一个简化版的 PBFT共识系统系统设计模板

1. 系统架构

- 节点类型: 每个节点是一个全节点。
- **网络结构**:采用部分去中心化结构,由多个节点组成,没有中心化的管理者。节点之间通过点对点的通信建立P2P网络。
- 节点间通信协议:采用基于HTTP的异步通信协议。节点之间通过发送HTTP POST请求进行通信。 节点之间交换的消息包括请求消息、预准备消息、准备消息和提交消息。所有消息都是以JSON格 式进行编码和解码。

2. 消息格式设计

• 请求消息

```
json_data = {
    'id': (self._client_id, i),
    'client_url': self._client_url + "/" + Client.REPLY,
    'timestamp': time.time(),
    'data': str(i)
}
```

• 预准备消息

```
preprepare_msg = {
    'leader': self._index,
    'view': self._view.get_view(),
    'proposal': {
        this_slot: json_data
    },
    'type': 'preprepare'
}
```

• 准备消息

```
prepare_msg = {
    'index': self._index,
    'view': json_data['view'],
    'proposal': {
        slot: json_data['proposal'][slot]
    },
    'type': Status.PREPARE
}
```

• 提交消息

```
commit_msg = {
    'index': self._index,
    'view': json_data['view'],
    'proposal': {
        slot: json_data['proposal'][slot]
    },
    'type': Status.COMMIT
}
```

3. 共识流程

1. 客户端发送请求:

```
def request(self):
   # 如果没有 session, 创建一个新的 session
   if not self._session:
      创建一个新的 aiohttp.ClientSession 对象,设置超时时间为
self._resend_interval
   # 发送 self._num_messages 条消息
   for i in range(self._num_messages):
      设置累计失败次数为 0
      标记消息是否成功发送为 False
      设置目标节点下标为 0
      创建一个 asyncio. Event 对象用于标记请求是否成功
      #每次成功发送消息后,等待 0 到 1 秒
      await asyncio.sleep(random())
      构建消息数据
      将消息数据发送到目标节点
      # 等待请求成功或超时
      try:
         等待 self._is_request_succeed 的状态变为 True, 超时时间为
self._resend_interval
      except:
         标记消息发送失败
         记录日志
         增加累计失败次数
         如果累计失败次数达到重试次数上限:
            请求视图更改
            等待 0 到 1 秒
            重置累计失败次数为 0
            更新目标节点下标
      else:
         标记消息发送成功
         如果消息发送成功:
            跳出循环
   关闭 session
```

2. 主节点预准备: 主节点接收请求并生成预准备消息,广播给所有副本节点。

3. 副本节点准备: 副本节点接收预准备消息, 验证后生成准备消息并广播。

```
async def preprepare(self, json_data):
获取当前提议的槽位号
记录日志
如果该槽位号对应的状态信息不存在:
创建一个新的状态信息并存储在状态字典中
将请求信息存储在对应槽位的状态信息中
构建预准备消息
发送预准备消息
```

4. 共识验证: 副本节点收集2f+1个相同的准备消息后, 生成提交消息并广播。

```
async def commit(self, request):
  解析接收到的 prepare 消息
  记录日志
  如果接收到的消息中的视图小于跟随视图:
     # 当接收到的消息视图小于跟随视图时,不进行任何操作
     PASS
  记录日志
  对于消息中的每个槽位:
     如果该槽位不合法:
        继续下一个槽位的处理
     如果该槽位对应的状态信息不存在:
        创建一个新的状态信息并存储在状态字典中
     获取该槽位对应的状态信息
     创建视图对象
     更新状态信息的序列号信息
     如果状态信息满足大多数准备条件:
        更新状态信息的准备证书
        构建提交消息
        发送提交消息给其他副本节点
```

5. 提交数据: 副本节点收集2f+1个相同的提交消息后, 将消息内容m持久化保存。

```
async def reply(self, request):
解析接收到的 commit 消息
记录日志
```

如果接收到的消息中的视图小于跟随视图:

当接收到的消息视图小于跟随视图时,不进行任何操作

返回空的 web.Response()

记录日志

对于消息中的每个槽位:

如果该槽位不合法:

继续下一个槽位的处理

如果该槽位对应的状态信息不存在:

创建一个新的状态信息并存储在状态字典中

获取该槽位对应的状态信息

创建视图对象

更新状态信息的序列号信息

如果状态信息没有提交证书且满足大多数提交条件:

更新状态信息的提交证书

记录日志

如果上一个提交的槽位是当前槽位的前一个槽位且该槽位尚未提交:

构建回复消息

标记该槽位已提交

更新最后提交的槽位

当提交消息填满下一个检查点时,提议一个新的检查点

如果下一个检查点已经填满:

提议一个新的检查点

记录日志

执行提交操作

尝试将回复消息发送给客户端

记录日志

4. 容错与安全性

如果系统有 3f + 1 个节点,且其中最多 f 个节点是拜占庭节点,那么系统就能够容忍 f 个拜占庭节点的恶意行为。证明:

设总结点数为N,作恶的拜占庭节点数为 f,法定人数为Q

要满足liveness必须有

 $Q \ll N - f$

说明:如果共识算法需要的Q大于N-f,则当f个拜占庭故障节点都主动破坏时,算法必然不能执行下去要满足safety必须有

2Q - N > f

说明:任何两个quorum的交集(2Q - N)中必须有非拜占庭故障节点。如果不满足2Q - N <= f,此时f个节点同时加入到两个Quorum中说不同的话,系统内会同时通过两个不同的意见,此时系统一致性无法满足

因此

 $N + f < 2Q \le 2(N - f)$

N > 3f

if N=3f+1 此时Q的最小值为

N + f < 2Q

3f + 1 + f < 2Q

2f + 1/2 < Q

 $Q_min = 2f + 1$

证毕

• 消息验证: 每个节点在接收消息时验证消息的有效性,包括视图编号、序列号和消息摘要。

```
def _update_sequence(self, view, proposal, from_node):
使用 MD5 对提议进行哈希
生成键值对 (视图编号, 提议的哈希值)
如果键值对不在回复消息字典中:
创建一个新的序列元素,并将其添加到回复消息字典中
将来源节点添加到对应键值对的序列元素中的来源节点集合中
```

• 视图更换: 如果主节点失效, 副本节点在一定时间后触发视图更换, 选举新的主节点。

```
async def request_view_change(self):
构建视图更改消息数据
对于节点列表中的每个节点:
尝试发送视图更改消息给节点
如果发送失败:
记录日志,标记发送失败
否则:
记录日志,标记发送成功
```

5. 性能优化

Request Batching:

使用滑动窗口机制来限制可以并行运行的协议实例的数量。令 e 是 primary 执行的最后一批请求的序列号,令 p 是 primary 发送的 最后一个 PRE-PREPARE 的序列号。当 primary 接收到一个请求时,它会立即启动协议,除非 p \geq e + W,其中 W 是窗口大小。在后一种情况下,它会排队请求。当请求执行时,窗口 向前滑动以允许排队的请求进行处理。然后,primary 从队列中取出第一个请求,使得它们的大小之和低于常量边界,它为它们分配序列号,并将它们发送到单个 PRE-PREPARE 消息中。 该协议的进行方式与单个请求完全相同,除了副本执行批次的请求(按照它们被添加到 PRE-PREPARE 消息的顺序)和它们为每个请求分别发送回去的回复。

• Digest Replies :

一个客户端请求指定一个副本发送结果。该副本可以随机地或使用某种 其他负载平衡方案来选择。在指定的副本执行请求之后,它会发送回来一个包含结果的回复。 其他副本只发送包含结果摘要的回复。客户端收集至少 f + 1 个回复(包括具有结果的那个回复),并使用摘要来检查结果的正确性。如果客户端没有从指定的副本收到正确的结果,它则会重新发送请求(像往常一样)请求所有副本发送带有结果的回复。

• Tentative Execution:

将操作调用的消息延迟数从 5 减少到 4 个。一旦副本为请求准备好一个证书;它们的状态反射所有有较低序列号的请求的执行;以及这些请求已被提交,则这些副本立即临时地执行请求。执行请求后,副本会向客户端发送临时回复。由于回复是暂时的,客户端必须等待具有相同结果的答复的quorum certificate。这确保了请求是由 quorum 准备的,因此,它被保证最终在非故障副本上提交。如果客户端的重传定时器在接收到这些回复之前到期,则客户端重新发送请求并等待非临时的回复。

• Read-Only Operations:

客户端将只读请求多播到所有副本。副本在检查请求是否被正确认证后立即执行,客户端具有访问权限,并且该请求实际上是只读的。只有在只读请求提交之前所有请求执行之后,副本才会发送回来一条回复。客户端等待具有相同结果的答复的 quorum certificate。如果对影响结果的数据进行并发写入,则可能无法收集到此证书。在这种情况下,在重发定时器超时之后,它将该请求作为常规读写请求重传。

6. 安全性保证

• 数字签名:每个消息都包含发送者的数字签名,以确保消息的不可抵赖性和完整性。

```
def generate_key_pair():
   使用 RSA 算法生成一个私钥,其中:
      公共指数设置为 65537,
      密钥长度设置为 2048 位,
      使用默认后端
   生成相应的公钥
   返回私钥和公钥
def sign_message(private_key, message):
   使用私钥对消息进行签名,其中:
      签名算法使用 SHA256,
      填充方案使用 PSS 填充, 其中:
         MGF 使用 MGF1, 哈希算法为 SHA256,
         盐的长度设置为 PSS.MAX_LENGTH
   返回签名结果
def verify_signature(public_key, signature, message):
   尝试使用公钥验证签名,其中:
      签名算法使用 SHA256,
      填充方案使用 PSS 填充, 其中:
         MGF 使用 MGF1, 哈希算法为 SHA256,
         盐的长度设置为 PSS.MAX_LENGTH
   如果验证成功,返回 True,否则返回 False
```

• 消息摘要:使用哈希函数为消息计算摘要,以快速验证消息内容的一致性。

```
def calculate_digest(message):
使用 SHA256 算法计算消息的摘要
返回摘要的十六进制表示
```

7. 系统部署

- 节点配置:每个节点配置有其公钥和私钥对,用于签名和验证消息。
- 网络设置:建立P2P网络,确保节点间可以进行直接通信。

```
# 节点类
class Node:
   def __init__(self, node_id, public_key, private_key):
       self.node_id = node_id
       self.public_key = public_key
       self.private_key = private_key
       self.peers = [] # 与之相连的其他节点
   def send_message(self, message, recipient):
       # 使用私钥对消息进行签名
       signature = sign(message, self.private_key)
       # 将消息和签名发送给接收者
       recipient.receive_message(message, signature, self)
   def receive_message(self, message, signature, sender):
       # 验证消息的签名
       if verify(message, signature, sender.public_key):
           # 处理接收到的消息
           process_message(message)
```

```
else:
    # 消息签名不合法,可能是恶意节点发送的伪造消息
    handle_invalid_message()

def add_peer(self, peer):
    # 添加一个相邻的节点
    self.peers.append(peer)

# 处理接收到的消息
def process_message(message):
    # 对接收到的消息进行处理
    pass

# 处理签名不合法的消息
def handle_invalid_message():
    # 对签名不合法的消息进行处理
    pass
```

8. 实现考虑

• 状态机:每个副本节点维护一个状态机,以保证请求的顺序执行。状态机对于消息的状态转移图

```
class StateMachine:
   def __init__(self):
       self.state = INITIAL_STATE
       self.last_applied = 0 # 上一次应用的请求序列号
       self.message_log = {} # 用于存储已提交的消息
   def apply(self, message):
       应用消息到状态机
       if message.sequence_number == self.last_applied + 1:
          # 序列号是下一个预期的
          self.state_transition(message)
          self.last_applied += 1
          self.message_log[message.sequence_number] = message
           return True
       elif message.sequence_number <= self.last_applied:</pre>
          # 已经应用了该序列号的消息
          return True
       else:
          # 丢失了前面的消息,无法应用当前消息
          return False
   def state_transition(self, message):
       根据收到的消息进行状态转移
       # 根据消息类型执行相应的状态转移操作
       if message.type == 'REQUEST':
          # 处理请求消息
       elif message.type == 'PRE_PREPARE':
          # 处理预准备消息
          pass
       elif message.type == 'PREPARE':
          # 处理准备消息
          pass
```

• 持久化存储: 副本节点需要持久化存储已提交的消息, 以防止数据丢失。

```
class PersistenceStorage:
    def __init__(self):
        self.data = {}
    def store_message(self, message):
        self.data[message.id] = message

    def retrieve_message(self, message_id):
        return self.data.get(message_id)

    def delete_message(self, message_id):
        if message_id in self.data:
            del self.data[message_id]
```

流程图:

