Транзакции - это чуть ли не самый "главный" объект в сети Bitcoin, да и в других блокчейнах тоже. Поэтому я решил, что если и писать про них целую главу, то тогда нужно рассказать и показать вообще все, что можно. В частности то, как они строятся и работают на уровне протокола.

Ниже я объясню, каким образом формируется транзакция, покажу как она подписывается и продемонстрирую механизм общения между нодами.

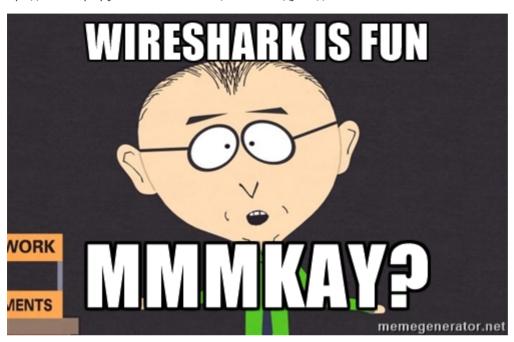


Table of content

- 1. Keys and address
- 2. Searching for nodes
- 3. Version handshake
- 4. Setting up a connection
- 5. Making transaction
- 6. Signing transaction
- 7. Sniff & spoof
- 8. Sending transaction
- 9. Links

Keys and address

Для начала создадим новую пару ключей и адрес. Как это делается я рассказывал в главе <u>Bitcoin in a nutshell - Cryptography</u>, так что здесь все должно быть понятно. Для ускорения процесса возьмем вот этот <u>набор инструментов для Bitcoin</u>, написанный самим <u>Виталиком Бутериным</u>, хотя при желании вы можете воспользоваться уже написанными <u>фрагментами кода</u>.

```
$ git clone https://github.com/vbuterin/pybitcointools
$ cd pybitcointools
$ sudo python setup.py install
$ python
Python 2.7.12 (default, Jul 1 2016, 15:12:24)
[GCC 5.4.0 20160609] on linux2
Type "help", "copyright", "credits" or "license" for more information.
>>> from bitcoin import *
>>> private key = "28da5896199b85a7d49b0736597dd8c0d0c0293f130bf3e3e1d102e0041b1293"
>>> public key = privtopub(private key)
>>> public key
'0497e922cac2c9065a0cac998c0735d9995ff42fb6641d29300e8c0071277eb5b4e770fcc086f322339bdefef4d5b51a
23d88755969d28e965dacaaa5d0d2a0e09'
>>> address = pubtoaddr(public key)
>>> address
'1LwPhYQi4BRBuuyWSGVeb6kPrTqpSVmoYz'
```

Я <u>скинул</u> на адрес <u>llwPhYQi4BRBuuyWSGVeb6kPrTqpSVmoYz</u> 0.00012 BTC, так что теперь можно экспериментировать по полной программе.

Searching for nodes

Вообще говоря, это хорошая задача на подумать: *как найти других участников сети при том, что сеть децентрализована?* Подробнее про это можете почитать <u>здесь</u>, скажу заранее, совсем децентрализованного решения пока что не существует.

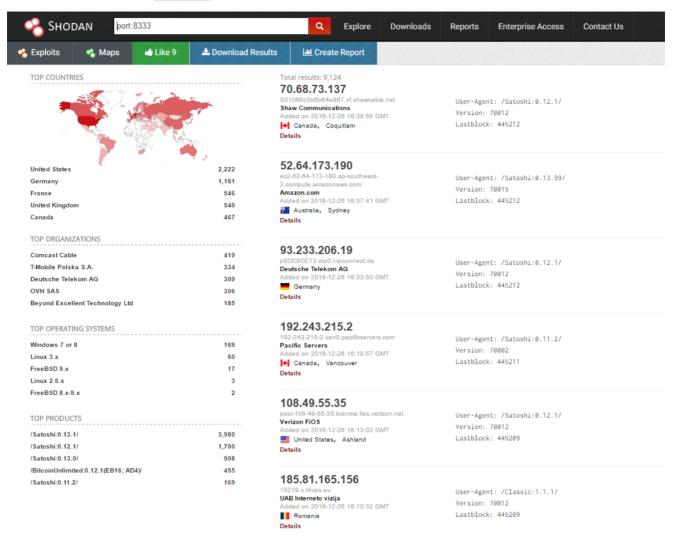
Я покажу два способа. Первый - это *DNS seeding*. Суть в том, что есть некоторые *доверенные* адреса, такие как:

- bitseed.xf2.org
- dnsseed.bluematt.me
- seed.bitcoin.sipa.be
- dnsseed.bitcoin.dashjr.org
- seed.bitcoinstats.com

Они захардкожены в chainparams.cpp и командой nslookup можно получить от них адреса нод.

```
$ nslookup bitseed.xf2.org
Non-authoritative answer:
Name: bitseed.xf2.org
Address: 76.111.96.126
Name: bitseed.xf2.org
Address: 85.214.90.1
Name: bitseed.xf2.org
Address: 94.226.111.26
Name: bitseed.xf2.org
Address: 96.2.103.25
...
```

Другой способ не такой умный и на практике не используется, но в учебных целях он подходит даже лучше. Заходим на <u>Shodan</u>, регистрируемся, авторизуемся и в строке поиска пишем <u>port:8333</u>. Это стандартный порт для <u>bitcoind</u>, в моем случае нашлось примерно 9.000 нод:



Version handshake

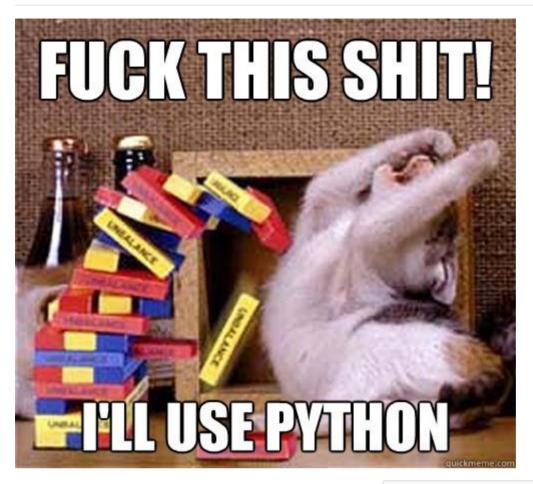
Установка соединения между нодами начинается с обмена двумя сообщениями. Первым отправляется <u>version message</u>, а в качестве ответа на него используется <u>verack message</u>. Вот иллюстрация процесса *version handshake* из <u>Bitcoin wiki</u>:

When the local peer **L** connects to a remote peer **R**, the remote peer will not send any data until it receives a version message.

- L -> R Send version message with the local peer's version
- R -> L Send version message back
- R Sets version to the minimum of the 2 versions
- R -> L Send verack message
- L Sets version to the minimum of the 2 versions

Это делается в первую очередь для того, чтобы ноды узнали, какой версией протокола пользуется их "собеседник" и могли общаться на одном языке.

Setting up a connection



Каждое сообщение в сети должно представляться в виде magic + command + lenght + checksum + payload , за это отвечает функция makeMessage . Этой функцией мы еще воспользуемся, когда будем отправлять транзакцию.

