

2017.09.28 (周三)

yuanxun @ yuan.engineering 袁询老师

lichangli @ yuan.engineering 李昌立老师 (助教)

服务器: 47.94.19.190. username: 姓名拼音. password: 待生成

课程任务: ① 连接服务器. ② 文件传输.

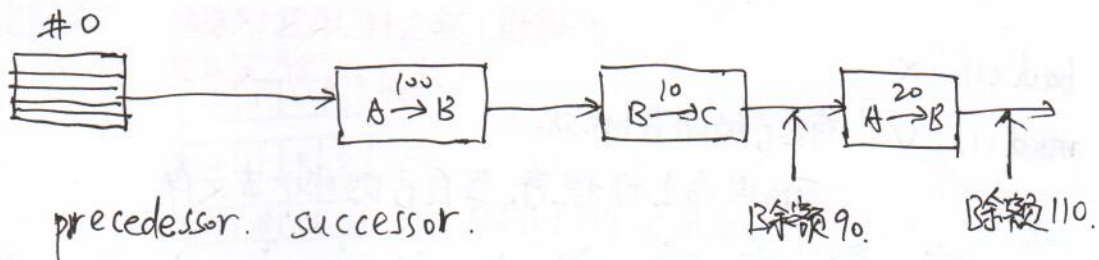
	Windows	macOS	Linux.
终端	PuTTY	SSH(1)	ssh(1) Note: (1) 指地址.
传文件	winSCP.	scp(1)	scp(1).

PuTTY 下载地址: <https://www.chiark.greenend.org.uk/~sgtatham>

macOS 终端命令: `ssh 47.94.19.190 -L yuanxun.`

(host, username, password)

BC: 是一种数据结构. e.g. BTC. (最长链). ETH.



Note: ① 想要知道一个帐户总额, 需要知道所有区块中这个帐户的收入支出.

② 每个区块上大约存储 1800 个交易信息.

③ 每个节点及维持者都有所有的区块. (至今约 150 G)

④ 所有交易公开, 如何保护自己的隐私. (e.g. 总余额)

可以通过创建各个地址. (建议: 每一次交易, 创建一个新地址!)

且创建地址是不需要费用的.

ECC: 创建地址的算法, (需要随机数字的产生).

```
a = open("/dev/urandom")  打开文件.  
b = read(a, 128)           生产随机数  
c = get_private(b)         获得私钥  
d = get_public(c)          获得公钥  
e = get_address(d)         获得地址.
```

Note: 通过 address, 有时可以得到 Public key, 有时不可以.
但通过 address 和 public key, 一定不可以得到 private key.
* 私钥很重要.
约 1/4 BTC 因私钥丢失被锁定.

交易费: 若高峰期时, 交易费少, 约几个小时才能完成交易。

BTC 优势: 可以识别地址的拼写错误。(ETH 不可以)

文件夹(卷宗).

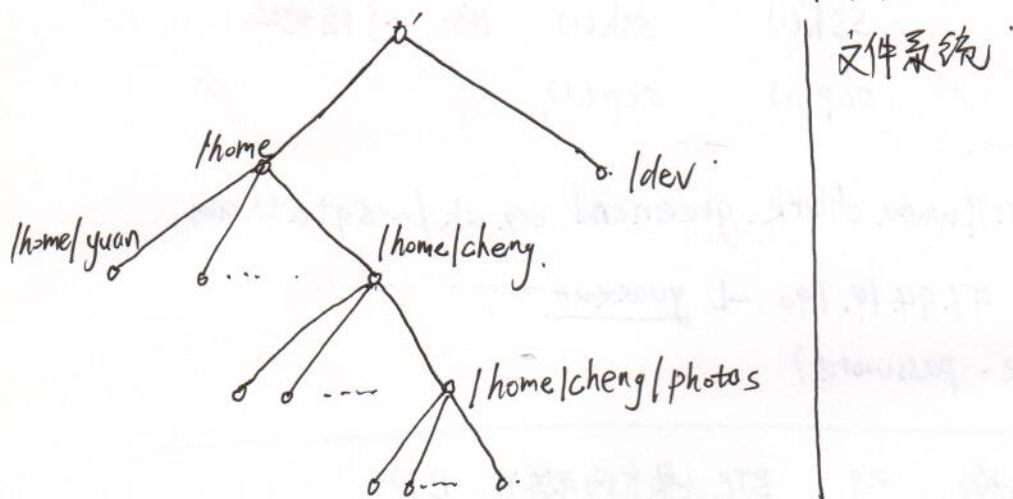
Linux: 1991 年诞生. } 均借鉴 Unix.

mac OS:

Windows:

* UNIX: 1979 年诞生 其中一个版本是

SVR4 (1984 年).



命令行 bash (1) X

mksh (1) V. 有自己的语言 mksh,

可以用命令程序, 写自己的脚本文件.

* 课程: 建立班级区块链, 进行挖矿, 交易等.

协议.

每个 BC 有 3 种协议.

- A. 格式, 交易规则. eg. 加密/解密算法.
- B. 指定 BC 应用与节点之间的协议.
- C. 指定两个节点之间的沟通协议.

BTC { A 协议: 白皮书, 修正, Wiki (文档不全)
B 协议: JSCN, RPC
C 协议: TCP.

节点.

- 公开节点: 别人可访问信息, 美国约 7000 个, 中国约几百个.
- 封闭节点: 一般个人节点为封闭的.

* 每个节点都备份所有区块. 所有节点不一定直接联系, 但一定可以间接联系.

区块间隔

约每10分钟产生一个区块。(约每两周调整难度)

若间隔时间较小, 一个区块还没有在全网中传播完成,

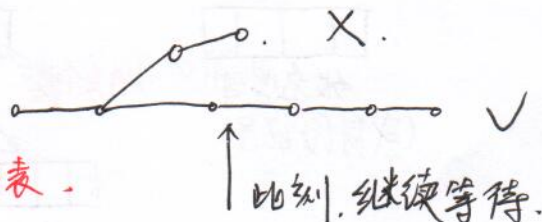
另一个区块已开始传播 $\Rightarrow$ 矛盾.

若某节点, 在收到第 400002 个区块之后, 收到两个 400003 区块.

此时, 应该保留两个区块. 待收到第 400004 个区块时, 查看它的前继区块即为第 400003.

note: 某交易面有几个区块, 就说明该交易得到了几次确认.

* 概率表.



Bit pay: 中介. 因支付需要 20-30 分钟确认时间, 不方便.

中介收取中介费, 但承担分支被消灭的风险.

数据

标准数字: 4 个字节, 每个字节 0~255.

(32 位系统):

1	0	0	0
---	---	---	---

 1

255	0	0	0
-----	---	---	---

 255

0	1	0	0
---	---	---	---

 256.

A	B	C	D
---	---	---	---

 $A + 256B + 256^2C + 256^3D$.

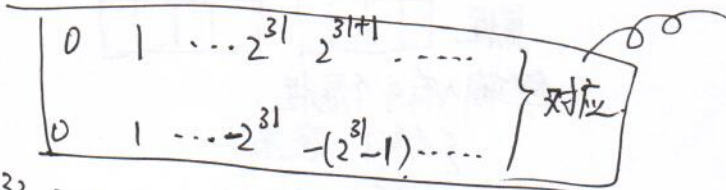
① 整数:

unsigned (无符号). $0 \sim 2^{32}$. 约 40 亿.

signed (带符号). $-2^{31} \sim 2^{31}$. 包括负数.

0 1 ... 2^{31} $2^{31}+1$ $2^{31}+2$... 2^{32}

0 1 ... -2^{31} $-(2^{31}-1)$ $-(2^{31}-2)$... 0



② 字符串.

ASCII 码, 指定 0-255 范围内数字 $\rightarrow$ 字母对应.

A 65 B 66 ... a 97 b 98 c 99 d 100 ... $\hookrightarrow$ 32.

104	101	108	108	...	0
-----	-----	-----	-----	-----	---

h e l l o $\rightarrow$ 0 代表字符串完成.

③ 中文字.

ASCII 码已占用了 0-127, 128-256 分配给中文字及其他语言.

UTF-8 有固定公式, 汉字 $\rightarrow$ 字节.

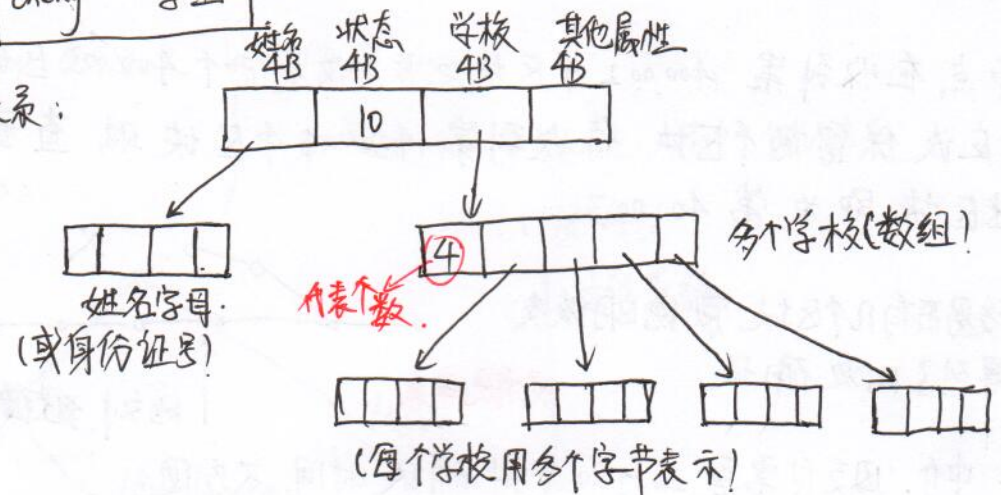
④标志

姓名	状态
yuan	老师
li	助教
cheng	学生

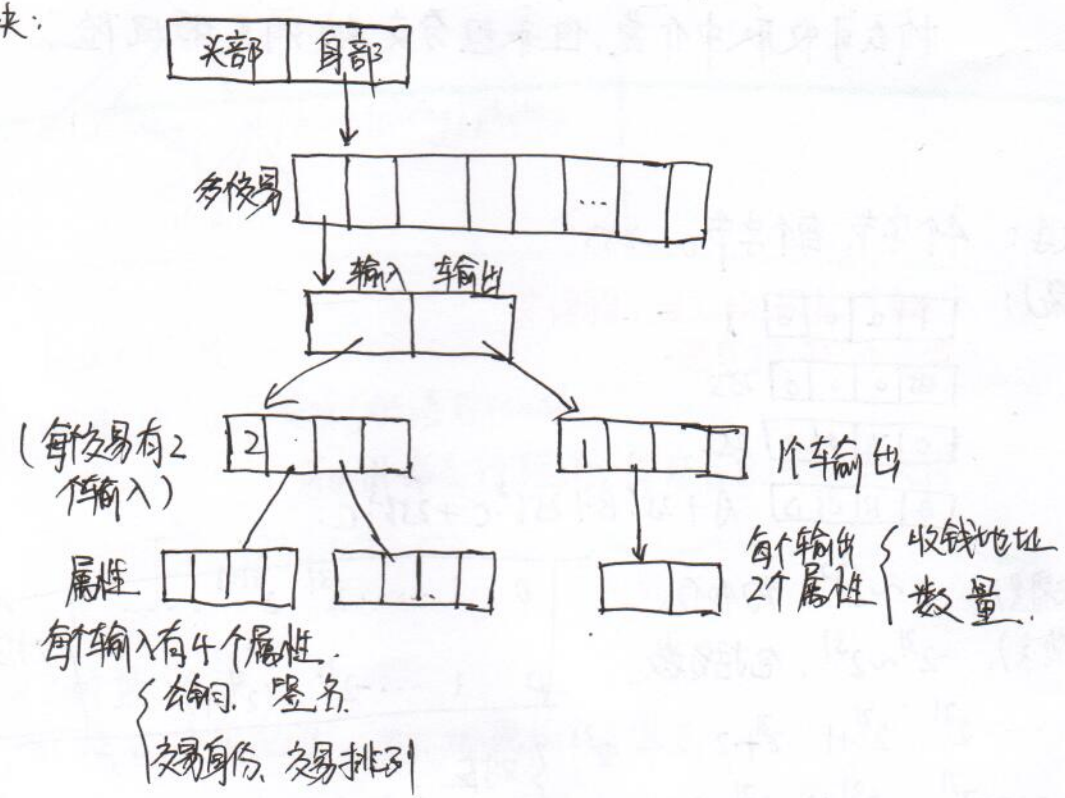
状态只有几个固定的选择

→ 10
→ 20
→ 30

- 对多关系:



区块:



2017. 10. 11. 周三.

