

応用物理学会 超集積エレクトロニクス産学連携委員会
夏の学校
2022年 8月 26日(金)

ブロックチェーンにおける 性能とセキュリティの関係

首藤 一幸

京都大学

bit.ly/VLSI-202208-shudo



Kyoto U.

首藤 一幸 (48)

しゅどう かずゆき

1996 早稲田大学 修士課程

1998 早稲田大学 博士課程

2001 産総研  国研

2006 ウタゴエ(株)  スタートアップ

2008/12 東工大  大学

2022/ 4 京大 

2009/ 5 未踏 PM 

Java スレッド移送システム MOBA

Java Just-in-Time コンパイラ shuJIT

17,000ダウンロード, 商用

P2P の基盤ソフト Overlay Weaver 

26,000ダウンロード, 15ヶ国

41ヶ国 673台以上で動作 (データベース)

P2P ライブ配信ソフト UG Live

未踏スパクリ × 2人, 商用化, 1万数千人に同時配信

書籍 Binary Hacks 

1万数千部, ネタ100個中 10個執筆

P2P のアルゴリズム, 2009 ~

構造化オーバーレイ / DHT の統一フレームワーク

分散データベース, 2009 ~

読み書き性能両立, Causal consistency, NVRAM / SCM

分散システムのシミュレーション, 2011 ~

1億ノード / 10台, 既存手法の20倍の性能, Apache Spark 上

ソーシャルネットワーク解析, 2013 ~

非集中 分散 機械学習, 2016 ~

ブロックチェーン, 2016 ~

シミュレータ SimBlock, 性能と安全性, 新アーキ 2022年 8月

魔法のようなソフト

大規模
分散システム

講演の概要

- ブロックチェーンの**起源・価値** p.3 ~
 - 暗号通貨 Bitcoin
 - トラストレスに二重使用を防止
- ブロックチェーンの**基礎** p.13 ~
- **性能とセキュリティの関係** p.25 ~
- 首藤研での**研究** p.30 ~
 - ツール
 - 性能
 - ...
- **まとめ** p.39



ブロックチェーンの 起源・価値

- 暗号通貨 Bitcoin
- 非集中に二重使用を防止 → trustless

暗号通貨

cryptocurrency

または仮想通貨, 暗号資産

crypto asset

- デジタルなお金は、いろいろある。
 - Suica, PASMO, PayPay, ○○ポイント, ...
- **暗号通貨** : Bitcoin (BTC), Ethereum (ETC), Ripple (XRP), ...
 - Bitcoin に端を発する、**非集中的** (後述) なもの
 - Bitcoin 時価総額 数十兆円 「通貨」になりたいが現状 「資産」

1万 9千種類あるとか



暗号通貨の起源

- 2008年の論文

ネットで見つかる。
和訳もある：

<https://coincheck.blog/292>
読むのもいいのでは？

- 2009年 1月のメール

Satoshi Nakamoto
が誰なのかは、
今日に至るまで不明

Bitcoin: A Peer-to-Peer Electronic Cash System

ビットコイン: peer-to-peer 電子現金 システム

Satoshi Nakamoto
satoshin@gmx.com
www.bitcoin.org

Abstract. A purely peer-to-peer version of electronic cash would allow online payments to be sent directly from one party to another without going through a financial institution. Digital signatures provide part of the solution, but the main benefits are lost if a trusted third party is still required to prevent double-spending.

Bitcoin v0.1 released

Satoshi Nakamoto [satoshi at vistomail.com](mailto:satoshi@vistomail.com)

Thu Jan 8 14:27:40 EST 2009

Announcing the first release of Bitcoin, a new electronic cash system that uses a peer-to-peer network to prevent double-spending. It's completely decentralized with no server or central authority.

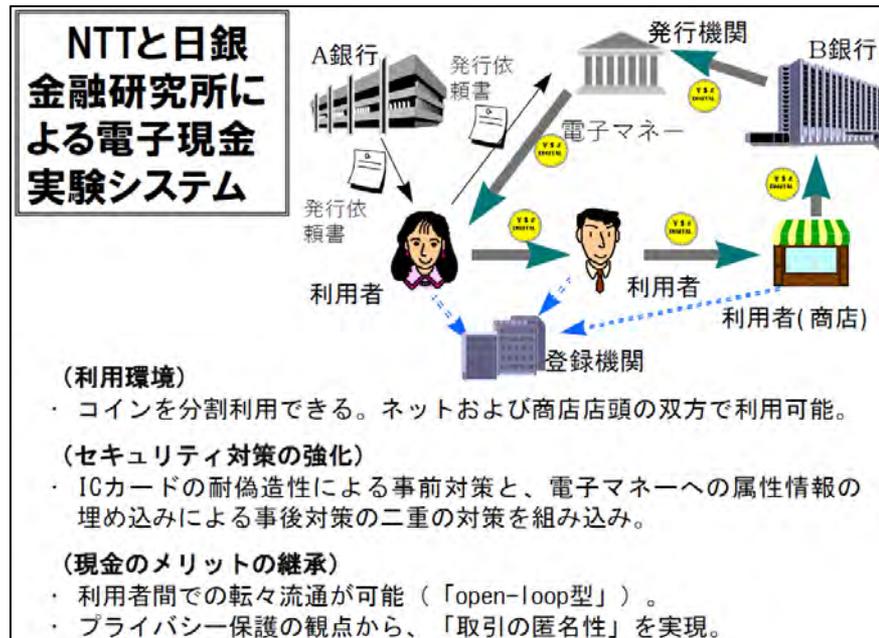
See bitcoin.org for screenshots.

Download link:

<http://downloads.sourceforge.net/bitcoin/bitcoin-0.1.0.rar>

電子なお金は 以前もあったし他にもある

- 例：NTT & 日銀 金融研究所, 1996年



岩下直行氏 (日銀 → 京大)
のスライド

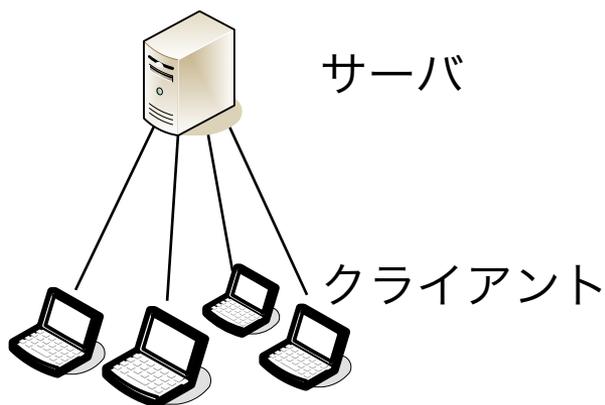
- SUICA / スイカなんかすごい。
 - 8,000万枚 (2020/12), 200ミリ秒 (要求仕様), 平均 105件/秒 (2019/8/2)
 - 集中的な仕組みでこの性能を出すために、様々な工夫

