

分散台帳技術における インテグリティとプライバシー保護に関する考察

2018年2月7日

日本アイ・ビー・エム株式会社 東京基礎研究所
吉濱佐知子

Sachiko Yoshihama
IBM Research - Tokyo

※本資料の内容は個人の見解であり、所属企業
の見解を代表するものではありません。

- 分散台帳技術は色々あるが、どうやって比較すればいいのか？
 - パフォーマンス？ 安全性？
- 例えばパフォーマンスを比較する場合
 - 「秒間～～件の処理が可能」といっても、ノード数や処理の複雑さ、各種構成パラメーター、によって大きく異なってしまう
 - 条件を揃えるため、様々なユースケースにおける「ベンチマーク」を作成し、様々な基盤を同じ条件で比較するのが一般的。
- 分散台帳技術の安全性の意味は？
 - 「安全」ってどういう意味？
 - 「プライバシーが守れる」ってどういう意味？

- 分散台帳技術の種類を、基本機能の観点から整理する
- 分散台帳技術を使う参加者の種類を定義する
- 安全性に求められる性質を整理し、その意味を定義する
- 具体的なユースケースにおける安全性の要件を考えてみる
- 代表的な分散台帳技術の実装における、それぞれの要件への対応状況を考察してみる

- 分散台帳技術の種類を、基本機能の観点から整理する
- 分散台帳技術を使う参加者の種類と役割を定義する
- 安全性に求められる性質を整理し、その意味を定義する
- 具体的なユースケースにおける安全性の要件を考えてみる
- 代表的な分散台帳技術の実装における、それぞれの要件への対応状況を考察してみる

分散台帳技術の種類を、基本機能の観点から整理する

- 参加者タイプ
- データ構造
- トランザクション処理方式
- コンセンサス

Public Network

誰でもネットワークに参加可能

 **bitcoin**



- 政府により規制されない、転々流通可能な仮想通貨を、中央集権的管理主体なしに実現

Permissioned Network

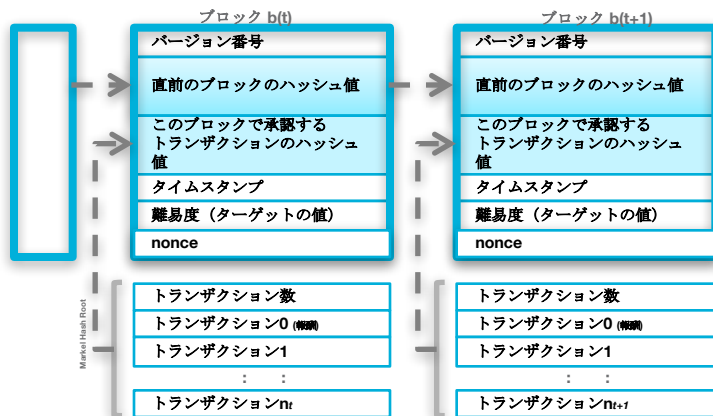
参加許可制



- 業界コンソーシアムなどのビジネスネットワークの中で、組織をまたがる業務に適用
- 高いセキュリティや信頼性への要件
- 分散DB・コンピューティングの技術を取り入れ、業務システムとして受け入れやすい形に変化。

