# 경량 합의 알고리즘 설계 방향성

https://youtu.be/lddvGmr67ic

HANSUNG UNIVERSITY CryptoCraft LAB

합의 알고리즘 서베이

경량 합의 알고리즘 설계 (TEE 기반)

Pol & PoET 구현

# 합의 알고리즘 서베이

## PoET (Proof-of-Elapsed-Time)

- PoET (Proof-of-Elapsed-Time)[2]
  - 기존 PoW의 경쟁적인 컴퓨팅 자원 소모 문제를 해결하기 위한 합의 알고리즘
  - 모든 노드에게 공평한 기회를 제공하기 위하여 무작위로 생성된 대기 시간을 적용
    - → 가장 짧은 대기 시간을 지닌 노드가 블록 생성
    - → Intel SGX와 같은 TEE를 통해 대기 시간이 실제로 경과하였는지에 대하여 검증
  - 일정 분포에 따라 대기 시간을 무작위로 생성하였는지에 대해 검증하기 위한 통계적 테스트인 Z-Test 수행

## PoL (Proof-of-Luck)

- Pol (Proof-of-Luck)[3]
  - 기존 PoW의 무의미한 컴퓨팅 자원 소모 문제를 해결하기 위한 합의 알고리즘
  - 모든 노드에게 무작위로 생성된 0~1 사이의 luck value 부여
    - → 가장 높은 luck value를 갖는 노드가 블록 생성
  - PoW, PoO, PoT에 TEE를 적용함으로써 얻는 장점을 적용
    - → PoW에 TEE를 적용함으로써 ASIC 저항성을 만족
    - → PoO에 TEE를 적용함으로써 다중 호출 방지
    - → PoT에 TEE를 적용함으로써 Sleep을 통한 Cycle과 자원을 절약
  - Merging 과정을 통해 N개의 블록을 super block에 병합시킴으로써 공간 효율적으로 압축

## LPoS (Leased-PoS)

- LPoS (Leased-PoS)[7]
  - 기존 PoS의 지분 독점 문제를 해결하기 위한 합의 알고리즘
  - 지분이 적은 노드에게 일정 지분을 임대하여 블록 생성 확률을 증가시켜주는 합의 알고리즘
    - → 공평한 블록 생성 기회 적용
    - → 지분의 분산화를 통해 **블록체인의 안정성 증대**
  - 만약, 임대를 받은 노드가 블록을 생성했을 경우 임대를 해준 노드에게 보상의 일정량 분배

## Pol (Proof-of-Importance)

- Pol (Proof-of-Importance)[8]
  - 기존 PoS의 지분 독점 문제를 해결하기 위한 합의 알고리즘
  - Pol는 중요도에 따라 블록 생성 확률 증가
    - → 기득 통화량, 코인 거래량, 노드간 상호 연결도에 따라 중요도가 결정됨
    - → 중요도를 높이기 위해 통화량을 증가시킴으로써 지분 분산화
    - → 공평한 블록 생성 기회 제공

## dBFT (delegated-BFT)

- dBFT (delegated-BFT)[10]
  - 기존 PBFT의 확장성의 한계를 해결하기 위한 합의 알고리즘
  - PBFT에 위임(delegate)의 개념을 추가하여 대표자 선출
    - → 대표자로 선출된 일부 노드들만이 PBFT 합의 알고리즘 수행
  - 자신의 권한을 위임해 대표자를 선출한다는 점에서 민주주의적
  - 합의에 모든 노드가 참여하지 않음으로써 확장성 향상
  - 네트워크 크기에 비해 대표자 수가 적다면 중앙집중화 문제가 발생할 수 있음

### Tendermint

- Tendermint[12]
  - PBFT의 **확장성의 한계 문제**를 해결하기 위한 합의 알고리즘
  - PBFT와 DPoS의 하이브리드 합의 알고리즘
    - 기존의 PBFT는 모든 노드가 동일한 투표권을 갖지만 Tendermint는 지분에 따라 투표를 함으로써 합의
    - Propose, Prevote, Precommit, Commit, NewHeight의 단계로 구성
  - 악의적인 노드의 참가를 전체 노드의 1/3 까지 허용
  - 투표에 참여한 지분을 동결시킴으로써 이중 투표 문제 해결
  - 만약 악의적인 행동을 시도할 경우, 지분을 뺏음으로써 Nothing at Stake 문제 해결

## PoBT (Proof-of-Block & Trade)

- PoBT (Proof-of-Block & Trade)[13]
  - Hyperledger Fabric 프레임워크 기반의 대규모 IoT 시스템을 위한 경량 합의 알고리즘
  - 합의에 참여하는 노드의 수를 기반으로 피어 노드를 통합하는 알고리즘 활용
    - → 검증에 필요한 네트워크 오버헤드 및 시간 감소
    - → 리소스가 제한된 IoT 장치의 **트랜잭션 속도 증가**
  - 트랜잭션에 분산 피어 노드 시스템을 사용하여 loT 노드에 필요한 메모리 절감
  - 원장에 커밋되기 전에 트랜잭션뿐만 아니라 추가적으로 블록을 검증하여 보안성 및 변조 방지성 향상