Bitcoin の技術は何が違ったか？

- 非集中 / decentralized → **トラストレスに二重使用 / double-spending を防止した**

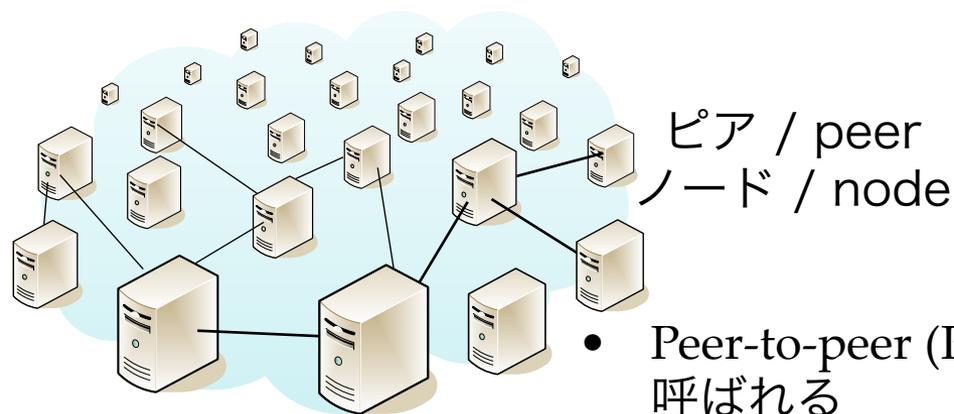
– 非集中 ⇔ 集中 / centralized

- 親分がない



集中的
分散システム

- 普通はこちら
- 作りやすい
- 管理しやすい

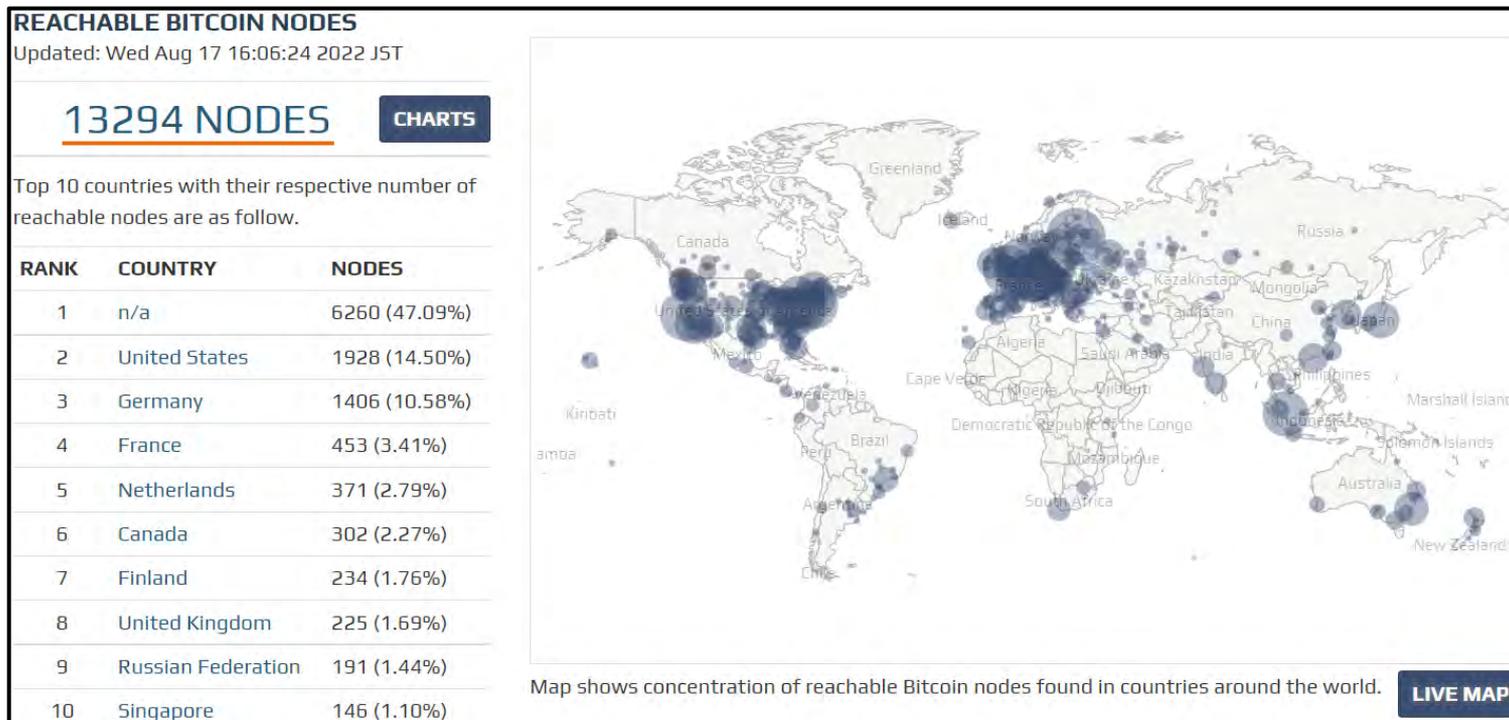


非集中
分散システム

- Peer-to-peer (P2P) と呼ばれる
- 例: Skype (電話), Gnutella (ファイル共有)
- スケール (台数増) しやすい, 耐故障

Bitcoin の非集中 分散システム

- インターネット上に **1万数千** ノード (サーバ)
 - インターネット側からは通信できないノードを含めると、数万

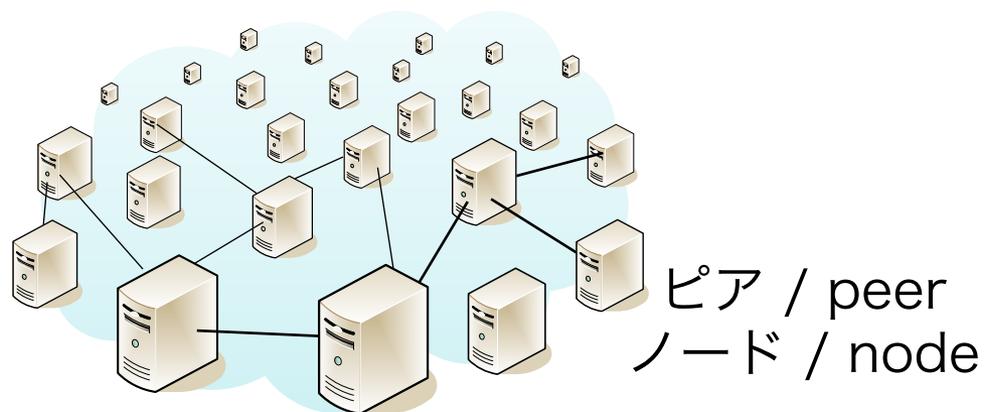


<https://bitnodes.io/> より

- **非集中** → 一部壊れても全体は動作し続ける

トラストレス / trustless

- 非集中 / decentralized



非集中 分散システム (peer-to-peer)



- 誰かを信用する必要がない → 「^{トラストレス}trustless」
 - 政府, 銀行, 企業, ... 等を信用する必要がない。
 - 実際は、ノードのうち例えば 2/3 は悪意のないノード (運用者) である必要がある。

ブロックチェーン

- 暗号通貨 Bitcoin が提供した価値
 - 非集中 → **トラストレス** に
 - **二重使用を防止**
 - ・ 整合性 を保つ
 - ・ 改ざん困難性
- ... これは、通貨に限らず他に応用できるのでは？



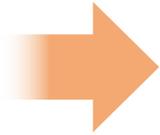
ブロックチェーン または

Distributed Ledger Technology (**DLT**) / 分散台帳技術

「ブロックチェーン」は特定のデータ構造を指す語なので、それを嫌って、DLT と呼ぶ人も多い。

ブロックチェーンの価値

- 非集中分散システム
decentralized



トラストレス

trustless



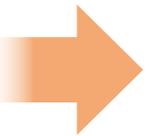
耐故障性

fault tolerant

非集中に加えて

- ・複製
- ・悪意あるノードに耐えるトランザクション承認方式

- 暗号理論
cryptography



整合性

fault tolerant



派生

トレーサビリティ

traceable

整合性確認のために
(全)履歴を残すので



改ざん困難性

unalterable, tamper proof, ...



二重使用の防止

ブロックチェーンの分類

permissionless
blockchain
↕
permissioned
blockchain

● パブリック ブロックチェーン ~ 数万台

- Bitcoin, Ethereum 等

→ - **誰でも** ノード (サーバ) を立てられる

• 異なる定義もある：誰でも台帳の読み（書き）ができる



ethereum

● プライベート ブロックチェーン 数台 ~ 数十台

- **組織内** で運用

- 専用のソフト (例: HyperLedger ○○) や
Ethereum をプライベート用の設定で用いる



HYPERLEDGER
FABRIC

- **トラストレス** ではないから意味ないよね、と揶揄される

● コンソーシアム ブロックチェーン

- **組織をまたいで** 運用

例: 銀行間決済

- 運用者達が結託しそうになれば、ある程度トラストレスか？



ブロックチェーンの 基礎

- トランザクション承認方式
- ブロック生成

トランザクション承認方式

トランザクション (取引情報) をどうやって確定させていくか？

- Bitcoin : Proof of Work (PoW)
- HyperLedger Fabric : 特定のサーバが順序付け
↑ トラストレスの度合いが低い？

トランザクション承認方式

**不特定 & 多数の
ノード群で承認**

Proof of Work, Stake,
...
DAG 向けの方式 :
Tangle (暗号通貨 IOTA)
Byteball

特定のノード (群) で承認

**単一ノードが
交代で承認**

||
Proof of Authority

Clique (in Ethereum)
Aura (in Parity)
Grid Ledger System
by アーリーワークス社

複数ノード群で承認

||
Consensus algorithm /
分散合意アルゴリズム

Byzantine fault tolerance /
ビザンチン障害耐性 (BFT)
あり PBFT Ripple (悪意ノード 20%まで)
Istanbul BFT (IBFT)
LibraBFT (based on HotStuff)

