

练习 5：实现函数调用堆栈跟踪函数（需要编程）。

我们需要在 lab1 中实现 kdebug.c 中的函数 print_stackframe，可以通过函数 print_stackframe 来跟踪函数调用堆栈中记录的返回地址。如果能够正确实现此函数，可在 lab1 中执行 make qemu 后，在 qemu 模拟器中得到类似如下的输出：

```
⋮
    ebp:0x00007b28    eip:0x00100992    args:0x00010094    0x00010094
0x00007b58 0x00100096
    kern/debug/kdebug.c:305: print_stackframe+22
    ebp:0x00007b38    eip:0x00100c79    args:0x00000000    0x00000000
0x00000000 0x00007ba8
    kern/debug/kmonitor.c:125: mon_backtrace+10
    ebp:0x00007b58    eip:0x00100096    args:0x00000000    0x00007b80
0xffff0000 0x00007b84
    kern/init/init.c:48: grade_backtrace2+33
    ebp:0x00007b78    eip:0x001000bf    args:0x00000000    0xffff0000
0x00007ba4 0x00000029
    kern/init/init.c:53: grade_backtrace1+38
    ebp:0x00007b98    eip:0x001000dd    args:0x00000000    0x00100000
0xffff0000 0x0000001d
    kern/init/init.c:58: grade_backtrace0+23
    ebp:0x00007bb8    eip:0x00100102    args:0x0010353c    0x00103520
0x00001308 0x00000000
    kern/init/init.c:63: grade_backtrace+34
    ebp:0x00007be8    eip:0x00100059    args:0x00000000    0x00000000
0x00000000 0x00007c53
    kern/init/init.c:28: kern_init+88
    ebp:0x00007bf8    eip:0x00007d73    args:0xc031fcfa    0xc08ed88e
0x64e4d08e 0xfa7502a8
    <unknow>: -- 0x00007d72 -
⋮
```

请完成实验，看看输出是否与上述显示大致一致，并解释最后一行各个数值的含义。

提示：可阅读 3.3.1 小节“函数堆栈”，了解编译器如何建立函数调用关系的。在完成 lab1 编译后，查看 lab1/obj/bootblock.asm，了解 bootloader 源码与机器码的语句和地址等的对应关系；查看 lab1/obj/kernel.asm，了解 ucore OS 源码与机器码的语句和地址等的对应关系。

要求完成函数 kern/debug/kdebug.c::print_stackframe 的实现，提交改进后源代码包(可以编译执行)，并在实验报告中简要说明实现过程，并写出对上述问题的回答。

补充材料

显示完整的栈结构需要解析内核文件中的调试符号，这较为复杂和繁琐。代码中有一些辅助函数可以使用。例如，可以通过调用 print_debuginfo 函数完成查找对应函数名并打印至屏幕的功能。具体可以参见 kdebug.c 代码中的注释。

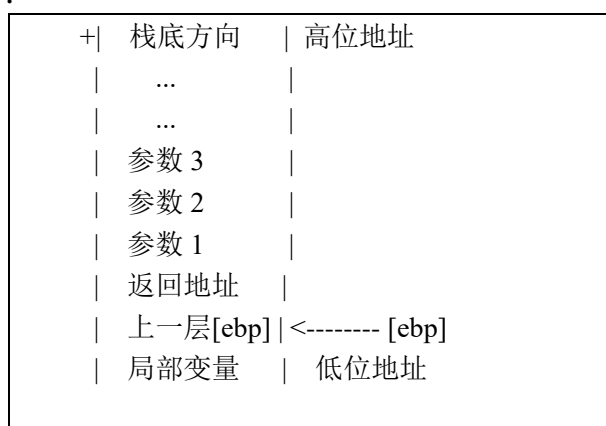
答：

(1) 函数堆栈^[1]

栈是一个很重要的编程概念（编译课和程序设计课都讲过相关内容），与编译器和编程语言有紧密的联系。理解调用栈最重要的两点是：栈的结构，EBP 寄存器的作用。一个函数调用动作可分解为：零到多个 PUSH 指令（用于参数入栈），一个 CALL 指令。CALL 指令内部其实还暗含了一个将返回地址（即 CALL 指令下一条指令的地址）压栈的动作（由硬件完成）。几乎所有本地编译器都会在每个函数体之前插入类似如下的汇编指令：

```
pushl    %ebp
movl     %esp, %ebp
```

这样在程序执行到一个函数的实际指令前，已经有以下数据顺序入栈：参数、返回地址、ebp 寄存器。由此得到类似如下的栈结构（参数入栈顺序跟调用方式有关，这里以 C 语言默认的 CDECL 为例）：



函数调用栈结构

这两条汇编指令的含义是：首先将 ebp 寄存器入栈，然后将栈顶指针 esp 赋值给 ebp。“mov ebp esp”这条指令表面上看是用 esp 覆盖 ebp 原来的值，其实不然。因为给 ebp 赋值之前，原 ebp 值已经被压栈（位于栈顶），而新的 ebp 又恰恰指向栈顶。此时 ebp 寄存器就已经处于一个非常重要的地位，该寄存器中存储着栈中的一个地址（原 ebp 入栈后的栈顶），从该地址为基准，向上（栈底方向）能获取返回地址、参数值，向下（栈顶方向）能获取函数局部变量值，而该地址处又存储着上一层函数调用时的 ebp 值。

一般而言，ss:[ebp+4] 处为返回地址，ss:[ebp+8] 处为第一个参数值（最后一个入栈的参数值，此处假设其占用 4 字节内存），ss:[ebp-4] 处为第一个局部变量，ss:[ebp] 处为上一层 ebp 值。由于 ebp 中的地址处总是“上一层函数调用时的 ebp 值”，而在每一层函数调用中，都能通过当时的 ebp 值“向上（栈底方向）”能获取返回地址、参数值，“向下（栈顶方向）”能获取函数局部变量值。如此形成递归，直至到达栈底。这就是函数调用栈。

举一个实际的例子^[2]查看 ebp 与 esp 两个寄存器如何构建出完整的函数栈（其中 leave 等同于 movl %ebp, %esp, popl %ebp 两条指令）：

[1] 陈渝，向勇. 操作系统实验指导[M]. 北京，清华大学出版社，2013:57-58.

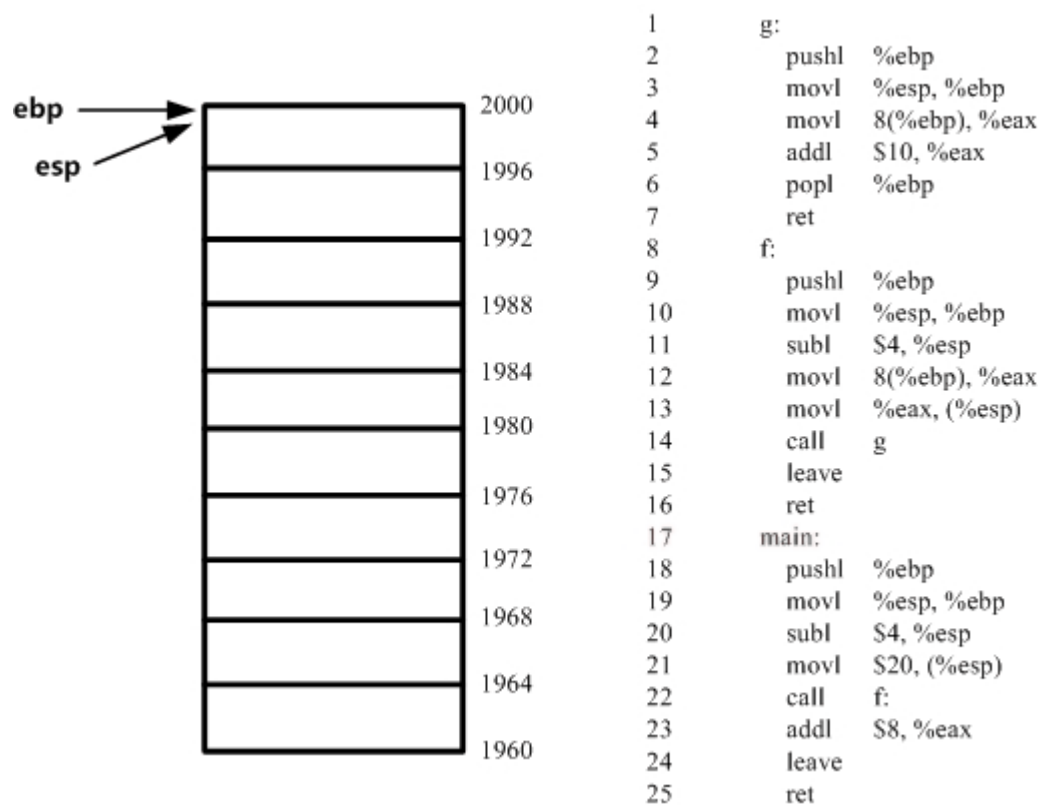
[2] nlskyfree. ucore lab1[OL]. <https://www.jianshu.com/p/969e1bdc471>, 2018-07-13.

