

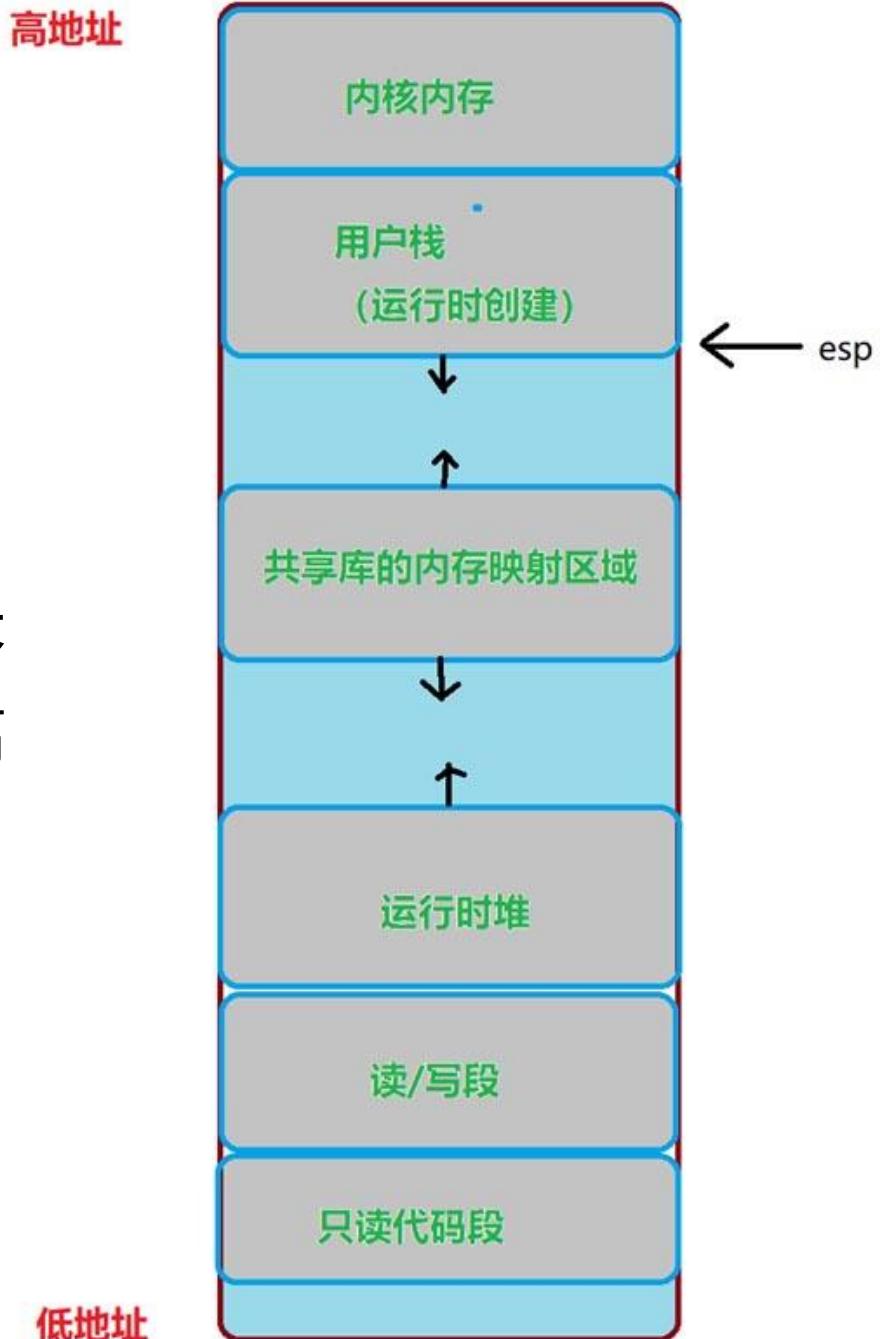
# C语言的运行栈

<https://blog.csdn.net/cainiaochufa2021/article/details/123693134>

原帖题目：深入了解运行时栈（C语言）

# 计算机系统中的内存布局

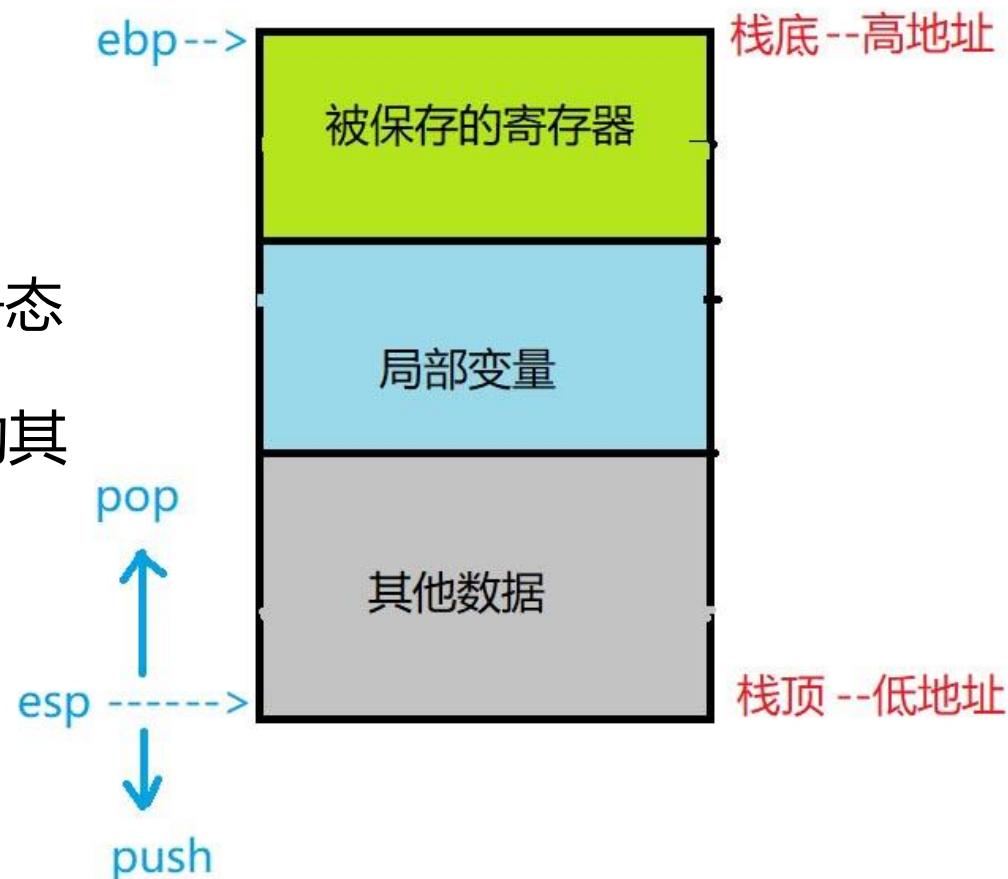
- 栈是由高地址向低地址增长
- 栈顶在低地址处，栈底在高地址处



# 函数的栈帧

程序在每一次调用函数的时候就会在栈区创建一块空间，这块空间就被称为该函数的栈帧。这块空间中一般包括了下面一些信息：

- 被保存的寄存器
- 临时变量：包括函数的非静态局部变量以及编译器生成的其他临时变量
- 函数的返回地址和参数

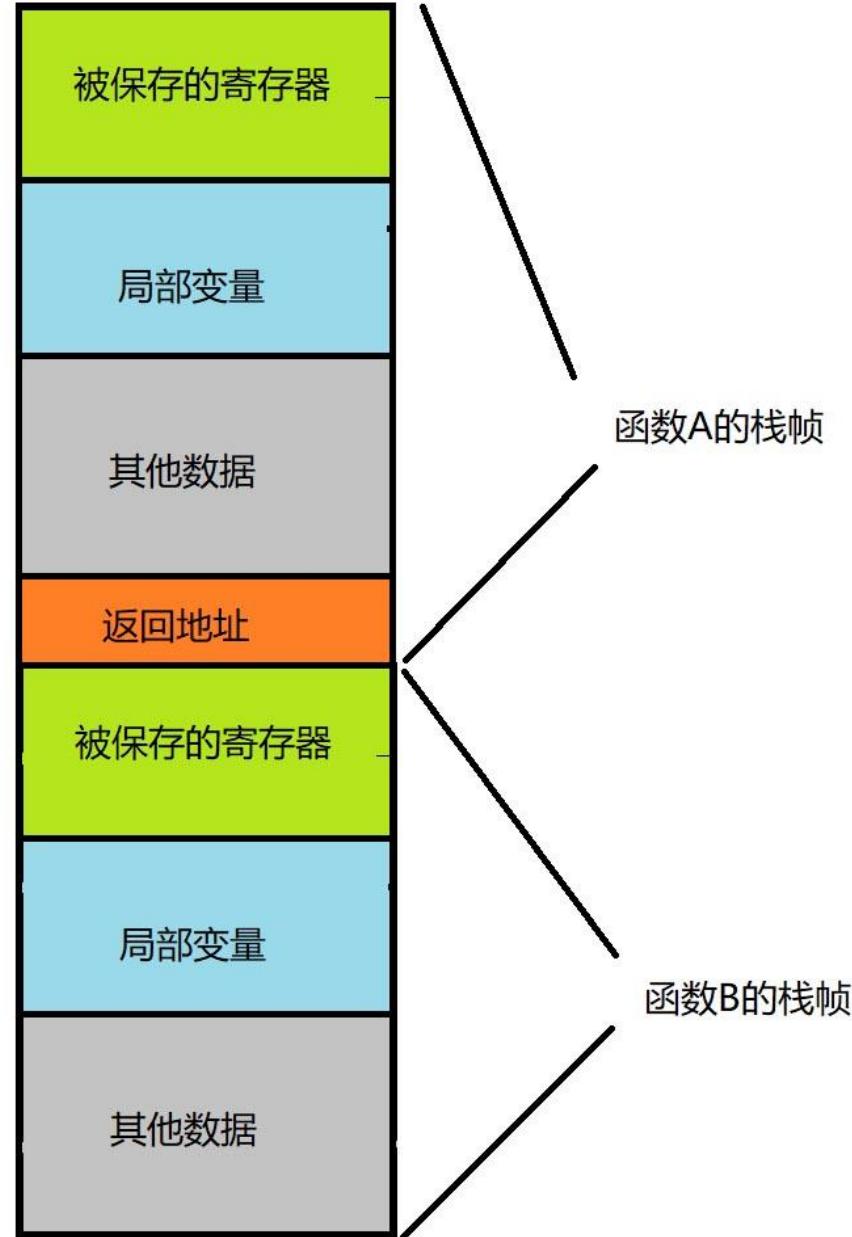


# 函数调用时的栈帧变化

当函数A调用函数B:

当运行中的程序调用另一个函数时，就要进入一个新的栈帧。原来函数的栈帧称为调用者的帧，新的栈帧称为当前帧。

被调用的函数运行结束后当前帧全部回收，回到调用者的帧。