语言: C

BTC: 2008年末, 白皮书发布. 2009年初创世区块.

{ BTC: 只有一条官方链, 群体文化不赞成多条链.
Ethereum: 支持有多条链.

{ A协议: BC验证交易、规则等.

{ B协议: 节点与应用

{ C协议: 节点与节点

本节任务: 主讲 A 协议和 C 协议. (B 协议作为作业)

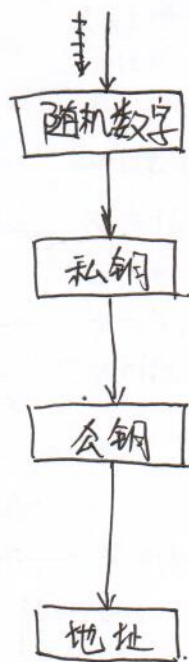
目标: 用 C 写一个验证头部的程序.

复习上节: { BTC: 碎片.

{ Ethereum: 使用一个数字代表币

所有存储在计算机上的数据都是用字节表示的. eg. [0, 256]

system call 系统呼叫
pwd. 当前目录.



f = open("/dev/urandom")
r = read(f, 100)

y = get_private(r)

z = get_public(y)

a = get_address(z)

* 两个主要任务 { 保存 private key. write(b, "hello") write(l, "hello")
显示 address. write(l, a).
△ 写入 b 文件 △ 打印在屏幕.

eg: C = "/home/yuanxun/private.txt"

d = open(C)

write(d, y) 把私钥 y 保存在自己的 private.txt 文件里.

(上节复习)

Linux 基本命令:

\$ ls 显示当前目录下的文件

\$ pwd 显示当前所在目录.

\$ cd. 切换目录. \$ cd .. 向前一级目录.

\$ man 说明书. e.g. man 2 read. man 2 write, man open. (按 q 退出 man 命令)

\$ nano /tmp/category. (nano 是小巧、友好的编辑器)

C: gcc 编译器.

\$ echo \$SHELL. 显示当前使用的 shell. /bin/bash.

\$ mksh. 切换到 mksh.

\$ nano program.c 创建一个新的文件

\$ alias nano = "nano -w -x -E -T 3 -I -S" 设置编辑器

#include "stdio.h"

void main()

{ char x = 10;

printf("Hello, world! %c", 10);

write(1, "hello", 5);

write(1, &x, 1);

write(1, &x, 1);

char x;

x = 104;

write(1, &x, 1);

x = 101;

write(1, &x, 1);

x = 108;

write(1, &x, 1);

x = 108;

write(1, &x, 1);

x = 111;

write(1, &x, 1);

x = 10;

write(1, &x, 1);

}

\$ { nano program.c
\$ gcc -o run program.c

基本命令

打印文档

http://xiaoma.info.

你 $\xrightarrow{\text{小词典}} 4f60 \xrightarrow{16\text{进制} \rightarrow 10\text{进制}} 20320 \xrightarrow{\text{转2进制}} 100\ 111101\ 100\ 000.$

前加 11100 $\downarrow$ 前加 10 $\downarrow$ 前加 10 $\downarrow$

$111\ 00100\ 10\ 111101\ 10\ 100000.$

转10进制 $\downarrow$ $\downarrow$ $\downarrow$

228 189 160

好 $\rightarrow 597D \rightarrow 22907 \rightarrow 101\ 100101\ 111101 \rightarrow 11100101\ 10100101\ 10111101$

$\rightarrow 229\ 165\ 189.$ 你.

void main()

```
{ char x;  
  x = 228;  
  write(1, &x, 1);  
  x = 189;  
  write(1, &x, 1);  
  x = 160;  
  write(1, &x, 1);  
  x = 10;  
  write(1, &x, 1);  
}
```

你

} 换行.

(打印中文!)

协议A-

HEAD. - 5 Attributes (104字节)

Current	32 B	* 用 get-SHA256(). 的输出总是 32 字节的, 当前 Block 的 ID.
nonce	4 B	*
previous	32 B	* 前任 Block 的 ID.
target	32 B	*
time	4 B	* 系统时间 timestamp.

* nonce 和 target 用于 pow. 在链的最初, 不需要 pow, 当有很多个节点创造 block 时才用到 pow. 此时才用到 nonce 和 pow.

BODY. - ≥ 1 个 Transaction. (大小灵活, 有上限, 可设为 1M)

Transaction - ≥ 1 input ≥ 1 output.

* ECC 私钥做的签名大小不是固定的. (73 或 72 或 71 个字节, 有很小的可能性小于 70).

∴ 不能把 Transaction 大小设为固定.

BODY:

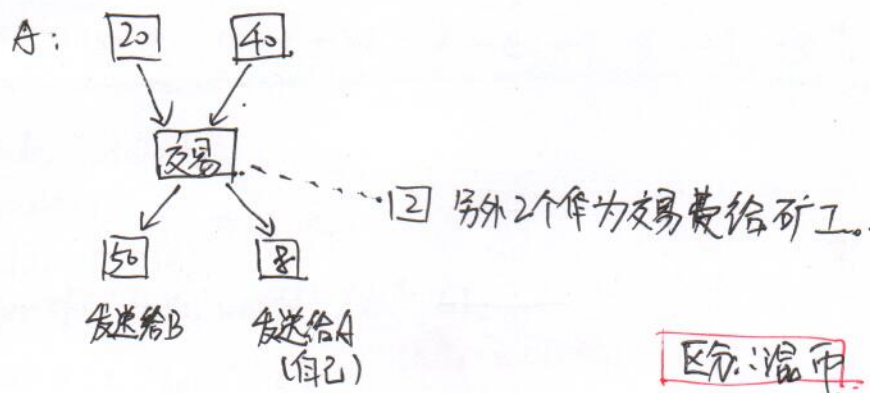
- #1: Coinbase Transaction / Generation Transaction.
- #2: other Transaction
- #3: other Transaction
- ...

每个区块约 1800 个交易。/ 10 分钟 $\approx$ 3 个交易/s.

奖励: $50 \rightarrow 25 \rightarrow 12.5 \rightarrow 6.25$ BTC 容量有上限.
 Δ_{now} .

BTC 的最小单位 $\frac{1}{10^8}$ 比特.

交易过程:



Block #1

[8546] $Z \rightarrow A(50)$ Δ 奖励给 A 50 币

Block #2

[6121] $Z \rightarrow B(50)$ Δ 奖励给 B 50 币

[8442] $A/8546/1 \rightarrow C(10) A(40)$

Block #3

[1680] $Z \rightarrow A(50) A(2)$ Δ 奖励给 A 50. 手续费 2 币

[2044] $A/8442/2 \rightarrow D(30) A(8)$ Δ 转给 D 30 币. 手续费 2 币

[4444] $C/8442/1 \rightarrow E(5) C(5)$

Block #4

[7777] $Z \rightarrow B(50)$

[7801] $A/1680/1 A/1680/2 A/2044/2 \rightarrow X(60)$

2017. 10. 14 周六.

tmux -S /tmp/44.

Linux: OS 没有用户名和密码的概念.

/etc/passwd. 存储所有账号的身份号和用户名.

/etc/shadow. 存储所有账号的密码(的摘要).

login (1) 远程登录

sshd (1) 远程登录

文本编辑程序.

login (1) → bash (1) → vim (1)
ssh (1) → nano (1)
命令行
(用直接接到的).

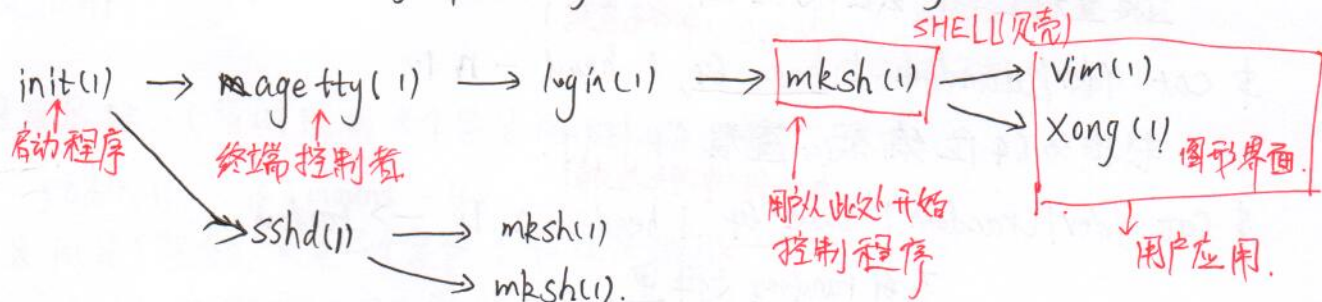
chsh (1): change shell. 更改默认登录时的 SHELL.

\$ pwd 当前路径

echo \$USER. 用户名 echo \$SHELL. 命令程序. ~~\$ echo \$~~ \$ exit 退出.

cat /etc/passwd. 所有账号用户名及ID.

cat /etc/passwd | grep chengshuzhi 查找 chengshuzhi



\$ cat /etc/passwd | wc -l. 统计当前人数.

\$ uname -a. 查看系统配置.

\$ rmdir videos 删除 videos 文件夹

\$ mkdir video 创建 videos 文件夹.

HEAD.

BODY

CURRENT 32

NONCE 4

PREVIOUS 32 → 若是创世区块,

TARGET 32 前位全为0.

TIME 4

TRANSACTION #1.

INPUTS: 1

INDEX: 4 → 全为0.

PUBLIC: 0.

