

....

PvZ Mod

Plants vs. Zombies

Development in a Nutshell



2024/11/1

00

绪论

数据在内存之中的表达

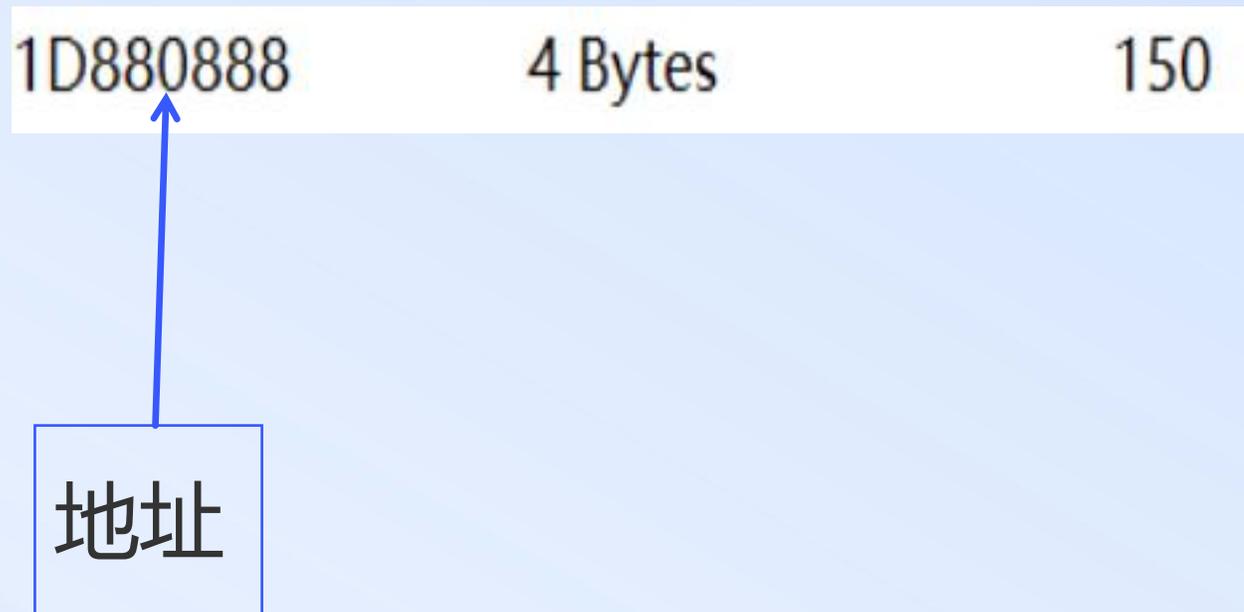


内存和地址

- 内存是计算机中存储数据的地方，所有程序在运行时需要被使用和运算的数据都需要在内存中
- 地址则指示了数据在内存中的位置，通过地址，计算机得以在内存中寻找到这个数据

简单数据类型的内存表达

- int
 - float
 - double
 - short
 - bool
 - char
- 四字节
- 八字节
- 双字节
- 单字节
- 



复杂数据类型的内存表达 - 结构体和类

- 结构体与类

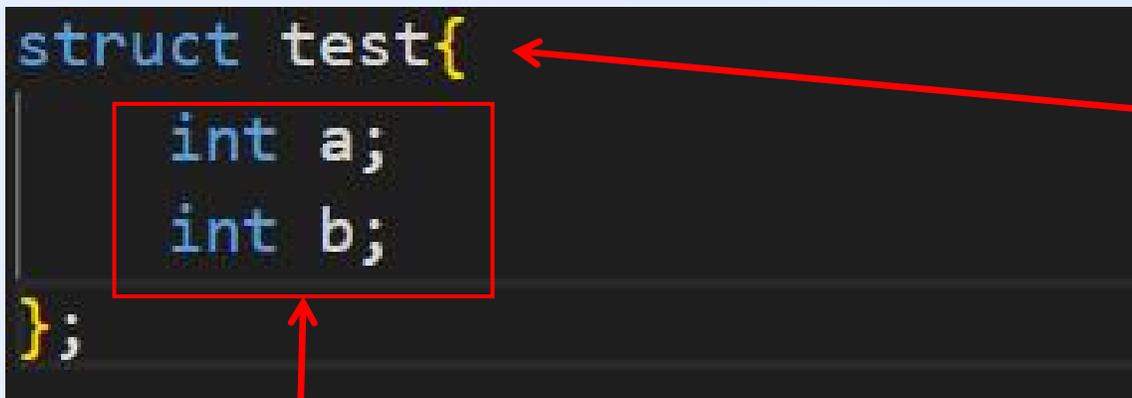
```
struct test{  
    int a;  
    int b;  
};
```