В коде будет постоянно использоваться библиотека <u>struct</u>. Она отвечает за то, чтобы представлять параметры в правильном формате. Например <u>struct.pack("q", timestamp)</u> записывает текущее UNIX время в <u>long long int</u>, как этого и требует протокол.

```
import time
import socket
import struct
import random
import hashlib
def makeMessage(cmd, payload):
   magic = "F9BEB4D9".decode("hex") # Main network ID
   command = cmd + (12 - len(cmd)) * "\00"
   length = struct.pack("I", len(payload))
   check = hashlib.sha256(hashlib.sha256(payload).digest()).digest()[:4]
   return magic + command + length + check + payload
def versionMessage():
   version = struct.pack("i", 60002)
   services = struct.pack("Q", 0)
   timestamp = struct.pack("q", time.time())
   addr_recv = struct.pack("Q", 0)
   addr_recv += struct.pack(">16s", "127.0.0.1")
   addr_recv += struct.pack(">H", 8333)
   addr from = struct.pack("Q", 0)
   addr_from += struct.pack(">16s", "127.0.0.1")
   addr_from += struct.pack(">H", 8333)
   nonce = struct.pack("Q", random.getrandbits(64))
   user_agent = struct.pack("B", 0) # Anything
   height = struct.pack("i", 0) # Block number, doesn't matter
   payload = version + services + timestamp + addr recv + addr from + nonce + user agent +
height
   return payload
if __name__ == "__main__":
   sock = socket.socket(socket.AF INET, socket.SOCK STREAM)
   sock.connect(("93.170.187.9", 8333))
   sock.send(makeMessage("version", versionMessage()))
   sock.recv(1024) # receive version message
    sock.recv(1024) # receive verack message
```

Теперь открываем Wireshark, ставим фильтр bitcoin или tcp.port == 8333 и смотрим на получившиеся пакеты. Если все сделано верно, то, во-первых, будет верно определен протокол, useragent, block start height и так далее. Во вторых, как и обещалось, вам прилетит ответ в виде сообщений version и verack. Теперь, когда соединение установлено, можно начинать работу.

```
75290 3597.475281 192.168.0.107 93.170.187.9 Bitcoin
75292 3597.547412 93.170.187.9 192.168.0.107 Bitcoin
75294 3597.634593 93.170.187.9 192.168.0.107 Bitcoin
                                                                                            163 version
                                                                                            184 version
                                                                                           430 verack, alert, ping
> Frame 75290: 163 bytes on wire (1304 bits), 163 bytes captured (1304 bits) on interface 0
> Ethernet II,
                                                                 Dst: Tp-LinkT_a5:8c:ac (64:70:02:a5:8c:ac)
> Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.0.107, Dst: 93.170.187.9
> Transmission Control Protocol, Src Port: 50137, Dst Port: 8333, Seq: 1, Ack: 1, Len: 109

→ Bitcoin protocol

     Packet magic: 0xf9beb4d9
     Command name: version
     Payload Length: 85
     Payload checksum: 0xcc444863

✓ Version message

        Protocol version: 60002
      > Node services: 0x0000000000000000
        Node timestamp: Dec 30, 2016 17:10:50.000000000 Russia TZ 2 Standard Time
      > Address as receiving node
      > Address of emmitting node
        Random nonce: 0x9408a4e1df9c2216

✓ User agent

           Count: 0
            String value:
        Block start height: 0
```

Making transaction

Перед созданием транзакции еще раз открываем <u>спецификацию</u> и внимательно ее придерживаемся. Отклонение на 1 байт уже делает транзакцию невалидной, так что нужно быть предельно аккуратным.

Для начала зададим адреса, приватный ключ и хэш транзакции, на которую мы будем ссылаться:

```
previous_output = "60ee91bc1563e44866c66937b141e9ef4615a272fa9d764b9468c2a673c55e01"
receiver_address = "1C29gpF5MkEPrECiGtkVXwWdAmNiQ4PBMH"
my_address = "1LwPhYQi4BRBuuyWSGVeb6kPrTqpSVmoYz"
private_key = "28da5896199b85a7d49b0736597dd8c0d0c0293f130bf3e3e1d102e0041b1293"
```