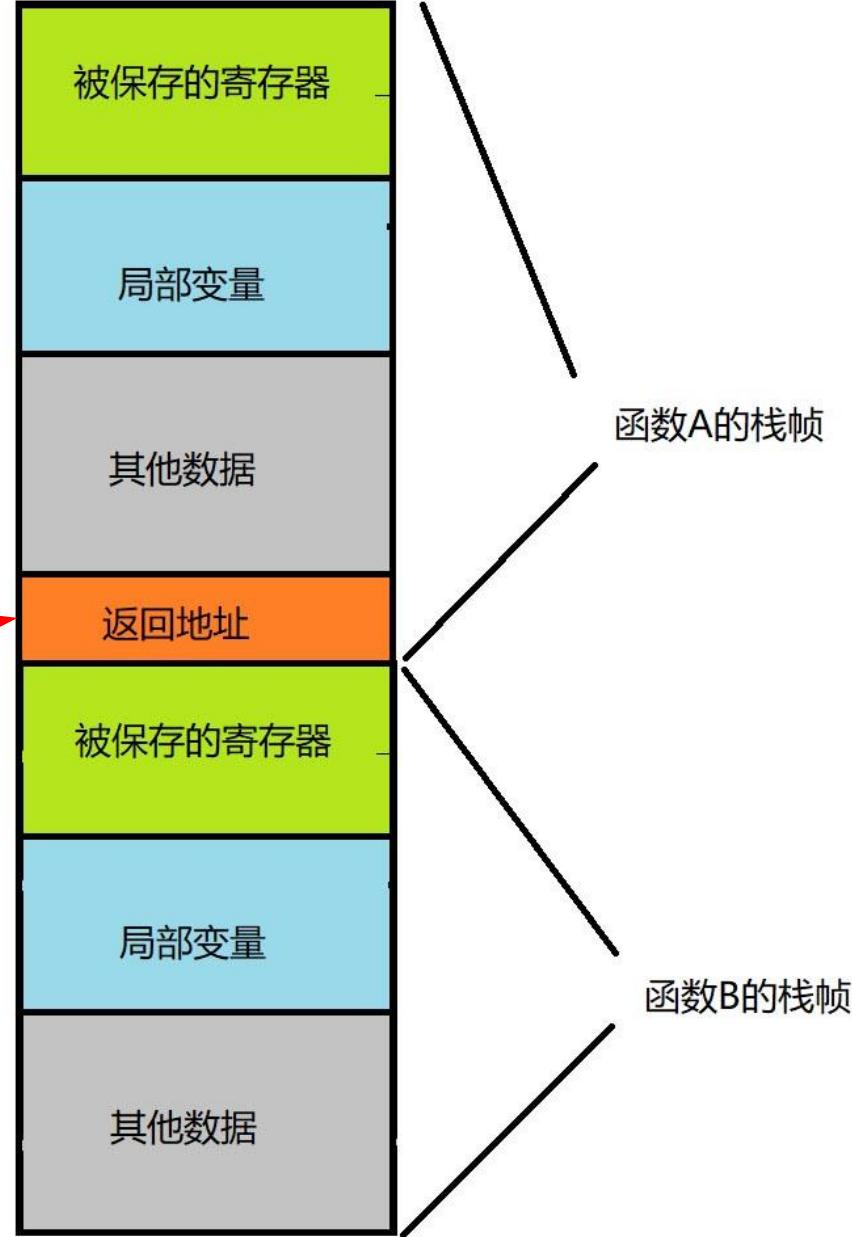


# 函数调用时的栈帧变化

当函数A调用函数B:

当函数A调用函数B的时候，会把返回地址压入栈中，我们把返回地址当做A函数栈帧的一部分，因为它存放的是与A相关联的状态。

这种设计可以让函数在稍后返回到程序中正确的位置。



# 寄存器 (X64系统, 可存64位)

64位	低32位	低16位	低8位	描述
rax	eax	ax	al	累加器
rbx	ebx	bx	bl	基地址
rcx	ecx	cl	循环记数器	
rdx	edx	dx	dl	数据寄存器, 通常扩展A寄存器
rsi	esi	si	sil	字符串操作的源索引
rdi	edi	di	dil	字符串操作的目的索引
rbp	ebp	bp	bpl	基地址指针(栈帧基地址)
rsp	esp	sp	spl	栈指针

# 机器指令（与栈帧有关的汇编代码）

算术操作：

指令	效果	描述
ADD S, D	D = D + S	加法
SUB S, D	D = D - S	减法
lea S, D	D <-- &S	加载有效地址
MOV S, D	D <-- S	传送 (复制)