SIGNATURE: 0

TRANSACTION: 32 → 全为0

OUTPUT: 1

ADDRESS: 不定, 矿工的地址.

AMOUNT: 8. → 数值是50或100.(区块的奖金)

TRANSACTION #2

INPUTS: ≥1个

INDEX: 4.

PUBLIC: 不定

SIGNATURE: 不定

TRANSACTION: 32

OUTPUTS: ≥1个

ADDRESS: 不定. AMOUNT: 8.

Note 1: 区块的身份证号不在区块里, 而是把整个的 HEAD 放到 SHA256 1 函数里计算所得。(一个 32 位的字节)

Note 2: BTC: 两个数据库

{ 1. 存放区块:

2. 存放交易: 为了让交易更容易被搜索..

\$ cp /home/yuanxun/note.txt /home/chengshuzhi/cs2.

复制文件从 A 目录到 B 目录

\$ utmp. wtmp 这两个文件存储当前登录的所有用户.

\$ users. 所有用户

目标: 生产随机数字.

\$ cat /dev/urandom

直接查看生字节, 会出现乱码

\$ cat /dev/urandom | ^{base 64 (中间无空格)} base 64 | head -n 10.

转换为 64 位编码, 查看前 10 行.

\$ cat /dev/urandom | ^{base 64 (中间无空格)} base 64 | head -n 10 -> random
存到 random 文件里.

Note: 每一个字母代表 6 位, 每一行有 76 个 ^{字母} ~~数字~~ ^{每个字节 8 位} $76 \times 6 \div 8 = 57$.

⇒ 每一行有 57 个字节

Note 2: BTC: 用 Base58 函数. 用 RIPEMD-160 函数做摘要.

Note 3: C 语言: ① 系统呼叫 (200 个)

② 标准函数 (1200 个)

③ 第三方函数 (很麻烦).

生产新的私钥, 计算摘要:

~~private~~ private, public, md5, sha256, base 64, base 58.

php: 最接近于C的动态语言.

file functions: file.get_contents.; file.put_contents.

与文件相关的函数:

array functions: array.push; array.pop; array.shift; array.count;

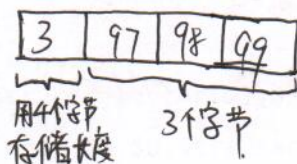
数组相关的函数: array.unshift; array.keys; array.values;

String functions: substr; strlen

与字符串相关的函数;

字符串:

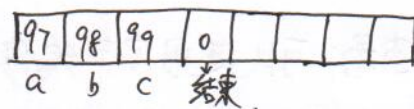
正当字符串 proper
(Pascal string)



总长度: 7.

* php的字符串是正当的, 所以, 内容可以包括0.

非正当字符串 improper
(C string)



字符串长度: 3

占据空间: 4

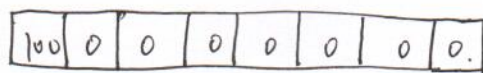
(字符串里不能包括0)

目标: 生成区块. (暂时使用8个字母的地址, 占8个字节).

\$address \$amount = 100.

* 100是个整数, 不是一个字节, 不能直接插入.

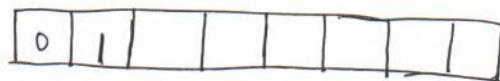
pack() 函数把不同的数据类型转换为字节.



L(低)

(100)

H(高)



L(低)

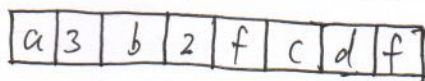
(255)

H(高)

\$x = chr(100). chr(0). chr(0). chr(0). chr(0). chr(0). chr(0). chr(0).

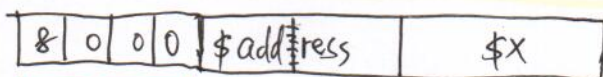
* 代表把字节 "粘在一起".

\$address



\$address.\$x

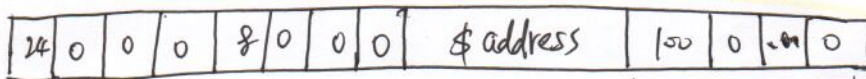
把地址和金额 "粘在一起"



4个字节存储 address 的长度, 其长度为 8.

(因为 address 的长度是灵活的, 所以需要存储长度)

第1个输出 output:



总长度

4

(8)

8

若 address 长度为 8, 则 total length = 24

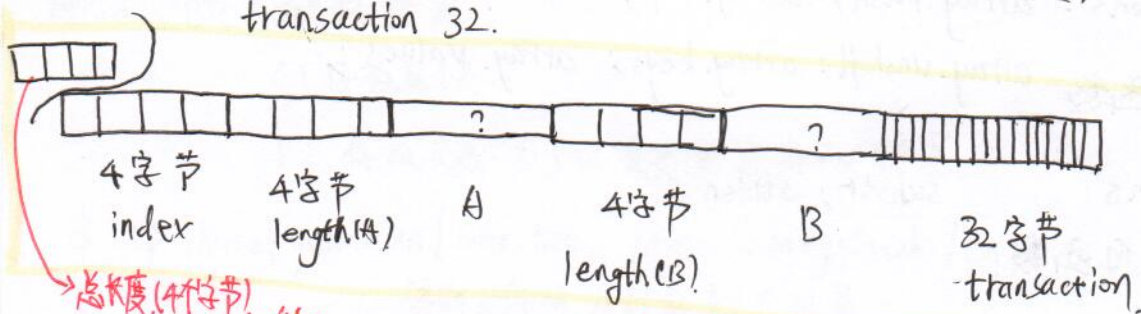
输入: index 4

public A length(A).A

signature B length(B).B

transaction 32.

} public 和 signature 是灵活的, 所以需要标注长度.



总长度(4个字节)

存储数值为: $4+4+length(A)+4+length(B)+32$.

所以: 4个属性 $\rightarrow$ 7个属性 (input)

2个属性 $\rightarrow$ 4个属性 (output)

第1个input.

1. block里都是字节, 不能直接查看, 可以使用字节编修器 hex editor.

xxd: Linux自带的字节编修器. eg. xxd 1.block

\$ xxd 1.block

00000000: ebec 98a5 3b91 d9f2 ed84 a0a7 5793 c212;.....W... } 32个字节, 摘要

0000010: 1088 ff1c 55f6 e459 cc8a be4c ce00 a1ffU..Y...L....

0000020: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 notice

0000030: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 32个字节, previous (全为0)

0000040: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 32. target (全为0)

0000050: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 HEAD $\leftrightarrow$ BODY

0000060: 0000 0000 278e e459 4c00 0000 3000 0000YL...O... 4C=76, 交易的长度

0000070: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 time. total total/input; 30=48. 输入的长度

0000080: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 index public signature 32. transaction (全为0)

0000090: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 1800 0000 length/output; 18=24. 输出的长度

00000a0: 0800 0000 6232 3930 3761 3137 6400 0000 length/address 64=100. Amount的数值 (8位)

00000b0: 0000 0000 8位 (地址) 64=100. Amount的数值 (8位)

BODY

<?php

```
// $x = get_coinbase();  
// var_dump(strlen($x)); // 加密货币长度 = 76.  
$block = get_head().get_coinbase(); // 76 + 104 = 180. 长度  
var_dump(strlen($block));  
file_put_contents('1.block', $block); // 存入 1.block 文件  
function get_head() // 头部  
{  
    $current = hash('sha256', get_coinbase(), true); // 加密货币的摘要  
    $nonce = pack('L', 0); // nonce. 4位 = 0  
    $previous = str_repeat(chr(0), 32); // 32位 = 0.  
    $target = str_repeat(chr(0), 32);  
    $time = pack('L', time()); // time 4位.  
    return $current.$nonce.$previous.$target.$time;  
}  
function get_coinbase() // 加密货币  
{  
    $x = get_input();  
    $y = get_output();  
    $total = pack('L', 4 + strlen($x) + strlen($y));  
    return $total.$x.$y;  
}  
function get_input() // 输入  
{  
    $a = pack('L', 0); // public. 4位 = 0  
    $b = pack('L', 0); // signature 4位 = 0.  
    $index = pack('L', 0); // index. 4位 = 0.  
    $transaction = str_repeat(chr(0), 32); // transaction. 32位 = 0.  
    $total = pack('L', 48); // 4 + 4 + 4 + 4 + 32 = 48. // 4位 = 48.  
    return $total.$index.$a.$b.$transaction;  
}
```

function get_output() // 输出

```
{  
    $amount = chr(100).chr(0).chr(0).chr(0).chr(0).chr(0).chr(0).chr(0); // 金额 = 100  
    $address = substr(md5(file_get_contents('public.txt')), 0, 8); // 地址 (8位)  
    $a = chr(8).chr(0).chr(0).chr(0); // 地址的长度  
    $total = chr(24).chr(0).chr(0).chr(0); // 总长度  
    return $total.$a.$address.$amount;  
}
```

<?php

```
// $random = file_get_contents('/home/chengshuzhi/csz/random'); // 从文件中读取随机  
// var_dump($random); // 再从64位编码解码为生字节  
// $random = base64_decode($random); // 再从64位编码解码为生字节  
// var_dump(strlen($random));  
// srand(intval($random)); // 生成随机数使用 $random 作为种子。
```

```
// var_dump(rand());  
// var_dump(rand());  
// var_dump(rand());
```

function get_private() // 生成私钥

```
{  
    openssl_pkey_export($b4b7 = openssl_pkey_new(), $_eeb0);  
    return array($b4b7, $_eeb0);  
}
```

function get_public(\$b065) // 生成公钥

```
{  
    $_cb64 = openssl_pkey_get_details($b065);  
    return $_cb64['key'];  
}
```

```
$private = get_private();
```

```
var_dump($private[1]);
```

```
var_dump(get_public($private[0]));
```

```
var_dump(substr(md5(get_public($private[0])), 0, 8));
```

```
$x = hash('sha256', 'my name is chengshuzhi');
```

```
var_dump($x);
```