成员顺序是固定的

如上图，a在内存中的位置一定在b之前

复杂数据类型的内存表达 - 结构体和类

```
struct test{  
    int a;  
    int b;  
};
```

A code editor window with a dark background. The code defines a struct named 'test' containing two integer members, 'a' and 'b'. A red box highlights the two member declarations. A red arrow points from the top of this box to the opening curly brace of the struct definition. Another red arrow points from the top of the box to the closing curly brace of the struct definition.

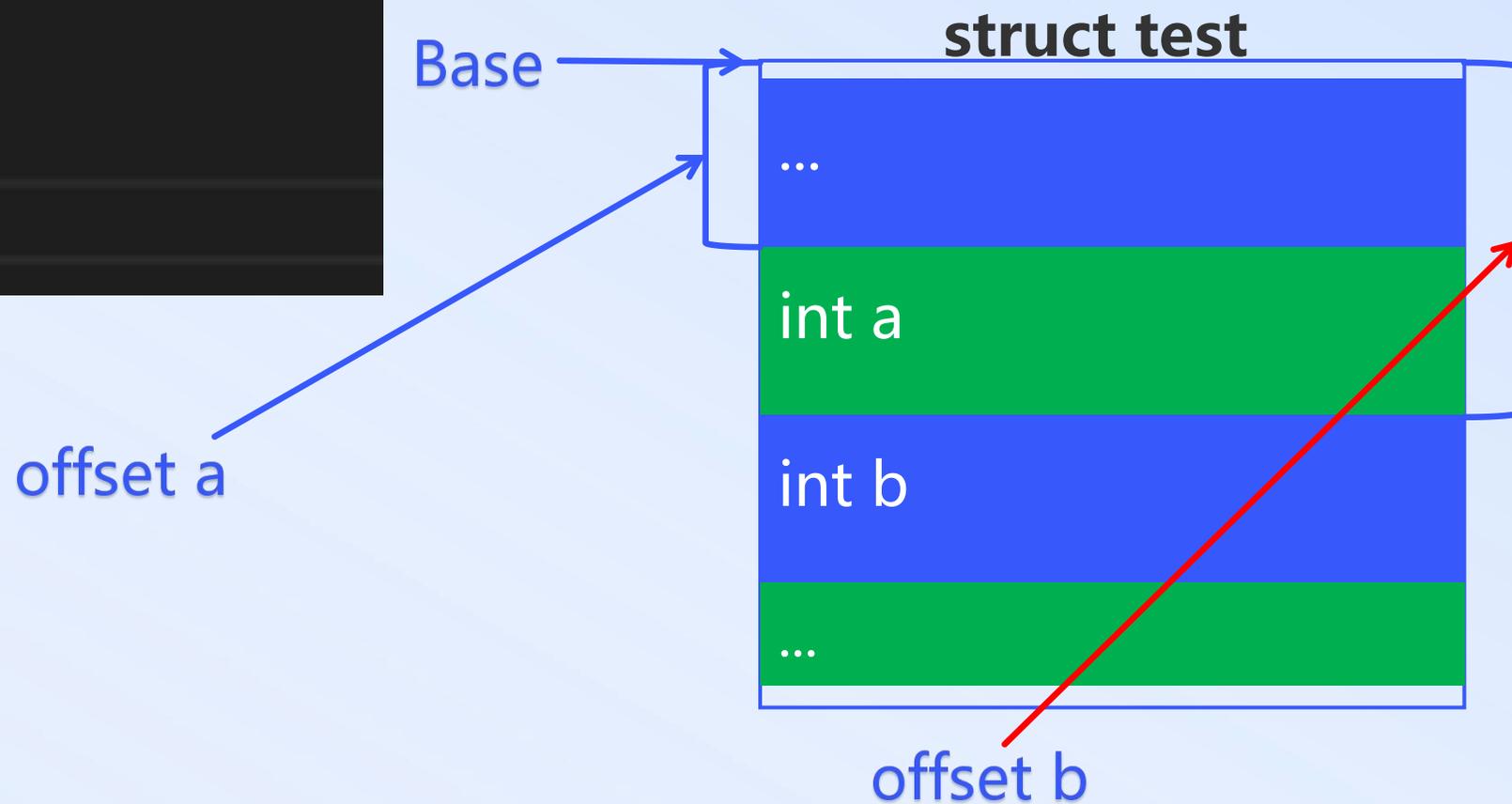
当该结构体被实例化时，将有一个初始内存地址，从这个内存地址开始的一些部分将存储这个结构体的成员。这个初始内存地址就是基址 (base)