弹出和压入栈数据：

指令	效果
push	压栈
pop	出栈

控制转移：

指令	效果
call	调用函数
ret	从函数中返回

# push和pop指令

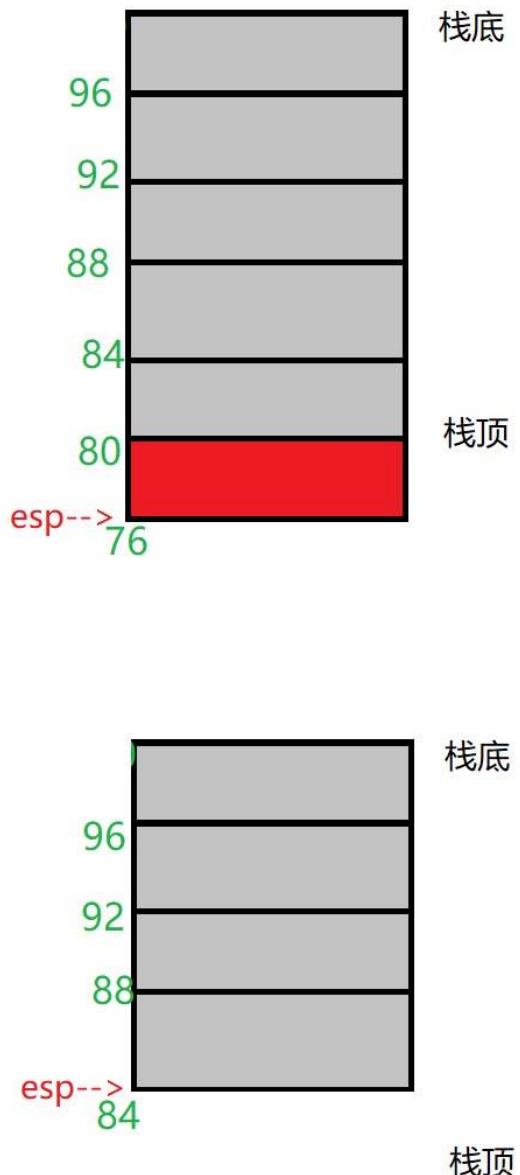
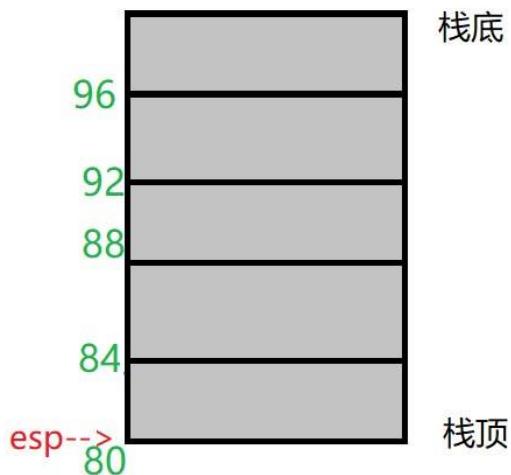
push指令的功能是把数据压入到栈上，同时改变栈指针，每一次push操作都会让栈指针减少。

- 在32位系统上：每一次push会让栈指针减4
- 在64位系统上，每一次push会让栈指针减8

pop指令的功能是从栈中弹出数据，同时改变栈指针，每一次弹出都会让栈指针增加。

- 在32位系统上：每一次pop会让栈指针加4
- 在64位系统上：每一次pop会让栈指针加8

这里用十进制来表示地址



# 程序计数器PC

作用：给出将要执行的下一条指令在内存中的地址

00901750	push	ebp
00901751	mov	ebp, esp
00901753	sub	esp, 0C0h
00901759	push	ebx
0090175A	push	esi
0090175B	push	edi
0090175C	mov	edi, ebp
0090175E	xor	ecx, ecx

程序计数器

# 指令call—调用函数

- 第一步：将要执行的下一条指令的地址压入栈中。
- 第二步：将程序计数器设置为被调函数的起始位置

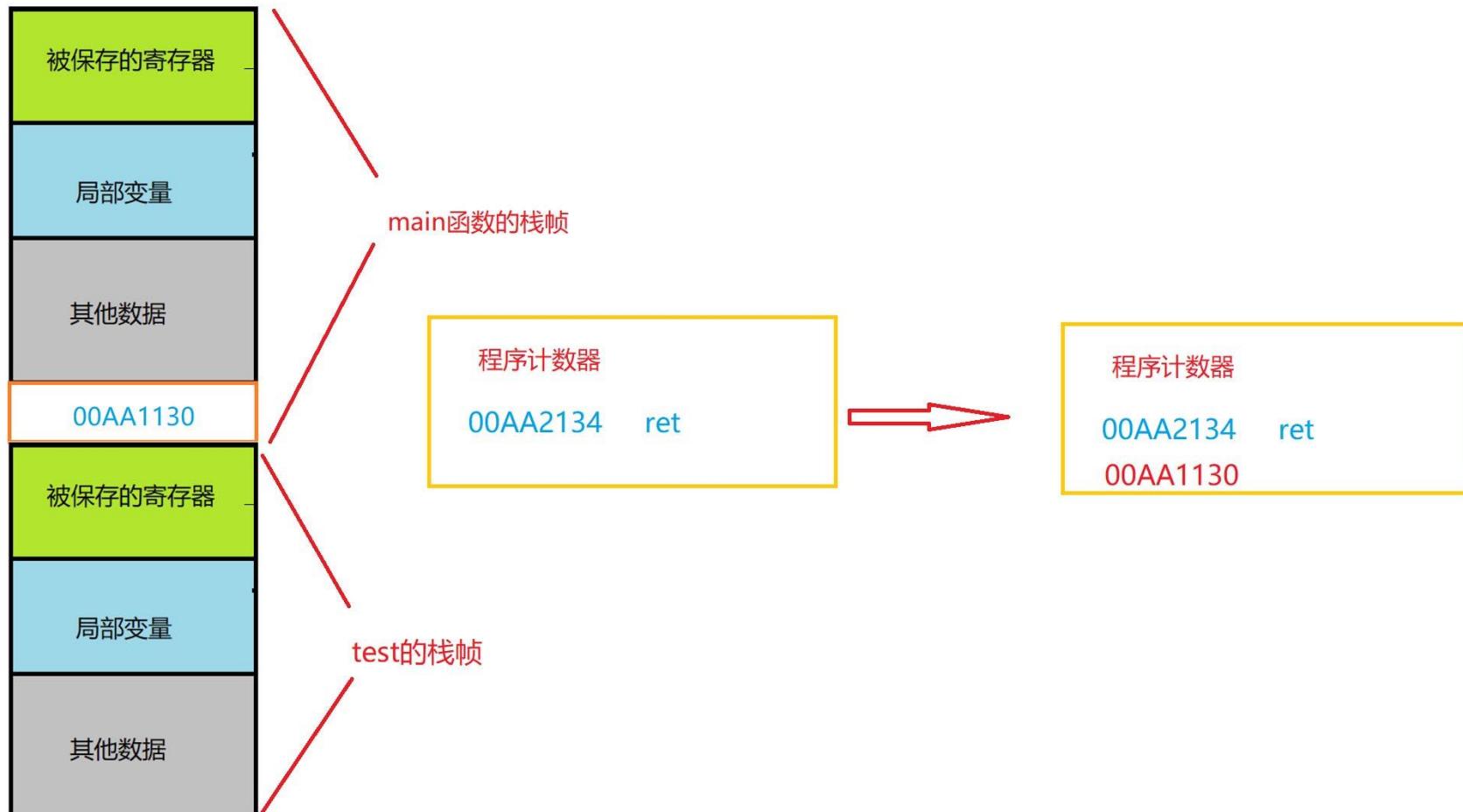
当我们在主函数中调用test函数的时候：

假设test函数的第一条指令的地址是：00AA2121



# 指令ret—从函数中返回

- 从栈中弹出地址，并且将PC的值设置为该地址



# 数据传送

## ➤参数的传递

当一个过程调用另一个过程的时候，第一个过程中的代码必须先将参数赋值到适当的寄存器中。

## ➤返回值的传递

函数的返回值通常是由寄存器**eax**来保存的！

当后一个过程返回到前一个过程的时候，会将要返回的内容保存在寄存器eax中，该函数调用结束后，前一个过程中的代码可以通过访问寄存器eax中的值来得到返回值。

# 例：函数栈帧创建和销毁的全过程

```
1 #include<stdio.h>
2
3 int ADD(int x,int y)
4 {
5     int z = x + y;
6     return z;
7 }
8
9 int main()
10 {
11     int a = 10;
12     int b = 20;
13     int sum = 0;
14     sum = ADD(a,b);
15     return 0;
16 }
```

```
gcc -S -masm=intel test.c -o test.s
```

