

## 《源码探秘 CPython》62. 函数的 local 名字空间

原创 古明地觉 古明地觉的编程教室 2022-04-06 09:00



微信扫一扫  
关注该公众号

收录于合集

#CPython

97个 >

在看完函数的参数解析之后，我们来聊一聊函数的 local 名字空间。

我们知道函数的参数和函数内部定义的变量都属于局部变量，均是通过静态的方式访问的。

```
1 x = 123
2
3 def foo1():
4     global x
5     a = 1
6     b = 2
7
8 # a 和 b 是局部变量, x 是全局变量, 因此是 2
9 print(foo1.__code__.co_nlocals) # 2
10
11
12 def foo2(a, b):
13     pass
14
15 print(foo2.__code__.co_nlocals) # 2
16
17
18 def foo3(a, b):
19     a = 1
20     b = 2
21     c = 3
22
23 print(foo3.__code__.co_nlocals) # 3
```

无论是参数还是内部新创建的变量，本质上都是局部变量。并且我们发现如果函数内部定义的变量和参数名称一致，那么参数就没用了。

这很好理解，因为本质上就相当于重新赋值了，此时外面无论给函数foo2的参数a、b传什么值，最终都会变成 1 和 2。所以其实局部变量的实现机制和函数参数的实现机制是一致的。

按照之前的理解，当访问一个全局变量时，会去访问 global 名字空间，而这也确实如此。但是当访问函数的局部变量时，是不是访问其内部的 local 名字空间呢？

之前我们说过 Python 变量的访问是有规则的，按照**本地**、**闭包**、**全局**、**内置**的顺序去查找，所以当然会首当其冲去 local 名字空间里面查找啊。

但不幸的是，在调用函数期间，虚拟机通过 `_PyFrame_New_NoTrack` 创建栈帧对象时，这个至关重要的 local 名字空间并没有被创建。

```
1 //frameobject.c
2 PyFrameObject* _Py_HOT_FUNCTION
3 _PyFrame_New_NoTrack(PyThreadState *tstate, PyCodeObject *code,
4                     PyObject *globals, PyObject *locals)
5 {
6     //...
7     f->f_locals = NULL;
8     f->f_trace = NULL;
9     //...
10 }
```

对于模块而言，它的 `f_locals` 和 `f_globals` 指向是同一个 `PyDictObject`；但对于函数而言，`f_locals` 却是 `NULL`。那么问题来了，这些重要的符号到底存储在什么地方呢？

显然我们知道是存储在 `co_varnames` 中，但你们就装作不知道配合我一下好吧(#^.^#)

我们先来举个栗子：

```
1 def foo(a, b):
2     c = a + b
3     print(c)
```

它的字节码如下：

```
0 LOAD_FAST          0 (a)
2 LOAD_FAST          1 (b)
4 BINARY_ADD
6 STORE_FAST         2 (c)

8 LOAD_GLOBAL        0 (print)
10 LOAD_FAST         2 (c)
12 CALL_FUNCTION      1
14 POP_TOP
16 LOAD_CONST         0 (None)
18 RETURN_VALUE
```

古明地觉的 Python 小屋

栈帧的 `f_localsplus` 这段连续内存（数组）是给四个老铁使用的，分别是：局部变量、cell 对象、free 对象、运行时栈。而我们看到字节码偏移量为 6 和 10 的两条指令分别是：`STORE_FAST` 和 `LOAD_FAST`，所以它和我们之前分析参数的时候是一样的，都是存储在 `f_localsplus` 的第一段内存中。

此时我们对局部变量 `c` 的藏身之处已经了然于心，但是为什么函数的实现没有使用 `local` 名字空间呢？答案很简单，因为函数内部的局部变量有多少，在编译的时候就已经确定了，个数是不会变的。因此编译时就能确定局部变量占用的内存大小，也能确定访问局部变量的字节码指令应该如何访问内存。

```
1 def foo(a, b):
2     c = a + b
3     print(c)
4
5 print(foo.__code__.co_varnames) # ('a', 'b', 'c')
```

我们看到符号 `c` 位于符号表中索引为 2 的位置（编译时就已确定），那么通过 `f_localsplus[2]` 即可拿到变量 `c` 对应的值。

这个过程是基于数组索引实现的静态查找，它的效率非常高。而 `local` 空间是一个字典，虽然字典也是经过高度优化的，但肯定没有静态查找快。

因此，尽管虚拟机为函数实现了 `local` 空间（初始为 `NULL`，后续访问的时候会进行填充），但是在变量查找时却没有使用它，原因就是为了更高的效率，而且函数是一等公民，使用频率很高。

结论：虽然查找的时候是按照 `LEGB` 规则，但其实局部变量是静态访问的，不过完全可以按照 `LEGB` 的方式来理解。

我们从 Python 的层面来演示一下：

```
1 x = 1
2
3 def foo():
4     globals()["x"] = 2
5
6 foo()
7 print(x) # 2
```