## HPoC (Hierarchical Proof-of-Capability)

- HPoC (Hierarchical Proof-of-Capability)[14]
  - 저사양 IoT 디바이스 상에서의 블록체인을 위한 합의 알고리즘
  - 계층적 구조는 1분, 10분, 하루마다 블록이 생성되는 체인으로 분류
    - → 1분 체인은 매 분 블록을 생성 후 체인에 추가
    - → 10분 체인은 10분동안의 블록을 병합 및 패킹하여 체인에 추가
    - → 하루 체인은 클라우드에 업로드 된 하루 동안의 블록을 병합 및 패킹하여 체인에 추가
  - 10분 체인과 하루 체인에 비동기 PoW 매커니즘을 사용
    - → 각 체인에 있는 블록의 변조 방지성 향상
  - 각 노드는 7일 간의 블록만을 저장하고 있어 저장 공간의 부담 감소
  - 클라우드를 사용한다는 점에서 중앙화 및 단일 실패 지점 문제 발생 가능성 존재

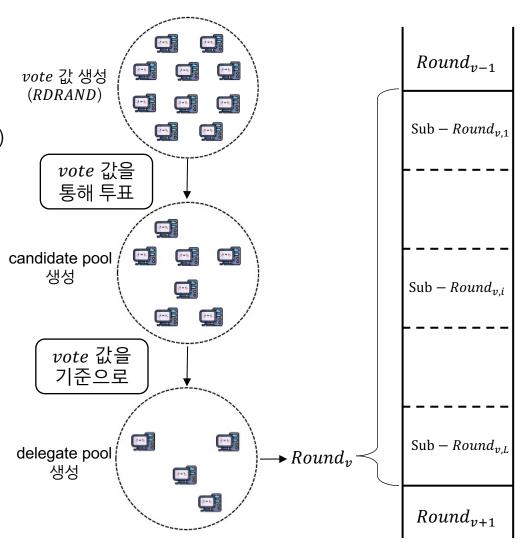
Feature Consensus	Decentralization	Scalability	Throughput	Latency	Computing Overhead	Network Overhead	Storage Overhead
PoW	High	High	Low	High	High	Low	High
PoET	Medium	High	High	Low	Low	Low	High
PoL	High	High	N/A	Medium	Low	Low	Medium
PoS	High	High	Low	Medium	Medium	Low	High
DPoS	Medium	High	High	Medium	Medium	N/A	High
Roll-DPoS	Medium	High	High	Medium	Medium	High	Low
LPoS	High	High	Low	Medium	Medium	Low	High
Pol	High	High	High	Medium	Low	Low	High
PBFT	Medium	Low	High	Low	Low	High	High
dBFT	Medium	High	High	Medium	Low	High	High
SCP	High	High	High	Medium	Low	Medium	High
Tendermint	Medium	High	High	Low	Low	High	High
PoBT	Medium	High	Medium	Low	Low	Low	Low
HPoC	Low	High	High	Medium	Low	Medium	Low

Zheng, Zibin, et al. "Blockchain challenges and opportunities: A survey." International journal of web and grid services 14.4 (2018): 352-375.

# 경량 합의 알고리즘 설계 1 (TEE 기반)

### Overview of the PoM\_TEE

- 1. 각 노드들이 **난수를 생성**하여 *vote* 값으로 사용
- 2. voter들은 delegate로 선출하고자 하는 candidate에게 vote 값 전송 (투표)
- 3. 각 candidate들은 전송받은 *vote* 값을 모두 더함 (*sumVote*)
- 4. *sumVote* 값이 가장 큰 상위 M명의 candidate선택 (candidate pool)
- 5. 각 candidate들이 생성했던 vote 값에 따라 상위 N명을 delegate로 선정
- 6. N명의 delegate들이 순서대로 블록 생성
  - 1) sub-round마다 1명의 delegate가 블록 생성
  - 2) 다른 delegate들은 블록에 대한 검증 진행
  - 3) 검증이 완료되었을 경우 다음 delegate가 블록 생성
- 7. 모든 delegate들이 블록을 생성했을 경우 라운드(round) 종료



### 1. 각 voter들이 난수를 생성하여 <math>vote 값으로 사용

- TEE의 RDRAND 명령어를 사용하여 vote 값 생성
  - $\rightarrow 0 < vote \leq 1$
  - → 변조가 불가능한 Uniform Distribution 상에서의 무작위 값을 생성
  - → 해당 값은 delegate를 선출할 때도 사용

### 2. voter들은 delegate로 선출하고자 하는 candidate에게 vote 값 전송 (투표)

- voter들은 생성하고자 하는 블록의 헤더에 vote값을 포함
- 해당 블록의 헤더를 전송함으로써 투표 (트랜잭션의 형태, voteTx)
- 각 voter들은 라운드 당 1회의 투표만 가능
- 트랜잭션을 검증하기 위해 CRYSTALS-Dilithium을 통해 전자서명
  - → 전자서명을 함으로써 vote 값에 대한 조작 방지
  - → 개인키는 TEE의 enclave 영역에 저장
- Remote Attestation을 통한 신뢰 가능한 네트워크 통신

Merging을 위한 과정

### 3. 각 candidate들은 전송받은 헤더의 vote 값을 모두 더함 (sumVote)

• 생성하고자 하는 블록에 voteTx과 sumVote를 포함시킨 후 브로드캐스팅

### 4. sumVote 값이 큰 상위 M명의 candidate 선택 (candidate pool)

- candidate들의 sumLuck 값을 내림차순으로 정렬
- 상위 M명을 candidate pool에 포함

### 5. 각 candidate들이 생성했던 vote 값에 따라 상위 N명을 delegate로 선정

- 악의적인 노드들의 담합을 막기 위한 과정
- TEE에 의해 생성된 vote 값에 따라 delegate가 선정되므로 조작 방지
- 상위 N명을 delegate pool에 포함