# 汇编

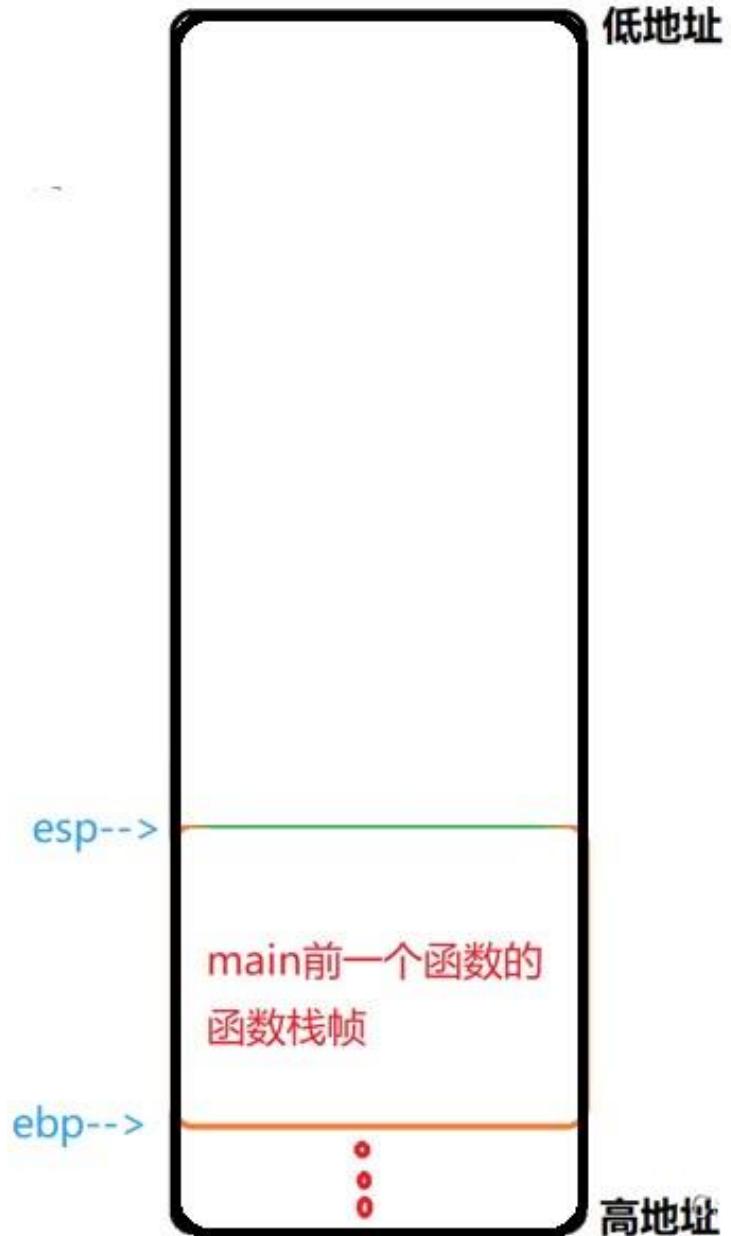
## main函数的汇编代码

```
int main()
{
00091E10 push    ebp
00091E11 mov     ebp, esp
00091E13 sub     esp, 0E4h
00091E19 push    ebx
00091E1A push    esi
00091E1B push    edi
00091E1C lea     edi, [ebp-24h]
00091E1F mov     ecx, 9
00091E24 mov     eax, 0CCCCCCCCCh
00091E29 rep stos dword ptr es:[edi]
00091E2B mov     ecx, 9C003h
00091E30 call    0009130C
    int a = 10;
00091E35 mov     dword ptr [ebp-8], 0Ah
    int b = 20;
00091E3C mov     dword ptr [ebp-14h], 14h
    int sum = 0;
00091E43 mov     dword ptr [ebp-20h], 0
    sum = ADD(a, b);
00091E4A mov     eax, dword ptr [ebp-14h]
00091E4D push   eax
00091E4E mov     ecx, dword ptr [ebp-8]
00091E51 push   ecx
00091E52 call    000913A2
00091E57 add    esp, 8
00091E5A mov     dword ptr [ebp-20h], eax
    return 0;
00091E5D xor    eax, eax
}
00091E5F pop    edi
00091E60 pop    esi
00091E61 pop    ebx
00091E62 add    esp, 0E4h
00091E68 cmp    ebp, esp
00091E6A call    00091230
00091E6F mov     esp, ebp
00091E71 pop    ebp
00091E72 ret
```

## ADD函数的汇编代码

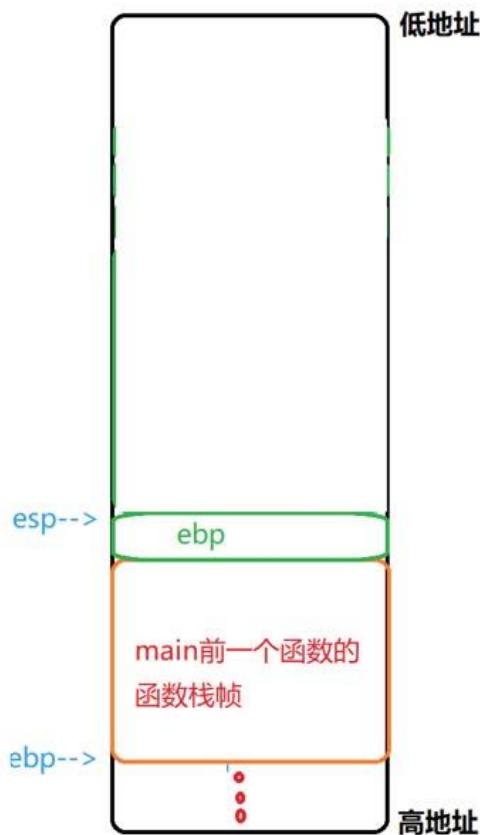
```
int ADD(int x, int y)
{
00091740 push    ebp    已用时间 <= 1ms
00091741 mov     ebp, esp
00091743 sub     esp, 0CCCh
00091749 push    ebx
0009174A push    esi
0009174B push    edi
0009174C lea     edi, [ebp-0Ch]
0009174F mov     ecx, 3
00091754 mov     eax, 0CCCCCCCCCh
00091759 rep stos dword ptr es:[edi]
0009175B mov     ecx, 9C003h
00091760 call    0009130C
    int z = x + y;
00091765 mov     eax, dword ptr [ebp+8]
00091768 add    eax, dword ptr [ebp+0Ch]
0009176B mov     dword ptr [ebp-8], eax
    return z;
0009176E mov     eax, dword ptr [ebp-8]
}
00091771 pop    edi
00091772 pop    esi
00091773 pop    ebx
00091774 add    esp, 0CCCh
0009177A cmp    ebp, esp
0009177C call    00091230
00091781 mov     esp, ebp
00091783 pop    ebp
00091784 ret
```