なし Raft
Paxos

トランザクション承認方式

トランザクション (取引情報) をどうやって確定させていくか？

- Bitcoin : Proof of Work (PoW)
- HyperLedger Fabric : 特定のサーバが順序付け
↑ トラストレスの度合いが低い？

トランザクション承認方式

不特定 & 多数の
ノード群で承認

パブリック
ブロック
チェーン
向け

Proof of Work, Stake,
DAG 向けの方式:
Tangle (暗号通貨 IOTA)
Byteball

特定のノード (群) で承認

単一ノードが
交代で承認

Proof of Authority

Clique (in Ethereum)

Aura (in Parity)

Grid Ledger System

by アーリーワークス社

複数ノード群で承認

Consensus algorithm /
分散合意アルゴリズム

Byzantine fault tolerance /

バイザンチン障害耐性 (BFT)
コンソーシアム ブロックチェーン向け

Istanbul BFT (IBFT)

LibraBFT (based on HotStuff)

なし Raft
Paxos

ブロックチェーンを支える技術

- ブロックチェーン

- 誰かを信用することなしに (トラストレス) データを不整合なく確定させていく仕組み
例：二重使用

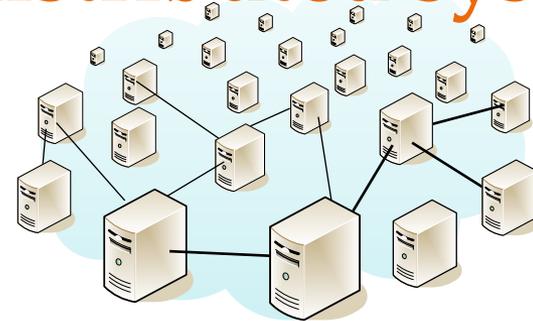
- 支える技術：

暗号理論 /
cryptography



公開鍵暗号方式, 署名,
(暗号的) ハッシュ関数,
乱数生成方式, ...

分散システム /
distributed systems



首藤の専門

peer-to-peer ネットワーク,
flooding, 複製, 整合性,
分散合意アルゴリズム, ...

ブロックチェーンを支える技術 暗号理論

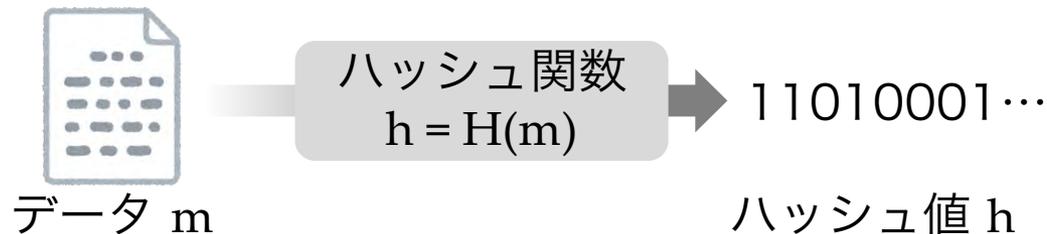
● 公開鍵暗号方式、署名

- 1人が2つの鍵を持つ：秘密鍵と公開鍵。
一方で暗号化、もう一方で復号。
- 秘密鍵で署名。公開鍵で検証。なりすましを防げる。
- 一方向性関数に基づいて構成する。
例：大きな整数の乗算は容易、因数分解は大変 → RSA 暗号 (1977)



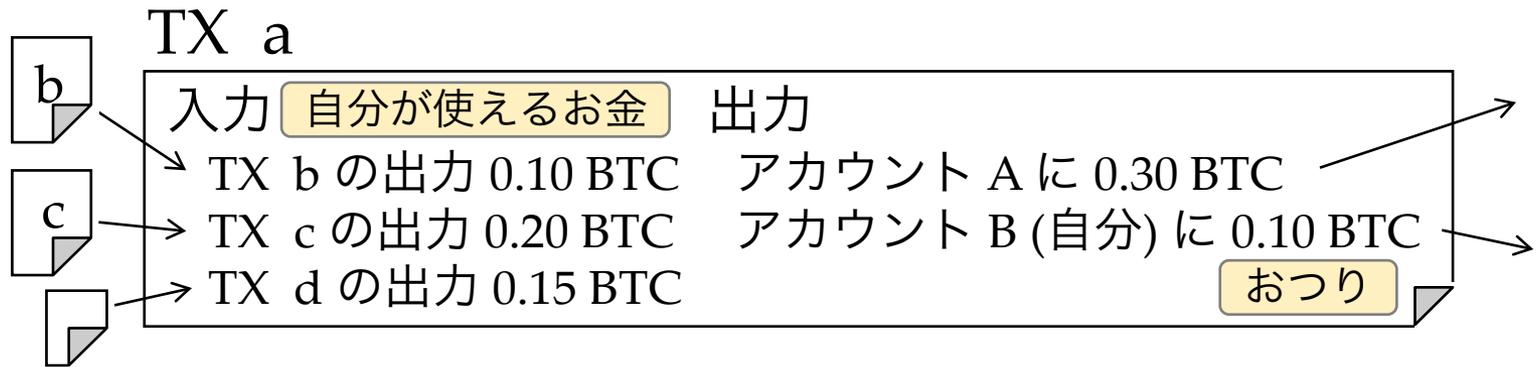
● (暗号学的) ハッシュ関数

- データごとの固有の数値 = ハッシュ値 (128 ~ 512ビット) を算出できる。
データの指紋を採れるようなもの。
- ハッシュ値を与えられても、データの側は作り出せない。一方向。
- 署名 (上記) の際、データ自体ではなく、ハッシュ値に対して署名する。



ブロックチェーンのデータ構造

- **トランザクション** (TX と略記) お金の動き

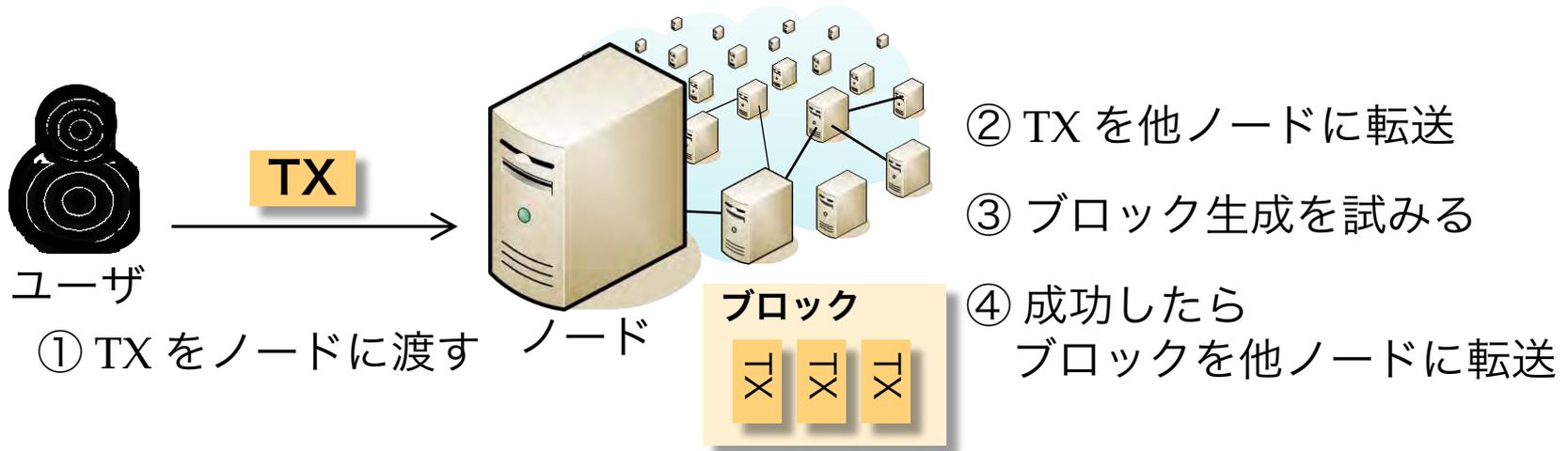


- 自分に使用の権限があることや、確かに自分が発行した TX であることは、署名 (前項) で示す。
 - TX を矛盾 (二重使用) なく連鎖させていく。
- **ブロック**