由于结构体的各类成员在内存中的顺序是完全固定的，所以，根据该结构体的基址，将这个基址加上一个固定的数值，就可以得到各个成员的起始内存地址。

这个固定的数值就是该成员相对基址的偏移(offset)

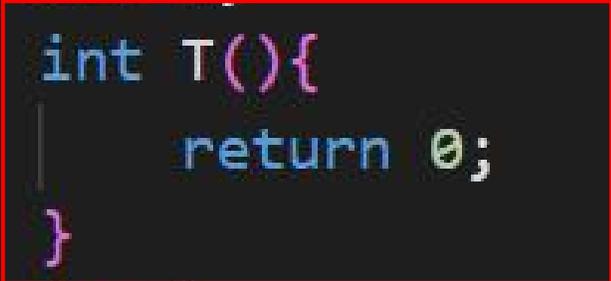
复杂数据类型的内存表达 - 结构体和类

```
struct test{  
    int a;  
    int b;  
};
```



复杂数据类型的内存表达 - 结构体和类

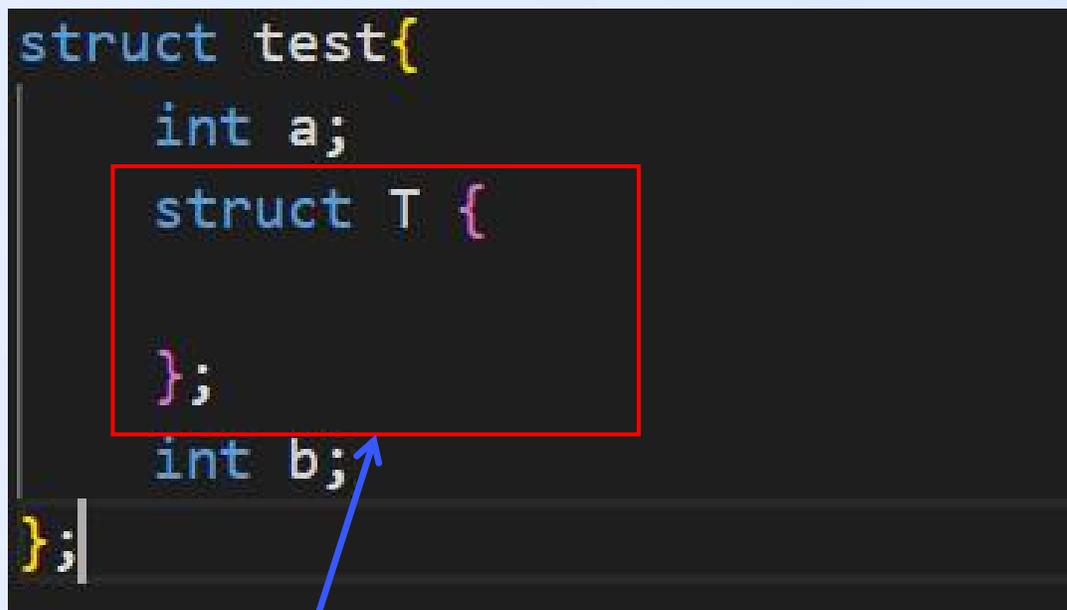
```
struct test{  
    int a;  
    int T(){  
        return 0;  
    }  
    int b;  
};
```