还没为main函数  
创建栈帧的时候

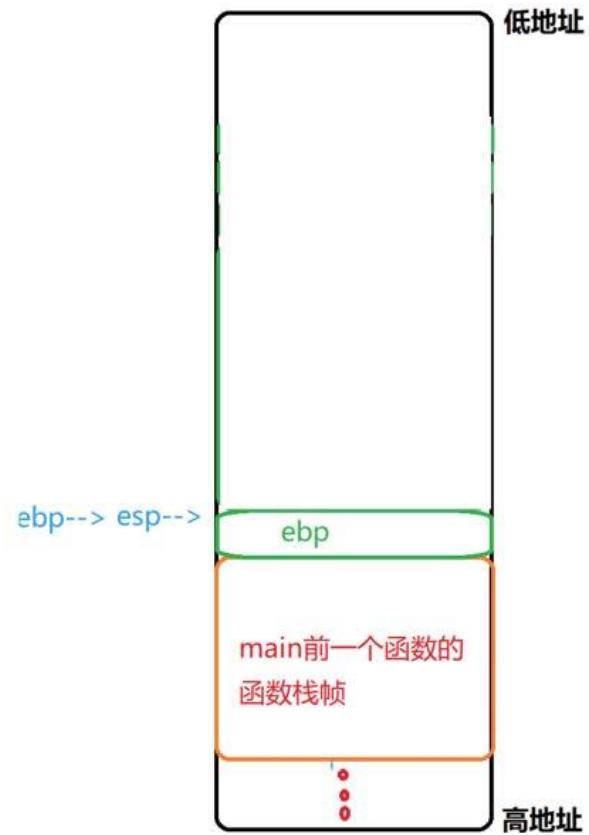


```
00E050F0 push    ebp  
00E050F1 mov     ebp, esp  
00E050F3 sub     esp, 0E4h  
00E050F6 .
```

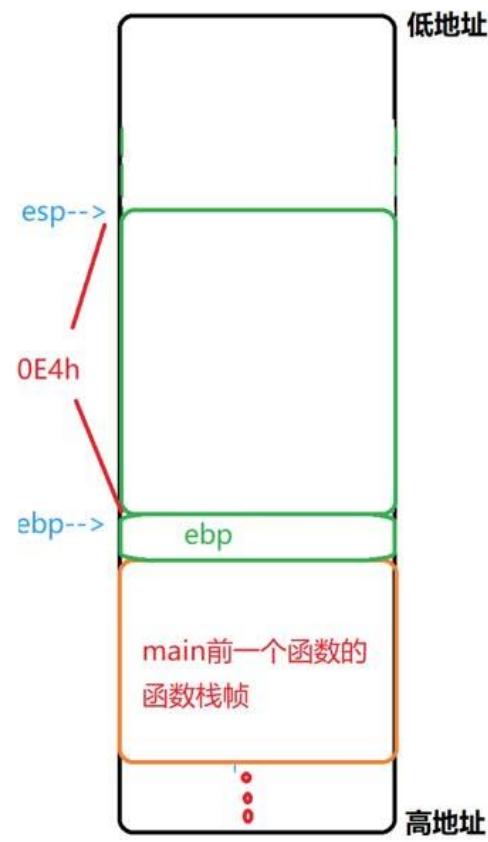
第一步：将ebp的值压入栈中：push ebp



第二步：将esp的值传给ebp：



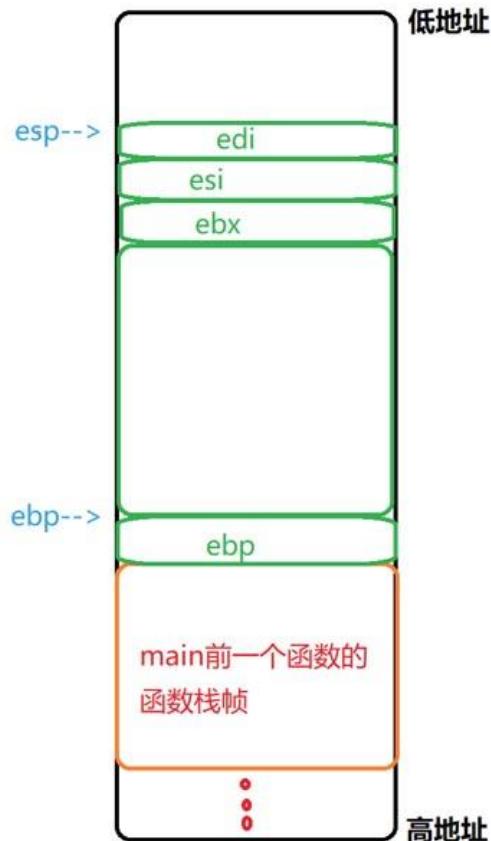
第三步：让esp减0E4h(esp指向esp减0E4h的位置)：



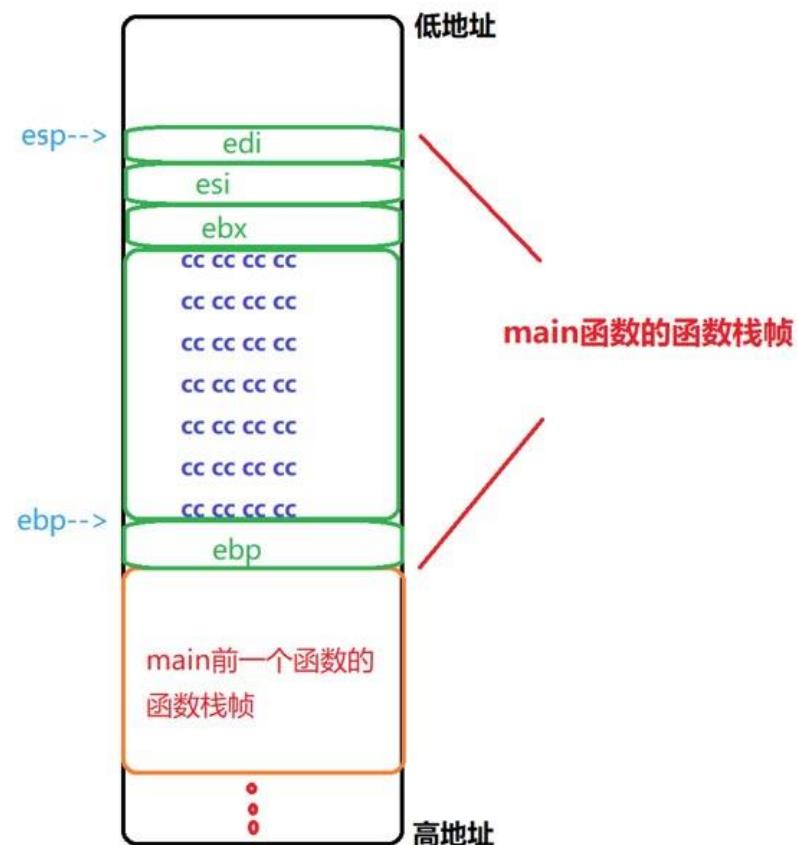
```
00E050F9 push    ebx  
00E050FA push    esi  
00E050FB push    edi
```

```
00E050FC lea     edi, [ebp-24h]  
00E050FF mov     ecx, 9  
00E05104 mov     eax, 0CCCCCCCCCh  
00E05109 rep stos dword ptr es:[edi]  
00E0510B mov     ecx, 0E0C003h
```

