

Current page(Categories)

【翻译】深入理解以太坊虚拟机 - EVM汇编代码简介

2018-06-12

区块链 Qtum 翻译

1. EVM汇编代码简介
2. 一个简单的智能合约
3. 蹒跚学步
4. 模仿 EVM
5. 2 个存储变量
6. 打包存储
7. 更多优化
 - 7.1. gas 的使用
8. 总结

原文: <https://blog.qtum.org/diving-into-the-ethereum-vm-6e8d5d2f3c30>

译者: 中山大学数学学院(珠海) 林学渊

大二时给量子做的翻译, 转载注明出处, 谢谢

EVM汇编代码简介

Solidity 提供了很多高级语言抽象, 但这些功能很难让我理解程序运行时到底发生了什么。阅读 Solidity 的文档仍然使我对一些基础的东西感到疑惑。

string, bytes32, byte[], bytes 有什么区别?

什么时候应该用哪个?

把 string 转为 bytes 发生了什么? 转为 byte[] 呢?

这些需要多少 gas ?

mapping 在以太坊虚拟机里是怎么存的?

为什么不能把 mapping 删了?

能构建 mapping 到 mapping 的数据结构吗? (当然可以, 但这是怎么实现的?)

为什么有存储 mapping, 但是没有内存 mapping ?

编译后的合约在以太坊虚拟机里长什么样?

合约如何创建?

构造方法是什么? 真的吗?

回退函数是什么?

我想, 学习一门在以太坊虚拟机(EVM)上运行的高级语言如 Solidity 会是一个好的自我投资。有以下原因。

1. Solidity 不是最后一门语言。更好的 EVM 语言正在到来。(漂亮，对不对?)
2. EVM是个数据库引擎。理解用任何一种 EVM 语言写的智能合约前，必须理解数据是如何被组织、存储和操控的。
3. 了解如何成为一个贡献者。以太坊工具链刚刚起步，深入理解EVM会帮助你给你自己或其他人造出惊艳的工具。
4. 智力挑战。EVM使得你能在密码学、数据结构和程序语言设计的交汇处获得最佳实践。

在本系列文章中，我会解构一些简单的 Solidity 智能合约，以便理解它们作为 EVM 字节码时如何工作。
我希望学习和写作的要点：

EVM 字节码的基础

不同数据类型(mapping, array)的表现形式

合约创建时发生了什么

一个方法调用时发生了什么

ABI 桥如何区别了 EVM 语言

我的终极目标是能够完全理解一个编译后的 Solidity 合约。先从一些基础的 EVM 字节码开始阅读吧！

一个有用的引用：[EVM 指令集](#)

一个简单的智能合约

我们的第一个合约有构造函数和一个常量：

```
1 // c1.sol
2 pragma solidity ^0.4.11;
3 contract C {
4     uint256 a;
5     function C() {
6         a = 1;
7     }
8 }
```

用 solc 命令编译：

```
1 $ solc --bin --asm c1.sol
2 ===== c1.sol:C =====
3 EVM assembly:
4     /* "c1.sol":26:94  contract C {... */
5     mstore(0x40, 0x60)
6     /* "c1.sol":59:92  function C() {... */
7     jumpi(tag_1, iszero(callvalue))
8     0x0
9     dup1
10    revert
11 tag_1:
12 tag_2:
13     /* "c1.sol":84:85  1 */
14     0x1
15     /* "c1.sol":80:81  a */
16     0x0
17     /* "c1.sol":80:85  a = 1 */
18     dup2
19     swap1
20     sstore
21     pop
22     /* "c1.sol":59:92  function C() {... */
23 tag_3:
24     /* "c1.sol":26:94  contract C {... */
25 tag_4:
26     dataSize(sub_0)
27     dup1
28     dataOffset(sub_0)
29     0x0
30     codecopy
31     0x0
32     return
33 stop
34 sub_0: assembly {
35     /* "c1.sol":26:94  contract C {... */
36     mstore(0x40, 0x60)
```

```
37     tag_1:
38         0x0
39         dup1
40         revert
41     auxdata: 0xa165627a7a72305820af3193f6fd31031a0e0d2de1ad2c27352b1ce081b4f3c92b5650ca4dd542bb770029
42 }
43 Binary:
44 60606040523415600e57600080fd5b5b60016000819055505b5b60368060266000396000f30060606040525b600080fd00a165627a7a72305820af3193f6fd31031a0e0d2de1ad2c27352b1ce081b4f3c92b5650ca4dd542bb770029
```