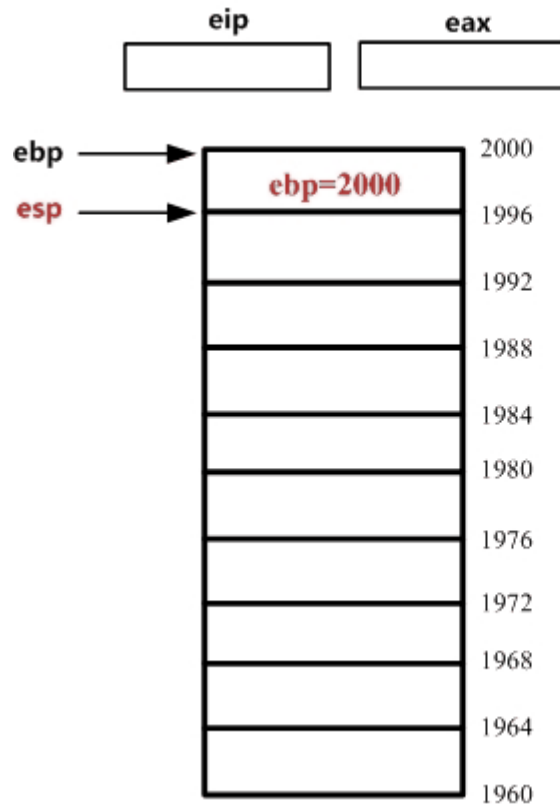
```

int g(int x) {
    return x + 10;
}
int f(int x) {
    return g(x);
}
int main(void) {
    return f(20) + 8;
}