ブロック

トランザクションの履歴を記録。
暗号的ハッシュ関数により、過去のトランザクション履歴の改竄を困難とする構造。



データ例: 取引記録

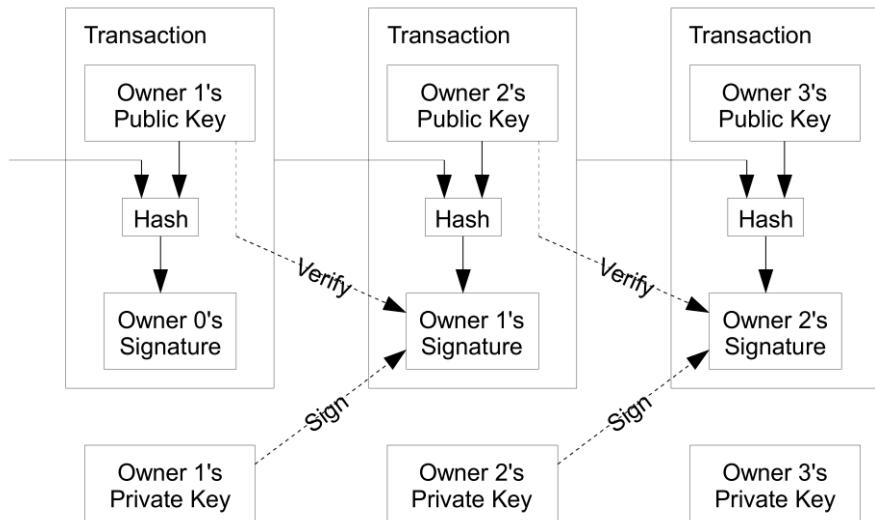
ステート

トランザクションを実行した結果の最新状態を記録する。



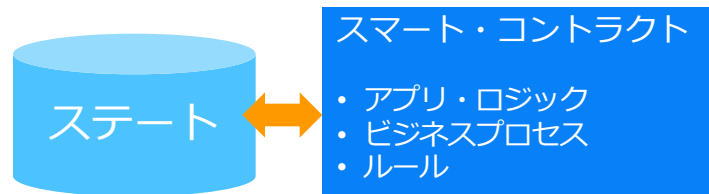
データ例: 口座残高
+ 任意の複雑な構造のデータ

UTXO (Unspent Transaction Output)



スマート・コントラクト

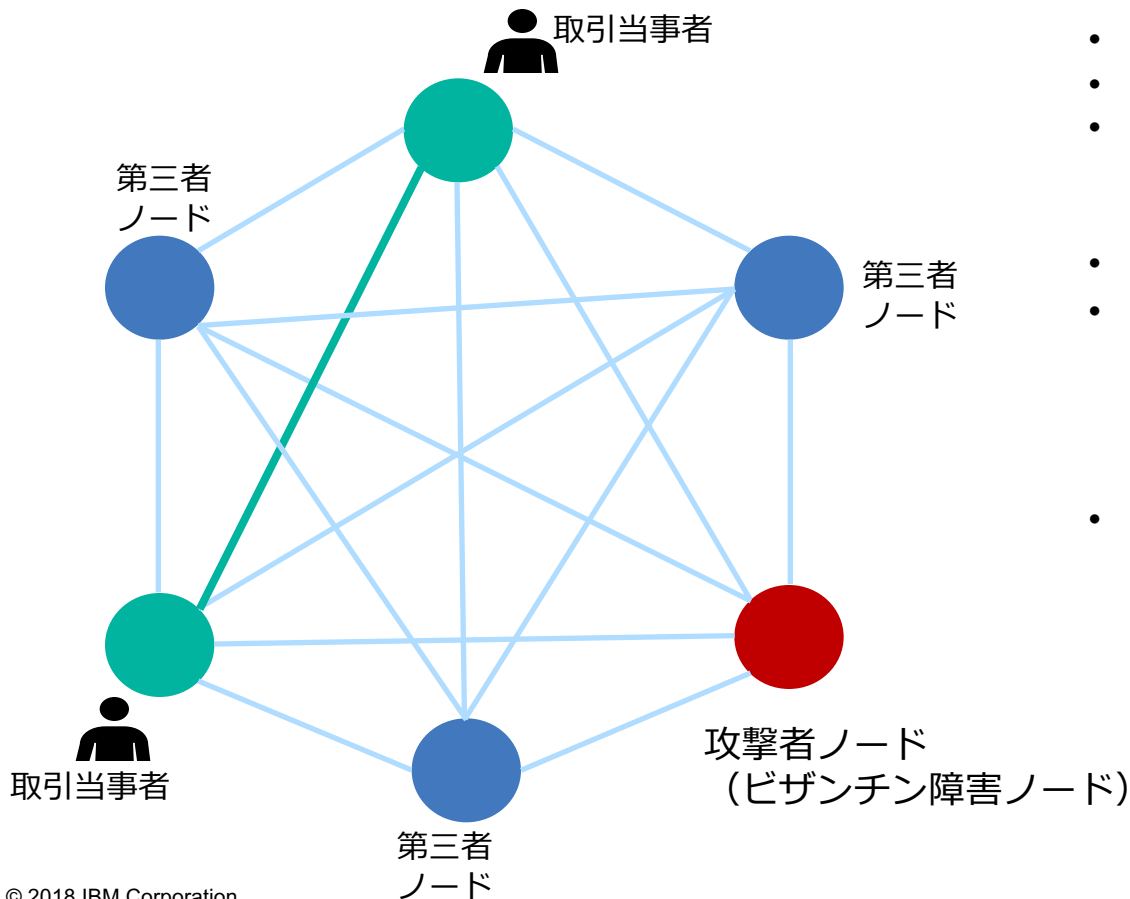
- 任意のアプリケーションロジックを実行
- ビジネス・プロセスやルールを、参加者間で共有
- 複雑な処理を実装可能



