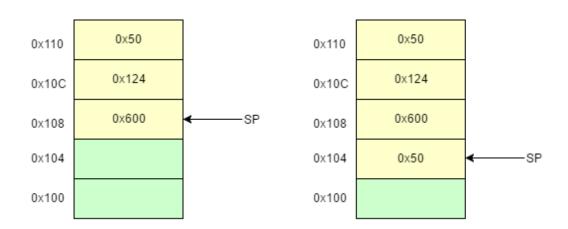
在x86的计算机系统中,内存空间中的栈主要用于保存函数的参数,返回值,返回地址,本地变量等。一切的函数调用都要将不同的数据、地址压入或者弹出栈。因此,为了更好地理解函数的调用,我们需要 先来看看栈是怎么工作的。

栈是什么?

简单来说,栈是一种LIFO形式的数据结构,所有的数据都是后进先出。这种形式的数据结构正好满足我们调用函数的方式:父函数调用子函数,父函数在前,子函数在后;返回时,子函数先返回,父函数后返回。栈支持两种基本操作,push和pop。push将数据压入栈中,pop将栈中的数据弹出并存储到指定寄存器或者内存中。

这里是一个push操作的例子。假设我们有一个栈,其中黄色部分是已经写入数据的区域,绿色部分是还未写入数据的区域。现在我们将0x50压入栈中:

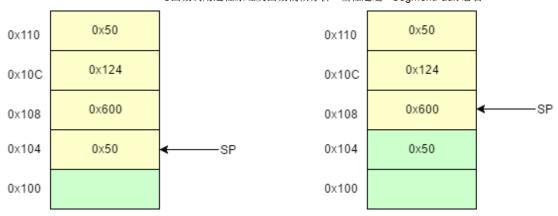
// 将0x50的压入栈 push \$0x50



我们再来看看pop操作的例子:

// 将0x50弹出栈

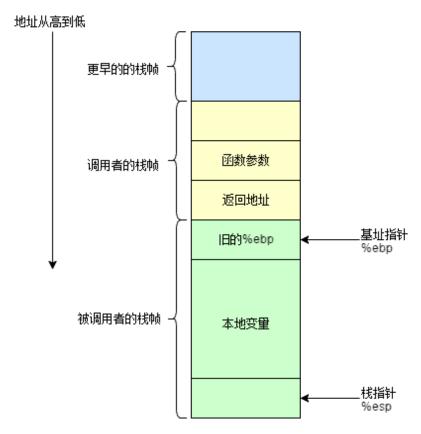
pop



这里有两点需要注意的,第一,上面例子中栈的生长方向是从高地址到低地址的,这是因为在下文讲的 栈帧中,栈就是向下生长的,因此这里也用这种形式的栈;第二,pop操作后,栈中的数据并没有被清 空,只是该数据我们无法直接访问。有了这些栈的基本知识,我们现在可以来看看在x86-32bit系统下, C语言函数是如何调用的了。

栈帧是什么?

栈帧,也就是stack frame,其本质就是一种栈,只是这种栈专门用于保存函数调用过程中的各种信息(参数,返回地址,本地变量等)。栈帧有栈顶和栈底之分,其中栈顶的地址最低,栈底的地址最高,SP(栈指针)就是一直指向栈顶的。在x86-32bit中,我们用 %ebp 指向栈底,也就是基址指针;用 %esp 指向栈顶,也就是栈指针。下面是一个栈帧的示意图:



一般来说,我们将 %ebp 到 %esp 之间区域当做栈帧(也有人认为该从函数参数开始,不过这不影响分析)。并不是整个栈空间只有一个栈帧,每调用一个函数,就会生成一个新的栈帧。在函数调用过程中,我们将调用函数的函数称为"调用者(caller)",将被调用的函数称为"被调用者(callee)"。在这个过程中,1)"调用者"需要知道在哪里获取"被调用者"返回的值;2)"被调用者"需要知道传入的参数在哪里,3)返回的地址在哪里。同时,我们需要保证在"被调用者"返回后,%ebp, %esp 等寄存器的值应该和调用前一致。因此,我们需要使用栈来保存这些数据。