```

函数调用过程的示意图如下：

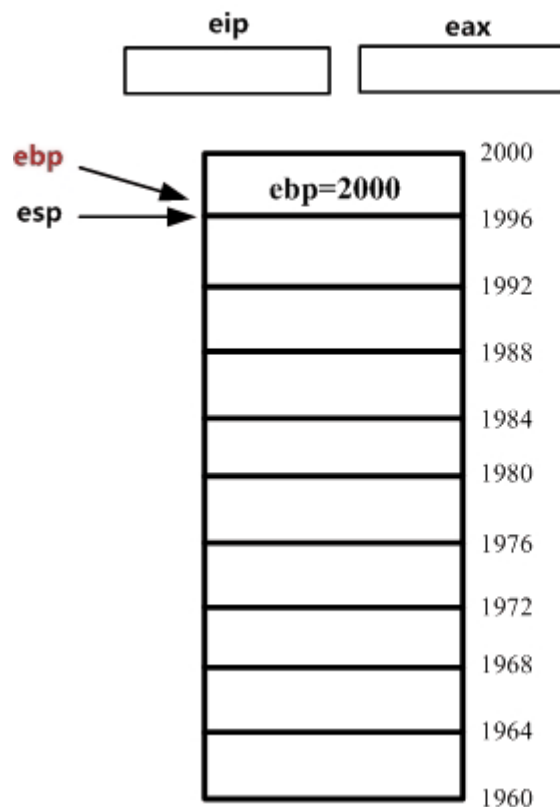




```

1
2
3
4
5
6
7
8
9
10
11
12
13
14
15
16
17
18
19
20
21
22
23
24
g:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    movl     8(%ebp), %eax
    addl     $10, %eax
    popl     %ebp
    ret
f:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    subl     $4, %esp
    movl     8(%ebp), %eax
    movl     %eax, (%esp)
    call     g
    leave
    ret
main:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    subl     $4, %esp
    movl     $20, (%esp)
    call     f
    addl     $8, %eax
    leave
    ret

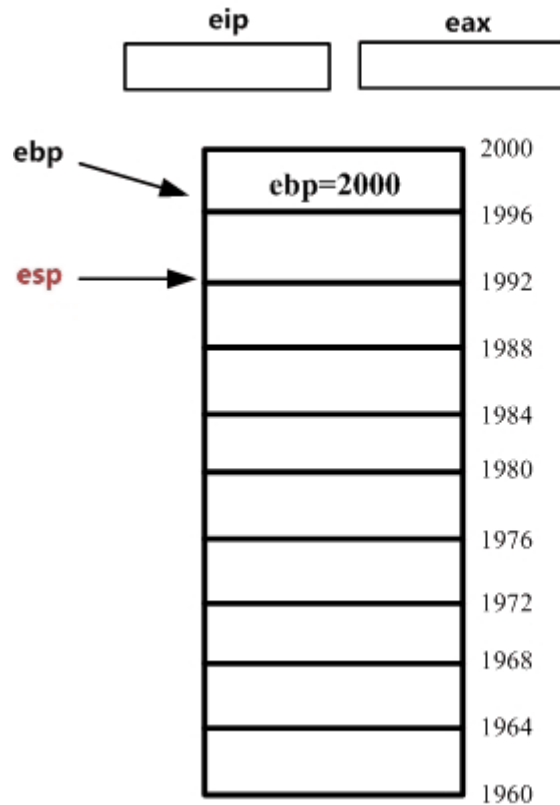
```



```

1
2
3
4
5
6
7
8
9
10
11
12
13
14
15
16
17
18
19
20
21
22
23
24
g:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    movl     8(%ebp), %eax
    addl     $10, %eax
    popl     %ebp
    ret
f:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    subl     $4, %esp
    movl     8(%ebp), %eax
    movl     %eax, (%esp)
    call     g
    leave
    ret
main:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    subl     $4, %esp
    movl     $20, (%esp)
    call     f
    addl     $8, %eax
    leave
    ret

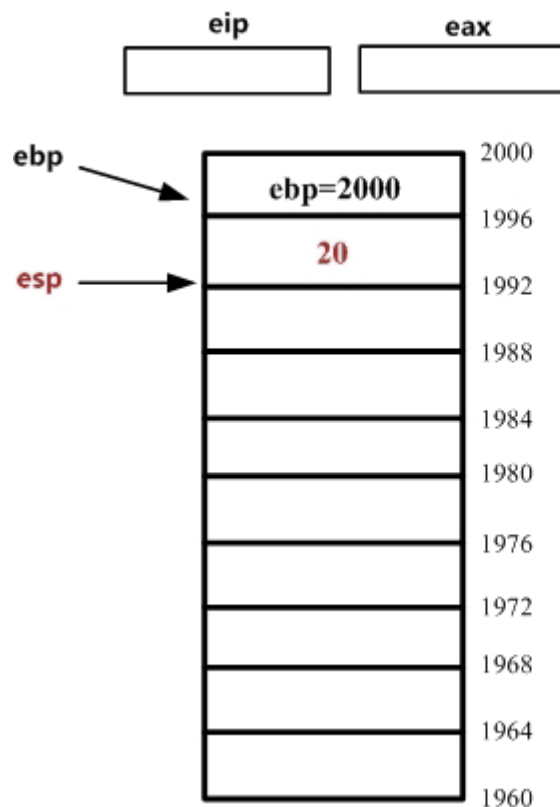
```



```

1
2
3
4
5
6
7
8
9
10
11
12
13
14
15
16
17
18
19
20
21
22
23
24
g:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    movl     8(%ebp), %eax
    addl     $10, %eax
    popl     %ebp
    ret
f:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    subl     $4, %esp
    movl     8(%ebp), %eax
    movl     %eax, (%esp)
    call     g
    leave
    ret
main:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    subl     $4, %esp
    movl     $20, (%esp)
    call     f
    addl     $8, %eax
    leave
    ret

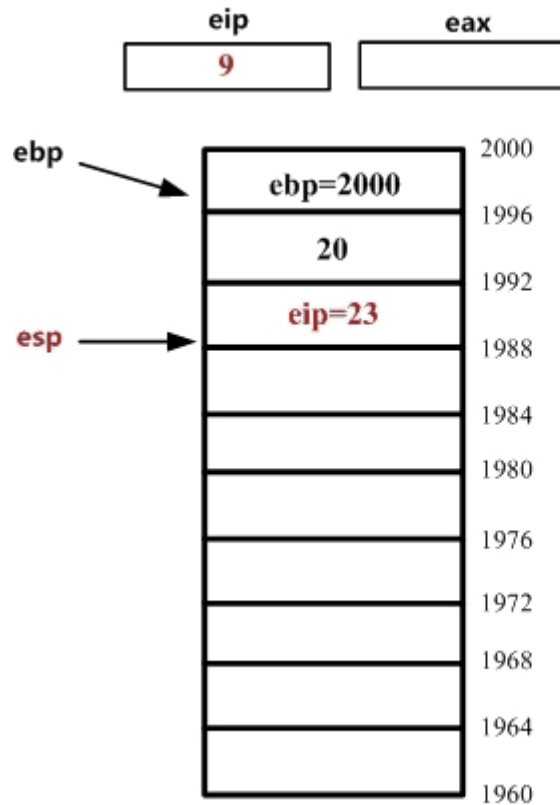
```



```

1
2
3
4
5
6
7
8
9
10
11
12
13
14
15
16
17
18
19
20
21
22
23
24
g:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    movl     8(%ebp), %eax
    addl     $10, %eax
    popl     %ebp
    ret
f:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    subl     $4, %esp
    movl     8(%ebp), %eax
    movl     %eax, (%esp)
    call     g
    leave
    ret
main:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    subl     $4, %esp
    movl     $20, (%esp)
    call     f
    addl     $8, %eax
    leave
    ret

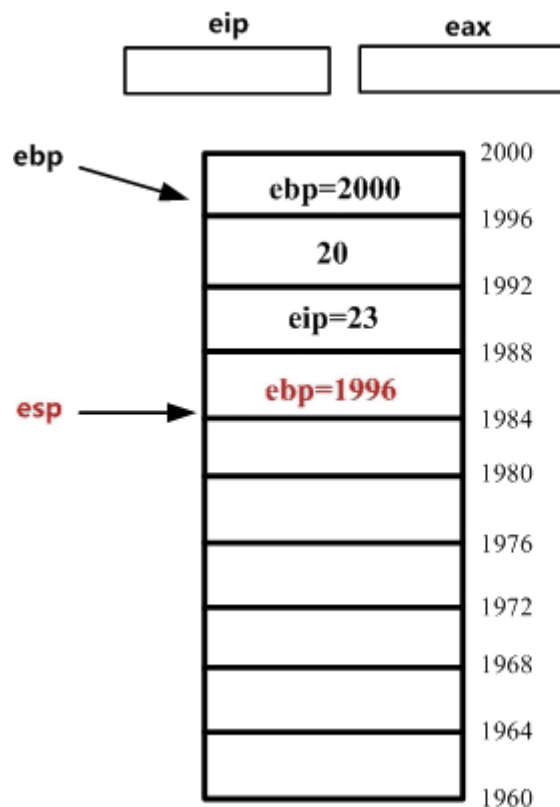
```



```

1
2
3
4
5
6
7
8
9
10
11
12
13
14
15
16
17
18
19
20
21
22
23
24
g:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    movl     8(%ebp), %eax
    addl     $10, %eax
    popl     %ebp
    ret
f:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    subl     $4, %esp
    movl     8(%ebp), %eax
    movl     %eax, (%esp)
    call     g
    leave
    ret
main:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    subl     $4, %esp
    movl     $20, (%esp)
    call     f:
    addl     $8, %eax
    leave
    ret

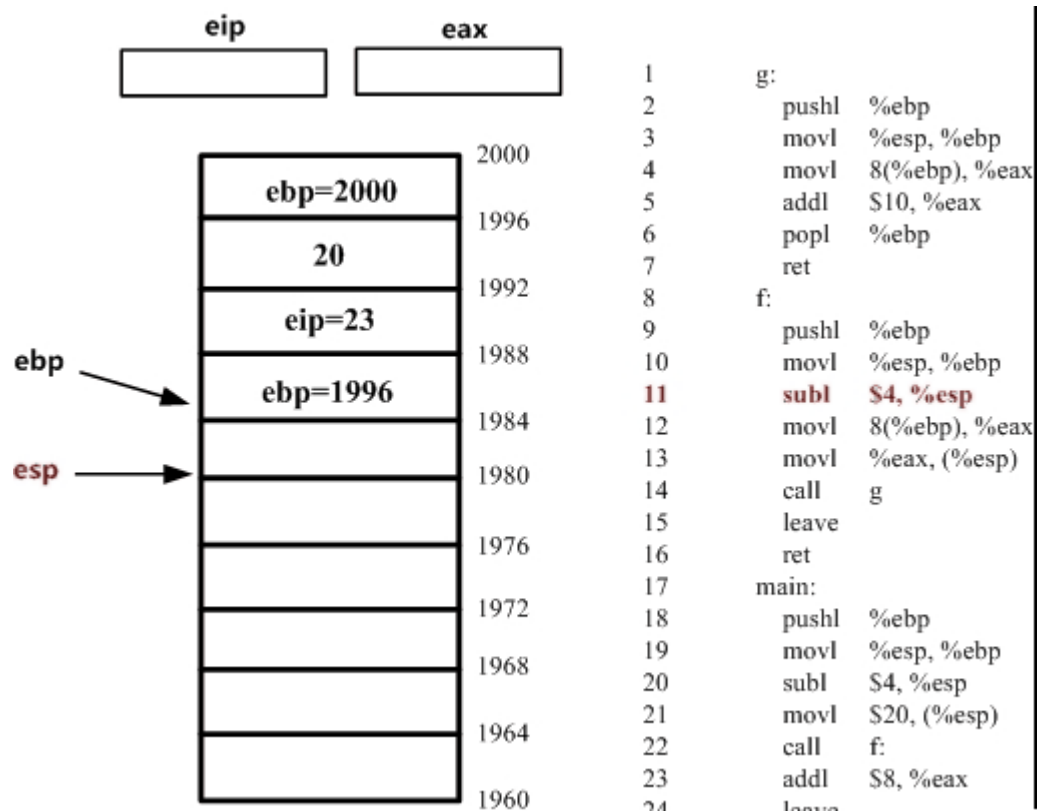
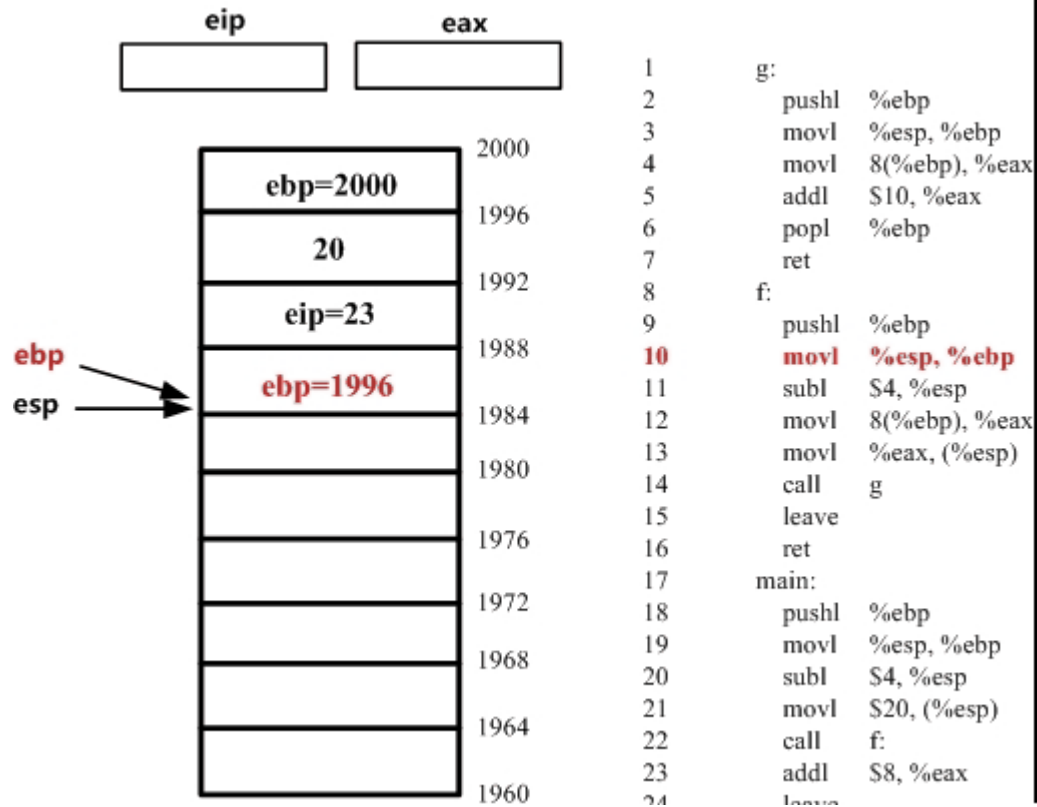
```