ブロック
 ㄨ ㄨ ㄨ

 - TX をたくさんまとめたもの。
 - ブロックを生成 (= 確定) することで、TX を確定させる。

ブロックチェーンの動作



- ① ユーザが TX をノードに渡す。
 - ノード群は
 - ② 受け取った TX を他ノードにブロードキャストする。
 - ③ TX 群をブロックにまとめて、ブロック生成を試みる。
- 次ページ 計算競争 = Proof of Work (PoW) に勝つと生成できる。
- ④ ブロック生成に成功したら、
他ノードにブロードキャストする。
- 2ページ後

ブロック生成の計算競争



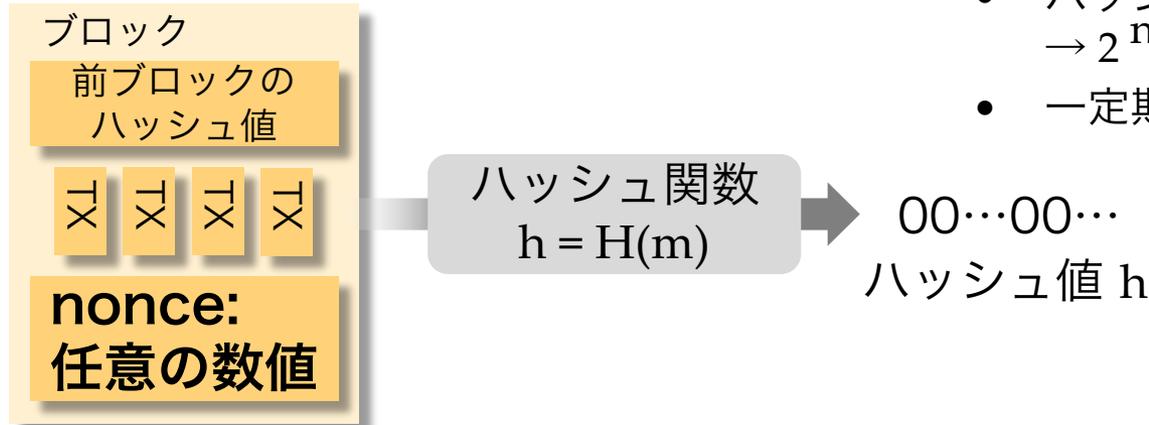
• Proof of Work (PoW)

- 全ノードが頑張って計算して、
10分に1回 (← Bitcoin の場合) 成功するような計算問題

計算問題：

先頭に0がn個連なる ハッシュ値を出せ

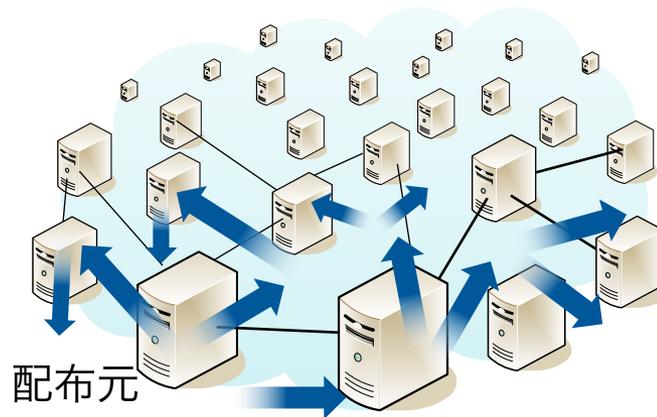
- ブロック中の、任意に決めてよい部分を変更して試しまくる
- ハッシュ値は乱数のようなもの
→ 2^n 回に1回、成功する
- 一定期間ごとに難易度 n を調整する



- 勝つと報酬 (BTC) を得られる。
貴金属の採掘になぞらえてマイニングと呼ばれる。

ブロックや TX のブロードキャスト

- 手段：flooding / フラッディング
 - ノード群は、アプリケーションレベルの peer-to-peer ネットワークを構築している。
 - Bitcoin の場合：outbound 接続 8 + inbound 接続 125
 - 受け取ったら、隣接ノードすべてに転送する。

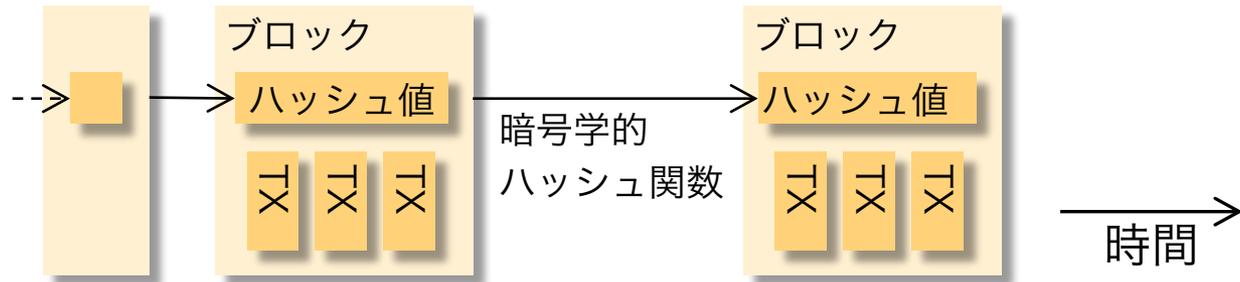


配布元
ノード (サーバ) のネットワーク

- 全ノードが同一のブロックチェーンを持つ

ブロックの連鎖

- ブロックをハッシュ値で連鎖させていく
 - ブロックのハッシュチェーン
 - **ブロックチェーン**

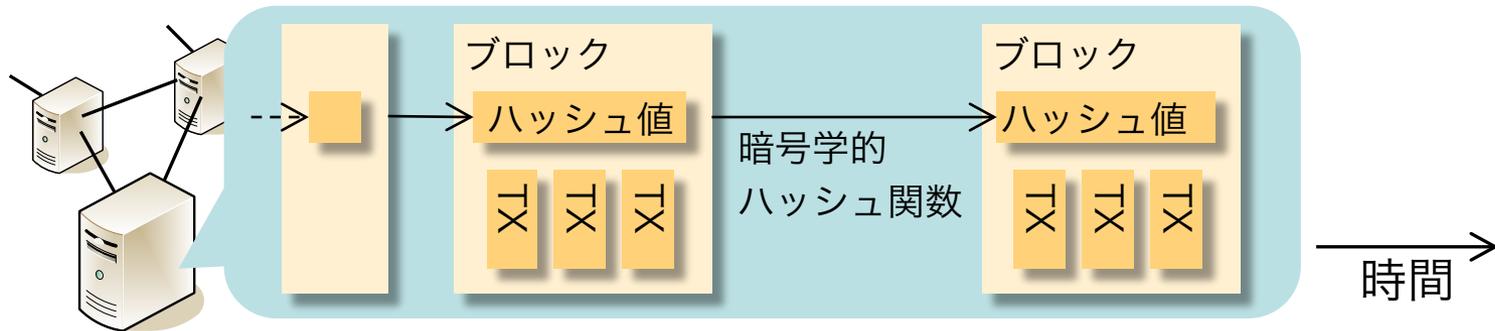


- 各ノードは最新ブロックの次を生成しようとする。生成は容易ではない (次項：計算競争)。
- TX を改ざんするには、後続ブロックすべてを作り直さねばならない。しかし、作り直しはほとんど不可能 (次項：計算競争)。
 - **改ざん困難**

改ざん困難性と二重使用防止

● 改ざん困難性

- 計算競争 (3ページ前) で生成された**ブロックの連鎖** (1ページ前) を**全ノードが保持** (2ページ前) していることに基づく



- TX を改ざんするには、後続ブロックすべてを作り直さねばならない。
- 後続ブロックを1つ作り直すためには、全ノードで10分かかる計算をやり直す必要がある。

● 二重使用防止

- 各ノードは、ブロックを受信したら、ブロック内の全TXを検証する。矛盾あるTXを含むブロックを、ノード群は受け入れない。

ブロック生成競争の問題

- Proof of Work (PoW) = ブロック生成の計算競争
 - 通称、マイニング



専用チップを
山のように並べる

- 原発 ○ 個分の消費電力

→ 電力を食わない Proof of Stake (PoS) がそろそろ実用
e.g. Ethereum 2.0

マイニング専用データセンタ

<https://imgur.com/a/CcIhX> より



性能とセキュリティの関係

- 性能 = トランザクション処理数 / 秒 (TPS)
- フォーク
- 性能向上 vs. セキュリティ

ブロックチェーンの性能

- 性能：トランザクション (取引, TX) / 秒 = TPS
 - TX の例：Aさんから Bさんに 1 BTC 送金
 - 既存 VISA (クレジットカード) 1,700 TPS, PayPal 平均 320 TPS
 - 暗号通貨 Bitcoin 7 → 27 TPS, Ethereum 15 TPS 前後 **圧倒的に不足**