### 6. N명의 delegate들이 순서대로 블록 생성

- 1) sub-round마다 1명의 delegate가 블록 생성
  - $\rightarrow$  delegate에게 투표한 voter들의 블록 전체를 merging함으로써 블록 병합
- 2) 다른 delegate들은 블록에 대한 검증 진행
  - → 블록 내의 Transaction이 변조되지 않았는지 검증
  - → 블록을 생성한 delegate 의 블록 생성 횟수가 비정상적으로 많은지에 대해 Z-Test를 통해 검증
- 3) 검증이 완료되었을 경우 다음 delegate 가 블록 생성

### 7. 모든 delegate들이 블록을 생성했을 경우 라운드(round) 종료

## PoM의 특징

- vote 값을 무작위로 생성함으로써 공평한 블록생성자 지정
  - → 블록 독점 생성 방지
- CRYSTALS-Dilithium을 통한 전자서명
  - → 양자 내성 암호
  - → 트랜잭션 변조 방지
  - → vote 값 변조 방지
- Merging을 통해 하위 블록을 슈퍼 블록으로 병합함으로써 프로토콜의 throughput과 liveness 향상
- Delegate를 선출함으로써 Scalability 향상 및 Network Overhead 감소
- 네트워크의 크기에 따라 delegate의 수를 조절하여 중앙집중화 방지 및 효율성 증대
- 통계적 테스트인 Z-Test를 통해 노드가 비정상적으로 블록을 자주 생성하는지 검증

# 블록체인 합의 알고리즘 시뮬레이터 (PoL)

```
• Pol 시연 영상
   • Node의 수: 4
   • ROUND_TIME: 1
   GenesisBlock {
        prevHash: 0000...000
        Tx: 0000...0000
        Proof: iFiY4cAcuEq6c5Bx2QKnja3XGadagh
        m9zRcmtgTrgMQU6vRCr56xhUY5xA5gsZ6ZQ9
        6THB5LizwKNtWbVNsYY4sx1Pw2XUTzBh00
        (nonce와 luck이 0으로 초기화된 값을 Base58 encoding 한 값)
```

```
prevHash: 이전 블록의 해시값
```

Tx: 트랜잭션

Proof: nonce와 luck값을 base58 encoding 한 값

- 1) 체인의 초기 상태 및 Monotonic Counter 설정
  - → pre-defined 된 초기 블록을 체인에 추가
  - → 병렬 실행을 막기위한 Monotonic Counter 설정

#### 소스 코드

```
Node 0's current Monotonic Counter: 1
Node 1's current Monotonic Counter: 1
Node 2's current Monotonic Counter: 1
Node 3's current Monotonic Counter: 1
```

- 2) NewRound를 통해 블록 생성을 위한 라운드 시작
  - → 가장 최신 블록을 roundBlock으로 설정

#### 소스 코드

```
Node [0] 's NewRound (round 1) started

Node [0] 's Polkound started

Node [1] 's NewRound (round 1) started

Node [1] 's NewRound (round 1) started

Node [1] 's COMMIT started

Node [1] 's COMMIT started

Node [2] 's NewRound (round 1) started

Node [2] 's NewRound (round 1) started

Node [2] 's COMMIT started

Node [3] 's NewRound (round 1) started

Node [3] 's NewRound (round 1) started

Node [3] 's NewRound (round 1) started

Node [3] 's COMMIT started
```

실행 결과

- 3) PoLRound를 통해 TEE 준비 및 roundBlock, roundTime 설정
  - → roundBlock은 이번 라운드에 채굴할 블록
  - → roundTime은 실제 대기시간을 보냈는지 검증하기 위한 값

```
========== TEE를 준비하기 위한 함수 ============ //
void
Pol::PolRound(Block block) {
    NS LOG INFO("========= Node[" << GetNode()->GetId() << "]'s
                                                                                PoLRound started
    m_roundBlock
                                  = block;
    m_roundTime
                                  = m_secureWorker.GetTrustedTime();
                                  = GetPendingTxs();
    vector<uint8_t> newTxs
                                                                                        Node[0]'s NewRound( round 1 ) started =
    Commit(newTxs);
                                                                                        Node[1]'s NewRound( round 1 ) started
                                                                                                    PoLRound started
                                 수스 코드
                                                                                        Node[2]'s NewRound( round 1 ) started
                                                                                        Node[3]'s NewRound( round 1 ) started
                                                                                        Node[3]'s COMMIT started
```

4) Commit을 통해 체인에 newBlock 추가 및 PoLMine을 동작시켜 proof 생성

```
// =============== 체인에 새로운 블록 추가 ============== //
void
Pol::Commit(vector<uint8_t> newTxs) {
   NS LOG INFO("========= Node[" << GetNode()->GetId() << "]'s
                                                                       COMMIT started
   //NS_LOG_INFO("COMMIT started time: " << (Time)Simulator::Now().GetSeconds());
   Block previousBlock = m_chain.GetLatestBlock();
   Block::BlockHeader header;
   header prevHash
                   = GetBlockHash(previousBlock);
                                                                                                               소스 코드
                     = newTxs;
   header.tx
       PoLMine 실행 전 ROUND TIME 만큼의 delay를 주기 위하여 Schedule 사용
       이때, Schedule 함수는 return이 불가능하여 PoLMine내에서 AddBlock까지 수행
   Simulator::Schedule(Seconds(ROUND_TIME), &Pol::PolMine, this, header, previousBlock);
```

| Node [0] 's NewRound( round 1 ) started | Node [0] 's | Pol Round started | Node [0] 's | COMMIT started | Node [1] 's NewRound( round 1 ) started | Node [1] 's | Pol Round started | Node [1] 's | COMMIT started | Node [1] 's | COMMIT started | Node [2] 's NewRound( round 1 ) started | Node [2] 's | Pol Round started | Node [2] 's | COMMIT started | Node [2] 's | COMMIT started | Node [3] 's | NewRound( round 1 ) started | Node [3] 's | Pol Round started | Node [3] 's | Pol Round started | Node [3] 's | Pol Round started | Node [3] 's | COMMIT started | Node [3] 's | Node [3] 's | COMMIT started | Node [3] 's | Node [3]

실행 결과

### 5) PoLMine을 통해 블록 생성

- → PoLMine 과정중에 header와 Monotonic Counter에 대한 검증 수행
- → Remote Attestation을 통해 블록의 luck값이 변조되지 않았는지에 대해 검증하기 위한 proof 생성

```
수스 코드
Pol::PolMine(Block::BlockHeader header, Block previousBlock) {
  NS_LOG_INFO(endl << "========== Node[" << GetNode()->GetId() << "]'s PoLMine started =========");
                                                                                                                             실행 결과
   //NS_LOG_INFO("PoLMine started time: " << (Time)Simulator::Now().GetSeconds());</pre>
   Time now = m secureWorker.GetTrustedTime();
                                                                              int newCounter = m secureWorker.ReadMonotonicCounter();
                                                                           validation success
                                                                           Luck: 0.424242
   // ===== 검증 과정 ===== //
                                                                           Waiting for 1.28788s
  if (header.prevHash != GetBlockHash(previousBlock)
      || previousBlock.header.prevHash != m_roundBlock.header.prevHash
      || now < m_roundTime + (Time)ROUND_TIME
                                                                              || m secureWorker.m_counter != newCounter) {
                                                                           validation success
                                               검증 과정
        NS_LOG_INFO("validation failed");
                                                                           Luck: 0.606061
        return;
                                                                           Waiting for 1.19697s
    else { NS LOG INFO("validation success"); }
   float luck = GetRandomLuck();
                             무작위 luck값 생성
                                                                            sleep(GetWaitingTime(luck));
                                                                           validation success
                                                                          Luck: 0.979798
   vector<uint8_t> nonce = GetHeaderHash(header);
                                                          Proof 생성
                                                                          Waiting for 1.0101s
   vector<uint8_t> proof = m_secureWorker.RemoteAttestation(nonce, luck);
  Block newBlock(header.prevHash, header.tx, proof);
                                                                           ========= Node[3]'s PoLMine started =
                                           체인에 newBlock 추가
   m_chain.AddBlock(m_chain, newBlock);
                                                                           validation success
                                                                                  0.808081
  Simulator::Schedule(Seconds(0), &Pol::SendChain, this, m_chain);
                                                        체인 브로드캐스팅
                                                                                    for 1.09596s
```

- 6) 브로드캐스팅 과정 (송신)
  - → 각 노드들이 체인을 브로드캐스팅
  - → proof에 luck값이 포함되어 있음

```
:======= 체인 브로드캐스팅 ========= //
PoL::SendChain(Blockchain chain) {
   cout << endl << "========= Node[" << GetNode()->GetId() << "] BROADCAST chain ========= << endl;</pre>
   //NS LOG INFO("SendChain started time: " << (Time)Simulator::Now().GetSeconds());
   network.PrintChain("sended chain", chain);
                                                                                       // 브로드캐스팅할 체인 출력
   Ptr<Packet> p;
                                                                                      // 체인을 브로드캐스팅하기
   uint8_t *data = network.Chain2Array(chain);
   p = Create<Packet>(data, network.blockSize * chain.GetBlockchainHeight());
                                                                                      // 패킷 생성
   vector<Ipv4Address>::iterator iter = m_peersAddresses.begin();
                                                                                      // 시작 peer node부터
   while(iter != m_peersAddresses.end()) {
                                                                                      // 마지막 peer node까지
      Ptr<Socket> socketClient = m_peersSockets[*iter];
                                                                                      // 소켓 생성
      Simulator::Schedule(Seconds(0), &PoL::SendPacket, this, socketClient, p);
                                                                                      // 패킷 송신
                                                                                      // 다음 peer node
       iter++:
                                                                                      // 다음 라운드 스케쥴링
   Simulator::Schedule(Seconds(1), &PoL::NewRound, this);
   sleep(1);
```

```
sended chain's[0]th Block: {
  proof: iFiY4cAcuEq6c5Bx2QKnja3XGadaghm9zRcmtgTrgMQU6vRCr56xhUY5xA5gsZ6ZQ96THB5LizwKNtWbVNsYY4sx1Pw2XUTzBh00
sended chain's[1]th Block: {
  prevHash: 1acb2f94d24dcdcaeaaa46445e862113beac857d79ac5e316aab6b666551831d
  tx: 9fda737d78e62f1c2446b3ccac6f07a1299b876f7b812ea18a8debeb385f3c65fe9173018049ff5d9a01efdef39d
  proof: kpiabqJ32o4Fvf5RVNaEB87zoyCPzhtviS88L3d54keJYTCenSLs5qLZdcxS9T9kwstc81GbwFPvEsoc3wMmy4c92w2yvULgWG00
           === Node[1] BROADCAST chain ========
sended chain's[0]th Block: {
  proof: iFiY4cAcuEq6c5Bx2QKnja3XGadaghm9zRcmtgTrgMQU6vRCr56xhUY5xA5gsZ6ZQ96THB5LizwKNtWbVNsYY4sx1Pw2XUTzBh00
sended chain's[1]th Block: {
  prevHash: 1acb2f94d24dcdcaeaaa46445e862113beac857d79ac5e316aab6b666551831d
  tx: 7d7196bd6fa914496b1e7e9eaae574ce7daec0957b2a88c3f1ae8c6115af2342ff70ef06f9c33dca8e59bdb3133e
  proof: j7xWMyeA771HHsiuQbGp99PbQWgXH4eEztqg5qQU9Psdppqx1NkWED4W4Nf9mXDFmYeBqECyrT9QQQx3uV5V3a7RUaTiLixMru00
         ===== Node[2] BROADCAST chain ========
sended chain's[0]th Block: {
  proof: iFiY4cAcuEq6c5Bx2QKnja3XGadaghm9zRcmtgTrgMQU6vRCr56xhUY5xA5gsZ6ZQ96THB5LizwKNtWbVNsYY4sx1Pw2XUTzBh00
sended chain's[1]th Block: {
  prevHash: 1acb2f94d24dcdcaeaaa46445e862113beac857d79ac5e316aab6b666551831d
  tx: 4fd962e73d030a86453ae21ffb7f711d2b8ac283fc432a160fe89fe53a5f3de9038351fb48494ead238128597aba
  proof: nYDe92t6vJnB6GLuPYk2w18UyHk4z52FkGNEJVffmqhvdsQEZD6TPw3BgdV4So2uaBTxFeT36RGtiXSAzdLYMFPfWgzicGMne100
======= Node[3] BROADCAST chain =========
sended chain's[0]th Block: {
  proof: iFiY4cAcuEq6c5Bx2QKnja3XGadaghm9zRcmtgTrgMQU6vRCr56xhUY5xA5gsZ6ZQ96THB5LizwKNtWbVNsYY4sx1Pw2XUTzBh00
sended chain's[1]th Block: {
  prevHash: 1acb2f94d24dcdcaeaaa46445e862113beac857d79ac5e316aab6b666551831d
  tx: bebfff349b057b62a13e59e49360e33329c6ad1132de03e813d7980f5b80990e41506154cb01d0a6fce201118438
  proof: mromYagx3EkevsX4VWop33ETHUG0EfomTabaULPoZeu8VCeN3oEvm5opHikZDgr632PXsuatKVrRtW5ZF1kvRisap2zeNpU1wb00
```