我们在函数内部访问了 `global` 名字空间，而 `global` 空间全局唯一，在 Python 层面上就是一个字典。

- 查找变量 `x`，等价于 `globals()["x"]`;
- 给变量 `x` 赋值为 123，等价于 `globals()["x"] = 123`;

因此在执行完 `foo()` 之后，全局变量 `x` 就被修改了。但 `local` 名字空间也是如此吗？我们来看看：

```
1 def foo():
2     x = 1
3     locals()["x"] = 2
4     print(x)
5
6
7 foo() # 1
```

我们按照相同的套路，却并没有成功，这是为什么？原因就是我們剛才解釋的那樣，函數內部有哪些局部變量在編譯時就已經確定好了，存儲在符號表 `co_varnames` 中，查詢的時候是從 `f_localsplus` 中靜態查找的，而不是從 `locals()` 中查找。

locals() 不像 globals(), 虽然它们都是字典, 但 globals() 全局唯一。我们调用 globals() 就直接访问到了存放全局变量的字典, 一旦做了更改, 肯定会影响外面的全局变量。

而 `locals()` 则不会，因为局部变量压根就不是从它这里访问的，尽管它和 `globals()` 类似，在函数中也唯一，也会随着当前的上下文动态改变。

```
1 def foo(a, b):
2     x = 1
3     print(locals())
4     print(id(locals()))
5     y = 2
6     print(locals())
7     print(id(locals()))
8
9 foo(1, 2)
10 """
11 {'a': 1, 'b': 2, 'x': 1}
12 2459571657088
13 {'a': 1, 'b': 2, 'x': 1, 'y': 2}
14 2459571657088
15 """
```

我们看到真的就类似于全局名字空间一样，前后地址没有变化，但是键值对的个数在增加。因为 `locals()` 底层会执行 `PyEval_GetLocals`，实际上拿到就是当前栈帧对象的 `f_locals` 属性。

```
PyObject *
PyEval_GetLocals(void)
{
    // 获取当前的线程状态对象，然后拿到里面的栈帧对象
    PyThreadState *tstate = _PyThreadState_GET();
    PyFrameObject *current_frame = _PyEval_GetFrame(tstate);
    if (current_frame == NULL) {
        _PyErr_SetString(tstate, PyExc_SystemError,
            "frame does not exist");
    }
}
```

```

    }

    if (PyFrame_FastToLocalsWithError(current_frame) < 0) {
        return NULL;
    }

    assert(current_frame->f_locals != NULL);
    // 获取 local 名字空间
    return current_frame->f_locals;
}

```

古明地觉的 Python小屋

所以 local 名字空间的表现和 global 名字空间是类似的，都会随着上下文动态改变。只是我们知道，局部变量不是从 local 名字空间里面访问的，不管怎么操作 locals()，都不会影响局部变量。

因此我们可以看到一个比较奇特的现象：

```

1 def foo(a, b):
2     # 当前 local 空间只有 a 和 b
3     d = locals()
4     print(d)
5     # 此时多了一个 d
6     print(locals())
7     print(d["d"] is d["d"]["d"] is d["d"]["d"]["d"])
8
9 foo(1, 2)
10 """
11 {'a': 1, 'b': 2}
12 {'a': 1, 'b': 2, 'd': {...}}
13 True
14 """

```

仔细思考一下肯定很好理解，它就有点类似 globals() 与 \_\_builtins\_\_ 之间的关系：

```

1 # __builtins__ 等价于 import builtins as __builtins__
2 x = 123
3 print(
4     globals()["__builtins__"].globals()["__builtins__"].globals()["x"]
5 ) # 123

```

再看一个例子：

```

1 def foo():
2     locals()["x"] = 1
3     print(x)
4
5 foo()

```

此时会得到什么结果估计不用我说了，因为本地、全局、builtin 里面都没有变量 x，所以报错。尽管在 locals() 里面我们设置了，但局部变量的值不是从它这里获取的，而是从 f\_localsplus 里面。而且查看符号表的话，会发现里面也没有 'x' 这个符号。

如果我们设置一个全局变量呢？

```

1 x = 123
2
3 def foo():
4     locals()["x"] = 1
5     print(x)
6
7 foo() # 123

```

显然此时会访问全局变量。



我们再来搭配 `exec` 关键字，区别会更加明显。

```
1 def foo():
2     print(locals()) # {}
3     exec("x = 1")
4     print(locals()) # {'x': 1}
5     try:
6         print(x)
7     except NameError as e:
8         print(e) # name 'x' is not defined
9 foo()
```

尽管 `locals()` 变了，但是依旧访问不到 `x`，因为虚拟机并不知道 `exec("x = 1")` 是创建一个局部变量，它只知道这是一个函数调用。

而 `exec("x = 1")` 默认影响的是当前所在的作用域，所以效果就是改变了局部名字空间，里面多了一个 `"x": 1` 键值对。但关键的是，局部变量 `x` 不是从局部名字空间中查找的，`exec` 终究还是错付了人。由于函数 `foo` 对应的 `PyCodeObject` 对象的符号表中并没有 `x` 这个符号，所以报错了。

```
1 exec("x = 1")
2 print(x) # 1
```