- 性能向上へのアプローチ

- **base layer** = ブロックチェーン自体の改善

- ブロック伝播の高速化が必要

- **sharding**

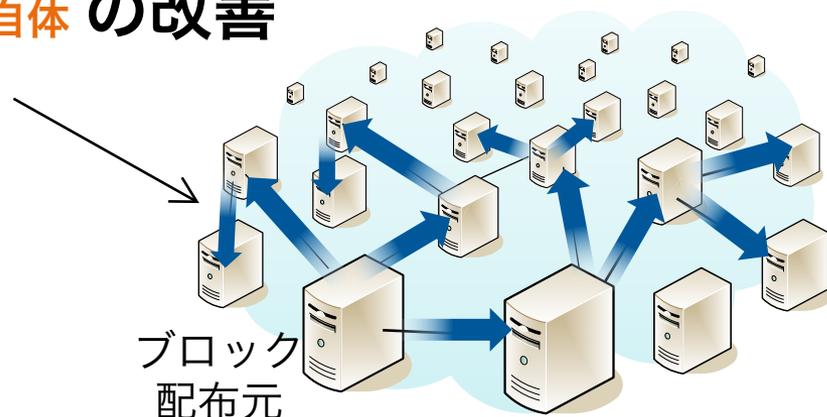
- 分割

割愛

- **Layer 2 / second layer**

- base layer の上で...

次ページ以降

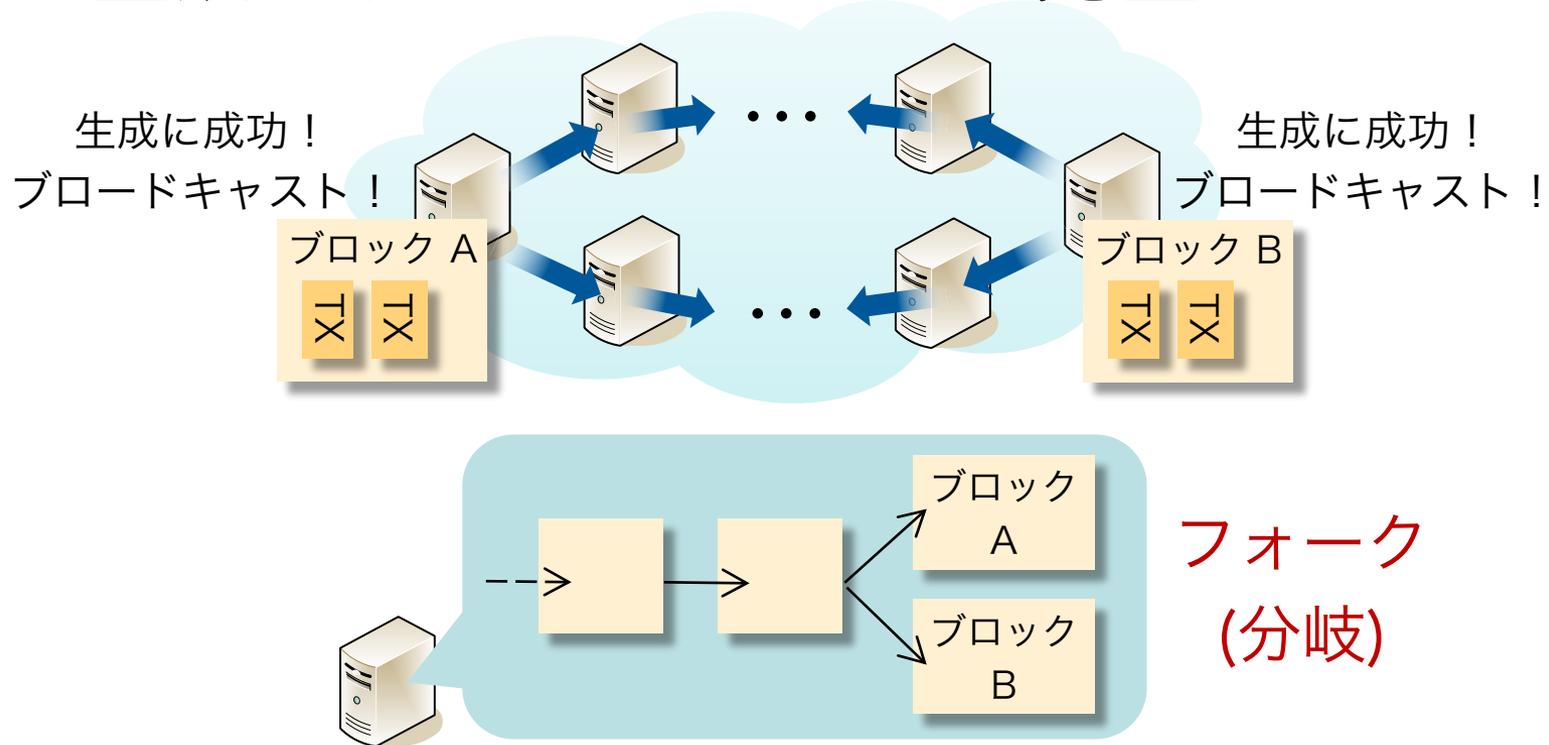


ノード (サーバ) のネットワーク

前提知識：

ブロックチェーンのフォーク (分岐)

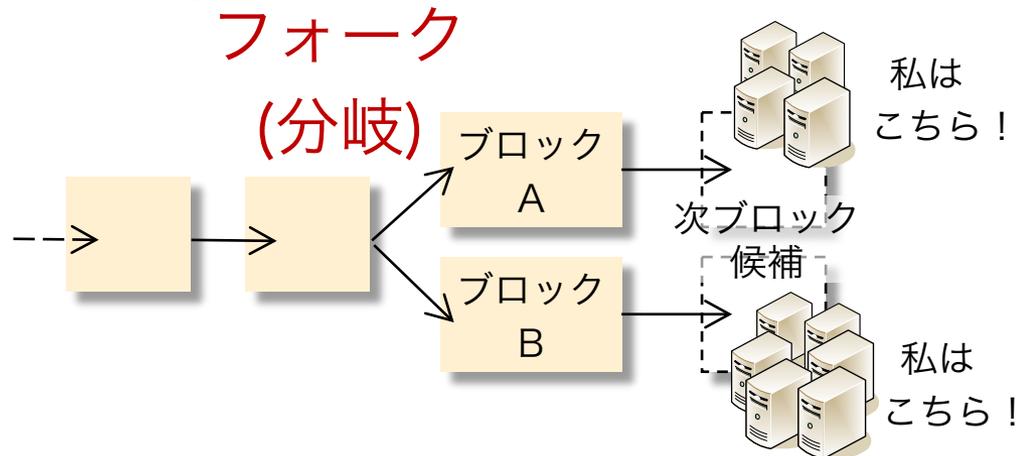
- ブロックが行き渡る前に、別のブロックが生成されてしまうことで発生



- セキュリティを低下させる

フォークとセキュリティ

- **フォークはセキュリティを低下させる**
 - マイニングの計算能力 --- ハッシュパワー --- が分散してしまう → 攻撃が容易になる
 - 51% 攻撃 - 過半数のハッシュパワーで、既存ブロックを無効化
 - block withholding attack - 生成したブロックを隠しておき、一気に...
 - selfish mining - 生成したブロックを隠しておき、いいタイミングで...