== Node[0] BROADCAST chain ========

### 7) 브로드캐스팅 과정 (수신)

- →수신한 체인을 검증
- →해당 체인과 현재 체인의 Luck 비교
- → 수신한 체인의 Luck값이 클 경우 해당 체인으로 변경

```
PoL::HandleRead(Ptr<Socket> socket) {
   cout << endl << "======== Node[" << GetNode()->GetId() << "] RECEIVED chain ======== " << endl;</pre>
   //NS LOG INFO("HandleRead started time: " << (Time)Simulator::Now().GetSeconds());
   Ptr<Packet> packet;
   Address from;
   string msg;
   // ==== packet에 대한 동작 과정 ==== //
   while((packet = socket->RecvFrom(from))) {
      socket->SendTo(packet, 0, from);
      if (packet->GetSize() == 0) { break; }
                                                                                      // 패킷이 비어있는지 검증
      if (InetSocketAddress::IsMatchingType(from)) {
                                                                                      // 수신받은 패킷의 내용 Get
          msg = GetPacketContent(packet, from);
          Blockchain chain = network.Array2Chain(msg);
                                                                                      // 수신받은 패킷을 체인의 형태로 변경
          network.PrintChain("received chain", chain);
                                                                                      // 브로드캐스팅 받은 체인 출력
                         수신한 체인 검증
          Valid(chain);
                                                                                      // 브로드캐스팅 받은 체인 검증
          cout << "current chain's luck: " << Luck(m chain) << endl;</pre>
                                                                                      // 기존 체인의 luck값 출력
                                                                                      // 브로드캐스팅 받은 체인의 luck값 출력
          cout << "received chain's luck: " << Luck(chain) << endl;</pre>
                                                                                 =======" << endl:
          sleep(1);
                                                 현재 체인과
          // ===== luck값 비교 ===== //
                                               수신한 체인의
          if (Luck(chain) > Luck(m_chain))
                                                                                      // 브로드캐스팅 받은 체인의 luck값이 더 클 경우,
                                                                                       ======" << endl;
                                                Luck값 비교
              cout << "* chain has changed!</pre>
             network.PrintChain("current chain, m chai
                                                                                     // 기존 체인 출력
             m_chain = chain;
                                                                                      // 체인 변경
                                           체인 변경
                                                                                      // 변경된 체인 출력
             network.PrintChai
             sleep(1);
```

- 8) 수신한 체인의 블록이 브로드캐스팅 과정에서 위변조되지 않았는지에 대해 검증
  - → 블록의 prevHash값이 이전 블록으로부터 생성되었는지
  - → proof 내의 nonce 값이 올바르게 생성되었는지
  - → nonce와 luck값으로부터 올바른 proof가 생성되었는지

#### 소스 코드

9) 검증(VALID)에 통과하였을 경우 Base58 decoding을 통해 proof내에 포함된 Luck값 추출 → 체인 내의 모든 블록에 대한 Luck값을 추출하여 합산한 후 리턴

```
// ============ //

float

Pol::Luck(Blockchain chain) {
    float chainLuck = 0;

    for (int i = 0; i < chain.GetBlockchainHeight(); i++) {
        chainLuck += m_secureWorker.LuckInProof(chain.m_blocks[i].body.proof);
        return chainLuck;
}
```