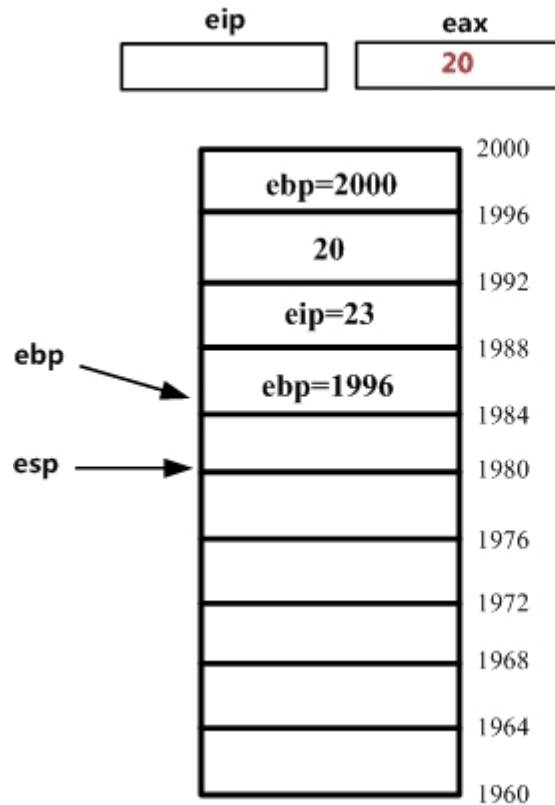


```

1
2
3
4
5
6
7
8
9
10
11
12
13
14
15
16
17
18
19
20
21
22
23
24
g:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    movl     8(%ebp), %eax
    addl     $10, %eax
    popl     %ebp
    ret
f:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    subl     $4, %esp
    movl     8(%ebp), %eax
    movl     %eax, (%esp)
    call     g
    leave
    ret
main:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    subl     $4, %esp
    movl     $20, (%esp)
    call     f:
    addl     $8, %eax
    leave
    ret

```

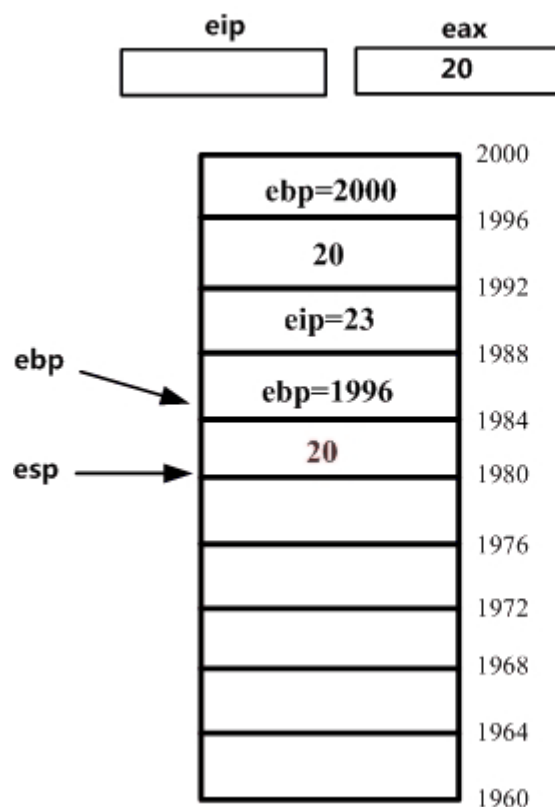




```

1
2
3
4
5
6
7
8
9
10
11
12
13
14
15
16
17
18
19
20
21
22
23
24
g:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    movl     8(%ebp), %eax
    addl     $10, %eax
    popl     %ebp
    ret
f:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    subl     $4, %esp
    movl     8(%ebp), %eax
    movl     %eax, (%esp)
    call     g
    leave
ret
main:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    subl     $4, %esp
    movl     $20, (%esp)
    call     f
    addl     $8, %eax
    leave

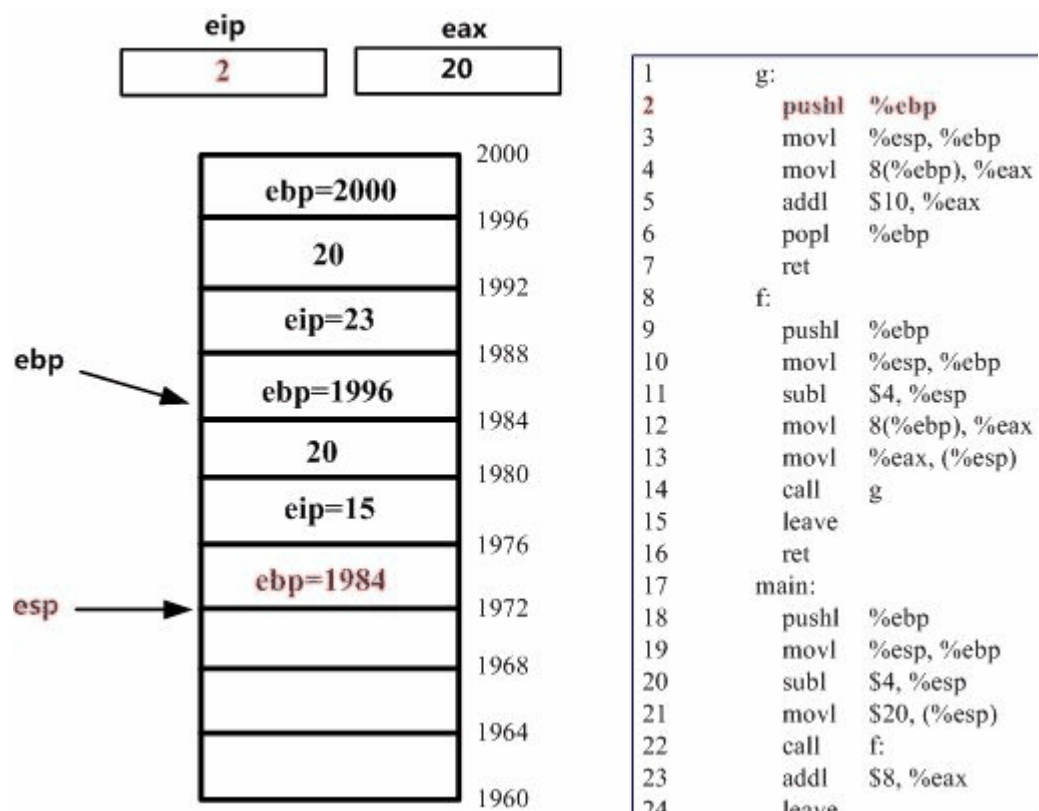
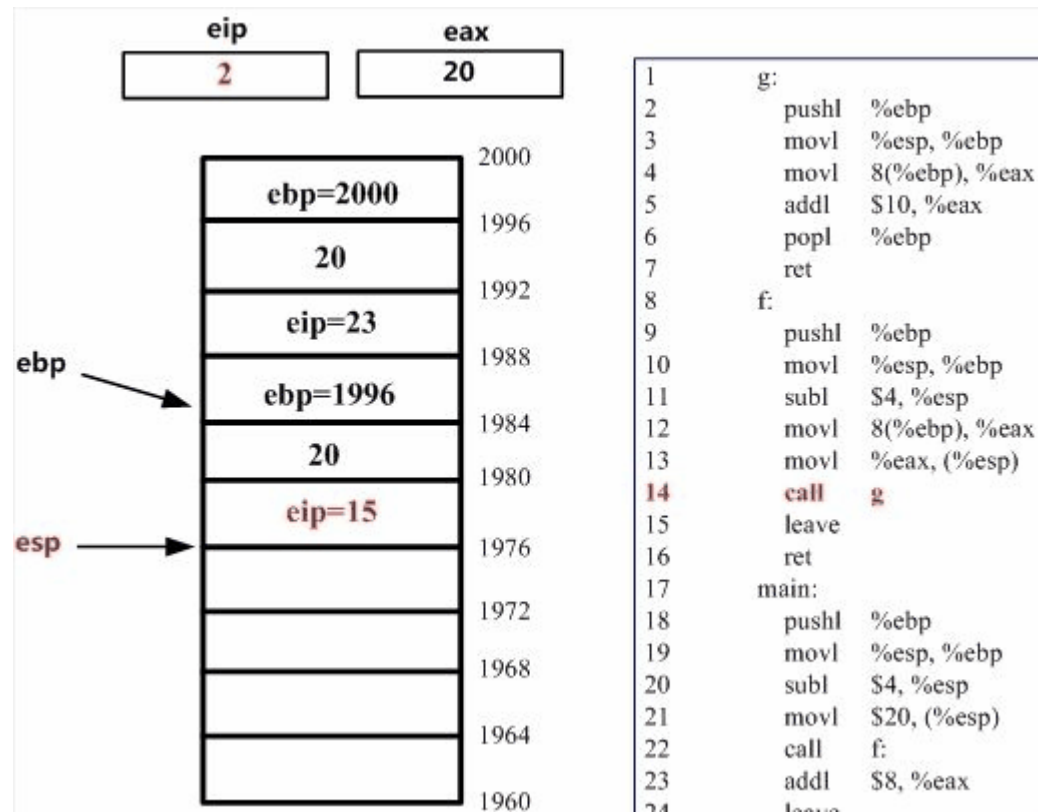
```