Далее создадим транзакцию в *raw* виде, то есть пока что неподписанную. Для этого достаточно просто следовать спецификации:

```
def txnMessage(previous_output, receiver_address, my_address, private_key):
    receiver_hashed_pubkey= base58.b58decode_check(receiver_address)[1:].encode("hex")
    my_hashed_pubkey = base58.b58decode_check(my_address)[1:].encode("hex")
    # Transaction stuff
    version = struct.pack("<L", 1)</pre>
    lock_time = struct.pack("<L", 0)</pre>
    hash_code = struct.pack("<L", 1)</pre>
   # Transactions input
   tx in count = struct.pack("<B", 1)</pre>
   tx_in["outpoint_hash"] = previous_output.decode('hex')[::-1]
   tx_in["outpoint_index"] = struct.pack("<L", 0)</pre>
   tx_in["script"] = ("76a914%s88ac" % my_hashed_pubkey).decode("hex")
   tx_in["script_bytes"] = struct.pack("<B", (len(tx_in["script"])))</pre>
   tx_in["sequence"] = "ffffffff".decode("hex")
   # Transaction output
   tx_out_count = struct.pack("<B", 1)</pre>
   tx out = {}
   tx_out["value"]= struct.pack("<Q", 1000) # Send 1000 satoshis</pre>
   tx_out["pk_script"] = ("76a914%s88ac" % receiver_hashed_pubkey).decode("hex")
   tx_out["pk_script_bytes"]= struct.pack("<B", (len(tx_out["pk_script"])))</pre>
    tx_to_sign = (version + tx_in_count + tx_in["outpoint_hash"] + tx_in["outpoint_index"] +
                  tx_in["script_bytes"] + tx_in["script"] + tx_in["sequence"] + tx_out_count +
                  tx_out["value"] + tx_out["pk_script_bytes"] + tx_out["pk_script"] + lock_time +
hash_code)
```

Заметьте, что в поле tx_in["script"] написано отнюдь не sig> <PubKey>, как вы, наверное, ожидали. Вместо этого указан блокирующий скрипт выхода, на который мы ссылаемся, в нашем случае это OP_DUP OP_HASH160 dab3cccc50d7ff2d1d2926ec85ca186e61aef105 OP_EQUALVERIFY OP_CHECKSIG.

BTW нет никакой разницы между привычным OP_DUP OP_HASH160 dab3cccc50d7ff2d1d2926ec85ca186e61aef105 OP_EQUALVERIFY OP_CHECKSIG и 76a914dab3cccc50d7ff2d1d2926ec85ca186e61aef105s88ac - во втором случае просто используется специальная кодировка для экономии места:

```
0x76 = OP_DUP
0xa9 = OP_HASH160
0x14 = далее следует 14 байт информации
dab3cccc50d7ff2d1d2926ec85ca186e61aef105s88ac
...
```

Signing transaction

Теперь самое время подписать транзакцию, здесь все довольно просто:

```
hashed_raw_tx = hashlib.sha256(hashlib.sha256(tx_to_sign).digest()).digest()
sk = ecdsa.SigningKey.from_string(private_key.decode("hex"), curve = ecdsa.SECP256k1)
vk = sk.verifying_key
public_key = ('\04' + vk.to_string()).encode("hex")
sign = sk.sign_digest(hashed_raw_tx, sigencode=ecdsa.util.sigencode_der)
```

После того, как получена подпись для *raw transaction*, можно заменить unlocking script на настоящий и привести транзакцию к окончательному виду:

```
sigscript = sign + "\01" + struct.pack("<B", len(public_key.decode("hex"))) +
public_key.decode("hex")

real_tx = (version + tx_in_count + tx_in["outpoint_hash"] + tx_in["outpoint_index"] +
struct.pack("<B", (len(sigscript) + 1)) + struct.pack("<B", len(sign) + 1) + sigscript +
tx_in["sequence"] + tx_out_count + tx_out["value"] + tx_out["pk_script_bytes"] +
tx_out["pk_script"] + lock_time)

return real_tx</pre>
```

Sniff & spoof

Здесь нужно пояснить одну деталь. Я думаю вы понимаете, зачем мы вообще подписываем транзакции. Это делается для того, чтобы никто не смог изменить наше сообщение и отправить его дальше по сети, потому что изменится подпись сообщения и так далее.