- どのチェーンが正統かを定める規則 --- fork choice rule --- がノード群に仕込まれているが、全ノードが収束するまで多少時間はかかる

性能向上 vs. セキュリティ

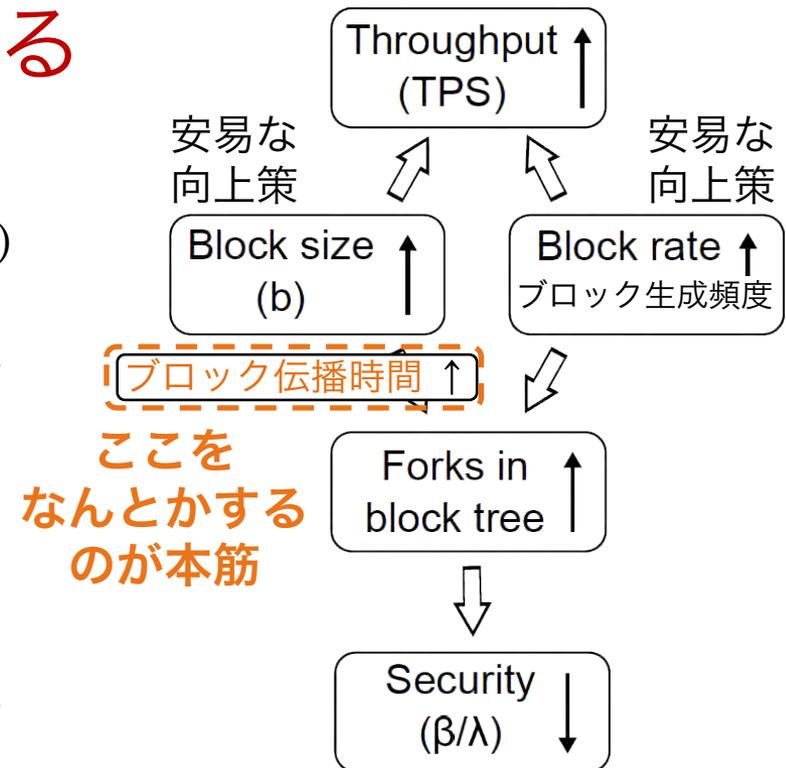
- 安易な性能向上策は、フォークを増やし、セキュリティを低下させる

– ブロックサイズの増加

- 例: 1 MB → 8 MB → 32 MB (Bitcoin Cash)
- ○ 性能 (TPS) が向上
- △ 比例して、ブロック伝播時間が延びる
→ **フォーク発生率 増加**

– ブロック生成頻度の向上

- 例: 10 分 → 1秒
- ○ 性能 (TPS) が向上
- △ 行き渡る前の生成が起りやすくなる
→ **フォーク発生率 増加**



“Secure High-Rate Transaction Processing in Bitcoin”, FC’15, 2015 の図

- 補うために **ブロック伝播時間の短縮**が必要



首藤研での研究

- ツール
 - 性能
 - セキュリティ
 - 公平性
 - 分権化
 - 外部依存の削減
- トラストレスに貢献

研究成果

• 「ツール」「性能」から「セキュリティ」「トラストレス」へ

セキュリティ

[Nagayama 2019]

selfish mining 攻撃への耐性評価

Erebus 攻撃対策の性能への影響 [高山 2020b]

PoS への攻撃手法と耐性調査 [大月 2021a] [Otsuki 2021c]

相互に影響

性能

含 実時間性・スケールアウト性

伝搬時間 推定 [神田 2019a]

隣接ノード選択 [青木 2019b] [Aoki 2019d]

プロトコルの効果推定 [永山 2020a] [Nagayama 2020b]

リレーネットワークの影響推定 [大月 2020a] [Otsuki 2020c] 他

ブロードキャスト木の適用 [Banno 2020] [Banno 2021]

ブロック送信元 切り替え [櫻井 2022a]

ブロック生成間隔 調整 [荒川 2022a] [Arakawa 2022b]

研究手段を提供

ツール

シミュレータ SimBlock [青木 2019a] [Aoki 2019c] [Banno 2019] [Shudo 2019e]

インセンティブ不整合

問題

[Shudo 2018b]

[首藤 2018c]

ブロックチェーン間アプリ移行

トラストレス / trustless

中央集権の度合い評価 [高山 2020a]

新データ構造 [Nagayama 2020a] [Nagayama 2022]

データ集約 [Song 2022a] [Song 2022b]

時計合わせ [三木 2022a] [Miki 2022b]

公平性指標と向上手法 [神田 2020a] [Kanda 2020c]

研究手段を提供

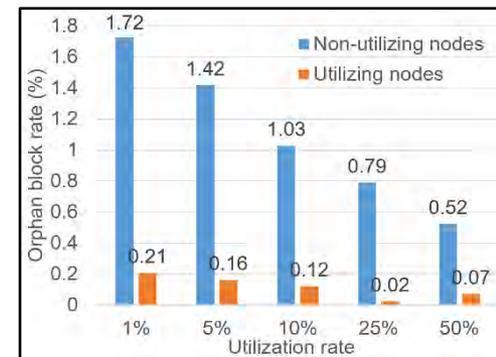
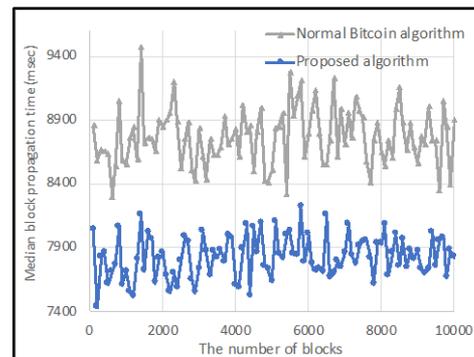


Ethereum 開発者会議 (Devcon 5) での発表 [Nagayama 2019]

シミュレータ SimBlock

[青木 2019a] [Aoki 2019b] [Banno 2019] [Shudo 2019]

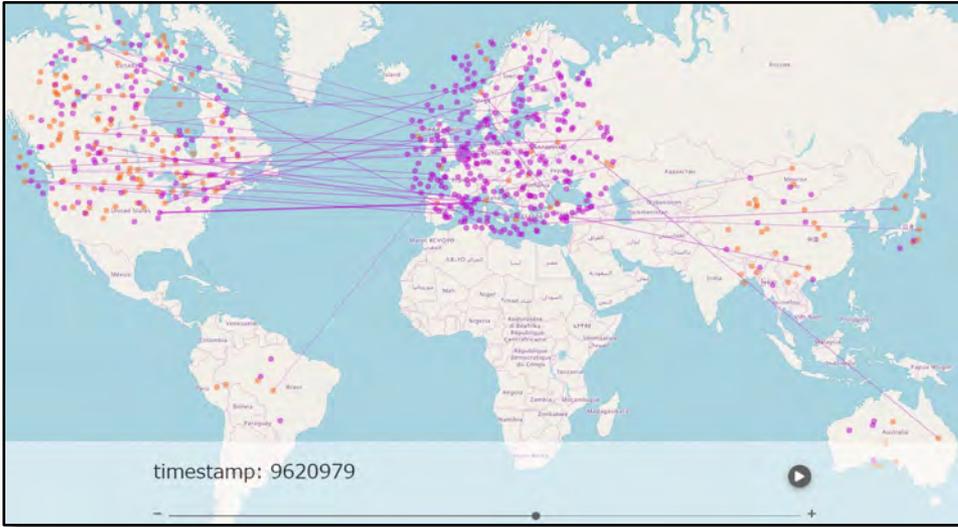
- ブロックチェーン「ネットワーク」のシミュレータ
 - 2019年 6月 27日(木) 公開・プレスリリース
 - ノード間での**ブロック伝搬**をシミュレート
 - インターネットの帯域幅・通信遅延：2015年, 2019年
 - 世界 6地域の、地域内 / 地域間 帯域幅と通信遅延
 - ブロックチェーンのノードの挙動：
 - Proof of Work のマイニング所要時間, ブロックの転送, Compact Block Relay
 - Bitcoin, Litecoin, Dogecoin のパラメータ
 - **可視化ツール**
 - 研究の例：



隣接ノード選択 リレーネットワーク 効果推定

シミュレータ SimBlock

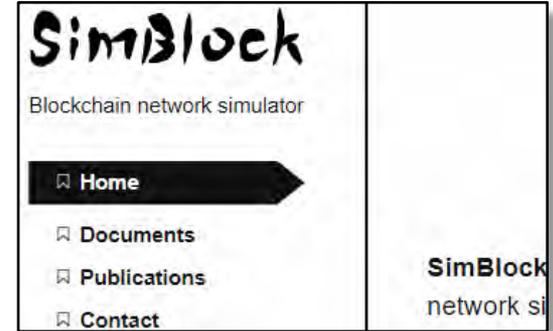
[青木 2019a] [Aoki 2019b] [Banno 2019] [Shudo 2019]