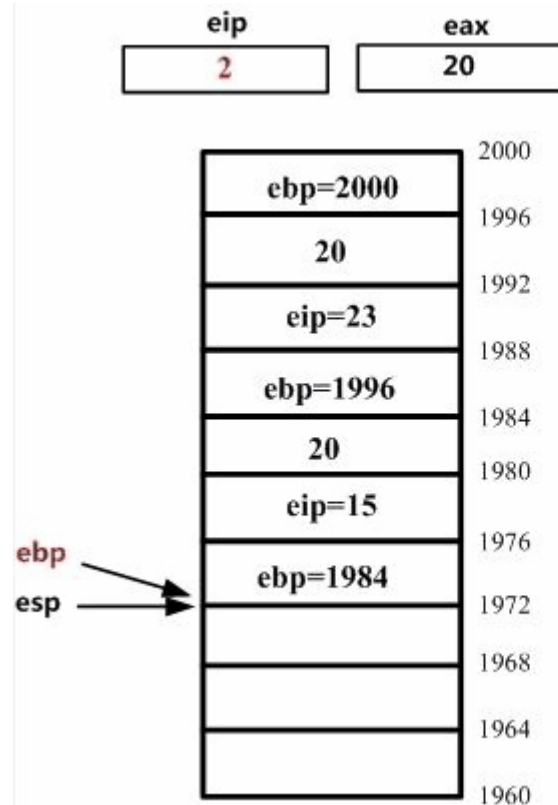


```

1
2
3
4
5
6
7
8
9
10
11
12
13
14
15
16
17
18
19
20
21
22
23
24
g:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    movl     8(%ebp), %eax
    addl     $10, %eax
    popl     %ebp
    ret
f:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    subl     $4, %esp
    movl     8(%ebp), %eax
    movl     %eax, (%esp)
    call     g
    leave
ret
main:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    subl     $4, %esp
    movl     $20, (%esp)
    call     f
    addl     $8, %eax
    leave

```

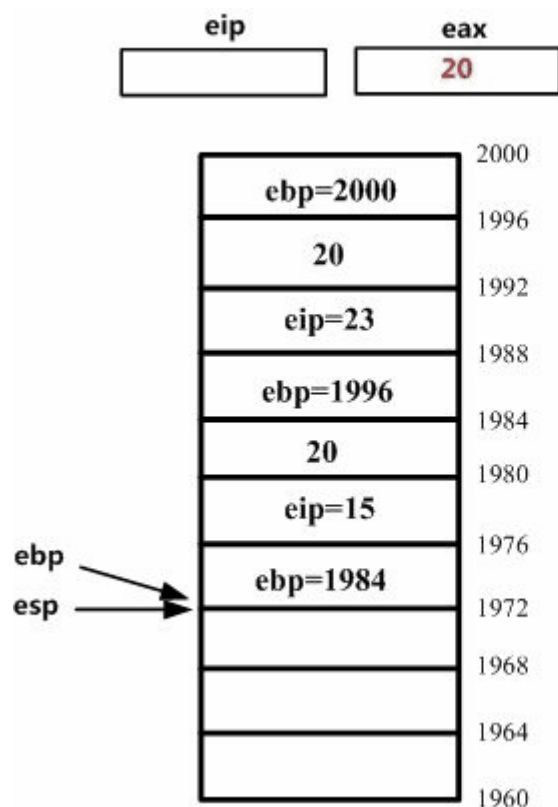





```

1  g:
2      pushl   %ebp
3      movl    %esp, %ebp
4      movl    8(%ebp), %eax
5      addl    $10, %eax
6      popl    %ebp
7      ret
8
9  f:
10     pushl   %ebp
11     movl    %esp, %ebp
12     subl    $4, %esp
13     movl    8(%ebp), %eax
14     movl    %eax, (%esp)
15     call    g
16     leave
17
18 main:
19     pushl   %ebp
20     movl    %esp, %ebp
21     subl    $4, %esp
22     movl    $20, (%esp)
23     call    f
24     addl    $8, %eax
25     leave

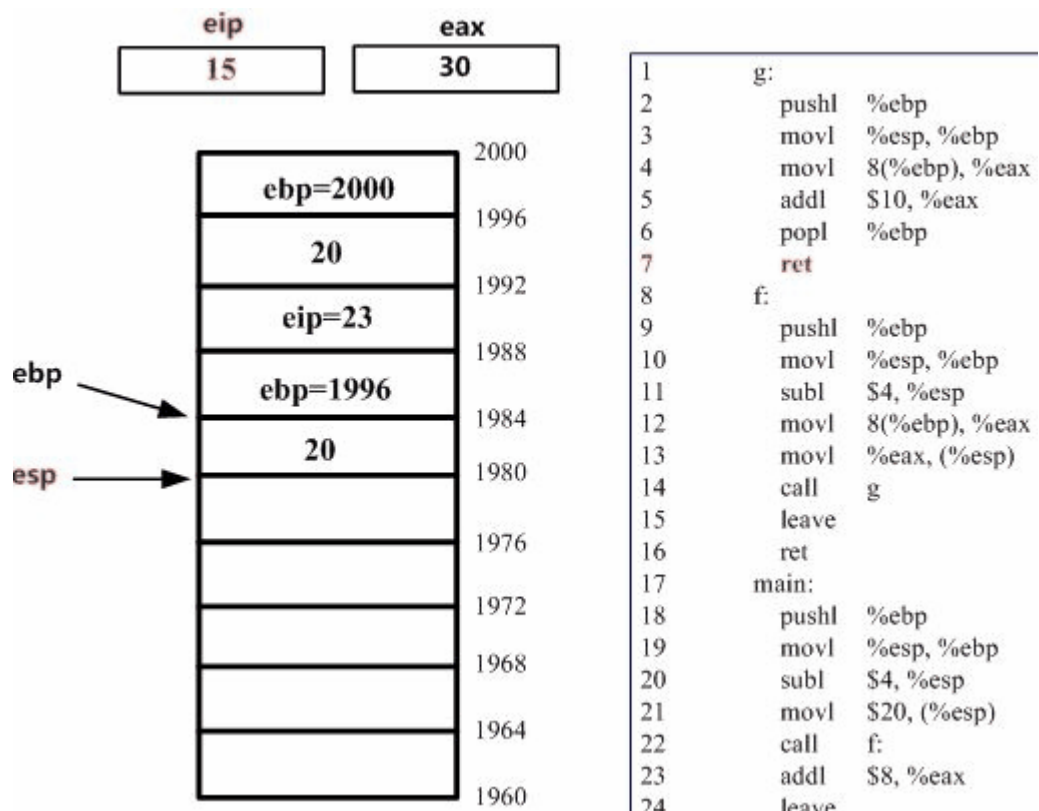
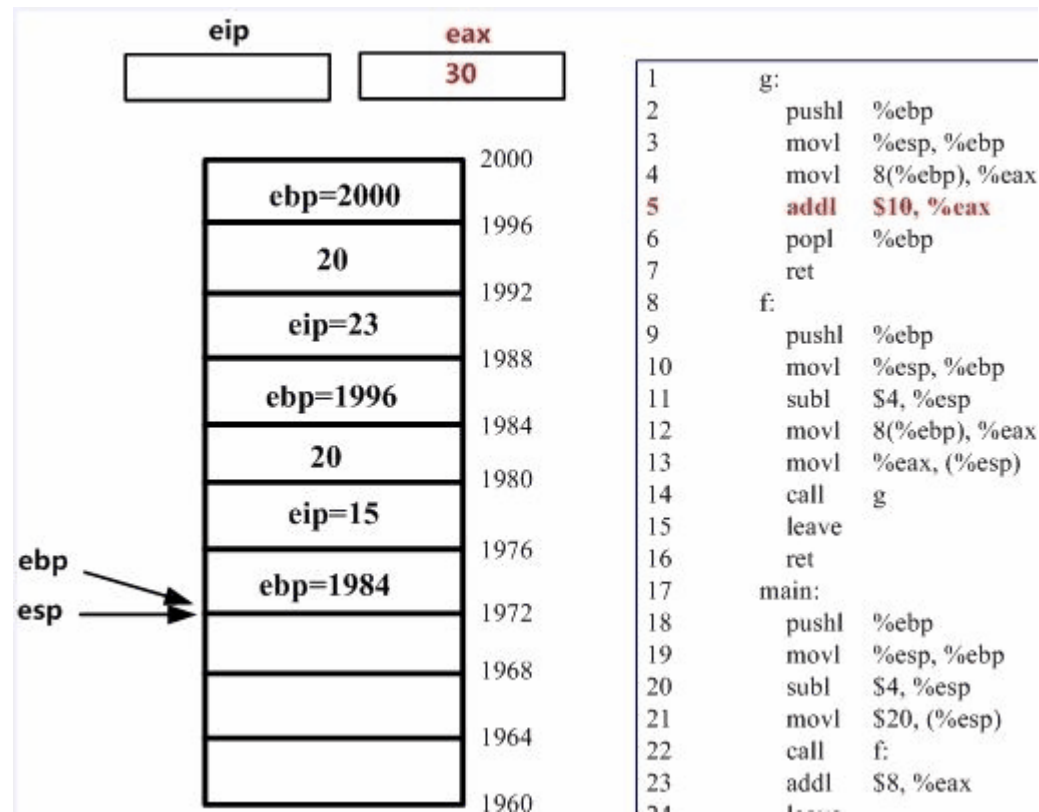
```