Но если вы внимательно читали, то запомнили, что мы подписываем ненастоящую транзакцию, которая в конечном итоге будет отправлена другим нодам, а ее модификацию, где в unlocking script указан locking script из выхода, на который мы ссылаемся. В принципе понятно, почему это происходит: в настоящий unlocking script должна быть записана эта самая подпись, и получается замкнутый круг: для правильной подписи нужен правильный unlocking script, для правильного unlocking script нужна правильная подпись. Так что Сатоши пошел на компромисс и разрешил пользоваться не совсем "настоящими" подписями.

Поэтому может случится так, что кто-нибудь в сети поймает наше сообщение, изменит unlocking script и отправит отредактированное сообщение дальше. Никто из нод не сможет этого проверить, потому что подпись не "защищает" unlocking script. Эта уязвимость называется **Transaction malleability**, подробнее про нее вы можете почитать <u>здесь</u> или посмотреть доклад с Black Hat USA 2014 - <u>Bitcoin Transaction Malleability Theory in Practice</u>.

TL;DR Если вы пользуетесь стандартными скриптами вроде P2PKH, то вам ничего не грозит. В противном случае стоит быть аккуратным.

Sending transaction

Отправка транзакции в сеть производится точно так же, как и в случае с version message:

```
if __name__ == "__main__":
    sock = socket.socket(socket.AF_INET, socket.SOCK_STREAM)
    sock.connect(("70.68.73.137", 8333))

sock.send(makeMessage("version", versionMessage()))
    sock.recv(1024) # version
    sock.recv(1024) # verack

# Transaction options
    previous_output = "60ee91bc1563e44866c66937b141e9ef4615a272fa9d764b9468c2a673c55e01"
    receiver_address = "1C29gpF5MkEPrECiGtkVXwWdAmNiQ4PBMH"
    my_address = "1LwPhYQi4BRBuuyWSGVeb6kPrTqpSVmoYz"
    private_key = "28da5896199b85a7d49b0736597dd8c0d0c0293f130bf3e3e1d102e0041b1293"

txn = txnMessage(previous_output, receiver_address, my_address, private_key)
    print "Signed txn:", txn

sock.send(makeMessage("tx", txn))
    sock.recv(1024)
```

Запускаем получившийся код и бежим смотреть на пакеты. Если все сделано верно, то в качестве ответа на ваше сообщение придет <u>inv message</u> (в противном случае был бы <u>reject message</u>). Интересный факт - каждая нода, при получении свежей транзакции проверяет ее на валидность (процесс описан в <u>Bitcoin in a nutshell - Mining</u>), поэтому если вы где-то ошиблись, то вас об этом мгновенно оповестят:

26 2.101161	192.168.0.107	70.68.73.137	Bitco	302 tx
28 3.198843	70.68.73.137	192.168.0.107	Bitco	115 inv

∨ Bitcoin protocol

Packet magic: 0xf9beb4d9

Command name: tx Payload Length: 224

Payload checksum: 0x69d32a8c

✓ Tx message

Transaction version: 1

Input Count: 1

Transaction input

Previous output

Script Length: 139

Signature script: 48304502210086fb3df5d4cc282649817051190536eaa2bb...

Sequence: 4294967295

Output Count: 1

Transaction output

Value: 1000

Script Length: 25

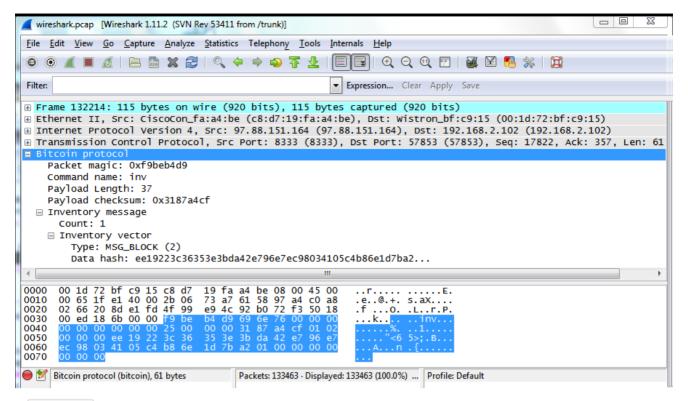
Script: 76a91478e10cf8e4bd38266d8fd4ed5c8b430d30a3cde888...