将三个寄存器压入栈中：

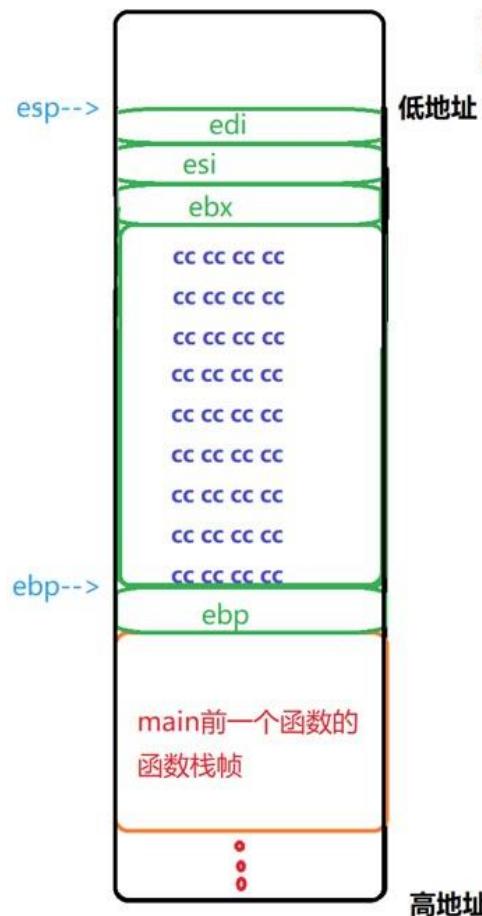


将新栈帧中的值赋为0cccccccch

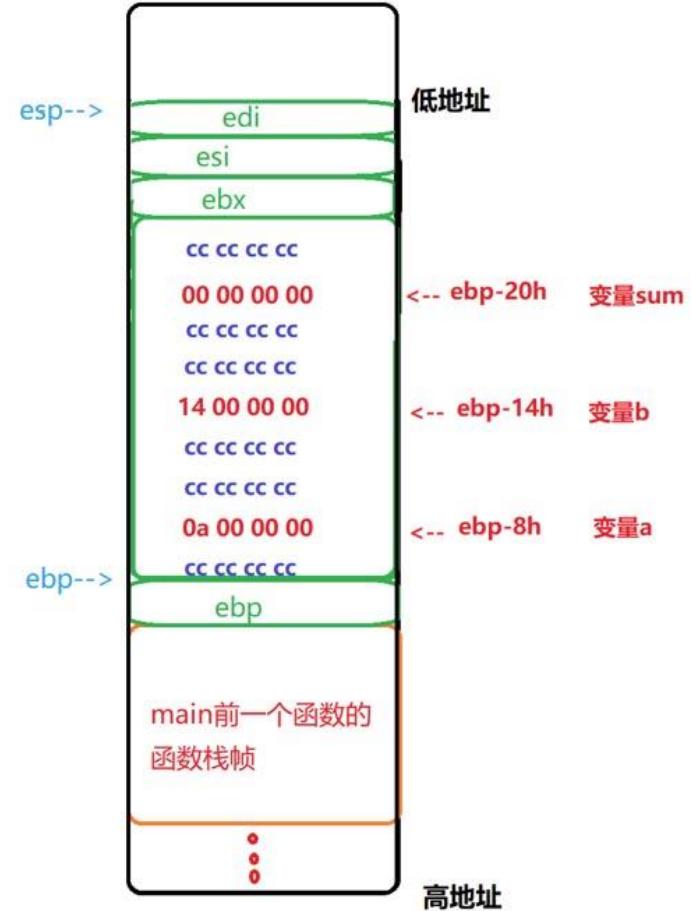


```
1 | int a = 10;  
2 | int b = 20;  
3 | int sum = 0;  
4 | sum = ADD(a,b);
```

```
int a = 10;           dword ptr [ebp-8], 0Ah
00E05115  mov        dword ptr [ebp-8], 0Ah
    int b = 20;
00E0511C  mov        dword ptr [ebp-14h], 14h
    int sum = 0;
00E05123  mov        dword ptr [ebp-20h], 0
```



**创建变量并且赋值：每一个编译器的实现细节不同**

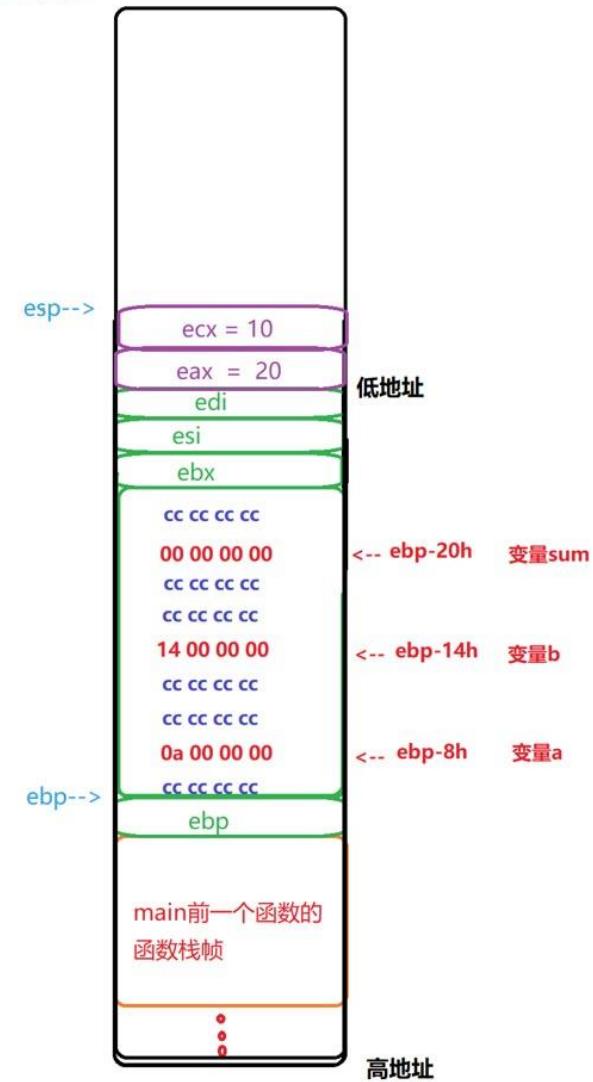
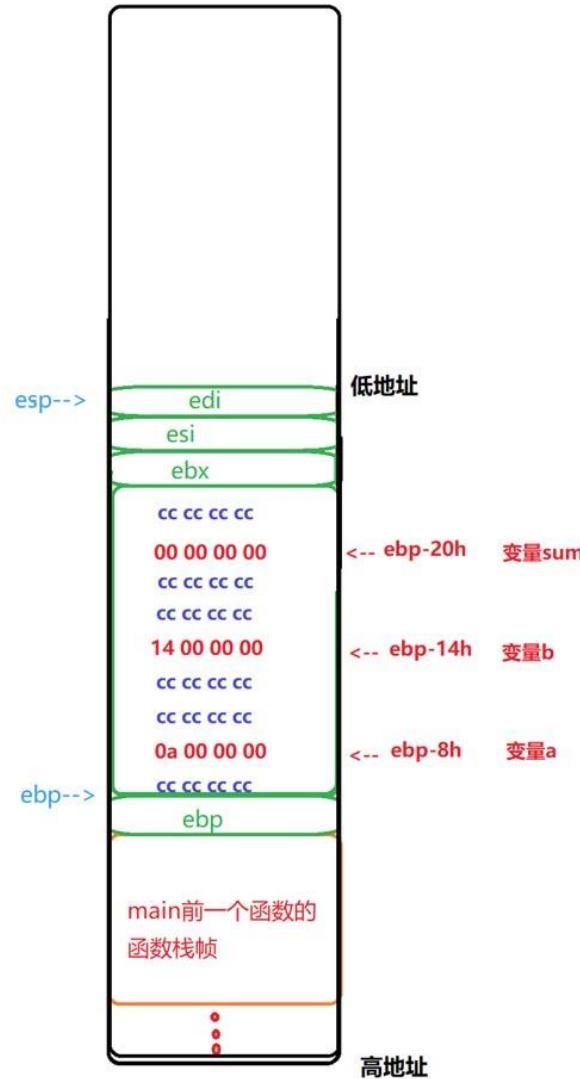