* source: Satoshi Nakamoto, Bitcoin: A Peer-to-Peer Electronic Cash System

	Proof-of-Work (PoW)	分散コンセンサス形成アルゴリズム
方式	<ul style="list-style-type: none"> 計算競争の勝者がブロックを追加するとともに報酬を受ける → 計算資源量等に応じて確率的に勝者が決まる。 亜種: PoI, PoS...	<ul style="list-style-type: none"> メッセージ交換により合意形成を行う、分散コンセンサス形アルゴリズム (e.g., Paxos, VSR, Raft, PBFT, etc.)
長所	<ul style="list-style-type: none"> スケーラビリティ 	<ul style="list-style-type: none"> 軽量・低消費電力 フォークしない ファイナリティを保証 高いパフォーマンスを実現しやすい
短所	<ul style="list-style-type: none"> 安全性 (PoWにおける51%攻撃) フォーク (分岐) ファイナリティ欠如 電力使用量→コスト高 	<ul style="list-style-type: none"> ノード数が増えるとパフォーマンスが落ちやすい
対応ネットワーク	<ul style="list-style-type: none"> Public Network で匿名の不特定多数の参加者間で使用可能 	<ul style="list-style-type: none"> Permissioned Network が前提

- 分散台帳技術の種類を、基本機能の観点から整理する
- 分散台帳技術を使う参加者の種類と役割を定義する
- 安全性に求められる性質を整理し、その意味を定義する
- 具体的なユースケースにおける安全性の要件を考えてみる
- 代表的な分散台帳技術の実装における、それぞれの要件への対応状況を考察してみる



- N 個のノードが参加 $\{n_1, n_2, \dots, n_N\}$
- 最大 f 個のノードがビザンチン障害
- 各取引において、取引当事者（カウンターパーティ）がいる。
- i 番目のノードの持つ台帳
- $dlt_i = \{h(tx_1), h(tx_2), \dots, h(tx_m)\},$
 $\{tx_1, tx_2, \dots, tx_m\}$
 - tx_j : j 番目のトランザクション
 - $h(tx_j)$: トランザクションのハッシュ値
- 各ノードは:
 - ✓ トランザクション内容の正当性をチェックするには tx_j を持つ必要がある
 - ✓ トランザクションの改竄を検知するだけなら $h(tx_j)$ を持っていればよい

- 分散台帳技術の種類を、基本機能の観点から整理する
- 分散台帳技術を使う参加者の種類と役割を定義する
- 安全性に求められる性質を整理し、その意味を定義する
- 具体的なユースケースにおける安全性の要件を考えてみる
- 代表的な分散台帳技術の実装における、それぞれの要件への対応状況を考察してみる