소스 코드

### 10) 브로드캐스팅 과정 (수신)

- → 체인이 변조되지 않았는지 검증 수행
- → Base58 decoding을 통해 받은 체인의 luck값을 계산하여 비교
- → 받은 체인이 더 클 경우 해당 체인으로 교체
- → 모든 노드가 동기화 된 후 다음 라운드 수행

```
= Node[1] RECEIVED chain =====
received chain's[0]th Block: {
  proof: iFiY4cAcuEq6c5Bx2QKnja3XGadaghm9zRcmtgTrgMQU6vRCr56xhUY5xA5gsZ6ZQ96THB5LizwKNtWbVNsYY4sx1Pw2XUTzBh00
received chain's[1]th Block: {
  prevHash: 1acb2f94d24dcdcaeaaa46445e862113beac857d79ac5e316aab6b666551831d
  tx: 9fda737d78e62f1c2446b3ccac6f07a1299b876f7b812ea18a8debeb385f3c65fe9173018049ff5d9a01efdef39d
  proof: kpiabqJ32o4Fvf5RVNaEB87zoyCPzhtviS88L3d54keJYTCenSLs5qLZdcxS9T9kwstc81GbwFPvEsoc3wMmy4c92w2yvULgWG00
                 VALID started
VALID success
current chain's luck: 0.606061
received chain's luck: 0.424242
           === Node[2] RECEIVED chain ==
received chain's[0]th Block: {
  proof: iFiY4cAcuEq6c5Bx2QKnja3XGadaghm9zRcmtgTrgMQU6vRCr56xhUY5xA5gsZ6ZQ96THB5LizwKNtWbVNsYY4sx1Pw2XUTzBh00
received chain's[1]th Block: {
  prevHash: 1acb2f94d24dcdcaeaaa46445e862113beac857d79ac5e316aab6b666551831d
  tx: 9fda737d78e62f1c2446b3ccac6f07a1299b876f7b812ea18a8debeb385f3c65fe9173018049ff5d9a01efdef39d
  proof: kpiabqJ32o4Fvf5RVNaEB87zoyCPzhtviS88L3d54keJYTCenSLs5qLZdcxS9T9kwstc81GbwFPvEsoc3wMmy4c92w2yvULgWG00
                VALID started
VALID success
                                                   검증 결과 및 luck 값 비교
current chain's luck: 0.979798
received chain's luck: 0.424242
       received chain's[0]th Block: {
  proof: iFiY4cAcuEq6c5Bx2QKnja3XGadaghm9zRcmtgTrgMQU6vRCr56xhUY5xA5gsZ6ZQ96THB5LizwKNtWbVNsYY4sx1Pw2XUTzBh00
received chain's[1]th Block: {
  prevHash: 1acb2f94d24dcdcaeaaa46445e862113beac857d79ac5e316aab6b666551831d
  tx: 9fda737d78e62f1c2446b3ccac6f07a1299b876f7b812ea18a8debeb385f3c65fe9173018049ff5d9a01efdef39d
  proof: kpiabqJ32o4Fvf5RVNaEB87zoyCPzhtviS88L3d54keJYTCenSLs5qLZdcxS9T9kwstc81GbwFPvEsoc3wMmy4c92w2yvULgWG00
                 VALID started
current chain's luck: 0.808081
received chain's luck: 0.424242
```

### 10) 브로드캐스팅 과정 (수신)

→기존 체인보다 Luck값이 큰 체인을 수신받았으므로 해당 체인으로 교체

```
---- Node[0] RECEIVED chain -----
received chain's[0]th Block: {
  proof: iFiY4cAcuEq6c5Bx2QKnja3XGadaghm9zRcmtgTrgMQU6vRCr56xhUY5xA5gsZ6ZQ96THB5LizwKNtWbVNsYY4sx1Pw2XUTzBh00
                                                                                                 수신한 체인
eceived chain's[1]th Block: {
  prevHash: 1acb2f94d24dcdcaeaaa46445e862113beac857d79ac5e316aab6b666551831d
  tx: 7d7196bd6fa914496b1e7e9eaae574ce7daec0957b2a88c3f1ae8c6115af2342ff70ef06f9c33dca8e59bdb3133e
  proof: j7xWMyeA771HHsiuQbGp99PbQWgXH4eEztqg5qQU9Psdppqx1NkWED4W4Nf9mXDFmYeBqECyrT9QQQx3uV5V3a7RUaTiLixMru00
VALID success
                                               기존의 체인보다 luck값이 더 큼
current chain's luck: 0.424242
received chain's luck: 0.606061
* chain has changed! *
current chain's[0]th Block: {
  proof: iFiY4cAcuEq6c5Bx2QKnja3XGadaghm9zRcmtgTrgMQU6vRCr56xhUY5xA5gsZ6ZQ96THB5LizwKNtWbVNsYY4sx1Pw2XUTzBh00
                                                                                                  변경 전 체인
current chain's[1]th Block: {
  prevHash: 1acb2f94d24dcdcaeaaa46445e862113beac857d79ac5e316aab6b666551831d
  tx: 9fda737d78e62f1c2446b3ccac6f07a1299b876f7b812ea18a8debeb385f3c65fe9173018049ff5d9a01efdef39d
  proof: kpiabqJ32o4Fvf5RVNaEB87zoyCPzhtviS88L3d54keJYTCenSLs5qLZdcxS9T9kwstc81GbwFPvEsoc3wMmy4c92w2yvULgWG00
changed chain's[0]th Block: {
  proof: iFiY4cAcuEq6c5Bx2QKnja3XGadaghm9zRcmtgTrgMQU6vRCr56xhUY5xA5gsZ6ZQ96THB5LizwKNtWbVNsYY4sx1Pw2XUTzBh00
                                                                                                  변경 후 체인
changed chain's[1]th Block: {
  prevHash: 1acb2f94d24dcdcaeaaa46445e862113beac857d79ac5e316aab6b666551831d
  tx: 7d7196bd6fa914496b1e7e9eaae574ce7daec0957b2a88c3f1ae8c6115af2342ff70ef06f9c33dca8e59bdb3133e
  proof: j7xMMyeA771HHsiuQbGp99PbQWgXH4eEztqg5qQU9Psdppqx1NkWED4W4Nf9mXDFmYeBqECyrT9QQQx3uV5V3a7RUaTiLixMru00
```