数字 6060604052... 是 EVM 真正运行的字节码。

蹒跚学步

一半的汇编是模板，以至于在大多数 Solidity 程序中都一样。我们等下再来看这些。现在，我们来实验我们合约独特的一部分，存储变量的声明：

1

a = 1

这个声明的字节码表示是 6001600081905550 。根据指令换行：

1

2

3

4

5

6

60 01

60 00

81

90

55

50

EVM 底层循环是从上到下运行每一条指令。
我们注释一下汇编代码(以 tag_2 开头)以便阅读：

1

2

3

4

5

6

7

8

9

10

11

12

13

tag_2:

// 60 01

0x1

// 60 00

0x0

// 81

dup2

// 90

swap1

// 55

sstore

// 50

pop

注意汇编中的 0x1 实际上是 push(0x1) 的缩写。这条指令表示吧数字 1 入栈。
如果只盯着这个看，很难捕获到发生了什么。不要担心，模仿 EVM 一行一行地走，很简单的。

模仿 EVM

EVM 是堆栈机器。指令可以使用栈中的值作为参数，也可以把某一些值入栈作为结果。举个例子， add 指令。
假设栈中有 2 个值：

1

[1, 2]

当 EVM 看到 add 时，它把栈顶的 2 项出栈相加，然后把结果入栈回去，操作后：

1	[3]
---	-----

以后我们仍然用 [] 这个符号来表示栈：

1	// 空栈
2	stack: []
3	// 有3个元素的栈，栈顶元素是 3，栈底元素是 1。
4	stack: [3 2 1]

用 {} 来表示合约存储：

1	// 空存储
2	store: {}
3	// 值 0x1 存储在地址 0x0。
4	store: { 0x0 => 0x1 }

现在来看一些实际的字节码。我们将模仿EVM运行字节序列 6001600081905550，同时写出每一条指令运行后的机器状态：

1	// 60 01: 将1入栈
2	0x1
3	stack: [0x1]
4	// 60 00: 将0入栈
5	0x0
6	stack: [0x0 0x1]
7	// 81: 复制栈中的第二个元素，入栈
8	dup2
9	stack: [0x1 0x0 0x1]
10	// 90: 交换栈顶2个元素
11	swap1
12	stack: [0x0 0x1 0x1]
13	// 55: 把值 0x1 存储到地址 0x0
14	// 这条指令使用了栈顶的两个元素
15	sstore
16	stack: [0x1]
17	store: { 0x0 => 0x1 }
18	// 50: 出栈，即丢掉栈顶一个元素
19	pop
20	stack: []
21	store: { 0x0 => 0x1 }

运行完了。栈空了，同时有一个元素存储到了存储器里。

值得注意的是 Solidity 决定把状态变量 uint256 a 存储到地址 0x0。很可能其他语言会把状态变量存到其他地方。写出伪代码，EVM 运行 6001600081905550 就像是这样：

1	// a = 1
2	sstore(0x0, 0x1)

看仔细一点，会发现 dup2, swap1, pop 是多余的。汇编代码可以更简单：

1	0x1
2	0x0
3	sstore

你可以试着模拟运行上面的3条指令，肯定会惊喜地发现它们结束时的机器状态是一样的：

```
1
2
```

```
stack: []
store: { 0x0 => 0x1 }
```

2 个存储变量

添加另一个相同数据类型的存储变量：

```
1
2
3
4
5
6
7
8
9
10
```

```
// c2.sol
pragma solidity ^0.4.11;
contract C {
    uint256 a;
    uint256 b;
    function C() {
        a = 1;
        b = 2;
    }
}
```

编译，注意 tag_2：

```
1
2
3
4
5
6
7
8
9
10
11
12
13
14
15
16
17
18
19
20
21
```

```
$ solc --bin --asm c2.sol
// ... more stuff omitted
tag_2:
    /* "c2.sol":99:100  1 */
    0x1
    /* "c2.sol":95:96  a */
    0x0
    /* "c2.sol":95:100  a = 1 */
    dup2
    swap1
    sstore
    pop
    /* "c2.sol":112:113  2 */
    0x2
    /* "c2.sol":108:109  b */
    0x1
    /* "c2.sol":108:113  b = 2 */
    dup2
    swap1
    sstore
    pop
```

汇编伪代码：

```
1
2
3
4
```

```
// a = 1
sstore(0x0, 0x1)
// b = 2
sstore(0x1, 0x2)
```

现在我们知道这两个存储变量是依次存储的，a 存储在地址 0x0，b 存储在地址 0x1。

打包存储

每个存储单元能存 32 字节。如果全部使用 32 字节的话，如果一个变量只要 16 字节，那就很浪费了。Solidity 通过把 2 个短的数据类型打包成 1 个来提高存储效率。

把 a 和 b 改成每个 16 字节：

1	pragma solidity ^0.4.11;
2	contract C {
3	uint128 a;
4	uint128 b;
5	function C() {
6	a = 1;
7	b = 2;
8	}
9	}