安全性: 分散コンセンサス形成に求められる性質

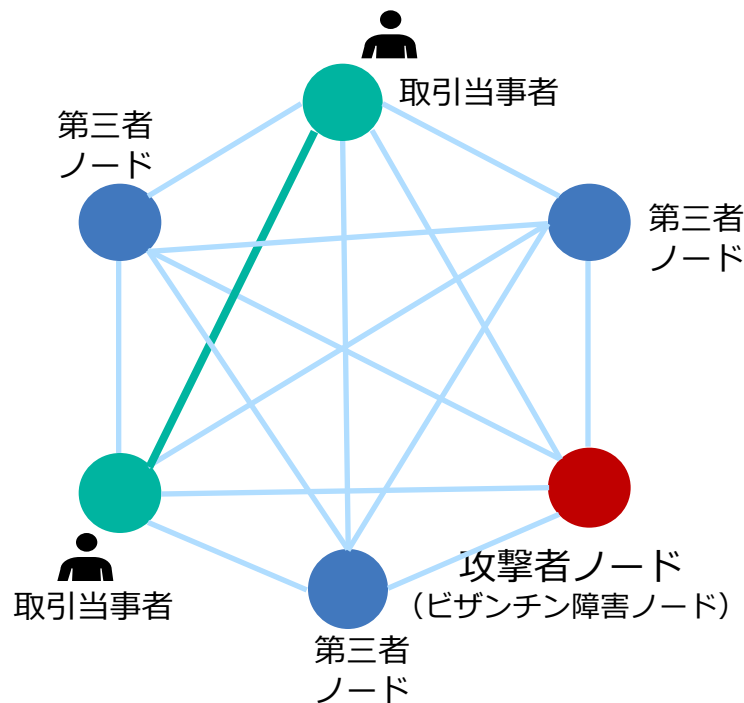
- 分散コンセンサス形成アルゴリズムは、分散システムの同期をとるための技術で、数十年来研究されている
- 非同期型のメッセージ通信を前提とする (eventual-synchrony network model)
- メッセージがネットワーク内に発信 (broadcast) された後, コンセンサスを経て一定時間内に健全なノードに配信 (deliver) され、ノード間でメッセージの順序が保証される

安全=アトミック・ブロードキャスト の性質を満たす *1

- 有効性 (Validity):
 - 健全なノード p がメッセージ m を発信した場合, そのメッセージ m はいずれそのノード p 上に配信される.
- 合意 (Agreement) :
 - ある健全なノードにメッセージ m が配信される場合, そのメッセージは全ての健全なノードに配信される.
- 完全性 (Integrity) :
 - 健全なノードは各メッセージを最大 1 回しか配信しない.
- 全順序 (Total Order) :
 - 任意の 2 つの健全なノードの間で, 常に配信されたメッセージの順序が同一となる.

分散台帳技術では、従来の分散システムよりも、セキュリティに対する要件が重要

- 攻撃者の存在する環境で、利益相反する複数の主体が取引を行う



インテグリティ要件

- [I1] トランザクション内容の正当性
- [I2] 改竄が検知できる
- [I3] ファイナリティ

プライバシー/秘匿性要件

- [C1] 第三者に対する匿名性
- [C2] 取引当事者同士の匿名
- [C3] 第三者に対するトランザクション内容の秘匿
- [C4] 第三者に対するトランザクション存在の秘匿
- [C5] 第三者に対するステートの秘匿

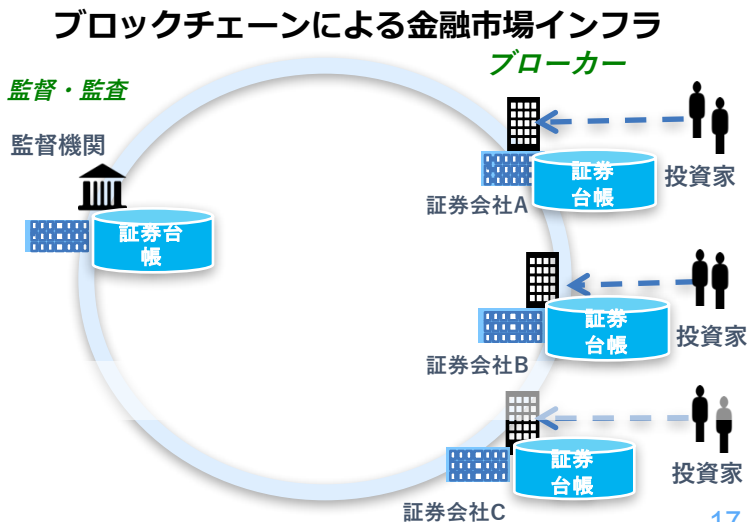
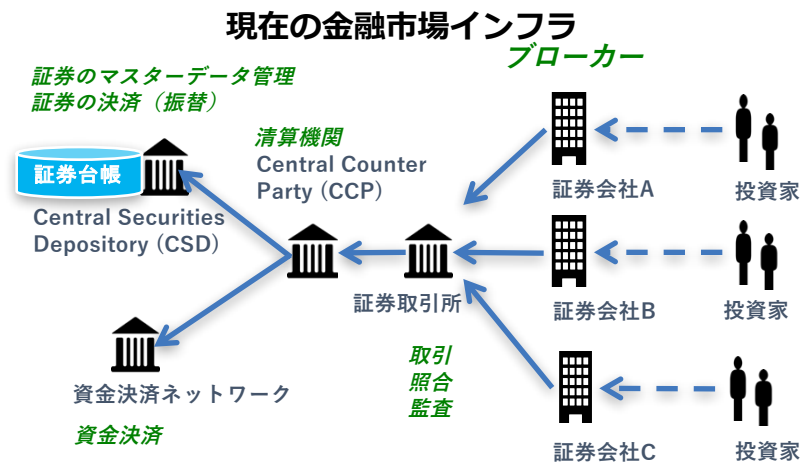
- 分散台帳技術の種類を、基本機能の観点から整理する
- 分散台帳技術を使う参加者の種類と役割を定義する
- 安全性に求められる性質を整理し、その意味を定義する
- 具体的なユースケースにおける安全性の要件を考えてみる
- 代表的な分散台帳技術の実装における、それぞれの要件への対応状況を考察してみる