# 블록체인 합의 알고리즘 시뮬레이터 (PoET)

- PoET 시연 영상
  - Node의 수: 4

```
GenesisBlock {prevHash: 0000…0000Tx: 0000…0000}
```

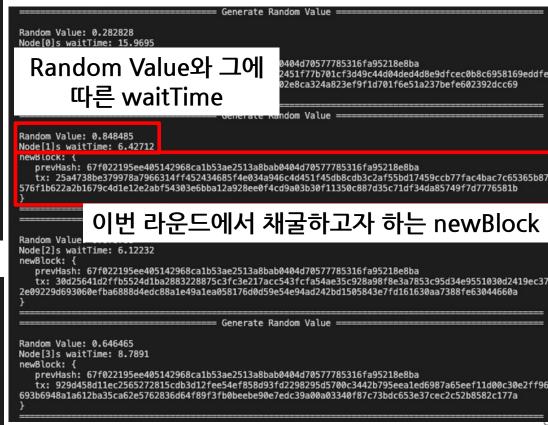
prevHash: 이전 블록의 해시값

Tx: 트랜잭션

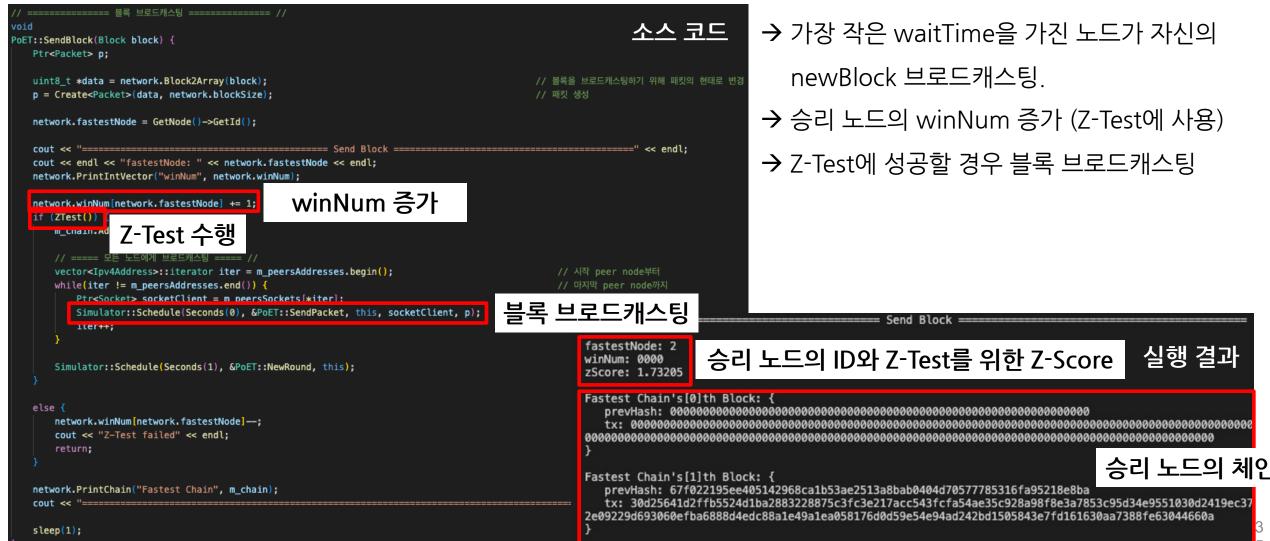
PoET::NewRound(void) {

- 1) NewRound를 통해 채굴하고자 하는 newBlock 생성
  - → 랜덤으로 생성된 Random Value에 따라 waitTime 생성
  - → waitTime = minimumWait localAverage \* log(randomValue)





2) 브로드캐스팅 과정 (송신)



- 브로드캐스트 (수신)
  - → 송신자에 대한 Z-Test 수행
    - → 송신자의 승리횟수에 따라 Z-Score 계산
    - → 일정 임계값을 넘지 않았을 경우 통과
  - → Z-Test에 통과한 경우 수신한 블록 추가

```
PoET::HandleRead(Ptr<Socket> socket) {
  Ptr<Packet> packet;
  Address from;
  string msg;
  // ==== packet에 대한 동작 과정 ==== //
  while((packet = socket->RecvFrom(from))) {
      socket->SendTo(packet, 0, from);
      if (packet->GetSize() == 0) { break; }
                                                                                      // 패킷이 비어있는지 검증
      if (InetSocketAddress::IsMatchingType(from)) {
         msg = GetPacketContent(packet, from);
                                                                                      // 수신받은 패킷의 내용 Get
         Block block = network.Array2Block(msg);
         if(ZTest()) {
             Simulator::Cancel(m_eventId);
                                            Z-Test 수행 및 체인에 블록 추가
             m_chain.AddBlock(block);
         network.PrintChain("Node " + to_string(GetNode()->GetId()), m_chain);
         Simulator::Schedule(Seconds(0), &PoET::NewRound, this);
         sleep(1);
```