<?php

```
// $x = get_coinbase();  
// var_dump(strlen($x)); // 创币交易长度 = 76.  
$block = get_head().get_coinbase();  
var_dump(strlen($block)); // 76 + 104 = 180. 长度  
file_put_contents('1.block', $block); // 存入 1.block 文件  
function get_head() // 头部  
{  
    $current = hash('sha256', get_coinbase(), true); // 创币交易的摘要  
    $nonce = pack('L', 0); // nonce. 4位 = 0  
    $previous = str_repeat(chr(0), 32); // 32位 = 0.  
    $target = str_repeat(chr(0), 32);  
    $time = pack('L', time()); // time 4位  
    return $current.$nonce.$previous.$target.$time;  
}  
function get_coinbase() // 创币交易  
{  
    $x = get_input();  
    $y = get_output();  
    $total = pack('L', 4 + strlen($x) + strlen($y));  
    return $total.$x.$y;  
}  
function get_input() // 输入  
{  
    $a = pack('L', 0); // public. 4位 = 0  
    $b = pack('L', 0); // signature 4位 = 0.  
    $index = pack('L', 0); // index. 4位 = 0.  
    $transaction = str_repeat(chr(0), 32); // transaction. 32位 = 0.  
    $total = pack('L', 48); // 4 + 4 + 4 + 4 + 32 = 48. // 4位 = 48.  
    return $total.$index.$a.$b.$transaction;  
}
```

```
function get_output() // 输出  
{  
    $amount = chr(100).chr(0).chr(0).chr(0).chr(0).chr(0).chr(0).chr(0); // 金额 = 100  
    $address = substr(md5(file_get_contents('public.txt')), 0, 8); // 地址 (8位)  
    $a = chr(8).chr(0).chr(0).chr(0); // 地址的长度  
    $total = chr(24).chr(0).chr(0).chr(0); // 总长度  
    return $total.$a.$address.$amount;  
}
```

```
<?php  
// $random = file_get_contents('/home/chengshuzhi/csz/random'); // 从文件中读取随机  
// var_dump($random); // 参数内容  
// $random = base64_decode($random); // 再从64位编码解码为生字节  
// var_dump(strlen($random));  
// srand(intval($random)); // 生成随机数使用 $random 作为种子
```

```
// var_dump(rand());  
// var_dump(rand());  
// var_dump(rand());
```

```
function get_private() // 生成私钥  
{  
    openssl_pkey_export($b4b7 = openssl_pkey_new(), $_eeb0);  
    return array($b4b7, $_eeb0);  
}
```

```
function get_public($b065) // 生成公钥  
{  
    $_cb64 = openssl_pkey_get_details($b065);  
    return $_cb64['key'];  
}
```

```
$private = get_private();  
var_dump($private[1]);  
var_dump(get_public($private[0]));
```

```
var_dump(substr(md5(get_public($private[0])), 0, 8));
```

```
$x = hash('sha256', 'my name is chengshuzhi');  
var_dump($x);
```

20171018

笔记本： 我的第一个笔记本

创建时间： 2017/10/18 星期三 20:50

更新时间： 2017/10/19 星期四 12:46

作者： shuzhichengspace

一、理论知识

1. 系统呼叫：open(1),close(1),read(1),write(1)。
2. 套接字socket：几乎所有经过网络的过程都经过socket。
3. 每一个网络编程中，都包括连接者和被动连接者（监听者）。

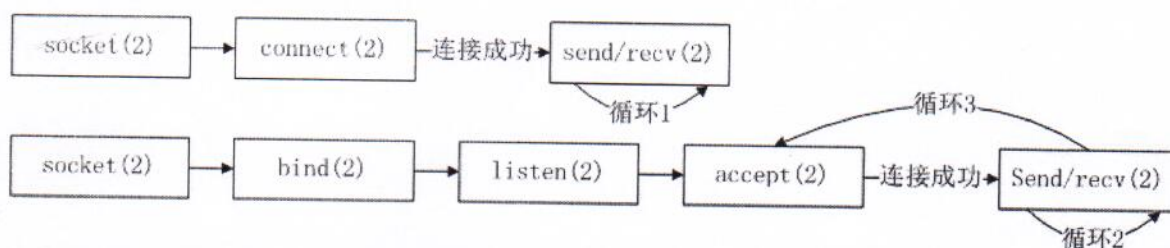
问题：一个监听者在单线程的情况下，如何监听多个连接者？

其中一个解决方法是排队。在监听一个连接着的时候，其他连接者被中断，排队等待。

三个方式实现并行处理：创建新的进程、创建新的线程、使用两个特殊的系统呼叫select(2)或者poll(2)。

4. 课程目标：编写连接者程序和监听者程序，用c语言实现不同的系统呼叫。

如图，为连接者程序和监听者程序。



Note：循环1和循环2，表示连接成功之后会传送或者接收多个文件。

循环3，表示一个监听者会监听多个连接者，所以循环执行accept和send/recv。

socket：制造一个新的套接字。三个参数，socket(family,type,protocol)。

family：家族，family的取值为2，表示互联网。

type：类型，取值为1时表示tcp，取值为2时表示udp。tcp更安全，但是udp更快。游戏和网络视频中，一般使用udp，因为更在乎速度。一般 上午数据使用tcp，因为更在乎安全。

我们课程使用udp做一个钱包，很快，但是可能会丢包。使用udp再用udp检查丢包，相当于是一个tcp，但是时间成本远低于tcp。

udp没有连接的概念，不需要使用connect函数。

protocol：协议，取值为0。

domain socket：区域套接，不能上网的套接。

netlink socket：网链套接，也不能上网，只有Linux存在，为了让程序和驱动器沟通。

INET socket：即internet socket，互联网套接，我们正在使用的。

connect：连接，三个参数，connect(x,目标,目标的大小)。

其中，x=socket(family,type,protocol)。

呼叫connect时，系统会卡住等待连接，所以每次做connect时，需要做多线程。这样当系统等待连接卡住的时候，其他线程不会受影响。

y=connect(x,目标,目标的大小)。表示是否连接成功。

send：发送数据，三个参数，send(X,内容,内容的大小,flags)。其中，flags表示一些

特殊的要求。

recv: 接收数据, 四个参数, `recv(x, 缓冲, 缓冲大小, flags)`。其中, **flags**表示一些特殊的要求。

5. 问题: 先写连接者程序, 未写监听者程序的时候, 如何测试:

使用`nc(1)`, 既可以做连接者, 又可以做监听者。当测试连接者时, `nc(1)`作为监听者。当测试监听者时, `nc(1)`作为连接者。

6. 一端使用`nc -l 127.0.0.1 6000`启动监听程序, 另一端使用`nc 127.0.0.1 6000`启动连接程序, 则两端能互相看到对方的输入。

`ctrl+c`可以退出监听。

一端使用`nc -l 127.0.0.1 6000`启动监听程序, 另一端运行自己的程序, 则可以被监听到。

7. 补充书籍与网站

beej's Guide to Network Programming(2016)

UNIX Network Programming(1990) by W Richard Stevens

<https://www.kernel.org/doc/man-pages>

Michael kerrish维护, 网站分为8个部分

二、代码实践

1. 连接者程序(不添加参数)

一端使用`nc -l 127.0.0.1 6004`启动监听程序, 另一端使用`tcc -run MyConnect.c`发送消息, 则可以被监听到。

```
#include "stdio.h"
#include "sys/socket.h"
#include "arpa/inet.h"

void main()
{
    int s ;
    struct sockaddr_in a;

    s = socket(2,1,0); //2表示互联网, 1表示tcp, 0表示协议
    if (s == -1) //s== -1表示套接字失败
        exit(1);

    a.sin_family = 2;
    a.sin_port = htons(6004);
    a.sin_addr.s_addr = inet_addr("127.0.0.1");

    int f = connect(s, (struct sockaddr *) &a, sizeof a); //第一个参数是套接字的
    //结果, 第二个参数是连接目标, 第三个参数是连接目标的大小。
    if (f == -1)
        exit(2);
    send(s, "hello ", 6, 0); //加空格, 长度为6
    send(s, "world ", 6, 0);
}
```

2. 连接者程序(带参数)

一端使用nc -l 127.0.0.1 6004启动监听程序，另一端使用tcc -run MyConnect.c 127.0.0.1 6004 发送消息，则可以被监听到。

```
#include "stdio.h" //printf() fopen() fread() fwrite() fclose()
#include "stdlib.h" //malloc() free()
#include "string.h" //strlen() strtok()
#include "sys/socket.h" //socket
#include "arpa/inet.h" //socket intnet

int main (int count, char **arguments)
{
    int s ;
    struct sockaddr in a;
    if (count != 3){ //函数名也作为一个参数，所以一共需要三个参数。
        printf("error: there must be three arguments%c",10);
        exit(3);
    }

    s = socket(2,1,0);
    if (s == -1){//s==-1,unsuccessful
        exit(1);
    }

    a.sin family = 2;
    a.sin port = htons(atoi(arguments[2])); //atoi把参数中的字符类型转换为整型
    a.sin_addr.s_addr = inet_addr(arguments[1]); //两个点，是属性中的属性

    int f = connect(s,(struct sockaddr *) &a, sizeof a);
    if (f == -1)
        exit(2);

    send(s,"hello ",6,0);
    send(s,"world ",6,0);
}
```

3. 监听者程序

一端使用tcc -run MyListen.c 6006 运行监听者程序，另一端使用nc 127.0.0.1 6006 启动连接，则连接者的输入可以被监听者监听到。

```
#include "stdio.h"
#include "sys/socket.h"
#include "arpa/inet.h"

int main(int count, char **arguments)
{
    int s,error,length,opponent;
    struct sockaddr_in a;
```

char buffer[1000]; //长度为1000的缓存，如果发送消息的长度超过1000，则被分割为很多个长度为1000的块。

```
s = socket(2,1,0);
```

```
if (s == -1)
```

```
    exit(1);
```

```
a.sin_family = 2;
```

```
a.sin_port = htons(atoi(arguments[1]));
```

```
a.sin_addr.s_addr = inet_addr("0.0.0.0"); //0.0.0.0表示可以监听任何地址。127.0.0.1表示只可以监听自己的地址。
```

```
error = bind(s,(struct sockaddr *) &a,sizeof a); //bind函数的目的是设置
```

```
if (error == -1)
```

```
{
```

```
    exit(1);
```

```
}
```

```
//listen函数的目的是开始监听
```

```
error = listen(s,1024); //1024表示允许监听的连接者的树木的最大值。第一个被监听，之后的1023个排队等待，第1025个被立即拒绝。
```

```
if (error == -1)
```

```
{
```

```
    exit(1);
```

```
}
```

```
//accept被呼叫之后，连接才会被收到
```

```
opponent = accept(s,0,0); //后面两个参数表示对方的地址和地址长度，0,0表示不关心对方的地址
```

```
if (opponent == -1)
```

```
{
```

```
    exit(1);
```

```
}
```

```
while(1) //不断的循环，接收到一句话之后，依然继续链接，而不会立刻断开。
```

```
{
```

```
    memset(buffer,0,1000);
```

```
//使用缓冲之前，必须把之前的内容职位0，memset ( buffer,0 , 1000 ) 函数赋值为0
```

```
//因为c语言新申请到的内存不是空的，是之前的垃圾信息
```

```
length = recv(opponent, buffer, 1000, 0);
```

```
if (length == -1 || length == 0) //如果length的值为-1或者0的时候，则链接已经断开
```

```
{
```

```
    break;
```

```
}
```

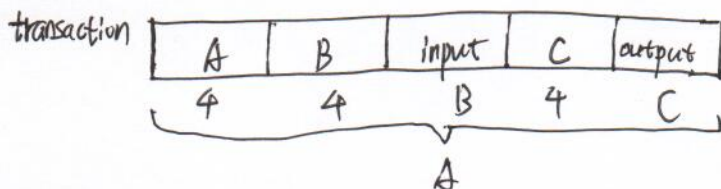
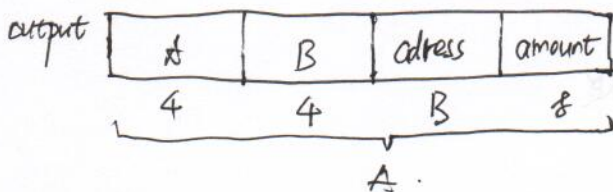
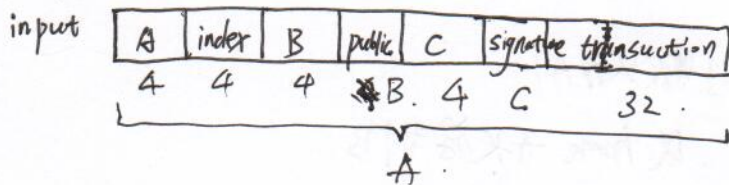
```
printf("%s",buffer);
```

```
}
```

```
}
```