- 事例: Bitcoin, その他のコイン
- 一般的な実装: UTXO + PoW (または亜種) によるパブリックネットワーク
- 実装アプローチ
 - タイプ: **Public** or Permissioned
 - データ構造: ブロック and/or ステート
 - トランザクション処理: UTXO or スマートコントラクト

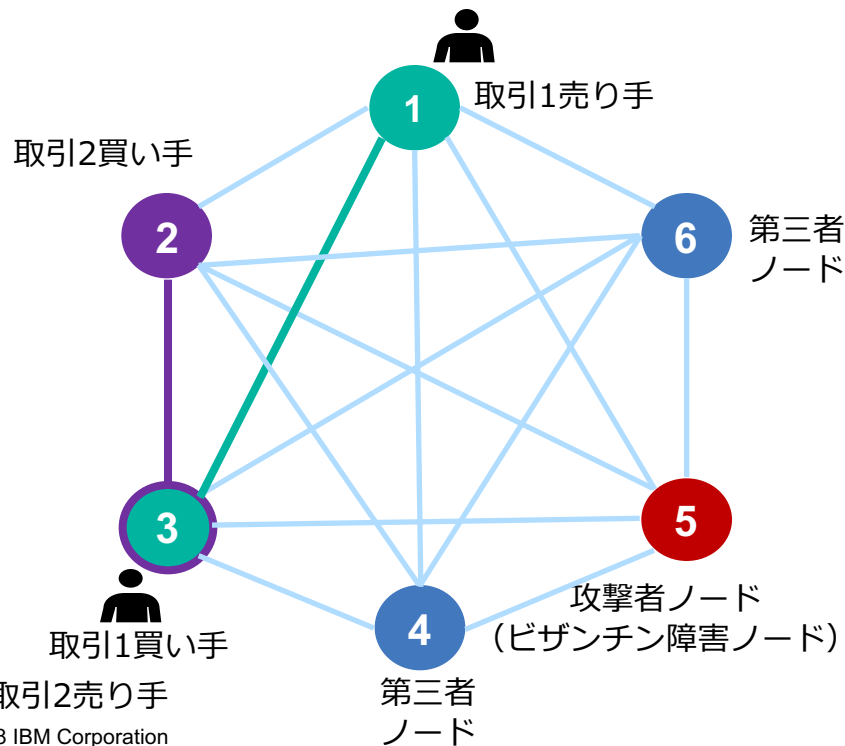
項目	要件
[I1] トランザクション内容の正当性	必要
[I2] 改竄が検知できる	必要
[I3] ファイナリティ	ゆるい *
[C1] 第三者に対する匿名性	要
[C2] 取引当事者同士の匿名性	要
[C3] トランザクション内容の秘匿	ゆるい *
[C4] トランザクションの存在の秘匿	ゆるい *
[C5] ステートの秘匿	—

* 本来は要件であると思われるが、UTXO実装が多いため、慣習的に満たさなくても許されている

- 証券の取引が成立した後の、（売買注文の条件がマッチ）、証券と資金の決済
- 複雑なネットティング処理や、DVP (Delivery-versus-Payment) 決済が必要となる
- 実装アプローチ
 - タイプ: **Permissioned**（認可された金融機関に限定）
 - データ構造: ステート (and ブロック)
 - トランザクション処理: スマートコントラクト