Visualizer

縮小 Bitcoin ネットワーク,
600 ノード

ウェブ
サイト



IEEE Spectrum
記事

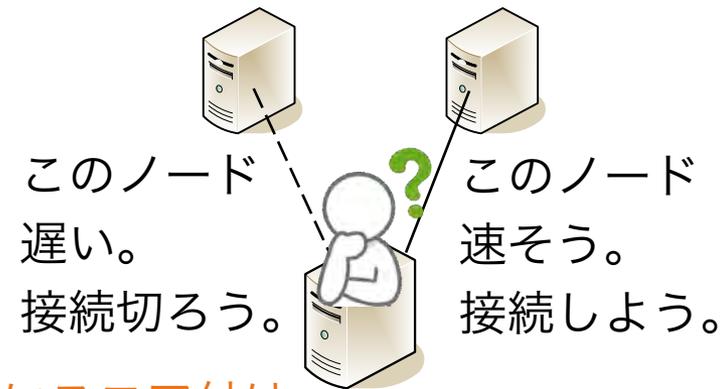
IEEE ICBC 2019 デモ,
ソウル, 2019年 5月



隣接ノード選択

[青木 2019c] [Aoki 2019d]

- 速く通信できる相手と優先的につながる
 - peer-to-peer 分野でメジャーな手法
 - 僕らもやった：DHT での proximity neighbor selection [Miyao 2013]
- この研究のために、シミュレータ SimBlock を開発した



手法

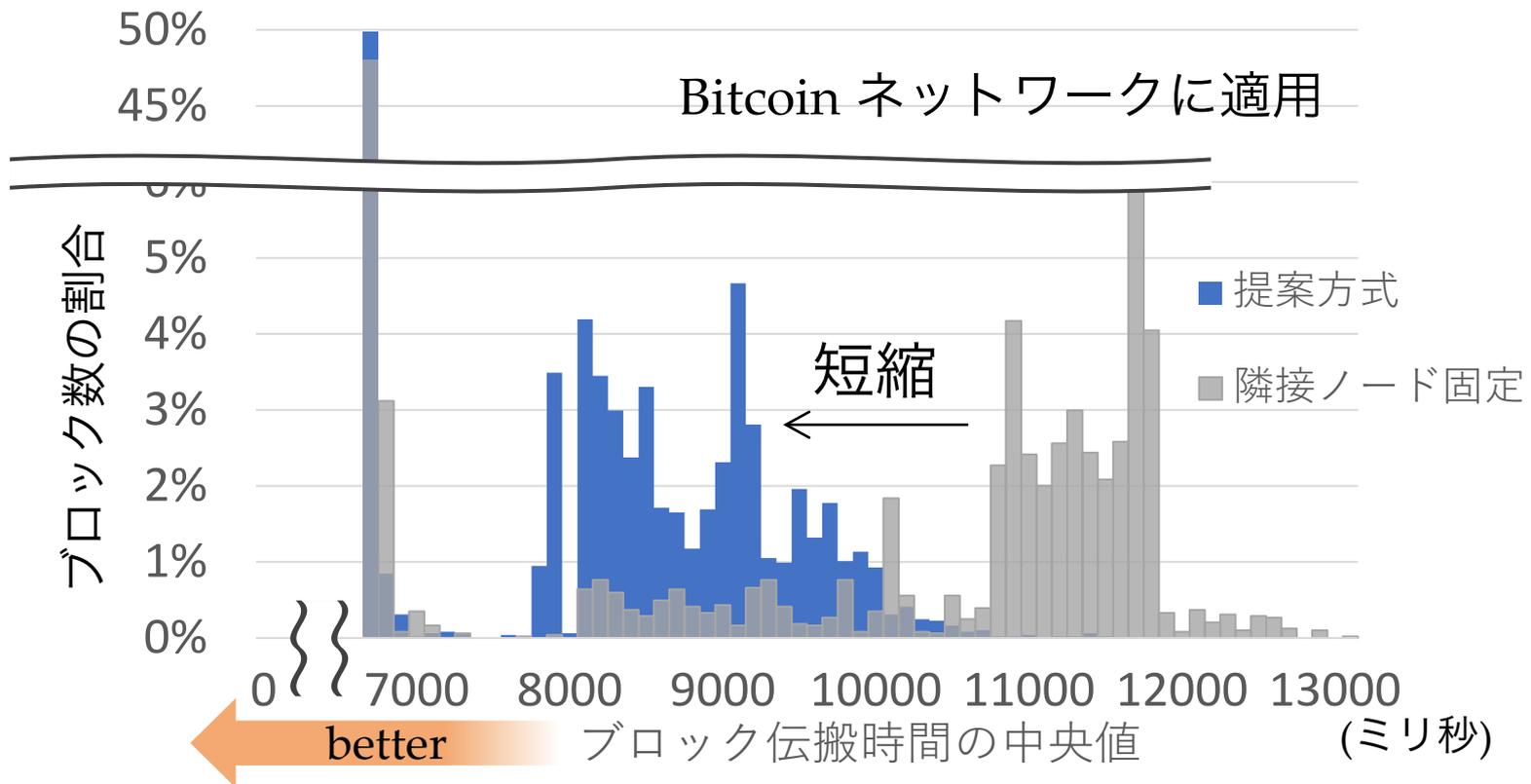
- ブロックを配信してくれた相手ノードすべてにスコア付け
 - スコア = (ブロック配信時刻 - 生成時刻) の指数重み付き平均値
- 10 ブロック受信するごとに隣接ノードを選択し直す
 - ただし、新しいノードとつながるために、K ノードは知っているノード群からランダムに選ぶ
 - 予備実験の結果：K = 1, P (伝搬時間 最新値の重み) = 0.3

隣接ノード選択

[青木 2019c] [Aoki 2019d]

• そこそこ縮まった

- 伝搬に時間がかかったブロック群で、11.5 秒 → 8.5 秒 くらい

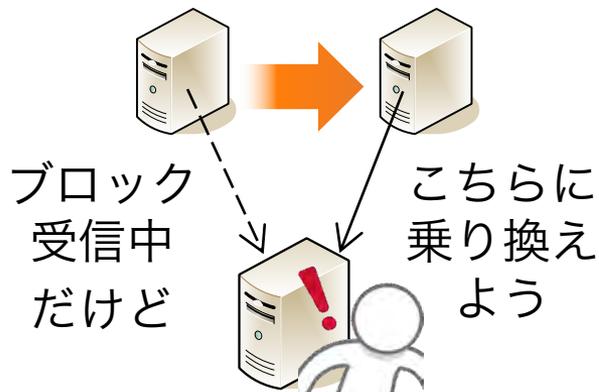


- 注：2015年のインターネットを対象として実験

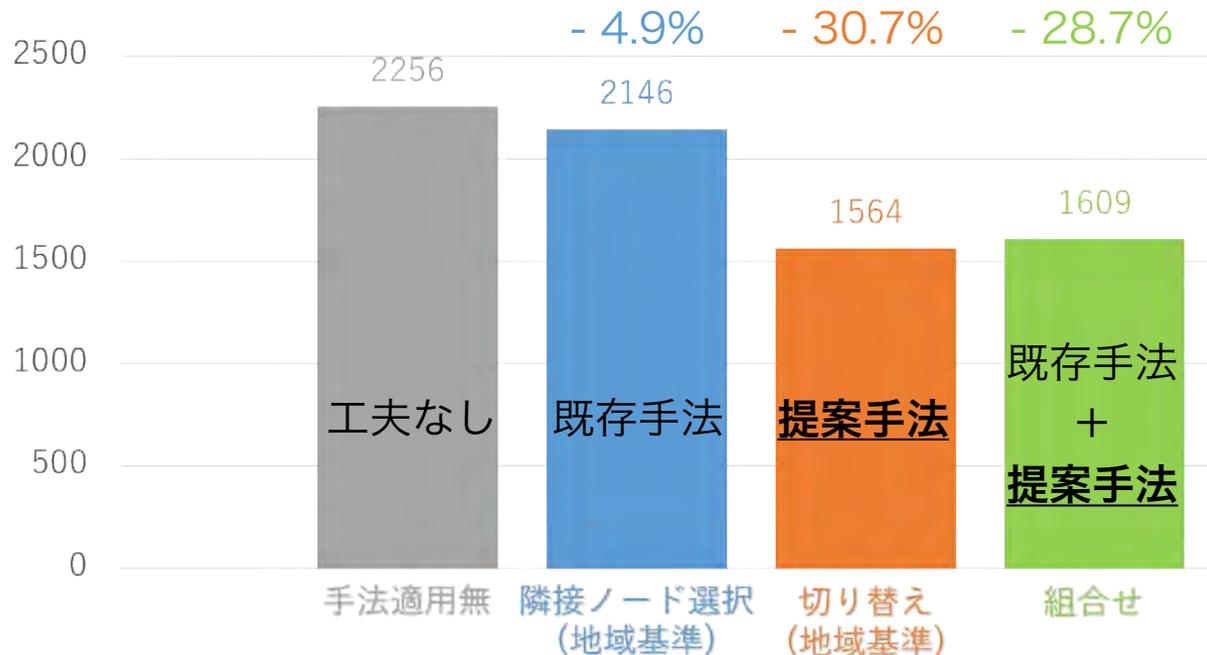
ブロック送信元ノードの切り替え

[櫻井 2022a]

