期中作业-潘昊璇

潘昊璇 121032910038

期中作业:

写一个模拟程序,模拟POW挖矿的过程,看看诚实节点、恶意节点的行为会带来什么变化。不用写成真正区块链共识的形式,一个进程模拟行为即可。 参考:

https://github.com/corgi-kx/blockchain_consensus_algorithm/tree/master/pow

https://medium.com/@vanflymen/learn-blockchains-by-building-one-117428612f46

利用(Python\Go\Rust)等语言实现一个PoW的仿真程序,模拟一定数量的节点生成区块链的状态。
 设置参数包括: 节点数量、每个轮次出块的成功率
 测量区块链的增长速度
 设置一定数量的恶意节点实施攻击
 测量不同恶意节点比例(10%-40%)条件下,统计分叉攻击成功的长度
 测量不同恶意节点比例条件下,自私挖矿收益比例

1. 模拟程序

实际程序远远比此处所写复杂,可见本人github:https://github.com/merak0514/NIS8020_Blockchain

1.1 区块链部分

区块链结构:

```
block = {
  'index': len(self.chain) + 1,
  'timestamp': time(),
  'transactions': self.current_transactions,
  'proof': proof,
  'previous_hash': previous_hash or self.hash(self.chain[-1]),
}
```

每个节点会维护一个 Blockchain 类,其中包括难度系数、交易信息等等。

包含一个POW函数,具体如下:

```
def proof_of_work(self, last_proof):
    proof = 0
    while self.valid_proof(last_proof, proof) is False:
        proof += 1
    print(proof)
    return proof

def valid_proof(self, prev_hash, proof):
    guess = f'(prev_hash){proof}'.encode()
    guess_hash = hashlib.sha256(guess).hexdigest() # 十六进制的哈希。
    return guess_hash[:self.difficulty] == "0" * self.difficulty
```

其中 prev_hash 是上一个块的哈希。大体思路就是将上一个块的哈希(G()函数)和proof拼接起来,计算哈希2(H()函数),直到哈希2小于给定的difficulty阈值。

1.2 网络部分

采用Flask编写接口。在同一台电脑上运行,用不同的端口号来模拟节点/用户。

挖矿接口

期中作业-潘昊璇 1

```
'index': block['index'],
    'transactions': block['proof'],
    'proof': block['proof'],
    'previous_hash': block['previous_hash'],
    }
    return jsonify(response), 200

response = {
     'found': False
}
return jsonify(response), 200
```

首先计算上一个区块的hash,随后开始计算nounce(proof)。在完成计算之后,需要给当前挖矿的矿工一个奖励。

添加neibour

```
@app.route('/nodes/register', methods=['POST'])
def register_nodes():
    # add neighbor nodes to current chain
    values = request.get_json()

nodes = values.get('nodes')
if nodes is None:
    return "Error: Please supply a valid list of nodes", 400

for node in nodes:
    blockchain.register_node(node)

response = {
    "message': 'New nodes have been added',
    'total_nodes': list(blockchain.neighbour),
}
return jsonify(response), 201
```

在 Blockchain 类内部维护一个 neighbour 数组。

共识/同步

每个节点可以通过访问函数来和自己的邻居同步:同步方式:如果只保留合法的最长链条。

```
def resolve conflicts(self):
        neighbours = self.neighbour
new_chain = None
        max_length = len(self.chain)
        # Grab and verify the chains from all the nodes in our network
        for node in neighbours:
    length, chain = self.query_node(node)
    if length == -1:
        print(f"Invalidate node {node}")
                        continue
               continue

**Check if the length is longer and the chain is valid

if length > max_length and self.valid_chain(chain):

max_length = length
                       new_chain = chain
        if new_chain:
                self.chain = new_chain
               return True
 @staticmethod
 def query_node(node):
    response = requests.get(f'http://{node}/chain')
        if response.status_code == 200:
   js = response.json()
return js['length'], js['chain']
return -1, {}
def valid_chain(self, chain):
    chain_length = len(chain)
    if chain_length == 1:
        return True
    counter = 1
    p1 = chain[counter - 1] # pointer 1
    p2 = chain[counter]
    while True:
        p1_hash = self.hash(p1)
        if p1_hash! = p2['previous_hash']
              pı_nasn = setr.nash(p1)
if p1_hash != p2['previous_hash']: # 检查哈希
return False
if not self.valid_proof(p1_hash, p2['proof']):
return False
                counter += 1
               if counter >= chain_length:
break
        p1 = p2
p2 = chain[counter]
return True
```

2. 实验:基础挖矿

当然,在做实验的时候,为了让我的电脑能多撑几年,没有真的让他计算哈希,而是用了一个sleep函数+随机数替代。

2.1 出块时间测试

1. 出块时间:按照挖100块的平均时间计算。

期中作业-潘昊璇 2

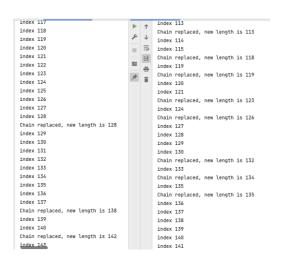
难度系数	出块平均时间/s
1	0.0022
2	0.0023
3	0.0078
4	0.1056
5	1.4350
6	25.3310

难度系数控制的是转化为16进制的哈希之后需要几个0开头。所以难度系数每增加1,理论上难度会增加16倍。观察出块所需的时间,除了在难度为 1 和 2 的时候几乎不耗时完成(可以看成所有耗时几乎由网络通讯产生),其他基本符合预期。

2.2 一起挖矿

共识同步:

采用的 tie break 策略是保留先来的。



3. 攻击

3.1 分叉攻击

假设在正常情况下,善意节点挖出的矿会给自己写入1单位的奖励;恶意节点挖出的区块会给自己写入100单位的奖励。恶意与善意的区块会进行标注。恶意节点的策略是并不拉取善意节点的list。当产生连续三个恶意区块的时候,认为分叉攻击成功。

当然,在恶意节点产生的块数超过50的时候,我们可以认为他没有机会再追上了。这时候就会重置一下(与诚实节点同步)。

在我的setting里面,因为善意节点每一轮都需要拉取所有节点上区块的信息并验证,而恶意节点不需要,所以恶意节点其实在计算上面是占优的。

1/3恶意节点实验数据:

组别	1	2	3	4	5	6	7	8	9
经过区块数	4	4	30	27	9	6	18	12	18

最后统计,平均经过14.1个区块,分叉攻击就会成功。

1/5恶意节点实验数据:

组别	1	2	3	4	5	6	7	8	9
经过区块数	129	20	49	44	43	60	116	13	26

最后统计,平均经过52.3个区块,分叉攻击就会成功。

1/10恶意节点实验数据:

组别	1	2	3	4	5	6	7	8	9
经过区块数	47	61	390	23	71	76	52	19	35

最后统计,平均经过86.8个区块,分叉攻击就会成功。

自私挖矿攻击

期中作业-潘昊璇 3

- 恶意矿工拥有一定比例的算力,当其成功挖出一个区块后,不公布该 区块,而是试图在其后继续挖块
 - 诚实节点生成一个区块,则恶意矿工尝试用先挖优势与诚实区块竞争
 - 假设恶意节点所占算力为a,诚实节点所占算力为1-a

竞争情况	描述	收益结果	发生概率
1	恶意矿工在诚实节点出块前生 成一个新块	2	a
2	恶意节点在诚实新块之前没有 生成一个区块但是竞争成功	1	(1-a)/2
3	恶意节点在诚实新块之前没有 生成一个区块但是竞争失败	0	(1-a)/2

• 收益的数学期望

$$2a + \frac{1-a}{2} > 1$$
$$a > 1/3$$

设定:当一个恶意节点挖出一个区块后,不公布区块,而是继续挖矿。

- 诚实节点挖出来了,恶意节点还没挖出来;恶意节点被迫和诚实节点竞争,各半的概率获胜。
- 诚实节点还没挖出来,恶意节点挖出来了;恶意节点公布前一个区块,对最新的区块继续执行恶意策略。

这样的做法和上课讲的不完全一样,实际上会略微放大了a的影响:即当a大于1/3时,恶意节点的收益更大,a小于 1/3 时,恶意节点的收益更小。 测试:挖300个区块,测试十次。

- 1. 恶意节点占比1/2. 测试得到的平均收益为223个区块。
- 2. 恶意节点占比1/3. 测试得到的平均收益为107个区块。
- 3. 恶意节点占比1/5. 测试得到的平均收益为48个区块。

4 总结

- 1. 分叉攻击:在我的代码里面,为了保证运行足够快,实际上出块的速率定在约 0.1 块每秒每个用户。在有 10 个用户的情况下,出块的速度会到达 1 秒 1 块。于是,在这么快的出块速度下,代码中的共识部分(每轮挖矿结束和其他节点同步)所消耗的时间耗时占比会很大,无法忽略不计。这种情况下,在分叉攻击中,由于恶意节点极少需要执行共识协议,所以恶意节点能够拥有更多的算力用于运算。所以恶意节点分叉攻击的成功率也会大大提高。
- 2. 自私攻击:我的做法和上课讲的不完全一样,实际上会略微放大了a的影响:即当a大于1/3时,恶意节点的收益更大,a小于 1/3 时,恶意节点的收益更小。由于和上述类似的原因,定量的分析不是很准确,只是能看出来,在 a 很小的时候,确实自私攻击对恶意节点来说是负收益的。

5 代码

可见本人github:https://github.com/merak0514/NIS8020_Blockchain