# 传递参数

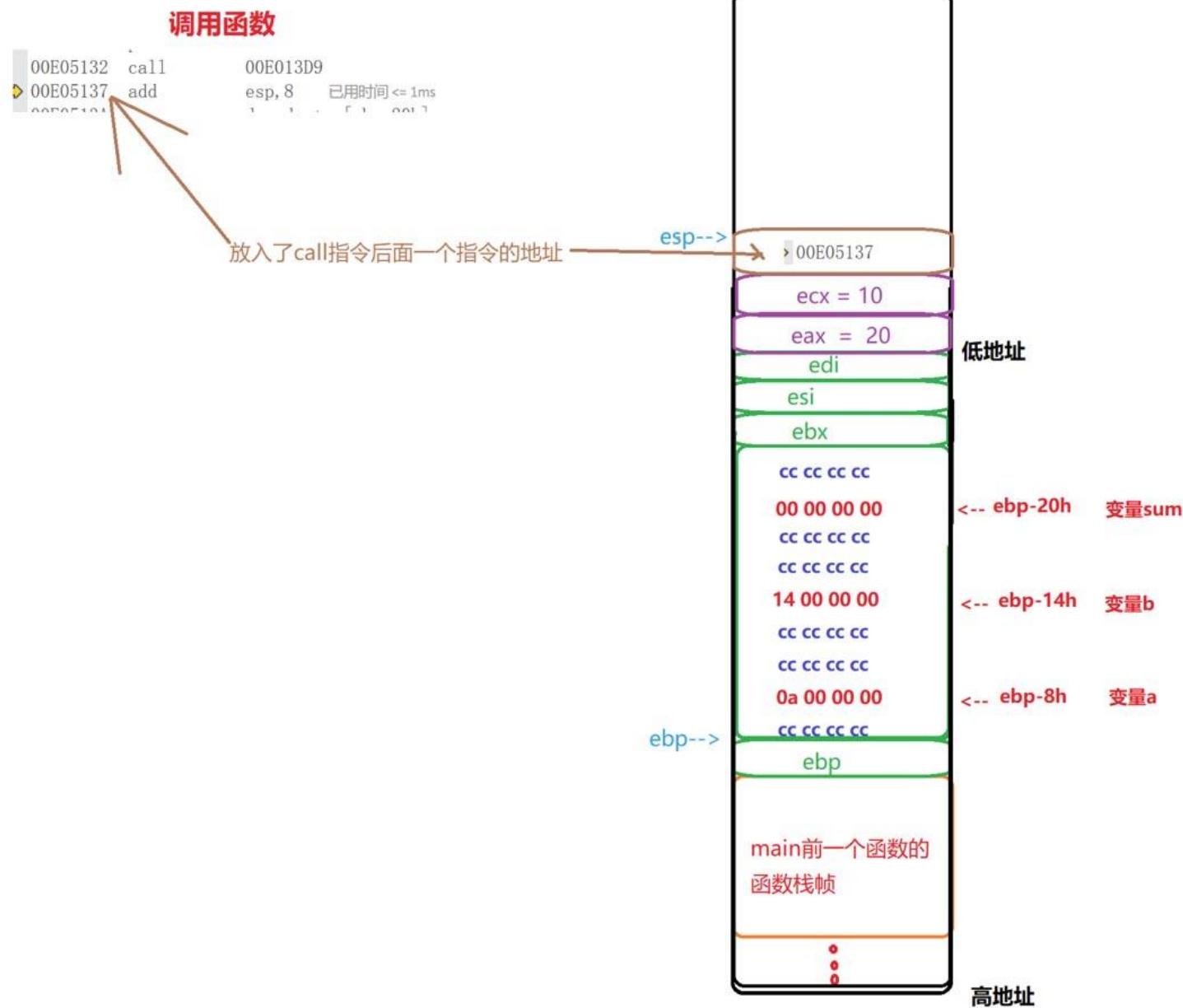
执行到`sum = ADD(a,b)`的时候，要先传递参数和将返回地址压入栈中。

```
sum = ADD(a, b);  
00E0512A mov     eax, dword ptr [ebp-14h]  
00E0512D push    eax ►!  
00E0512E mov     ecx, dword ptr [ebp-8]  
00E05131 push    ecx
```

1. 将ebp-14h地址的数据传递到寄存器eax中
  2. 将eax压入栈中
  3. 将ebp-8h地址的数据传递到寄存器ecx中
  4. 将ecx压入栈中



# 压入返回值



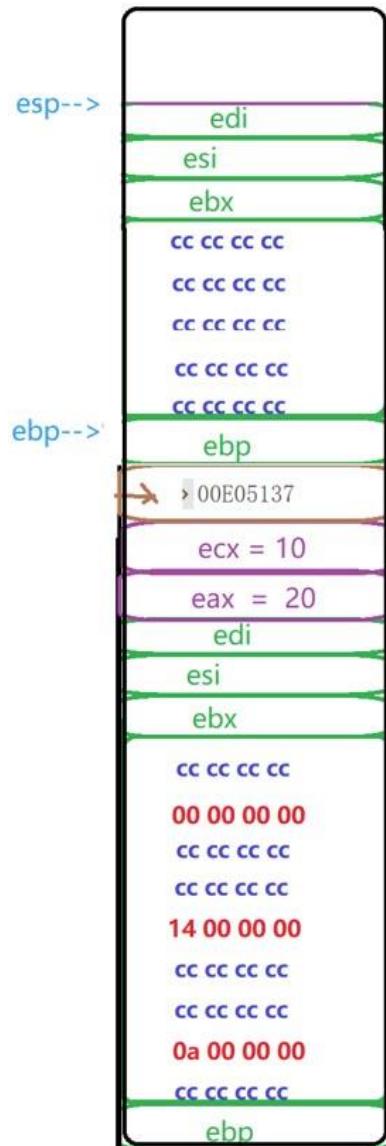
# 进入ADD函数

```
int ADD(int x, int y)
{
    00E01760 push    ebp    已用时间 <= 1ms
    00E01761 mov     ebp, esp
    00E01763 sub     esp, 0CCh
    00E01769 push    ebx
    00E0176A push    esi
    00E0176B push    edi
    00E0176C lea     edi, [ebp-0Ch]
    00E0176F mov     ecx, 3
    00E01774 mov     eax, 0CCCCCCCCh
    00E01779 rep stos dword ptr es:[edi]
    00E0177B mov     ecx, 0E0C003h
    00E01780 call    00E0130C
```

```
    int z = x + y;
    00E01785 mov     eax, dword ptr [ebp+8]
    00E01788 add     eax, dword ptr [ebp+0Ch]
    00E0178B mov     dword ptr [ebp-8], eax
    return z;
    00E0178E mov     eax, dword ptr [ebp-8]
}
```

```
    int z = x + y;
    00E01785 mov     eax, dword ptr [ebp+8]
    00E01788 add     eax, dword ptr [ebp+0Ch]
    00E0178B mov     dword ptr [ebp-8], eax
```

和刚进入main函数一样，这里是在为该函数创建函数栈帧



# 执行ADD函数中的操作

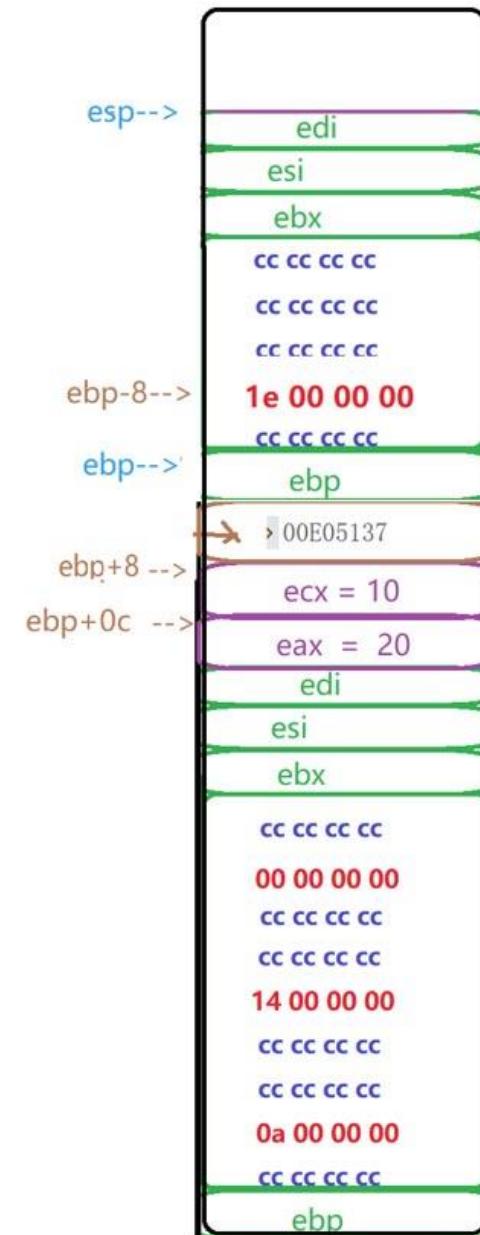
- 用寄存器eax存储计算后的值

```
int z = x + y;  
00E01785 mov        eax, dword ptr [ebp+8]  
00E01788 add        eax, dword ptr [ebp+0Ch]  
00E0178B mov        dword ptr [ebp-8], eax  
.
```

```
return z;  
00E0178E mov        eax, dword ptr [ebp-8]  
}
```