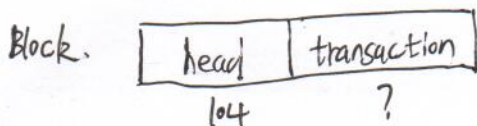
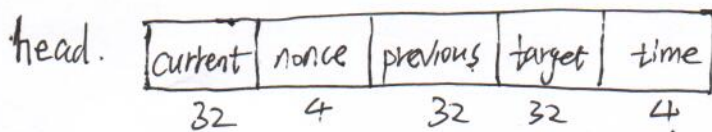
2017.10.21 周六

数据格式:

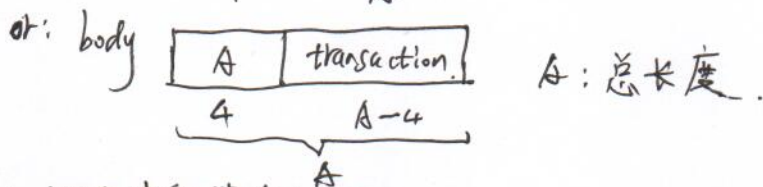
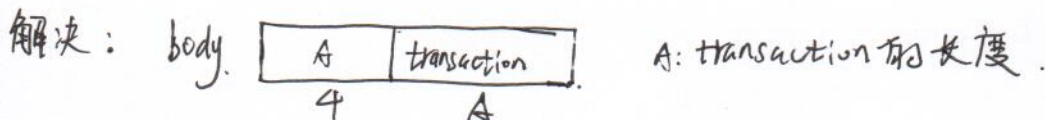


B: 所有input的总长 (而不是有几个input)

C: 所有output的总长.



问题: 不知道 transaction 的长度



问题2: input 中的签名问题.

解决: 首先把 signature 的长度置为 0, (则 signature 不存在)
进行一次签名 把这个签名写进 signature, 然后再进行一次签名.

问题3: php 的 ECC 系统与 C 语言的 ECC 系统不兼容.

用 php 签名, C 不能验证, 反之亦然.

因为库的设计不同. php 用的是 openssl 库, C 语言用 LibTomCrypt 库.
两个库的导出方式不同.

课堂: 用 C 写引入第三方函数. 目标: ① 创造新公私钥 → ② 从私钥得到公钥
→ ③ 用私钥做签章 → ④ 用公钥验证签章 → ⑤ 私钥导出 → ⑥ 公钥导出

问题4: 用 LibTomCrypt 不能直接查看私钥, 因为是二进制. 只有导出私钥才能查看. 而
LibTomCrypt 的导出和 openssl 的导出是不匹配的. 所以用 LibTomCrypt 做签章, 不能
被 openssl 验证, 反之亦然.

1. 文件系统:

类 Unix: 文件是只有一个根的, 各个不同的盘都在同一个根之下

/ A, 选 A 文件作为根目录, 则新建文件时默认为 A。

/home B, 默认为 A, 以/home 开头存到 B 盘之下。

/home/chengshuzhi, 默认为 A, 以/home/chengshuzhi 开头存 C 盘之下。

windows 文件分为各个硬盘, A, B, C。

normal file 正常文件 (包括执行文件和非执行文件 (文档))

folder 文件夹, 卷宗

pipe 管道

domain socket 区域套接, 不能上网, 像文件一样可以打开删除

dence driver node 驱动设备节点

2. 编译器的作用, 把非执行的文件转化为执行的文件。执行文件的类型:

exe, 可以直接运行, 在 Linux 下无后缀

dll, 半成品, 不可以直接运行的一套函数, 在程序运行中可以引用,

在 Linux 下后缀为 .so

lib, 需要重编译, 不能在动态环境下直接运行, 在 Linux 下无后缀.a

obj, 半成品, 编译一个程序, 但是还没有和别的程序连接, 还不能运行。

在 Linux 下后缀.o

.a 包含很多.o, .so 是加工之后的.a, exe 是再加工之后的.so。

```
#include "stdio.h"
#include "stdlib.h"
#include "string.h"
#include "tomcrypt.h" // libtomcrypt 函数库, 不能查看生字节
```

```
char *get_file(char *path){
```

```
FILE *file;
int length;
char *contents;
```

```
file = fopen(path, "r+");
```

```
fseek(file, 0, SEEK_END); // 跳到文件结尾
length = ftell(file); // 给出文件长度
fseek(file, 0, SEEK_SET); // 再跳回文件开头
```

```
contents = malloc(length+1);
fread(contents, 1, length, file);
```

```
fclose(file);
return contents;
```

```
}
```

```
void main()
```

```
{
```

```
char *input, *output;
int length;
```

```
output = malloc(1000); // 分配1000字节的内存
length = 1000;
input = get_file("essay.txt"); // 从文件输入
```

```
register_hash(&sha256_desc); // 激活哈希函数, 必须!
hash_memory(find_hash("sha256"), input, strlen(input), output, &length);
```

```
// printf("%s", output);
```

```
printf("%d%c", length, 10); // 长度
```

```
printf("%02x%c", output[0], 10); // 第一个字节
```

```
}
```

十六进制。

系统呼叫: open, close, read, write
(第一方函数)

标准函数: fopen, fclose, fread, fwrite
(第二方函数)

执行命令:

tcc -c program.c -o program.o

tcc program.o libtomcrypt.a -o program.elf
./program.elf

系统工具 sha256sum
sha256sum essay.txt
结果: cca77322 ...

// printf("%s%c", output, 10); 此时输出为生字节。

```

#define TFM_DESC //必须!!!
#include "stdio.h"
#include "stdlib.h"
#include "string.h"
#include "tomcrypt.h" }
#include "tfm.h"
char *get_file(char *path){

    FILE *file;
    int length;
    char *contents;

    file = fopen(path,"r+");
    fseek(file,0,SEEK_END);
    length = ftell(file);
    fseek(file,0,SEEK_SET);

    contents = malloc(length+1);
    fread(contents,1,length,file);

    fclose(file);
    return contents;
}

```

```

void main()
{

```

```

    char *input, *output;
    int length;

```

```

    prng_state random; //随机生成器的状态

```

```

    ecc_key key;

```

```

    altc_mp = tfm_desc;

```

```

    output = malloc(1000);

```

```

    length = 1000;

```

```

    input = get_file("essay.txt");

```

```

    register_prng(&sprng_desc); //激活函数类

```

```

    register_hash(&sha256_desc);

```

```

    //hash_memory(find_hash("sha256"),input,strlen(input),output,&length);

```

```

    char *buffer;

```

```

    buffer = malloc(1000);

```

```

    length = 1000;

```

```

    ecc_make_key(&random,find_prng("sprng"),32,&key);

```

```

    ecc_export(buffer,&length,PK_PUBLIC,&key);

```

```

    //ecc_ansi_x963_export(&key,buffer,&length);

```

```

    //printf("%s",output);

```

```

    printf("%d%c",length,10); //

```

```

    printf("%s%c",buffer,10);

```

```

    //printf("%02x%c",output[0],10);
}

```

执行命令:

tcc -c program.c -o program.o

tcc program.o libtomcrypt.a libtfm.a -o
program.elf

./program.elf

保存随机生成器的状态。

随机生成器(系统级)

→保存位置。

→(长度为77)

这种导出方式是字节。

//导出到 buffer: //选择公钥或私钥。

不能打印

→//标准化之后产生字节(长度为65),这里是公钥。

```

#define TFM_DESC
#include "stdio.h"
#include "stdlib.h"
#include "string.h"
#include "tomcrypt.h"
#include "tfm.h"
char *get_file(char *path){

    FILE *file;
    int length;
    char *contents;

    file = fopen(path,"r+");
    fseek(file,0,SEEK_END);
    length = ftell(file);
    fseek(file,0,SEEK_SET);

    contents = malloc(length+1);
    fread(contents,1,length,file);

    fclose(file);
    return contents;
}

unsigned char *get_private(unsigned int *length)
{
    prng_state random; // prng的状态 (伪随机数生成器)
    ecc_key key;
    unsigned char *buffer;

    buffer = malloc(*length = 1000);
    ecc_make_key(&random, find_prng("sprng"), 32, &key);
    ecc_export(buffer, length, PK_PRIVATE, &key);

    return buffer;
}

unsigned char *get_public(unsigned *length, unsigned char *private)
{
    ecc_key key;
    unsigned char *buffer;

    △ ecc_import(private, *length, &key);
    buffer = malloc(*length = 1000);
    ecc_export(buffer, length, PK_PUBLIC, &key);

    return buffer;
}

unsigned char *get_input(unsigned int *total)
{
    //A index B public C signature transaction

    int length;
    int *x;
    unsigned char *y; // 造两个指针

    char *public, *private, *complete;

    private = get_private(&length);
    public = get_public(&length, private);
    complete = malloc(*total = 48+length);

```

```

x = malloc(4); //A
*x = 48 + length;
memcpy(complete,x,4);

x = malloc(4); //index
*x = 0;
memcpy(complete+4,x,4);

x = malloc(4); //B
*x = length;
memcpy(complete+8,x,4);

y = malloc(length); //public
memcpy(y,public,length);
memcpy(complete+12,y, length);

x = malloc(4); //C,c=0,signature not exist
*x = 0;
memcpy(complete+12+length, x,4);

y = malloc(32); //transaction
*y = 0;
memcpy(complete+16+length,y,32);

```

```
return complete;
```

```

}
void main()
{

```

```
int length;
```

```
prng_state random;
```

```
ecc_key key;
```

```
ltc_mp = tfm_desc;
```

```
register_prng(&sprng_desc);
```

```
register_hash(&sha256_desc); //两个激活函数
```

```
//hash_memory(find_hash("sha256"),input ,strlen(input),output,&length);
```

```
// unsigned char *public, *private;
```

```
// private = get_private(&length);
```

```
// printf("%d%c",length,10); //输出 private 长度
```

```
// public = get_public(&length,private);
```

```
// printf("%d%c",length,10); //输出 public 长度
```

```
unsigned char *input;
```

```
input = get_input(&length);
```

```
// printf("%d%c",length,10); //输出长度
```

```
write(1,input,length); //写入文件
```

```
}
```

| A | index | B | public | C | signature | transaction |
|--------------------|-------|---|--------|---|-----------|-------------|
| 4 | 4 | 4 | length | 4 | 0 | 32 |
| total: 48 + length | | | | | | |

执行命令: ./program.elf > input.
xxd input

00000000: 7e00 0000 0000 0000 4e00 0000 304c 0302 ~.....N...0L..

7e=126. A. index 4e=78. B.

00000010: 0700 0201 2002 2009 86a4 74a0 2b62 51a8t.+bQ.

∵ B=78, ∴ public 的长度为 78. 48+78=126

00000020: 0d71 5131 547b 06c9 b19d 9a32 935a 6074 .qQ1T{.....2.Z`t

00000030: 9723 66f3 9f22 f602 2100 c0b5 b8c7 3b71 .#f..!.....;q

00000040: 2283 2457 53d7 800c fa56 0a5f 39c0 7a7c ".\$WS....V._9.z|

00000050: aa2a c4f5 600a 70c1 3954 0000 0000 0000 .*..`p.9T.....

C=0. signature 元

00000060: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000

transaction, 长度为 32.

00000070: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000

一、什么是哈希

1. 定义: $Hk(x)=y$, (Hk 属于 K , x 属于 X , y 属于 Y)Note: X 是无限大的, 而 Y 是有限的。

哈希家族: MD4、MD5、SHA-0、SHA-1、SHA-2、SHA-3。

2. 结构:

(1) SHA-256: Merkle Damgrad.

M: This is the Message 00100

特点:

(1) 输出长度固定。

(2) 哈希速度快。

(3) 防碰撞。如果输出信息的长度为 n 的时候, 则防碰撞的级别是 $1/(2^{(n/2)})$ 次方
则 SHA-256 的输出长度为 256, 则需要 2^{128} 次方的计算量才能找到碰撞。

(2) SHA-3: Keccak.

M: This is the Message 00100

3. 安全性:

(1) 原像稳固: 给定哈希函数和 y , 很难找到 x , 使得 $H(x)=y$ 。(2) 第二原像稳固: 给定哈希函数和 x , 很难找到另外一个 x_1 不等于 x , 使得 $H(x_1)=H(x)$ 。(3) 碰撞稳固: 给定哈希函数, 很难找到满足 $H(x)=H(x_1)$ 的二元组 (x, x_1) 。

4. 特点:

(1) 任意长输入, 对应一个固定长的输出。

public key (公钥) 对应 512 比特, $H(pk)$ 对应 256 比特。

应用: 地址的生成。原因: 减少数据长度, 从而节省内存。

(2) 速度快。

应用: 挖矿哈希 (验证时速度快) 挖矿算法的条件: 难于解决, 易于验证。

比如, POW, $H(x||\text{Nonce})$ 小于 $D(256 \text{ 比特})$ 。最大难度为 2^{256} 次方, 现在的难度为 2^{55} 次方。(3) 对于任意两个 x 和 x_1 , $H(x) \neq H(x_1)$ 。

应用: 连接问题

(4) 数据完整性

应用: SPV 简单支付验证

Merkle Root, 不需要下载整个区块体。

二、为什么采用哈希

三、哈希的应用

1. Tx (交易 Transaction) 的哈希和 Merkle Root

2. 地址生成

3. 挖矿哈希 (上一区块的哈希值、时间戳、交易的根哈希等) $\text{hash}(x||\text{Nonce}) < \text{target}$

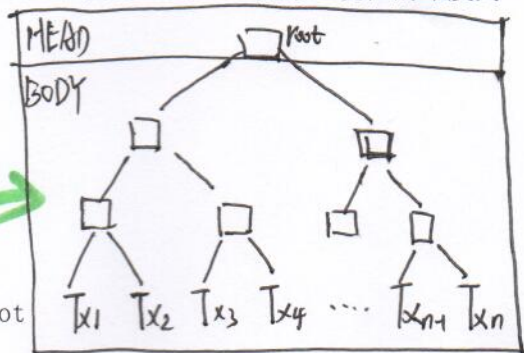
4. 连接

四、哈希的实现

```

#include "tomcrypt.h"
int main (int count, char **arguments){
    hash_state md; // 中间状态
    unsigned char *in = "Hello,world", out[16];
    // 8jinzhi?
    md5_init(&md);
    md5_process(&md, in, strlen(in));
    md5_done(&md, out);
    for (int i=0; i<32; i++){
        // shuchu wei 4 jinzhi suoyi xuyao 32 ge zijie.??
        printf("%x", out[i]);
    }
    printf("\n");
    return 0;
}

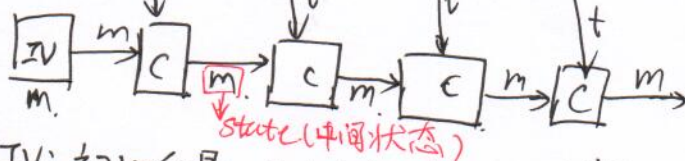
```



M: This is the message 00100000

SHA-256:

每个字段大小字节, 不足补零.



IV: 初始向量, Initial Vector. 长度为 $(mt+t)$ 的字符串.

C: 压缩函数 compress. $(1^{mt+t}) \rightarrow (1^m)$ t=1.

Hash: 十六进制, 一个字节表示4个比特.

所以长为 256 比特的串, 输出字节长度为 $256/4 = 64$.

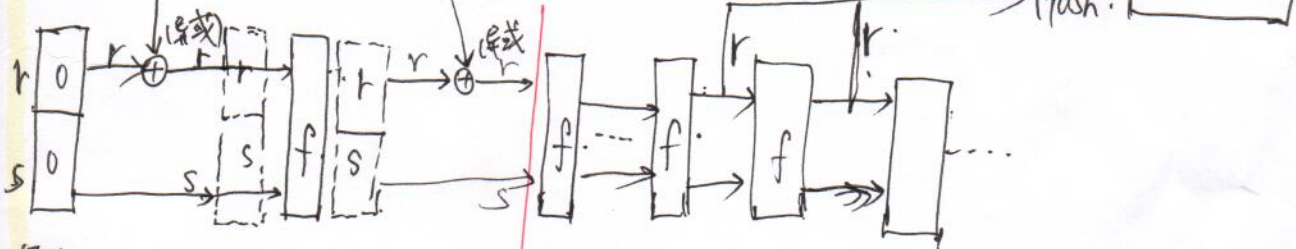
SHA-3:

M: This is the Message 00100000

首先给定初始向量 IV (Initial Vector), 一般固定为 0

然后对信息段进行划分.

f: sponge function 海绵函数.



(IV).

(任意长输入 $\rightarrow$ 任意长输出)

absorbing 吸收阶段

squeezing 压榨阶段

2017.10.25

目标: 每个人生产自己的私钥, 给每个人发送货币。

验证: ① 格式:

② 输入: 一 此输入是否存在
一 此输入的签章是否有效。

③ 输出:

④ 交易平衡: 一 输入是否多于或者等于输出的总额。

⑤ 第一个交易:

⑥ 头部: 一 交易的摘要是否正确
一 劳动证明是否正确。

第二个及以上交易。

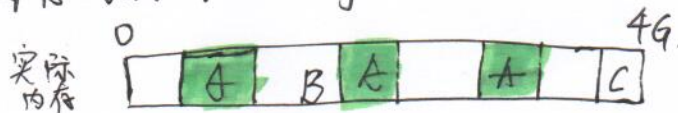
Note: 必须先验证其他交易再验证第一个交易。

挖矿存在的意义: ① 防止一个人在短时间内创造大量空空的区块。
② 维持竞争性。

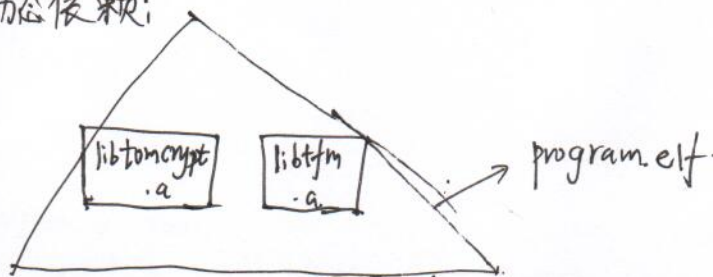
ecc-export / ecc-import: 生字节, 不能读。

base 64: 将生字节转换为 ASCII。

虚拟内存 Virtual Memory.



动态依赖:



优点:

① 一个文件可被各个程序依赖

② 仓库升级只需要替换一个文件。

| | | | | |
|-------|---|---|---|---|
| | 0 | 1 | 2 | 3 |
| 32位数字 | X | X | 0 | 0 |
| 64位数字 | X | X | X | X |

作业: ①创作自己完整的区块.

创币奖给自己.

②创第二个区块, 以第一个为前任.

把交易1: 把钱发给任何一个人.

Note: private key 和 public key 是以 base64 存储的,
需要再转回生字节才能被 libtom crypt 查看.

如果把 base64 存在文件里, 文本编辑器会自动加入一个换行字符.
有可能会导函数崩溃.

所以, 用上节课写的 get-file 函数来读

如果最后一个字符是 \n (换行), 则应该删去.

或者: 不把 private key 和 public key 存在文件里,

直接用 char *public = "" 存.

△: transaction 分析:

16x14+8=232.
总长度 A B=1 C=1 7f=127.
input 总长 → input

| | | | | | |
|----------|-----------|-----------|-----------|-----------|---------------------|
| 0000000: | e800 0000 | 0100 0000 | 0100 0000 | 7f00 0000 | |
| 0000010: | 0000 0000 | 4f00 0000 | 304d 0302 | 0700 0201 |O...0M..... |
| 0000020: | 2002 2100 | e86d d1db | a642 660d | 21ba d219 | !.m...Bf.!... |
| 0000030: | df55 7010 | c602 253c | 7dc8 4e1b | 4f5b f5ee | .Up...%<}.N.O[. |
| 0000040: | 9f82 70fa | 0221 00da | 31c7 ffaa | 21b0 20a3 | ..p...!..1...! |
| 0000050: | 108e c2a0 | aba6 54bd | 03f7 d0da | bae7 e6a4 |T..... |
| 0000060: | 5bfb 7ede | 071f 7600 | 0000 0000 | 0000 0000 | [.~...v..... |
| 0000070: | 0000 0000 | 0000 0000 | 0000 0000 | 0000 0000 | |
| 0000080: | 0000 0000 | 0000 0000 | 0000 0000 | 005d 0000 | 004d → output: ...M |
| 0000090: | 0000 0030 | 4b03 0207 | 0002 0120 | 0220 2ce7 | ...0K..... |
| 00000a0: | de62 6821 | d7e0 ccc0 | cb0c 3a3d | 20f9 8345 | .bh!.....:= ..E |
| 00000b0: | af83 701a | b03d 74c5 | 94de 664f | c5aa 0220 | ..p...=t...f0... |
| 00000c0: | 0864 1e7c | 0117 84c4 | 5c8c f519 | 3c7c e599 | .d.\...< .. |
| 00000d0: | 8542 d11d | c753 66ba | fabd a858 | 55b6 9c8e | .B...Sf....XU... |
| 00000e0: | e803 0000 | 0000 0000 | 0000 0000 | 0000 0000 | |

amount 总长 8
amount = 1000. (e803) = (16x14+8) + (16x0+3) x 256 = 1000.