请注意，成员函数不参与偏移量的计算！

复杂数据类型的内存表达 - 结构体和类

```
struct test{  
    int a;  
    struct T {  
    };  
    int b;  
};
```



没有定义T的实例（仅仅是声明了T），不参与偏移量计算

复杂数据类型的内存表达 - Union

- Union(联合体)

```
union test{  
    bool a;  
    int b;  
};
```

Union在内存中的大小为Union中的成员最大内存长度(即所有成员公用一段内存)

如上图中的Union内存长度为4(即Int类型的长度), 而非 $4+1=5$

01

PvZ中的指针



指针的内存表达

- 每一个数据在内存中体现为它的地址和它的值

单独存放

指针



指针的内存表达

- 一个变量拥有两层含义 —— **它的地址和它的值**（只是使用变量名方便人来访问）
- 如：
- `int a = 1919810; // address: 114514`
- 则a这个变量拥有两层含义，其一为a的值为191810，其二为a这个变量存储的地址是114514
- **为了方便表达，我们称变量是一个av对，即<address, value>**

指针的内存表达

- 再次说明:

- **变量是一个av对, 即<address, value>**

指针的内存表达

```
int a = 100;
```

```
int* p = &a;
```

```
//*p = ?
```

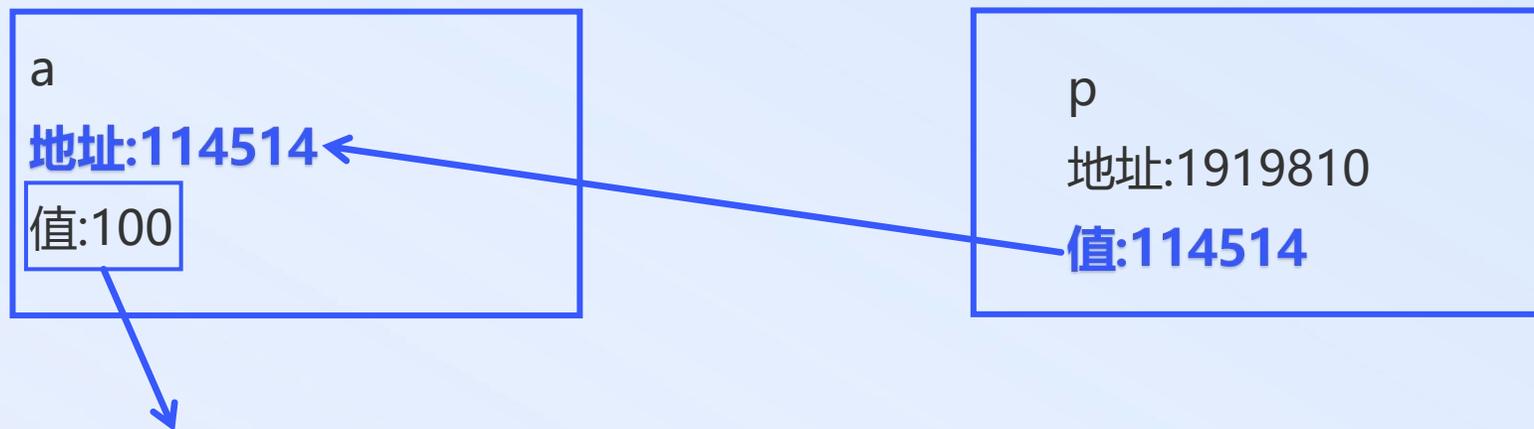
&a的作用是取出a的地址，即114514，并将其作为p的值

*p则是将p的值作为地址，获取该地址存储的值



***p = 100, p=114514**

指针的内存表达



***p = 100, p=114514**

事实上, *p在汇编语言中, 相当于**[p]**

即**[114514]=100**

它的作用是根据p的av对中的**value**, 将该**value**作为**地址**, 访问内存得到一个**新的av对(变量)**, 并取出**这个av对的value** 类似的, &a的作用则是取出a这个av对的**address**值