Block lock time or block ID: 0

```
0000 64 70 02 a5 8c ac 00 1d 60 1b 8f be 08 00 45 00
                                                      dp.....E.
0010 01 20 67 bc 40 00 80 06 00 00 c0 a8 00 6b 46 44
                                                      . g.@... .....kFD
0020 49 89 e7 b6 20 8d 40 b2 f9 f3 86 14 f3 a4 50 18
                                                      I....P.
0030 00 ff 51 f3 00 00 f9 be b4 d9 74 78 00 00 00 00
                                                      ..Q....tx....
0040 00 00 00 00 00 00 e0 00 00 00 69 d3 2a 8c 01 00
                                                      ....*...
0050 00 00 01 01 5e c5 73 a6 c2 68 94 4b 76 9d fa 72
                                                      ....^.s. .h.Kv..r
0060 a2 15 46 ef e9 41 b1 37 69 c6 66 48 e4 63 15 bc
                                                      ..F..A.7 i.fH.c..
                                                      ..`.... H0E.!...
0070 91 ee 60 00 00 00 00 8b 48 30 45 02 21 00 86 fb
0080 3d f5 d4 cc 28 26 49 81 70 51 19 05 36 ea a2 bb
                                                      =...(&I. pQ..6...
0090 20 60 4d 77 9a 88 54 96 4d 35 2b f7 79 77 02 20
                                                       `Mw..T. M5+.yw.
                                                      8.]..B.E ....G...
00a0 38 7f 5d e9 0f 42 f3 45 86 17 88 d3 47 bd f6 bb
00b0 82 7c 02 88 88 f3 72 95 f1 56 f7 bc a1 b2 d6 f7
                                                      .|....r. .V.....
00c0 01 41 04 97 e9 22 ca c2 c9 06 5a 0c ac 99 8c 07
                                                      .A...".. ..Z.....
00d0 35 d9 99 5f f4 2f b6 64 1d 29 30 0e 8c 00 71 27
                                                      5.. ./.d .)0...g'
00e0 7e b5 b4 e7 70 fc c0 86 f3 22 33 9b de fe f4 d5
                                                      ~...p...."3.....
00f0 b5 1a 23 d8 87 55 96 9d 28 e9 65 da ca aa 5d 0d
                                                      ..#..U.. (.e...].
```

Уже через несколько секунд после отправления транзакции в сеть, ее можно будет <u>отследить</u>, правда сначала она будет числиться неподтвержденной. Потом, спустя какое-то время (вплоть до нескольких часов), транзакция будет включена в блок.

Если вы к тому времени не закроете Wireshark плюс в сообщении *version* укажете текущую высоту блокчейна, то вам прийдет уведомление о новом блоке в виде все того же *inv message*, но на этот раз с ТҮРЕ = MSG_BLOCK (я его закрыл, поэтому ниже скриншот из блога Ken Shirriff):



В Data hash вы можете видеть длинную строку, которая на самом деле является заголовком нового блока в *little endian* форме. В данном случае это блок <u>#279068</u> с заголовком 000000000001a27b1d6eb8c405410398ece796e742da3b3e35363c2219ee. Куча ведущих нулей - не случайность, а результат майнинга, о котором я расскажу отдельно.

Но перед этим вам нужно разобраться с самим блокчейном, блоками, их заголовками и так далее. Поэтому следующая глава: <u>Bitcoin in a nutshell - Blockchain</u>

Links

- Bitcoins the hard way: Using the raw Bitcoin protocol
- Analyzing Bitcoin Network Traffic Using Wireshark
- How the Bitcoin protocol actually works
- How does a Bitcoin node find its peers?
- Bitcoin Developer Reference. P2P network
- Redeeming a raw transaction step by step