函数调用实例

函数的调用

我们直接通过实例来看函数是如何调用的。这是一个有参数但没有调用任何函数的简单函数,我们假设它被其他函数调用。

```
int MyFunction(int x, int y, int z)
{
    int a, b, c;
    a = 10;
    b = 5;
    c = 2;
    ...
}

int TestFunction()
{
    int x = 1, y = 2, z = 3;
    MyFunction1(1, 2, 3);
    ...
}
```

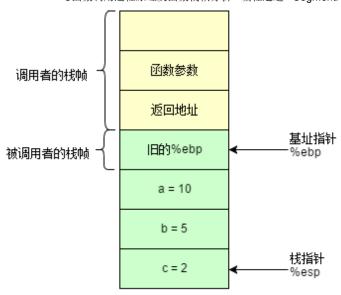
对于这个函数, 当调用时, MyFunction() 的汇编代码大致如下:

光看代码可能还是不太明白,我们先来看看此时的栈是什么样的:



此时调用者做了两件事情:第一,将被调用函数的参数按照从右到左的顺序压入栈中。第二,将返回地址压入栈中。这两件事都是调用者负责的,因此压入的栈应该属于调用者的栈帧。我们再来看看被调用者,它也做了两件事情:第一,将老的(调用者的)%ebp压入栈,此时%esp指向它。第二,将%esp的值赋给%ebp,%ebp就有了新的值,它也指向存放老%ebp的栈空间。这时,它成了是函数MyFunction()栈帧的栈底。这样,我们就保存了"调用者"函数的%ebp,并且建立了一个新的栈帧。

只要这步弄明白了,下面的操作就好理解了。在 %ebp 更新后,我们先分配一块0x12字节的空间用于存放本地变量,这步一般都是用 sub 或者 mov 指令实现。在这里使用的是 mov1。通过使用 mov 配合 -4(%ebp), -8(%ebp) 和 -12(%ebp) 我们便可以给 a, b 和 c 赋值了。



函数的返回

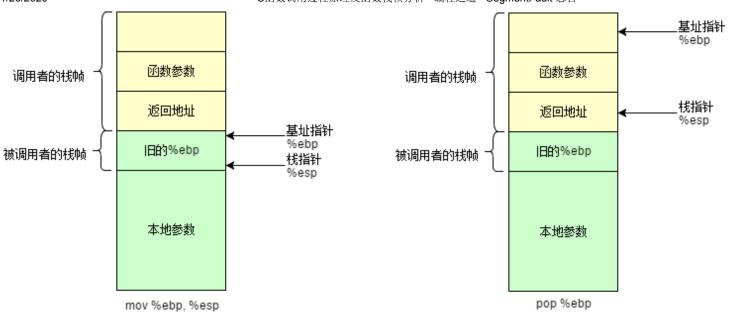
上面讲的都是函数的调用过程,我们现在来看看函数是如何返回的。从下面这个例子我们可以看出,和调用函数时正好相反。当函数完成自己的任务后,它会将 %esp 移到 %ebp 处,然后再弹出旧的 %ebp 的值到 %ebp。这样,%ebp 就恢复到了函数调用前的状态了。

```
int MyFunction( int x, int y, int z )
{
   int a, int b, int c;
   ...
   return;
}
```

其汇编大致如下:

```
_MyFunction:
    push %ebp
    movl %esp, %ebp
    movl -12(%esp), %esp
    ...
    mov %ebp, %esp
    pop %ebp
    ret
```

我们注意到最后有一个 ret 指令,这个指令相当于 pop + jum。它首先将数据(返回地址)弹出栈并保存到 %eip 中,然后处理器根据这个地址无条件地跳到相应位置获取新的指令。



总结

到这里,C函数的调用过程就基本讲完了。函数的调用其实不难,只要搞懂了如何保存以及还原 %ebp 和 %esp,就能明白函数是如何通过栈帧进行调用和返回的了。希望这篇文章对你有帮助!

引用

在我学习栈帧以及写这篇文章的过程中,参考了下面这些文章,在这我感谢他们对我提供的大力的帮助。如果你对这些文章感兴趣,请访问以下链接:

- 1. x86 Instruction Set Reference
- 2. x86 Disassembly/Functions and Stack Frames
- 3. x86 Assembly Guide