阳光指针的理解 - 基址和偏移

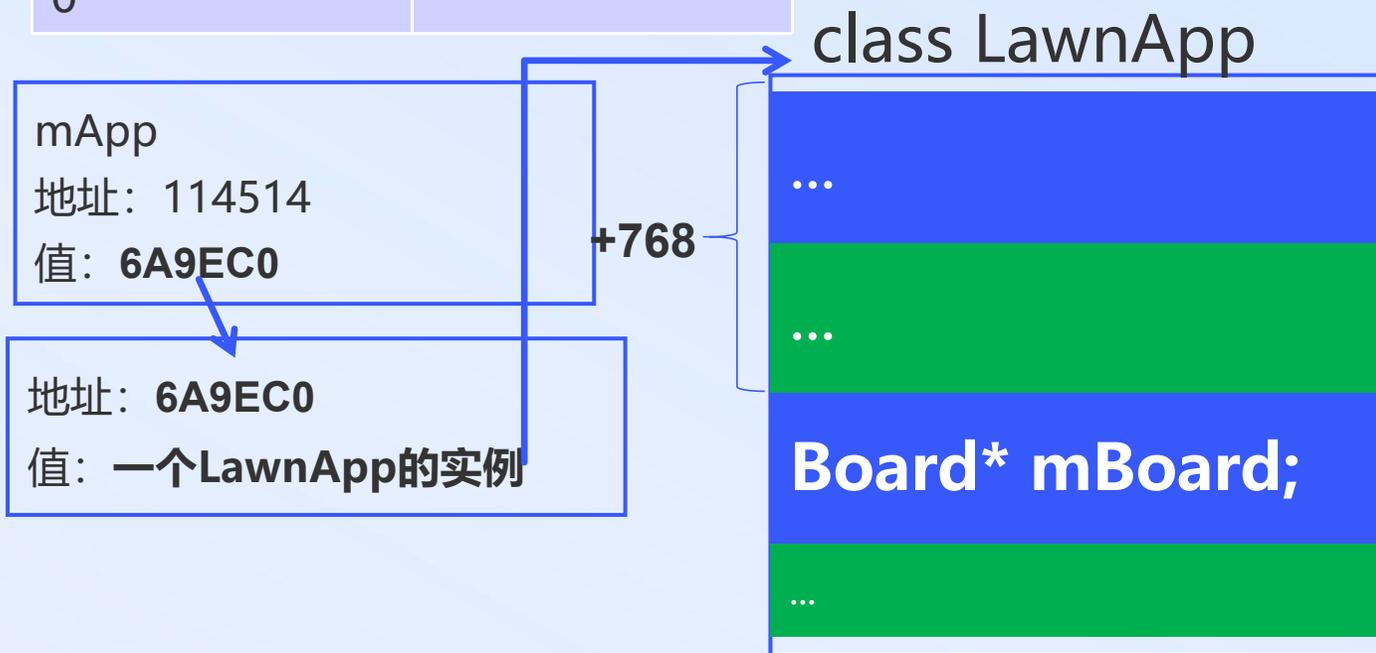


我们之前以结构体为例初步了解了基址和偏移的概念
而这是一个指针，它的基址和偏移各自意味着什么呢？

阳光指针的理解 - 基址和偏移

```
1 class Board {
2     int mSun; //+5560
3 };
4
5 class LawnApp {
6     Board* mBoard; //+768
7 };
8
9 LawnApp* mApp; //6A9EC0
10
```