这么做是可以的，因为 `exec` 默认影响的是当前作用域，而这里的当前作用域就是全局作用域，所以 `global` 名字空间会多一个 `key` 为 `"x"` 的键值对。而全局变量是从 `global` 名字空间中查找的，所以这里没有问题。

```
1 def foo():
2     # 此时 exec 影响的是全局名字空间
3     exec("x = 123", globals())
4     # 这里不会报错，但是此时的 x 不是局部变量，而是全局变量
5     print(x)
6
7 foo()
8 print(x)
9 """
10 123
11 123
12 """
```



再来看一个奇怪的问题：

```
1 def foo():
2     exec("x = 1")
3     print(locals()["x"])
4
5 foo()
6 """
7 1
8 """
9
10 def bar():
11     exec("x = 1")
12     print(locals()["x"])
13     x = 123
```

```

14
15 bar()
16 """
17 Traceback (most recent call last):
18   File .....,
19     bar()
20   File .....,
21     print(locals()["x"])
22   KeyError: 'x'
23 """

```

这是什么情况？函数 bar 只是多了一行赋值语句，为啥就报错了呢？要想搞懂这个问题，首先要明确两点：

- 1. 函数的局部变量在编译的时候已经确定，并存储在对应的 `PyCodeObject` 对象的符号表 (`co_varnames`) 中，这是由语法规则所决定的；
- 2. 函数内的局部变量在其整个作用域范围内都是可见的；

为了更好地解释上面这个例子，这里再举一个常见的错误：

```

1 x = 1
2
3 def foo():
4     print(x)
5
6 def bar():
7     print(x)
8     x = 2
9
10 print(foo.__code__.co_varnames) # ()
11 print(bar.__code__.co_varnames) # ('x',)

```

调用函数 foo 没有问题，但调用 bar 的时候会报出如下错误： `UnboundLocalError: local variable 'x' referenced before assignment`。

原因就在于上面说的两个点，函数内的局部变量在编译的时候已经确定，当进行语法解析的时候，看到了 `x=2` 这样的字眼，就知道内部会存在一个名为 `x` 的局部变量。所以对于 bar 函数而言，符号表中是存在 "x" 这个符号的。

而函数内的局部变量在整个作用域内又都是可见的，因此对于函数 bar 而言，在 `print(x)` 的时候知道符号表中存在 "x" 这个符号。那么它也就认为局部作用域中存在 `x` 这个局部变量，因此就不会去找全局变量了，而是去找局部变量。

但是显然 `print(x)` 是在 `x=2` 之前发生的，所以此时 `print(x)` 的时候就报错了。

`UnboundLocalError`: 局部变量 'x' 在赋值 (`x=2`) 之前被引用 (`print`) 了

因为 `print(x)` 的时候，`f_localsplus` 中还没有对应的值与之绑定，或者说 `x` 此时还是一个 `NULL` (空指针)，并没有指向一块合法的内存 (已存在的 `PyObject`)。

当虚拟机执行到 `x=2` 之后，`x` 才会和 `2` 这个 `PyLongObject` 对象进行绑定，只可惜我们在绑定之前就使用 `x` 这个变量了，显然这是不合法的。可以看一下字节码：

```

def bar():
    print(x)
    x = 2

if __name__ == '__main__':
    import dis
    dis.dis(bar)
"""
5          0 LOAD_GLOBAL              0 (print)
          2 LOAD_FAST               0 (x)
          4 CALL_FUNCTION            1

```

	4 CALL_FUNCTION	1
	6 POP_TOP	
6	8 LOAD_CONST	1 (2)
	10 STORE_FAST	0 (x)
	12 LOAD_CONST	0 (None)
	14 RETURN_VALUE	

古明地觉的 Python小屋

我们看到指令是LOAD\_FAST，说明加载的是一个局部变量，但这个局部变量的赋值是发生在LOAD\_FAST之后。

那么一开始的那个问题就很好解释了：

```

1 def foo():
2     exec("x = 1")
3     print(locals())
4
5 def bar():
6     exec("x = 1")
7     print(locals())
8     x = 123
9
10
11 foo() # {'x': 1}
12 bar() # {}

```

对于 foo 而言，结果符合我们的预期；但对于 bar 而言，只是多了一个赋值语句，结果局部空间就变成空字典了。

原因和 UnboundLocalError 类似，因为 'x' 已经在符号表当中了，所以 exec("x = 1") 不会再往局部空间中加入这个键值对。但如果将 bar 里面的 x=123 改成 y=123，那么显然输出的结果就是一样的了。

收录于合集 [#CPython 97](#)

[← 上一篇](#)

《源码探秘 CPython》63. 闭包是怎么实现的？

[下一篇 >](#)

《源码探秘 CPython》61. \*args 和 \*\*kwargs 是如何解析的？

喜欢此内容的人还喜欢

Ramda 哪些让人困惑的函数签名规则  
Tecvan



C语言 数组作为函数的返回值  
小木编程



React 比较类和函数的两种创建组件方式（1） - 概述  
老李物语