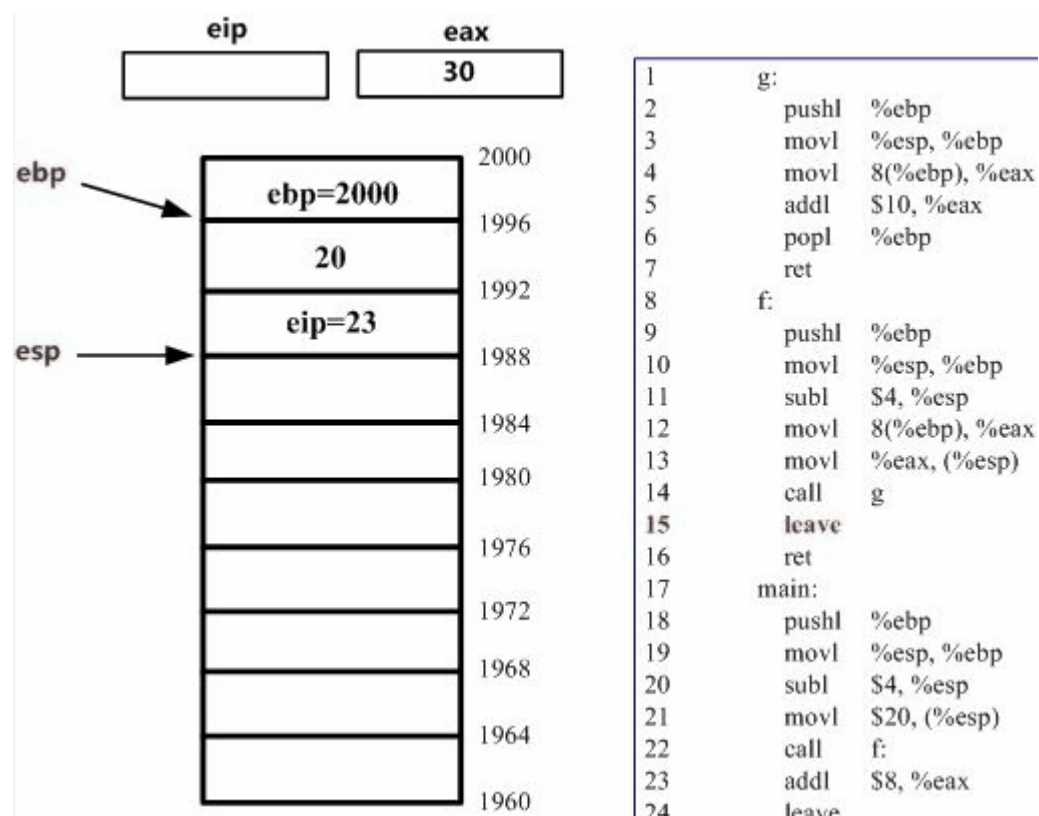
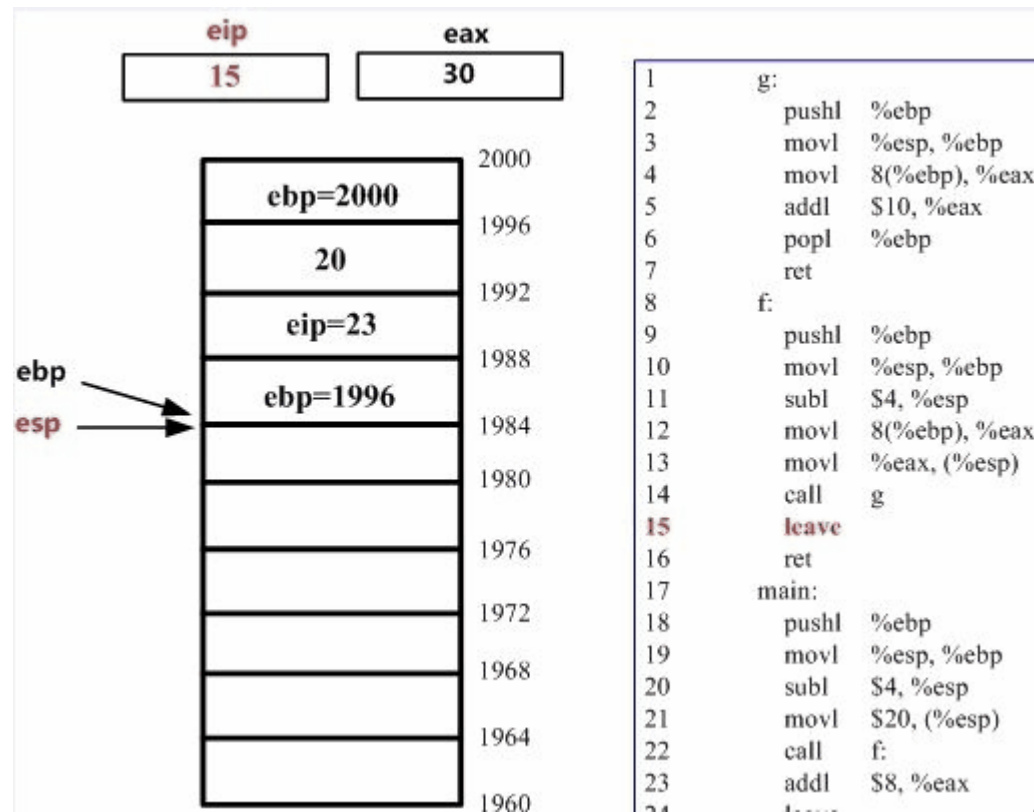


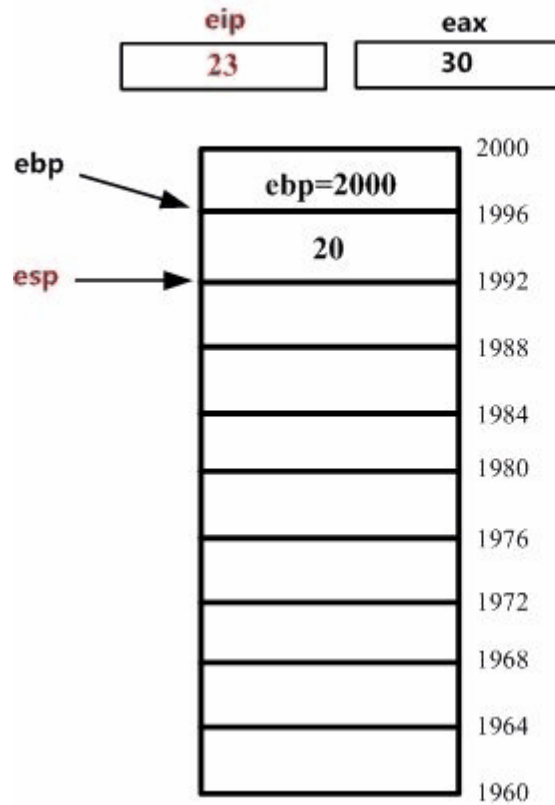
```

1  g:
2      pushl   %ebp
3      movl    %esp, %ebp
4      movl    8(%ebp), %eax
5      addl    $10, %eax
6      popl    %ebp
7      ret
8
9  f:
10     pushl   %ebp
11     movl    %esp, %ebp
12     subl    $4, %esp
13     movl    8(%ebp), %eax
14     movl    %eax, (%esp)
15     call    g
16     leave
17
18 main:
19     pushl   %ebp
20     movl    %esp, %ebp
21     subl    $4, %esp
22     movl    $20, (%esp)
23     call    f
24     addl    $8, %eax
25     leave