127 = 79 + 48 ✓
input 长 = 48 + length(public)

sd = 93. 4d = 77.
output = address + 16.
93 = 77 + 16 ✓

△: head 分析

Current, 32位.

| | | | | | |
|----------|-----------|-----------|-----------|-----------|-------------------|
| 0000000: | cca6 8394 | 7245 331f | 8e3e 5818 | f6dc 6281 |rE3...>X...b. |
| 0000010: | 1570 1ff2 | 91c8 228f | bdd5 02ab | 1ce2 3a82 | .p...."..... |
| 0000020: | 0000 0000 | 0000 0000 | 0000 0000 | 0000 0000 | |
| 0000030: | 0000 0000 | 0000 0000 | 0000 0000 | 0000 0000 | |
| 0000040: | 0000 0000 | ffff ffff | ffff ffff | ffff ffff | |
| 0000050: | ffff ffff | ffff ffff | ffff ffff | ffff ffff | |
| 0000060: | ffff ffff | c4ca f259 | time, 4位. | |Y |

目的: 将 private 和 public 保存为 base64_encode 形式.

```
#define TFM_DESC
#include "stdio.h"
#include "stdlib.h"
#include "string.h"
#include "tfm.h"
#include "tomcrypt.h"

unsigned char *get_private(unsigned int *length)
{
    prng_state random;
    ecc_key key;
    unsigned char *buffer;
    buffer = malloc(*length = 1000);
    ecc_make_key(&random, find_prng("sprng"), 32, &key);
    ecc_export(buffer, length, PK_PRIVATE, &key);
    return buffer;
}

unsigned char *get_public(unsigned int *length, unsigned char *private)
{
    ecc_key key;
    unsigned char *buffer;
    ecc_import(private, *length, &key);
    buffer = malloc(*length = 1000);
    ecc_export(buffer, length, PK_PUBLIC, &key);
    return buffer;
}

void main()
{
    unsigned char *private, *public, *buffer;
    unsigned int length_private, length_public, length_buffer;
    ltc_mp = tfm_desc;
    register_prng(&sprng_desc);
    register_hash(&sha256_desc);
    private = get_private(&length_private);
    length_public = length_private;
    public = get_public(&length_public, private);

    buffer = malloc(1000); // 将字节转换为 ASCII
    memset(buffer, 0, 1000); // C 分配内存时不会默认为 0.
    base64_encode(private, length_private, buffer, &length_buffer);
    printf("%s%c", buffer, 10, 10); printf("%d%c%d%c", length_buffer, 10, length_private, 10); 152, 113
    memset(buffer, 0, 1000);
    base64_encode(public, length_public, buffer, &length_buffer);
    printf("%s%c", buffer, 10); printf("%d%c%d%c", length_buffer, 10, length_public, 10); 104, 78
}
```

```
unsigned char *get_output(unsigned int *total)
```

```
{
    unsigned char *private,*public,*complete,*y;
    unsigned int length,*x,z;
    private = get_private(&length);
    public = get_public(&length,private); //A,B,address,amount //4+4+B+8
    complete = malloc(*total = 16+length);
    x = malloc(4); //A
    *x = 16 + length;
    memcpy(complete,x,4);
    x = malloc(4); //B
    *x = length;
    memcpy(complete+4,x,4);
    y = malloc(length); //address,暂时用public表示address.
    memcpy(y,public,length);
    memcpy(complete+8,y,length);
    y = malloc(8); //32位
    z = 1000; //用4字节的数两个,表示一个8字节的数 (64位)
    memcpy(y,&z,4);
    memset(y+4,0,4); //后4个字节为0.
    memcpy(complete+8+length,y,8);
    return complete;
}
```

```
unsigned char *get_transaction(unsigned int *total)
```

```
{
    //A B C input output //B number of input C number of output //A total Length
    unsigned char *input,*output,*complete,*y;
    unsigned int length_input,length_output,*x;
    input = get_input(&length_input);
    output = get_output(&length_output);
    complete = malloc(*total = 12+length_input+length_output);
    x = malloc(4); //A
    *x = 12 + length_input + length_output;
    memcpy(complete,x,4);
    x = malloc(4); *x = 1; //B. 只有一个输入
    memcpy(complete+4,x,4);
    x = malloc(4); *x = 1; //C 只有一个输出
    memcpy(complete+8,x,4);
    y = malloc(length_input); //input
    memcpy(y,input,length_input);
    memcpy(complete+12,y,length_input);
    y = malloc(length_output); //output
    memcpy(y,output,length_output);
    memcpy(complete+12+length_input,y,length_output);
    return complete;
}
```

```
unsigned char *get_head(unsigned char *root)
```

head 长度固定, 所以不需要保存 length.

root: merkle 树的根, transaction 的 Hash 值.

```
unsigned char *complete, *y;
```

```
unsigned int *x;
```

```
complete = malloc(104); // current nonce previous target time
```

```
y = malloc(32); // current
```

```
memcpy(y, root, 32);
```

```
memcpy(complete, y, 32);
```

```
x = malloc(4);
```

// nonce

```
*x = 0;
```

```
memcpy(complete+32, x, 4);
```

```
y = malloc(32);
```

// previous

```
memset(y, 0, 32);
```

```
memcpy(complete+36, y, 32);
```

```
y = malloc(32);
```

// target 越大, 难度越小

```
memset(y, 255, 32);
```

// target = 255 时, 难度最小.

```
memcpy(complete+68, y, 32);
```

```
x = malloc(4);
```

// time

```
*x = time(0);
```

```
memcpy(complete+100, x, 4);
```

```
return complete;
```

```
void main()
```

```
char *head, *input, *output, *transaction, *root;
```

```
int length_input, length_output, length_transaction, length_root;
```

```
prng_state random;
```

```
ecc_key key;
```

```
ltc_mp = tfm_desc;
```

```
register_prng(&sprng_desc);
```

```
register_hash(&sha256_desc);
```

```
// input = get_input(&length_input);
```

// 此时, 再生成的 input 和 output 与 transaction 函数中的

```
// output = get_output(&length_output);
```

// 长度不定相同, 不一定满足 $length_transaction = 12 + output + input$.

```
transaction = get_transaction(&length_transaction);
```

```
printf("%d%c", length_input, 10); // printf("%d%c", length_output, 10);
```

```
printf("%d%c", length_transaction, 10);
```

```
write(1, transaction, length_transaction);
```

// 写出, 可用 ./program.elf > transaction 写入文件.

```
root = malloc(length_root = 32);
```

// 用 wc transaction 查长度 用 xxd transaction 查看内容.

```
hash_memory(find_hash("sha256"), transaction, length_transaction, root, &length_root);
```

```
head = get_head(root);
```

// transaction 的 sha256 值为 merkle root.

```
write(1, head, 104);
```

2017.10.28

一、什么是 ECDSA?

1. Elliptic Curve Digital Signature Algorithm

2. ECC 与 ECDSA

ECC: 椭圆曲线密码, 用于加密解密。pk 用于加密 encrypt, sk 用于解密 decrypt。

ECDSA: 椭圆曲线数字签名算法。用于签名和验证。sk 用于签名 signature, pk 用于验证 verify。

3. 签名的发展

Elgamal: DSA, 不够安全

RSA: RSA_DSA, 足够安全, 但不够效率。

ECC: ECDSA, 平衡安全与效率。

Lattice (格): 暂时还不够成熟。

4. 定义:

$K = \{ (E, p, q, A, m, B), B = mA \}$

比特币采用的曲线: secp256k1. $y^2 = (x^3 + 7) \bmod p$

P 是一个非常大的素数, $p = 2^{256} - 2^{32} - 2^9 - 2^8 - 2^7 - 2^6 - 2^4 - 1$ 。

满足 $(4a^3 + 27b^2) \neq 0 \bmod p$ 的曲线才安全。

Lasses 定理。

$A = \langle G \rangle$, 由 G 生成的。A 的集合里有 q 个元素。

q: 私钥空间。

B: $sk = m, pk = B$ 。

5. 安全性

公钥的长度 $\text{len}(B) = 256\text{bit}$, 其安全性达到 128 位。安全性越高, 效率越低。

生日悖论: Hash (x), 256 位, 需要计算 2 的 128 次方的计算, 才有大于 50% 的概率找到碰撞。

二、为什么采用 ECDSA?

1. 高效

2. 安全, 同等安全性, ECDSA 的效率最高。

3. 确权

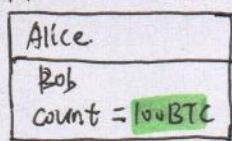
三、ECDSA 在 BC 中的应用?

1. 生成私钥 sk (ECC)

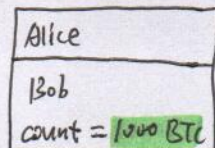
2. 签名 sign (ECDSA)

如图。

$Tx_1 = 001$



$Tx_2 = 002$

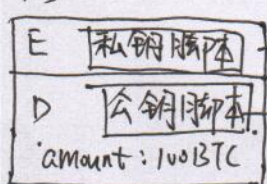


$001 = \text{Alice}_{sk} \text{Sign}(Tx_1)$

$002 = \text{Bob}_{sk} \text{Sign}(Tx_2)$

$Tx_2 \rightarrow C(Tx_2, 001, pk) = 0$ 验证失败。

Tx_3



signature, pk

OP-Dup. OP-md160
Hash Value. OP-Que
OP-check.

两个脚本的验证

stack 堆栈.

OP-code 操作码.

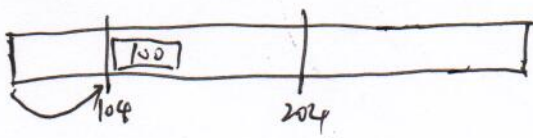
| | |
|--|---------------------|
| pk
signature | signature 压栈.
pk |
| pk
pk
signature | OP-Dup. |
| 78DC001 ... (160bit)
pk
signature | OP-md160. |
| Hash Value
78DC001 ... (160bit)
pk
signature. | Hash Value |
| 验证失败. pk
signature. | OP-Que. |
| if = 1 ✓
if = 0 ✗ | OP-check. |

四、ECDSA 的编程实现?

2017.10.29.

指针
偏移:

$$x + 104 + (*) + (*) + \dots$$



$$x = x + 104$$

$$x = x + (*)x \quad \Delta: \text{某个交易的长度}$$

可通过读交易反前四个字节获得.

$$x = x + (*)x$$

获得.

⋮

$$x + 104 + [* (x + 104)] + [* [(x + 104) + * (x + 104)]]$$

身份:

区块 block 的身份: $\text{block} \rightarrow \text{sha256}(\text{head})$

交易 transaction 的身份: $\text{transaction} \rightarrow \text{sha256}(\text{transaction})$

身体 body 的身份: $\text{body} \rightarrow \text{Merkle Tree}$

头部 head 的身份: 与 block 的身份相同.

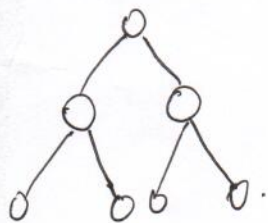
输入 input 的身份:

输出 output 的身份:

Merkle Tree:

若为奇数, 则把最后一个 x_n 复制一个, 为偶数个.