- ブロック受信中でも、別ノードからの受信に切り替えてしまう。
 - 既に受信したデータは、基本的に、再度、受信する。それでも性能向上。
 - 再度の受信をしないためには、プロトコルの拡張が要る。



手法

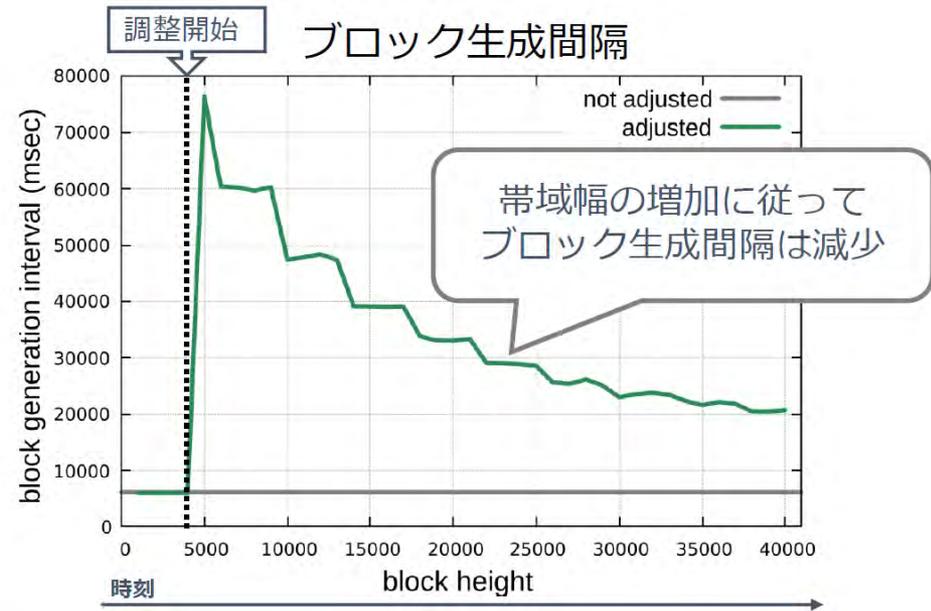
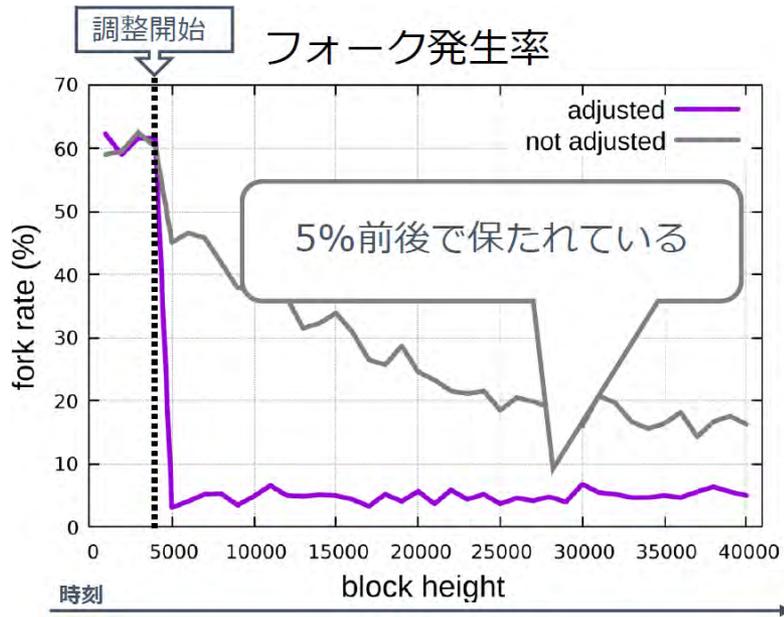


90% のノードにブロックが行き渡るまでの時間

ブロック生成間隔の動的調整

[荒川 2022a] [Arakawa 2022b]

- 前提: 性能 (TPS) = ブロックあたりの TX数 / **ブロック生成間隔**
 - 当初の Bitcoin: 7 TPS = 1 MiB / 250 byte / **600 秒**
- 手法: **ブロック生成間隔を適切に縮める。**
 - セキュリティは犠牲にしない = フォーク発生率を一定に抑える
 - フォーク発生率は、一部のノード群へのブロック到着時刻から算出。



手法の良し悪し：適用可能性

- 「その手法で Bitcoin を改善できるの？」
- 適用可能性のレベル
 - (1) 一部のノードが採用すれば効果が出る 😊
 - 草の根で、適用できる
 - (2) 全ノードが採用する必要がある
 - (2-1) 移行手順を設計できる 🤖
 - 例: まずは並存して...
 - (2-2) 移行手順を設計できない 🙄
 - 新しいブロックチェーンネットワークを立ち上げる時にだけ適用可

隣接ノード
選択

送信元ノード
切り替え

生成間隔
調整

まとめ

- ブロックチェーンの起源・価値、基礎、性能とセキュリティの関係、首藤研での研究を紹介
- ネットワーク面のみからの性能の研究は、そろそろ...

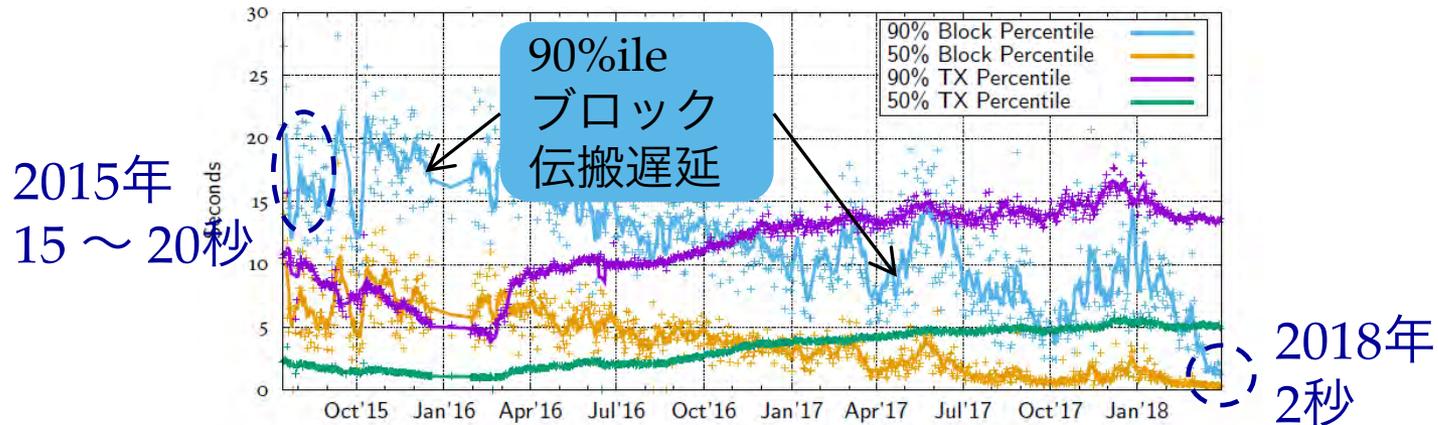


Figure 4.12: Bitcoin propagation delay for block and transaction propagation (50 % and 90 % percentiles). T. Neudecker: "Security and ...", Ph.D. thesis, 2018年

- 現在 ~ 今後：
セキュリティや、公平性などトラストレスに近いところ