```



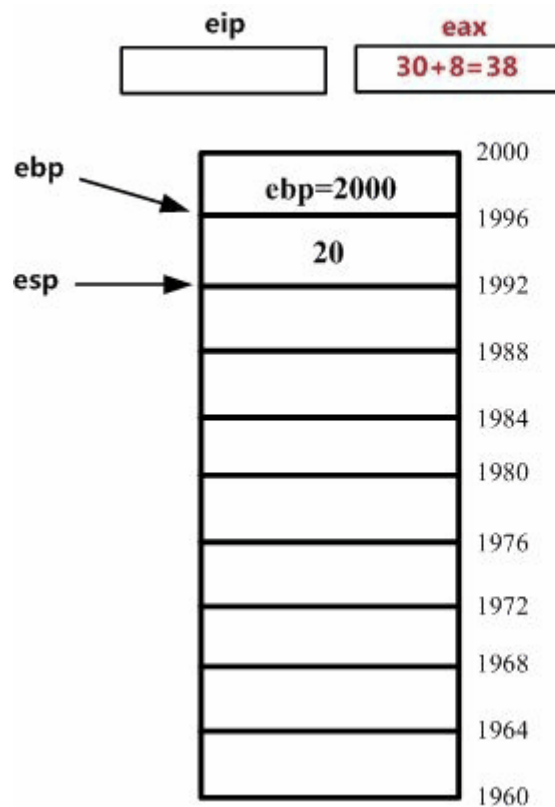




```

1  g:
2      pushl   %ebp
3      movl    %esp, %ebp
4      movl    8(%ebp), %eax
5      addl    $10, %eax
6      popl    %ebp
7      ret
8  f:
9      pushl   %ebp
10     movl    %esp, %ebp
11     subl    $4, %esp
12     movl    8(%ebp), %eax
13     movl    %eax, (%esp)
14     call    g
15     leave
16     ret
17 main:
18     pushl   %ebp
19     movl    %esp, %ebp
20     subl    $4, %esp
21     movl    $20, (%esp)
22     call    f
23     addl    $8, %eax
24     leave

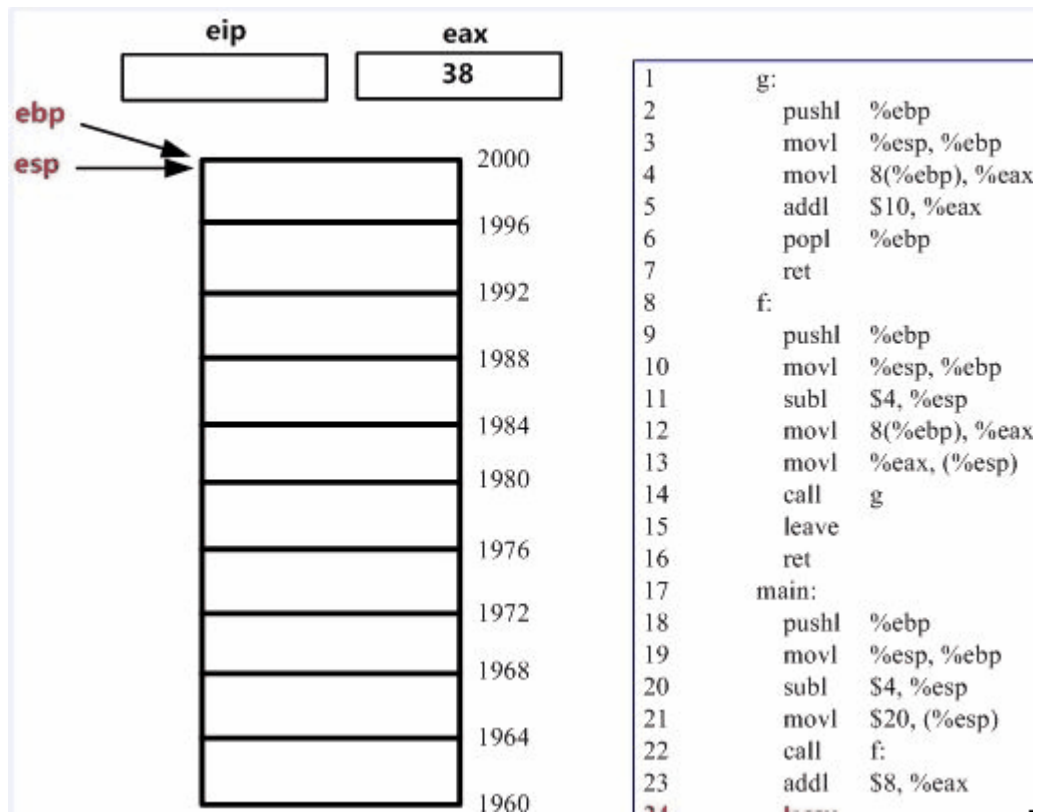
```



```

1  g:
2      pushl   %ebp
3      movl    %esp, %ebp
4      movl    8(%ebp), %eax
5      addl    $10, %eax
6      popl    %ebp
7      ret
8  f:
9      pushl   %ebp
10     movl    %esp, %ebp
11     subl    $4, %esp
12     movl    8(%ebp), %eax
13     movl    %eax, (%esp)
14     call    g
15     leave
16     ret
17 main:
18     pushl   %ebp
19     movl    %esp, %ebp
20     subl    $4, %esp
21     movl    $20, (%esp)
22     call    f
23     addl    $8, %eax
24     leave

```



(2) 查看 lab1/obj 目录下的 bootblock.asm 和 kernel.asm

```

83
84 .code32                                     # Assemble for 32-bit mode
85 protcseg:
86     # Set up the protected-mode data segment registers
87     movw $PROT_MODE_DSEG, %ax               # Our data segment selector
88     7c32: 66 b8 10 00                       mov     $0x10,%ax
89     movw %ax, %ds                           # -> DS: Data Segment
90     7c36: 8e d8                             mov     %eax,%ds
91     movw %ax, %es                           # -> ES: Extra Segment
92     7c38: 8e c0                             mov     %eax,%es
93     movw %ax, %fs                           # -> FS
94     7c3a: 8e e0                             mov     %eax,%fs
95     movw %ax, %gs                           # -> GS
96     7c3c: 8e e8                             mov     %eax,%gs
97     movw %ax, %ss                           # -> SS: Stack Segment
98     7c3e: 8e d0                             mov     %eax,%ss
99
100    # Set up the stack pointer and call into C. The stack region is from 0--start(0x7c00)
101    movl $0x0, %ebp
102    7c40: bd 00 00 00 00                       mov     $0x0,%ebp
103    movl $start, %esp
104    7c45: bc 00 7c 00 00                       mov     $0x7c00,%esp
105    call bootmain
106    7c4a: e8 c1 00 00 00                       call    7d10 <bootmain>
107
108    00007c4f <spin>:
109
110    # If bootmain returns (it shouldn't), loop.
111    spin:
112    jmp spin

```



```

12 void
13 kern_init(void){
14     100000:    55                                push    %ebp
15     100001:    89 e5                                mov     %esp,%ebp
16     100003:    83 ec 18                            sub     $0x18,%esp
17     extern char edata[], end[];
18     memset(edata, 0, end - edata);
19     100006:    ba 80 fd 10 00                    mov     $0x10fd80,%edx
20     10000b:    b8 16 ea 10 00                    mov     $0x10ea16,%eax
21     100010:    29 c2                                sub     %eax,%edx
22     100012:    89 d0                                mov     %edx,%eax
23     100014:    83 ec 04                            sub     $0x4,%esp
24     100017:    50                                push    %eax
25     100018:    6a 00                                push    $0x0
26     10001a:    68 16 ea 10 00                    push    $0x10ea16
27     10001f:    e8 93 2d 00 00                    call    102db7 <memset>
28     100024:    83 c4 10                            add     $0x10,%esp
29
30     cons_init();                    // init the console
31     100027:    e8 42 15 00 00                    call    10156e <cons_init>
32
33     const char *message = "(THU.CST) os is loading ...";
34     10002c:    c7 45 f4 60 35 10 00            movl    $0x103560,-0xc(%ebp)
35     cprintf("%s\n\n", message);
36     100033:    83 ec 08                            sub     $0x8,%esp
37     100036:    ff 75 f4                            pushl   -0xc(%ebp)
38     100039:    68 7c 35 10 00                    push    $0x10357c
39     10003e:    e8 0a 02 00 00                    call    10024d <cprintf>
40     100043:    83 c4 10                            add     $0x10,%esp
41