#### 소스 코드

```
// =========== 모드카 비정상적으로 블록을 많이 생성했는지에 대해 검증하는 함수 ========= //
bool

POET::ZTest(void) 및

int m = m_chain.GetBlockchainHeight();
float p = 1.0 / network.numNodes;
float zScore = (network.winNum[network.fastestNode] - m * p) / sqrt(m * p * (1 - p));

NS_LOG_INFO("zScore: " << zScore);

if (zScore <= network.zMax) { return true; }
else { return false; }

Z-Score가 임계값을 넘지 않았을 경우 검증 통과

블록 생성 실
```

- 브로드캐스트 (수신)
  - → 송신자에 대한 Z-Test 수행
    - → 송신자의 승리횟수에 따라 Z-Score 계산
    - → 일정 임계값을 넘지 않았을 경우 통과
  - → Z-Test에 통과한 경우 수신한 블록 추가

```
zScore: 1.73205
                            Receive Block
Node 0's[0]th Block: {
 Node 0's[1]th Block: {
 prevHash: 67f022195ee405142968ca1b53ae2513a8bab0404d70577785316fa95218e8ba
 tx: 30d25641d2ffb5524d1ba2883228875c3fc3e217acc543fcfa54ae35c928a98f8e3a7853c95d34e9551030d2419ec37
2e09229d693060efba6888d4edc88a1e49a1ea058176d0d59e54e94ad242bd1505843e7fd161630aa7388fe63044660a
           블록 생성 노드의 Z-Score
zScore: 1.73205
Node 1's[0]th Block: {
 Node 1's[1]th Block: {
 prevHash: 67f022195ee405142968ca1b53ae2513a8bab0404d70577785316fa95218e8ba
 tx: 30d25641d2ffb5524d1ba2883228875c3fc3e217acc543fcfa54ae35c928a98f8e3a7853c95d34e9551030d2419ec37
2e09229d693060efba6888d4edc88a1e49a1ea058176d0d59e54e94ad242bd1505843e7fd161630aa7388fe63044660a
zScore: 1.73205
                            Receive Block
Node 3's[0]th Block: {
 Node 3's[1]th Block: {
 prevHash: 67f022195ee405142968ca1b53ae2513a8bab0404d70577785316fa95218e8ba
 tx: 30d25641d2ffb5524d1ba2883228875c3fc3e217acc543fcfa54ae35c928a98f8e3a7853c95d34e9551030d2419ec37
2e09229d693060efba6888d4edc88a1e49a1ea058176d0d59e54e94ad242bd1505843e7fd161630aa7388fe63044660a
```

## 향후 계획

- 트랜잭션 클래스화 (input, output, 코인 전송 내용, 전자서명 공개키)
- 전자서명: CRYSTALS-Dilithium
- 트랜잭션 발생
- 메모리풀 구현
- 트랜잭션 **머클트리**
- 타임스탬프
- 성능 측정 (PoW, PoS, PoL, PoET)
  - Throughput(TPS), Latency, 네트워크 크기에 따른 Delegate 수 등등...

### 참고문헌

- [1] Nakamoto, Satoshi. "Bitcoin: A peer-to-peer electronic cash system." *Decentralized business review* (2008): 21260.
- [2] Chen, Lin, et al. "On security analysis of proof-of-elapsed-time (poet)." *International Symposium on Stabili zation, Safety, and Security of Distributed Systems*. Springer, Cham, 2017.
- [3] Milutinovic, Mitar, et al. "Proof of luck: An efficient blockchain consensus protocol." *proceedings of the 1st Workshop on System Software for Trusted Execution*. 2016.
- [4] King, Sunny, and Scott Nadal. "Ppcoin: Peer-to-peer crypto-currency with proof-of-stake." *self-published paper, August* 19.1 (2012).
- [5] Zheng, Zibin, et al. "Blockchain challenges and opportunities: A survey." *International journal of web and g rid services* 14.4 (2018): 352-375.
- [6] Fan, Xinxin, and Qi Chai. "Roll-DPoS: a randomized delegated proof of stake scheme for scalable blockch ain-based internet of things systems." *Proceedings of the 15th EAI International Conference on Mobile and U biquitous Systems: Computing, Networking and Services*. 2018.
- [7] Begicheva, A., and A. Kofman. "Fair proof of stake." Fair Block Delay Distribution, in Proof-of-Stake Projec t; Waves Platform: Moscow, Russia (2018).

### 참고문헌

- [8] https://nemproject.github.io/nem-docs/pages/Whitepapers/docs.en.html
- [9] Castro, Miguel, and Barbara Liskov. "Practical byzantine fault tolerance." OsDI. Vol. 99. No. 1999. 1999.
- [10] Zheng, Zibin, et al. "Blockchain challenges and opportunities: A survey." *International journal of web and grid services* 14.4 (2018): 352-375.
- [11] Mazieres, David. "The stellar consensus protocol: A federated model for internet-level consensus." *Stellar Development Foundation* 32 (2015): 1-45.
- [12] Kwon, Jae. "Tendermint: Consensus without mining." Draft v. 0.6, fall 1.11 (2014).
- [13] Biswas, Sujit, et al. "PoBT: A lightweight consensus algorithm for scalable IoT business blockchain." *IEEE Internet of Things Journal* 7.3 (2019): 2343-2355
- [14] Nie, Zixiang, Maosheng Zhang, and Yueming Lu. "HPoC: A Lightweight Blockchain Consensus Design for the IoT." *Applied Sciences* 12.24 (2022): 12866.



들어주셔서 감사합니다.