地址	值
6A9EC0	314A290
314A290+768	28390010
28390010+5560	150



阳光指针的理解 - 基址和偏移

地址	值
6A9EC0	314A290
314A290+768	28390010
28390010+5560	150



[[[6A9EC0]+768]+5560]

第一步：通过6A9EC0这个地址，找到mApp这个av对(address = 6A9EC0, value = 314A290)

第二步：取出mApp的value，通过value访问内存得到一个新的av对(address = 314A290)，这个av对是一个LawnApp类的实例

第三步：由于这个新的av对是一个实例，而类在内存中是连续存储的，所以我们只需要对它address加上一个固定的偏移（768），就可以在内存中找到一个新的av对mBoard

第四步：根据mBoard这个av对的Address，在内存中找到了一个新的av对，这个av对是Board类的实例

第五步：同样，将这个新的av对的Address加上一个固定的偏移（5560）为地址，在内存中找到一个新的av对，而取出这个av对的value，就是阳光数

```
1 class Board {
2     int mSun; //+5560
3 };
4
5 class LawnApp {
6     Board* mBoard; //+768
7 };
8
9 LawnApp* mApp; //6A9EC0
10
```



Practice Time 1



汇编语言初步

- 汇编语言是低级语言，是现阶段**大多数**程序员可接触到的相对而言最最低级的语言
- 汇编语言的指令和数据类型一样，**将存储在内存中以供调用**
- 我们可以同数据类型一样理解汇编语言，其的每一段指令（或者说代码），都代表了**这段指令的地址**和**这段指令本身**

汇编语言初步

- 汇编语言的常用指令：
- `mov a,b`: $a = b$
- `jmp address`: 跳转至`address`, 从`address`地址继续执行汇编指令
- `call address`: 调用位于`address`地址的函数
- `ret [optional](4的倍数)`: 返回
- `add a,b`: $a += b$
- `sub a,b`: $a -= b$

汇编语言初步

- `push a` : 将a入栈
- 这里的栈是程序临时存储数据的地方（内存），将数据入栈将方便程序后续取用这个数据
- 当我们后续需要取用数据时，可以通过下列指令取用**栈顶**的数据（栈遵循先入后出的原则）
- `pop eax` : **将栈顶的数据取出给eax 或者说：**

`eax = stack[stack_size - 1]` #`stack_size`指这个栈现有的数据个数



Practice Time 2





02

函数调用



形参入栈

- 对于一个函数调用，我们首先要将各个函数调用的参数压入栈中，以便后续函数体内取用它们
- 在汇编语言中，将参数压入栈的指令是push，调用函数的指令为call（前文已述）
- 请留意，函数实际上是很多汇编指令的集合体，**所以函数本身也有一个地址**，这个地址实际上是函数汇编指令在内存中的起始地址，通过这个地址计算机才能调用函数本身

形参入栈



```
int test_function(int a, int b, bool c){;;}
```

对于上述函数，假设test_function的**所在地址**为114514

当我们将实参入栈时，遵循**从右向左**的规则，即

```
push c
```

```
push b
```

```
push a
```

```
call 114514
```

附注：实际上，对于上述情况，形参入栈也有可能通过寄存器（见下页），即先将形参存储到寄存器，再将寄存器入栈，这与编译器有关，此处不予讨论。

取指针和取引用的入栈方式

```
int test_function(int a, int& b, int* c){;;}
```

在处理上述函数test_function入栈时，我们需要引入**寄存器**的概念

寄存器同内存一样，都是存储数据的场所，**但是寄存器是CPU的一部分**

常用的寄存器有

eax、ebx、ecx、edx **通用寄存器，用于临时存储数据**

esp、ebp **维护栈指针**

eip **指令寄存器**

指针(*)和引用(&)的入栈方式

```
int test_function(int a, int& b, int* c){;;} //address:114514
```

对于int& b和int* c两个参数, 我们需要先将它们给到**寄存器**, 再将寄存器入栈
则函数调用操作为

```
mov eax,c
```

```
push eax
```

```
mov ebx,&b
```

```
push ebx
```

```
push a
```

```
call 114514
```