```

(3) 实现调用堆栈跟踪函数 `print_stackframe`^[3]

该函数位于 `lab1/kern/debug/kdebug.c` 文件中，根据注释实现该函数如下：

```

void
print_stackframe(void) {
    uint32_t ebp = read_ebp(); //读取 ebp 的值
    uint32_t eip = read_eip(); //读取 eip 的值

    int i, j;
    for (i = 0; ebp != 0 && i < STACKFRAME_DEPTH; i++) {
        cprintf("ebp:0x%08x eip:0x%08x args:", ebp, eip);
        uint32_t *args = (uint32_t *)ebp + 2; //参数的首地址
        for (j = 0; j < 4; j++) { //假设有 4 个参数，依次输出

```

[3] whl1729. 《ucore lab1 exercise5》实验报告[OL].

https://www.cnblogs.com/wuhualong/p/ucore_lab1_exercise5_report.html, 2019-03-04.

```

        cprintf("0x%08x ", args[j]);
    }
    cprintf("\n");
    print_debuginfo(eip - 1);    //打印 C 语言的函数名和行号
    eip = *((uint32_t *)ebp + 1);
    ebp = *((uint32_t *)ebp);    //转到上一个 ebp
}
}

```

首先定义两个局部变量 `ebp`、`esp` 分别存放 `ebp`、`esp` 寄存器的值。这里将 `ebp` 定义为指针，是为了方便后面取 `ebp` 寄存器的值；其中 `cprintf` 是定义在 `lab1/libs/stdio.h` 中负责进行输出的函数。

调用 `read_ebp` 函数来获取执行 `print_stackframe` 函数时 `ebp` 寄存器的值，这里 `read_ebp` 必须定义为 `inline` 函数，否则获取的是执行 `read_ebp` 函数时的 `ebp` 寄存器的值；调用 `read_eip` 函数来获取当前指令的位置，也就是此时 `eip` 寄存器的值。这里 `read_eip` 必须定义为常规函数而不是 `inline` 函数，因为这样的话在调用 `read_eip` 时会把当前指令的下一条指令的地址（也就是 `eip` 寄存器的值）压栈，那么在进入 `read_eip` 函数内部后便可以从栈中获取到调用前 `eip` 寄存器的值。

由于变量 `eip` 存放的是下一条指令的地址，因此将变量 `eip` 的值减去 1，得到的指令地址就属于当前指令的范围了；由于只要输入的地址属于当前指令的起始和结束位置之间，`print_debuginfo` 都能搜索到当前指令，因此这里减去 1 即可。

以后变量 `eip` 的值就不能再调用 `read_eip` 来获取了（每次调用获取的值都是相同的），而应该从 `ebp` 寄存器指向栈中的位置再往上一个单位中获取；由于 `ebp` 寄存器指向栈中的位置存放的是调用者的 `ebp` 寄存器的值，之后通过不断回溯，直到 `ebp` 寄存器的值变为 0。

(4) make qemu

```

Special kernel symbols:
  entry 0x00100000 (phys)
  etext 0x0010354e (phys)
  edata 0x0010ea16 (phys)
  end    0x0010fd80 (phys)
Kernel executable memory footprint: 64KB
ebp:0x00007b38 eip:0x00100a4c args:0x00010094 0x00007b68 0x00100084
  kern/debug/kdebug.c:305: print_stackframe+21
ebp:0x00007b48 eip:0x00100d48 args:0x00000000 0x00000000 0x00007bb8
  kern/debug/kmonitor.c:125: mon_backtrace+10
ebp:0x00007b68 eip:0x00100084 args:0x00000000 0x00007b90 0xffff0000 0x00007b94
  kern/init/init.c:48: grade_backtrace2+19
ebp:0x00007b88 eip:0x001000a6 args:0x00000000 0xffff0000 0x00007bb4 0x00000029
  kern/init/init.c:53: grade_backtrace1+27
ebp:0x00007ba8 eip:0x001000c3 args:0x00000000 0x00100000 0xffff0000 0x00100043
  kern/init/init.c:58: grade_backtrace0+19
ebp:0x00007bc8 eip:0x001000e4 args:0x00000000 0x00000000 0x00000000 0x00103560
  kern/init/init.c:63: grade_backtrace+26
ebp:0x00007be8 eip:0x00100050 args:0x00000000 0x00000000 0x00000000 0x00007c4f
  kern/init/init.c:28: kern_init+79
ebp:0x00007bf8 eip:0x00007d73 args:0xc031fcfa 0xc08ed88e 0x64e4d08e 0xfa7502a8
<unknown>: -- 0x00007d72 --
++ setup timer interrupts

```


(5) 解释最后一行各个数值的含义^[4]

最后一行是 `ebp:0x00007bf8 eip:0x00007d73 args:0xc031fcfa 0xc08ed88e 0x64e4d08e 0xfa7502a8`，共有 `ebp`，`eip` 和 `args` 三类参数，下面分别给出解释。

ebp:0x00007bf8 此时 `ebp` 的值是 `kern_init` 函数的栈顶地址，从 `obj/bootblock.asm` 文件中知道整个栈的栈顶地址为 `0x00007c00`，`ebp` 指向的栈位置存放调用者的 `ebp` 寄存器的值，`ebp+4` 指向的栈位置存放返回地址的值，这意味着 `kern_init` 函数的调用者（也就是 `bootmain` 函数）没有传递任何输入参数给它！因为单是存放旧的 `ebp`、返回地址已经占用 8 字节了。

eip:0x00007d73 `eip` 的值是 `kern_init` 函数的返回地址，也就是 `bootmain` 函数调用 `kern_init` 对应的指令的下一条指令的地址。这与 `obj/bootblock.asm` 是相符合的。

```
302 |      7d6c:  25 ff ff ff 00      and    $0xffffffff,%eax
303 |      7d71:  ff d0              call   *%eax
304 |  }
305 |
306 |  static inline void
307 |  outw(uint16_t port, uint16_t data) {
308 |      asm volatile ("outw %0, %1" :: "a" (data), "d" (port));
309 |      7d73:  ba 00 8a ff ff      mov     $0xffff8a00,%edx
```

args:0xc031fcfa 0xc08ed88e 0x64e4d08e 0xfa7502a8 一般来说，`args` 存放的 4 个 `dword` 是对应 4 个输入参数的值。但这里比较特殊，由于 `bootmain` 函数调用 `kern_init` 并没传递任何输入参数，并且栈顶的位置恰好在 `bootloader` 第一条指令存放的地址的上面，而 `args` 恰好是 `kern_init` 的 `ebp` 寄存器指向的栈顶往上第 2~5 个单元，因此 `args` 存放的就是 `bootloader` 指令的前 16 个字节！可以对比 `obj/bootblock.asm` 文件来验证（验证时要注意系统是小端字节序）。

```
9  # start address should be 0:7c00, in real mode, the beginning address of the running bootloader
10 .globl start
11 start:
12 .code16                                     # Assemble for 16-bit mode
13 cli                                       # Disable interrupts
14 7c00: fa                                cli
15 cld                                       # String operations increment
16 7c01: fc                                cld
17
18 # Set up the important data segment registers (DS, ES, SS).
19 xorw %ax, %ax                            # Segment number zero
20 7c02: 31 c0                            xor    %eax,%eax
21 movw %ax, %ds                            # -> Data Segment
22 7c04: 8e d8                            mov     %eax,%ds
23 movw %ax, %es                            # -> Extra Segment
24 7c06: 8e c0                            mov     %eax,%es
25 movw %ax, %ss                            # -> Stack Segment
26 7c08: 8e d0                            mov     %eax,%ss
```

[4] whl1729. 《ucore lab1 exercise5》实验报告[OL].

https://www.cnblogs.com/wuhualong/p/ucore_lab1_exercise5_report.html, 2019-03-04.