再把ebp-8的值保存再寄存器eax中

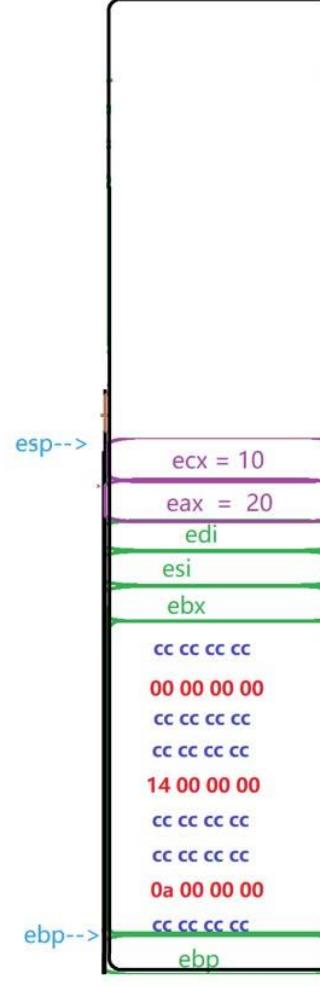
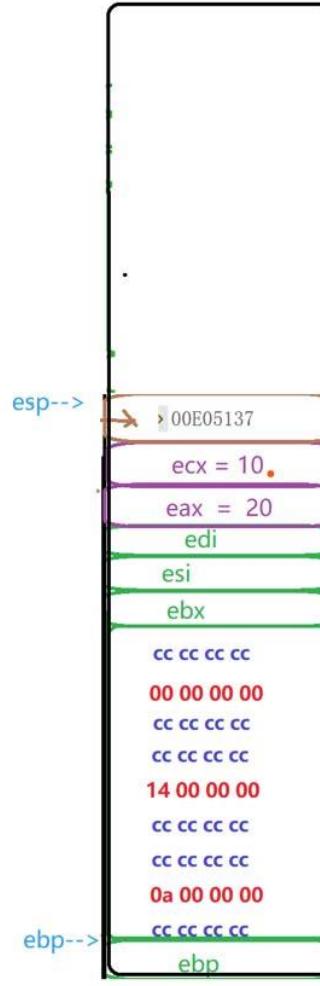
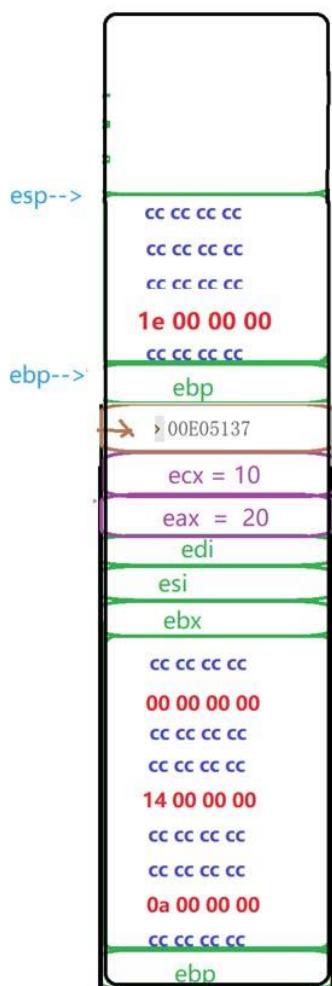
ADD函数调用结束，回到main函数中



# ADD结束后销毁该函数的栈帧

```
00E01791 pop    edi  
00E01792 pop    esi  
00E01793 pop    ebx  ►!  
00E01794 add    esp, 0CCh  
00E0179A cmp    ebp, esp  
00E0179C call   00E01235  
00E017A1 mov    esp, ebp  
00E017A3 pop    ebp  
00E017A4 ret
```

会依次弹出edi、esi、ebx  
并且会把ebp的值赋给esp  
然后弹出ebp



# 之后.....

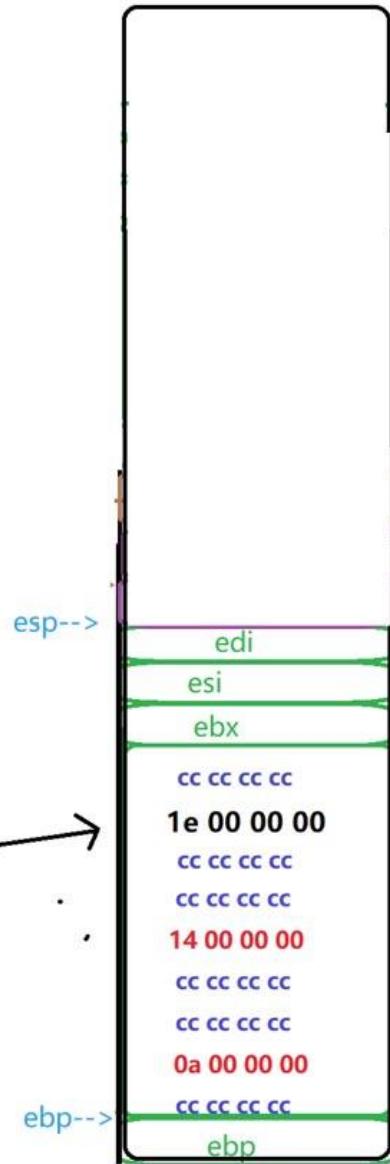
```
b0E05137 add    esp, 8      已用时间 <= 1ms  
00E0513A mov    dword ptr [ebp-20h], eax  
  
return 0;
```

形参销毁

main函数得到返回值，  
执行计算和存储，然后  
main函数调用完毕，  
销毁main函数的栈帧。

再用同样的顺序将main函数  
的栈帧销毁

将寄存器eax中的值赋给  
ebp-20h



# 总结

## 1. 局部变量是怎么创建的？

局部变量的创建首先是为所在函数分配好栈帧空间，栈帧空间里面会初始化一部分空间，然后给局部变量在栈帧中分配一点空间。

## 2. 为什么局部变量不初始化的时候值是随机的？

在创建所在函数的栈帧的时候，那一部分初始化的空间里面存放的是随机值。如果在创建局部变量的时候没有初始化，那么该空间的随机值不会改变；如果创建的时候初始化了局部变量，那么初始化的值会将随机值覆盖。

# 总结

## 3. 函数是怎么传参的？传参的顺序是怎么样的？

当还没有调用函数的时候，就已经将实参从右向左开始压栈。在真正进入形参函数的时候，用函数里面的指针偏移量反回来找到形参。

## 4. 形参和实参的关系？

形参是实参的一份临时拷贝，改变形参不会影响实参。

# 总结

## 5. 函数调用的结果是怎么返回的？

在函数调用前，就已将call指令的下一条指令的地址记住，caller函数的ebp已经存进去了。当函数使用完要返回的时候，弹出ebp就可以找到上一个函数的ebp，然后指针向下就可以找到esp的地址，这样就已经回到上一个函数的栈帧空间。又因为调用之前就记住了call下一条指令的地址，从函数调用返回的时候，返回值通过保存在寄存器里面被带回来。