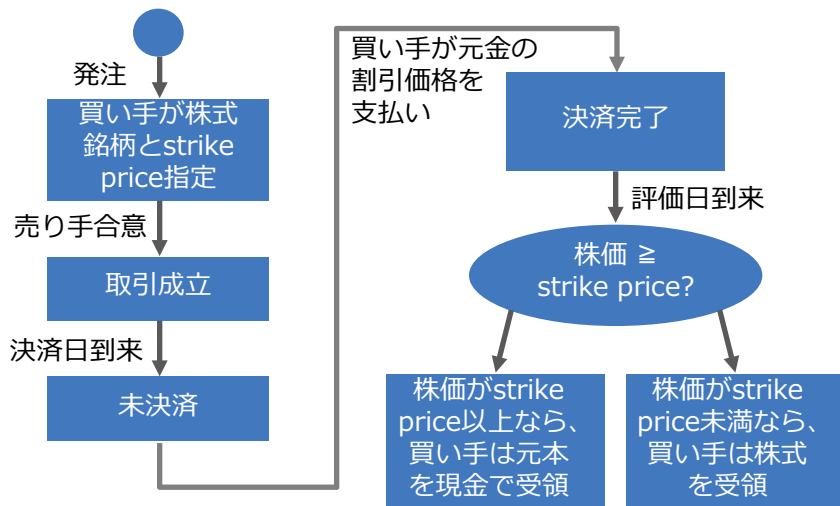


- ある取引の決済が完了するためには、売り手の証券残高、買い手の資金残高が共に十分ある必要あり
- 取引の内容は第三者ノードから秘匿する必要がある
- 次に別のノードが取引をするときは、そのノードも証券残高・資金残高を参照できる必要がある



項目	要件
[I1] トランザクション内容の正当性	必要 (重要)
[I2] 改竄が検知できる	必要 (重要)
[I3] ファイナリティ	必要 (重要)
[C1] 第三者に対する匿名性	必要 (重要)
[C2] 取引当事者同士の匿名性	不要
[C3] トランザクション内容の秘匿	必要 (重要)
[C4] トランザクションの存在の秘匿	K-匿名性
[C5] ステートの秘匿	必要 (重要)

- 事例: デリバティブ契約や、デリバティブを証券化した金融商品
- 例) 株価連動社債 (ELN: Equity Linked Note)は、株式とオプション取引を組み合わせた金融商品
- 実装アプローチ
 - タイプ: **Permissioned** (認可された金融機関に限定)
 - データ構造: ステート (and ブロック)
 - トランザクション処理: スマートコントラクト