函数调用结果的存储

函数调用的结果一定存储在`eax`寄存器中

如 `int add(int a, int b){//返回a+b} //address:114514`

则:

```
push 2
```

```
push 1
```

```
call 114514
```

在调用函数完成后, `eax=3`

类成员函数的调用

对于类成员函数，我们都知道只有**类的实例**才能调用类的成员函数

如：

```
class TestClass{  
    int add(int a, int b){//这是一个类成员函数}  
}
```

则对于上述函数，在入栈时，我们需要额外入栈一个类的实例，这个类的实例将被存储在ecx这个寄存器中

类成员函数的调用

```
class TestClass{  
    int add(int a, int b){//这是一个类成员函数}  
}
```

而对于下列代码:

```
TestClass c;  
c.add(1,2);
```

则ecx应为该实例c的地址

而对于

```
TestClass* c = new TestClass();  
c->add(1,2);
```

则ecx应为c这个指针指向的实例的地址

类成员函数的调用

```
class TestClass{  
    int add(int a, int b){//这是一个类成员函数}  
}
```

然后，先将其他参数入栈，再将ecx入栈

即：

```
push b
```

```
push a
```

```
push ecx
```

```
call ...
```

call操作

- 所以，当我们call操作执行时，计算机又做了哪些操作呢？
- 则当call执行时，计算机执行下面两步操作
- 第一步：将call下面一行指令的地址入栈（即push c这条指令的地址，**也就是将返回地址入栈**）
- 第二步：跳转到114514这个地址，执行函数内的指令

```
push a
push b
call 114514
push c
```

ret操作

- 在所有函数末尾，都将存在一个ret语句，该语句的作用是将上面call操作时压入的地址出栈，并跳转到这个地址（也就是返回地址）
- 另外，一般的编译器中，若函数的参数中**不存在变参**（也就是数量**不可变**的参数），ret将跟有一个**为4的倍数的参数**，如ret C(在十进制中是12)，12是所有push到栈的参数（不含返回地址）**的长度总和**（如push了3个int，就是ret C），它的作用相当于将这12个字节的参数出栈，**无需我们再手动管理栈**
- 而对于有**变参**的函数（如format函数），在ret时将**没有**这个额外的参数，而仅仅是一个ret指令，当函数返回后，若push进栈12字节的参数，将需要执行一段add esp,C，来手动管理栈



Practice Time 3



Materials of Praticice 3

```
Board::AddCoin(CoinMotion  
40C theCoinMotion, CoinType  
B10 theCoinType, int theY, int theX,  
ecx = Board* this)
```

```
5AF  
400 Sexy::Rand(eax = int range)
```

```
eax = Coin*  
aCoin; ecx,  
edx
```

```
eax = int  
aRandVal; ecx,  
edx
```

在 (theX, theY) 处创建并初始化以 theCoinMotion 方式运动的 theCoinType 物品。

一周目的 1-1 关卡中，额外创建点击拾取阳光的提示字幕。

取得一个 $[0, \text{range})$ 区间的随机整数返回给 eax。

self-study: esp & ebp

- 在函数调用中，一般在函数的开始会存在下面两个操作：
- `push ebp`
- `mov ebp, esp`
- 在函数末尾（`ret`前）也会相应做这个操作
- `mov esp, ebp`
- `pop ebp`
- 这是创建和销毁**栈帧**的操作，其作用是将**栈的基址指针在函数调用后修改到栈顶**，以方便取用函数调用的各个参数，感兴趣的可以自己去学习，这里不再赘述

特别鸣谢

- ueu4573(4573去) 舟批 mixed版作者
- Ghastasaucey Amadeus Vermeil(恶魂) GHTR系列(Ghtr、GHtr、GhTr作者)

广告

PvZ(1代) 16周年庆典



03

互动环节



奖品

- Top 1: 豌豆玩偶
- Top 2: 坚果水杯
- Top 3: 向日葵卡扣
- 屏幕上的最后一名: 神秘奖品 (x