编译合约：

1	\$ solc --bin --asm c3.sol
---	----------------------------

生成的汇编代码更复杂了：

1	tag_2:
2	// a = 1
3	0x1
4	0x0
5	dup1
6	0x100
7	exp
8	dup2
9	sload
10	dup2
11	0xffffffffffffffffffffffffffffffff
12	mul
13	not
14	and
15	swap1
16	dup4
17	0xffffffffffffffffffffffffffffffff
18	and
19	mul
20	or
21	swap1
22	sstore
23	pop
24	// b = 2
25	0x2
26	0x0
27	0x10
28	0x100
29	exp
30	dup2
31	sload
32	dup2
33	0xffffffffffffffffffffffffffffffff
34	mul
35	not
36	and
37	swap1
38	dup4
39	0xffffffffffffffffffffffffffffffff
40	and
41	mul
42	or
43	swap1
44	sstore
45	pop

上面的汇编代码把 2 个变量打包到1个存储地址(0x0)，像这样：

1	[b][a]
2	[16 bytes / 128 bits][16 bytes / 128 bits]

打包的原因是当前最贵的操作就是存储空间的使用：

sstore 花费 20,000 gas 来第一次写入一个新地址
 sstore 花费 5,000 gas 来随后写入一个已存在的地址
 sload 花费 500 gas
 大多数指令只花费 3~10 gas

通过使用相同的地址，Solidity 为第二个变量存储只支付 5,000 而不是 20,000，省了 15,000 gas。

更多优化

不分别同 2 个 sstore 指令来保存 a 和 b，而把 2 个 128 比特的数字打包到内存里再使用 1 个 sstore，从而节省 5,000 gas。你可以通过 optimize 标志来让 Solidity 做这个操作：

```
1 $ solc --bin --asm --optimize c3.sol
```

这个方式生成的汇编代码只使用 1 个 sload 和 1 个 sstore：

```
1 tag_2:
2     /* "c3.sol":95:96  a */
3     0x0
4     /* "c3.sol":95:100  a = 1 */
5     dup1
6     sload
7     /* "c3.sol":108:113  b = 2 */
8     0x2000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000
9     not(sub(exp(0x2, 0x80), 0x1))
10    /* "c3.sol":95:100  a = 1 */
11    swap1
12    swap2
13    and
14    /* "c3.sol":99:100  1 */
15    0x1
16    /* "c3.sol":95:100  a = 1 */
17    or
18    sub(exp(0x2, 0x80), 0x1)
19    /* "c3.sol":108:113  b = 2 */
20    and
21    or
22    swap1
23    sstore
```

字节码是

```
1 60008054700200000000000000000000000000000000000000000000000000006001608060020a03199091166001176001608060020a0316179055
```

格式化字节码成一行一条指令的形式：

```
1 // push 0x0
2 60 00
3 // dup1
4 80
5 // sload
6 54
7 // push17 作为 32 字节的数字，把接下来的 17 字节入栈
8 70 02 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
9 /* not(sub(exp(0x2, 0x80), 0x1)) */
10 // push 0x1
11 60 01
```

```

12      // push 0x80 (32)
13      60 80
14      // push 0x80 (2)
15      60 02
16      // exp
17      0a
18      // sub
19      03
20      // not
21      19
22      // swap1
23      90
24      // swap2
25      91
26      // and
27      16
28      // push 0x1
29      60 01
30      // or
31      17
32      /* sub(exp(0x2, 0x80), 0x1) */
33      // push 0x1
34      60 01
35      // push 0x80
36      60 80
37      // push 0x02
38      60 02
39      // exp
40      0a
41      // sub
42      03
43      // and
44      16
45      // or
46      17
47      // swap1
48      90
49      // sstore
50      55

```

在汇编代码里有4个魔法变量：

0x1 (16 字节), 使用低 16 位字节

```

1      // 字节码表示 0x01
2      16:32 0x00000000000000000000000000000000
3      00:16 0x00000000000000000000000000000001

```

0x2 (16 字节), 使用高 16 位字节

```

1      // 字节码表示 0x20000000000000000000000000000000
2      16:32 0x00000000000000000000000000000002
3      00:16 0x00000000000000000000000000000000

```

not(sub(exp(0x2, 0x80), 0x1))

```

1      // 高 16 字节的二进制掩码
2      16:32 0xFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFF
3      00:16 0x00000000000000000000000000000000

```

sub(exp(0x2, 0x80), 0x1)

```

1      // 低 16 字节的二进制掩码
2      16:32 0x00000000000000000000000000000000
3      00:16 0xFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFF

```


Leave a comment

Styling with Markdown is supported

Comment

Powered by [Gitment](#)

Social



Links

[raytaylorism主题作者 Github地址](#)

© 2018 xichen.pub, All rights reserved.

Blog powered by [Hexo](#) | Theme [raytaylorism](#)