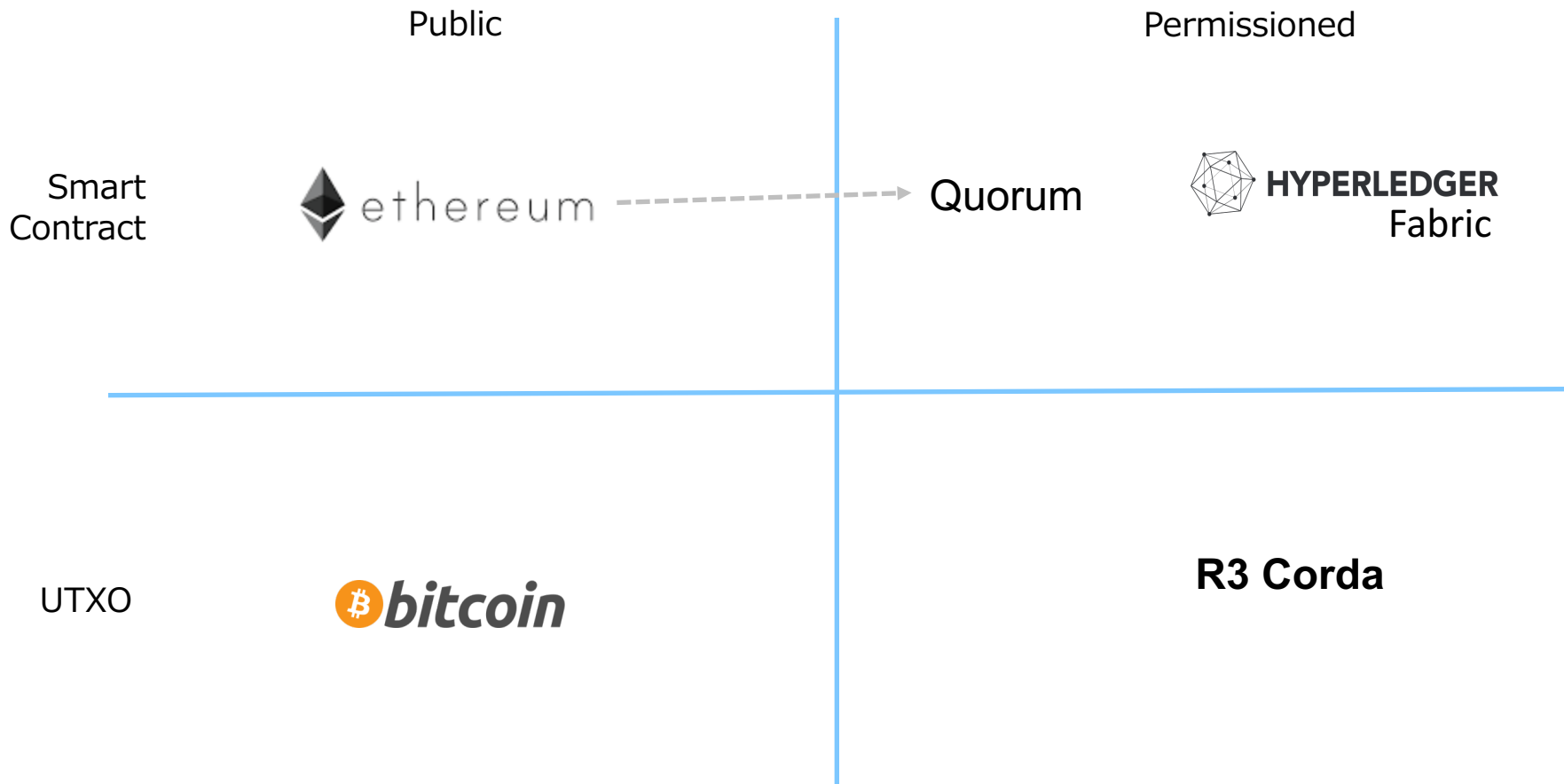


項目	要件
[I1] トランザクション内容の正当性	必要 *1
[I2] 改竄が検知できる	必要 *1
[I3] ファイナリティ	必要 *1
[C1] 第三者に対する匿名性	必要 (重要)
[C2] 取引当事者同士の匿名性	不要
[C3] トランザクション内容の秘匿	必要 (重要)
[C4] トランザクションの存在の秘匿	k-匿名性
[C5] ステートの秘匿	必要 (重要)

*1 ただし当事者同士が合意できれば問題ない

- 分散台帳技術の種類を、基本機能の観点から整理する
- 分散台帳技術を使う参加者の種類と役割を定義する
- 安全性に求められる性質を整理し、その意味を定義する
- 具体的なユースケースにおける安全性の要件を考えてみる
- 代表的な分散台帳技術の実装における、それぞれの要件への対応状況を考察してみる

代表的な分散台帳技術の比較



- 分散台帳技術におけるインテグリティやプライバシーといったセキュリティ要件を定義し、既存の実装における要件の充足状況を考察
- 仮想通貨など、分散台帳として従来型のユースケース
 - PoW実装を前提とした歴史上の理由から、ファイナリティに関する要件がゆるい
 - 匿名性以外の秘匿性要件も弱い
- 証券ポストトレード処理や金融契約
 - 金融システムとして高額な決済が行われるため、法規制上強いプライバシー保護要件がある
 - 認可された金融機関だけ → Permissioned ブロックチェーンが必須
 - 複雑な状態遷移が発生するので、実装にはスマートコントラクトやステートが必要
 - プライバシーとインテグリティのトレードオフ
 - 「取引のプライバシーを守りつつ、残高は共有したい」というような相反する要求の難しさ
- 分散台帳技術の比較
 - PoWやその亜種ではファイナリティが保証できない。
 - パブリック型では匿名性は保証できるが、トランザクションの存在や中身は隠せない
 - Permissioned型はデータ暗号化や配布範囲を制限するなどプライバシー保護の工夫をしている一方、特別な役割のノードを持ち、これらのビザンチン障害を許容できない場合が多い