若为偶数, 则每两个合在一起进行 SHA256.
逐层递归.



$$\text{get_Merkle_root}(x) = \text{sha256}(x)$$

只有一个交易, Merkle 根就是对这个交易的哈希.

$$\text{get_Merkle_root}(x_0, x_1, \dots, x_{2n}) = \text{get_Merkle_root}(x_0, x_1, \dots, x_{2n}, x_{2n})$$

$$\text{get_Merkle_root}(x_0, x_1, \dots, x_{2n-1}) = \text{get_Merkle_root}(\text{SHA256}(x_0+x_1), \text{SHA256}(x_2+x_3), \dots)$$

递归 function (x)

if (count(x) == 1), return;

if (count(x) % 2), x.push(x, (count(x) - 1));

while (i < count(x)) SHA256(x[i] + x[i+1]); i = i + 2;

alias nano = "nano -w -x -E -T.3 -I -5" → 缩进量为3.
 * 等号前后不可有空格 为换行 ↓ 关闭说明 ↓ 用空格代替缩进 → 向下滚动时, 每次滚动一行
→ 不使用系统管理者的设置.

Merkle Root: Merkle Tree 最上面的节点

get-Merkle-Root() { } 两种方式实现

get-lines - file (\$file) { }

作业1: 引入 digests.txt 文件, 写 Merkle-Root, 得出结果应该与老师的相同
 "7a33512c33710707302076abc1c".

INPUT := A, INDEX, B, PUBLIC, C, SIGNATURE, TRANSACTION.

A = INPUT

B = INPUT + 8

C = INPUT + 12 + B.

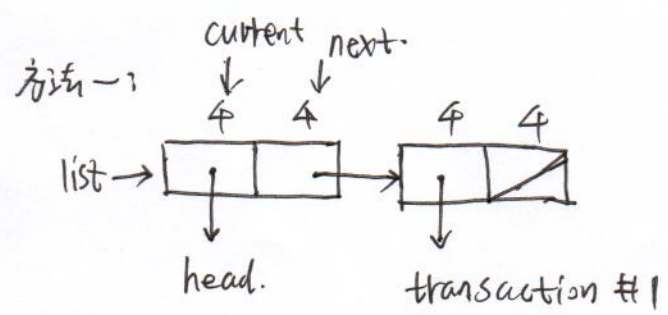
SIGNATURE = input + 16 + B.

memcpy(destination, signature, C)

OUTPUT := A, B, address, amount

TRANSACTION := A, B, C, INPUT*, output*

HEAD x = CURRENT, NONCE, previous, target, TIME



方法二:

struct { current, next }

- ① Pascal string.
- ② linked list.
- ③ sharing a block into transactions

```

<?php

function get_lines_file($file) //读取文件
{
    $result = array();
    $contents = file_get_contents($file);
    $contents = explode(chr(10), $contents); //用换行符分割
    foreach($contents as $item){
        $item = str_replace(chr(13), '', $item); //去掉chr(13)
        if (strlen($item) > 0){
            array_push($result, $item);
        }
    }
    return $result;
}

/*$digests = array();
foreach (range(1,100) as $number)
    $digests[] = hash('sha256', rand()); //100个随机数
//var_dump($digests);
//var_dump(get_Merkle_root($digests));

$c = '';
foreach($digests as $b)
    $c .= $b.chr(10); //加换行符;
echo $c;*/

//把运行结果存入 digest.txt 中
//php read.php > digest.txt 命令

$x = get_lines_file('digest.txt');
var_dump($x);

function get_Merkle_root($digests)
{
    if (count($digests) == 1){
        echo sprintf('case #1: %d%c', count($digests), 10);
        return $digests[0];
    }

    if (count($digests) % 2){ //奇数
        echo sprintf('case #2: %d%c', count($digests), 10);
        $item = $digests[count($digests)-1];
        array_push($digests, $item); //push 把最后一个item复制
        return get_Merkle_root($digests);
    }

    echo sprintf('case #3: %d%c', count($digests), 10);
    for ($i = 0, $s = count($digests) / 2; $i < $s; $i++){
        $a = array_shift($digests); //从左侧取 (PHP是从右侧取)
        $b = array_shift($digests);
        array_push($digests, hash('sha256', $a.$b)); //从右侧插入
    }

    return get_Merkle_root($digests);

    /*$reduced = array();
    $i = 0;
    while($i < count($digests)){ //新建一个数组 reduced 存放
        $merged = sprintf('%s%s', $digests[$i], $digests[$i+1]);
        array_push($reduced, hash('sha256', $merged));
        $i += 2;
    }
    return get_Merkle_root($reduced);*/
}

```

```
#include "stdio.h"
#include "stdlib.h"
#include "string.h"
```

```
char *get_file(char *path, unsigned int *length){
```

```
    FILE *file;
    char *contents;

    file = fopen(path, "r+");
    fseek(file, 0, SEEK_END);
    *length = ftell(file);
    fseek(file, 0, SEEK_SET);

    contents = malloc(*length);
    fread(contents, 1, *length, file);

    fclose(file);
    return contents;
}
```

```
unsigned int slice(unsigned char *cursor, unsigned int length)
```

```
{
    // 切割文件并放到 list 中
    unsigned char *limit, *transaction;
    unsigned int *X;
    void *list, *link;
```

```
    limit = cursor + length; // 底限 (最尾部指向)
    cursor += 104;
```

```
    while(cursor < limit){
```

```
        X = (unsigned int *)cursor;
        transaction = malloc(*X + 4) + 4;
        memcpy(transaction, cursor, *X);
        memcpy(transaction - 4, X, 4);
        cursor += *X; // jump to the second tx
```

```
        link = malloc(8);
        memcpy(link, transaction, 4);
        memcpy(link + 4, list, 4);
```

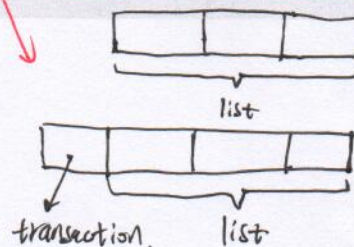
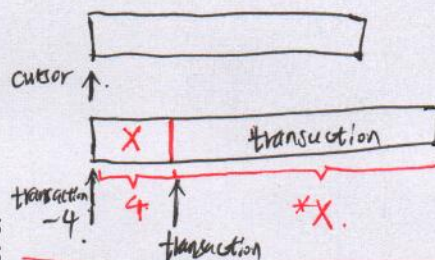
```
        list = link;
```

```
    }
```

```
int main(int count, char **arguments)
```

```
{
    unsigned char *block;
    unsigned int length;
    block = get_file(arguments[1], &length);
    printf("%d%c", slice(block, length), 10);
}
```

cursor 指向 transaction 的 ^{长度} ~~大小~~
 *X 为 transaction 的长度
 (*X+4) 分配空间长度
 (*X+4)+4 向后跳 4 位, 指向 transaction 的开端
 把 cursor 内容复制到 transaction



```

#include "stdio.h"
#include "stdlib.h"
#include "string.h"

int count(void *cursor)
{
    int count;
    void *Y;
    count = 0;

    while(cursor != 0)
    {
        count++;
        Y = cursor + 4;
        cursor = (void *)*Y;
    }
}

void *build_pair(void *left, void *right) //合二为一...
{
    void *pair;
    pair = malloc(8);
    memcpy(pair, &left, 4);
    memcpy(pair+4, &right, 4);
    return pair;
}

int scan(char *source) //返回因大小
{
    int *size;
    size = (int *)source;
    return *size;
}

char measure(char *source)
{
    int *length;
    length = (int *)(&source-4);
    return *length;
}

char *build(char *source, int length) //带有长度的字符串
{
    char *destination;
    destination = malloc(length+4)+4;
    memcpy(destination, source, length);
    memcpy(destination-4, &length, 4);

    return destination;
}

char *get_file(char *path, unsigned int *length) //读文件!
{
    FILE *file;
    char *contents;

    file = fopen(path, "r+");
    fseek(file, 0, SEEK_END);
    *length = ftell(file);
    fseek(file, 0, SEEK_SET);

    contents = malloc(*length);
    fread(contents, 1, *length, file);

    fclose(file);
    return contents;
}

```

```
}
```

```
void *slice (unsigned char *cursor, unsigned int length)
```

```
{
```

```
    char *limit;  
    void *list;
```

```
    limit = cursor + length;
```

```
    list = 0;
```

```
    list = build_pair(build(cursor, 104), list); // 先把头部放进list
```

```
    cursor += 104;
```

```
    while(cursor < limit){
```

```
        char *x = build(cursor, scan(cursor));
```

```
        printf("valid pointer:%d%c", x, 10);
```

```
        list = build_pair(x, list); // 第一个交易放
```

```
        cursor += scan(cursor);
```

```
    }
```

```
    return list;
```

```
}
```

```
uint64_t get_output_amount(unsigned char *output)
```

```
{
```

```
    int *B;
```

```
    uint64_t amount;
```

```
    B = (int *) (output + 4);
```

```
    memcpy(&amount, output + 8, *B, 8);
```

```
    return amount;
```

```
}
```

```
int verify(char *transaction)
```

```
{
```

```
    int *A, *B, *C;
```

```
    char *cursor;
```

```
    int count;
```

```
    A = (int *) transaction;
```

```
    B = (int *) (transaction + 4); // input 的个数
```

```
    C = (int *) (transaction + 8); // output 的个数
```

```
    uint64_t input_total, output_total;
```

```
    cursor = transaction + 12;
```

```
    count = *B;
```

```
    /*
```

```
    while(count --){
```

```
        input_total += get_input_total(cursor);
```

```
        cursor += scan(cursor);
```

```
    }
```

```
    */
```

```
    while(count --)
```

```
        cursor += scan(cursor);
```

```
    count = *C;
```

```
    while(count --){
```

```
        output_total += get_output_amount(cursor);
```

```
        cursor += scan(cursor);
```

```
    }
```

```
    printf("number of outputs:%d%c", *C, 10);
```

```
    printf("volume of outputs:%d%c", output_total, 10);
```

```
    return 0;
```

104 cursor

交易长度 交易长度 内容

进list

block中的交易

A B address amount

↑

```

}
int main(int count, char **arguments)
{
    char *block;
    int length;
    void *list,*transaction,*t;

    char *a;

    block = get_file(arguments[1],&length); //读出block内容.
    list = slice(block,length); //分割文件并存储在list中
    printf("%d%c",list,10);
    list +=4; //前4位是长度.向后跳4位是transaction内容.

    list = (void *) *list;
    printf("%d%c",list,10);
    list = (void *) *list;
    printf("%d%c",list,10);

    //verify(list+4);
}
int main(int count, char **arguments)
{
    unsigned char *block, *data;
    long length;
    void *list;
    char *a;

    block = get_file(arguments[1], &length);
    list = slice(block, length);

    while ((int)list != 0 ) {
        data = (unsigned char *) *(int *) list;
        printf("value: %d%c", (int)data, 10);
        list = (void *) *(int *) (list + 4);
        printf("list: %d%c", (int)list, 10);
    }

    // verify(list + 4);
}

```