

高機能暗号について

岡本 龍明

NTT 社会情報研究所

July 26, 2023

もし共通鍵暗号しかないとする

インターネットの安全性をどのように守るか？

信頼できるクラウドサービスを利用してさまざまなセキュリティ機能を実現

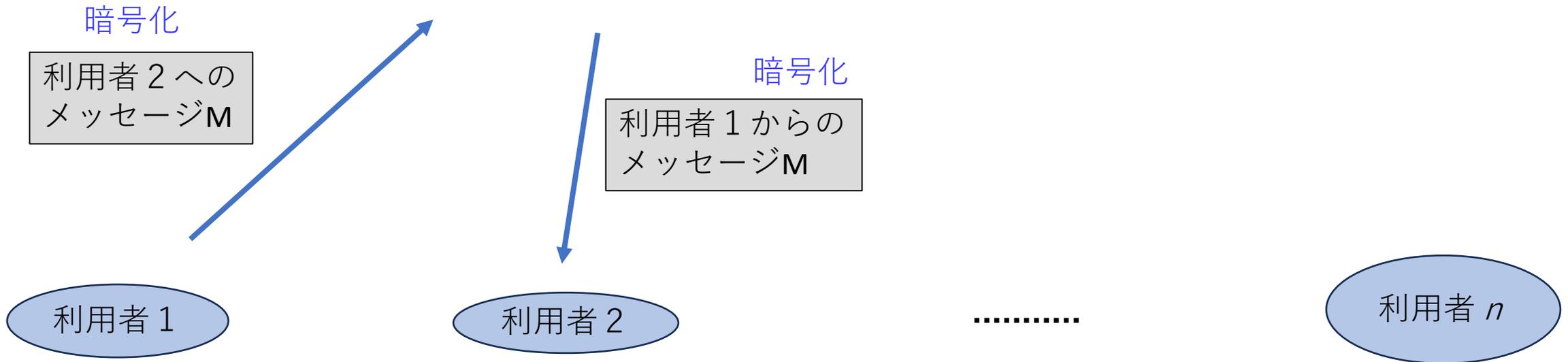
- 秘匿通信サービス
- 認証・署名サービス
- 秘密計算サービス
- データベースサービス

etc

秘匿通信サービス（基本）

秘匿通信サービス・サーバ

利用者との間の通信はすべて共通鍵暗号で暗号化
(各利用者との間の秘密鍵はサービス契約時に設定)

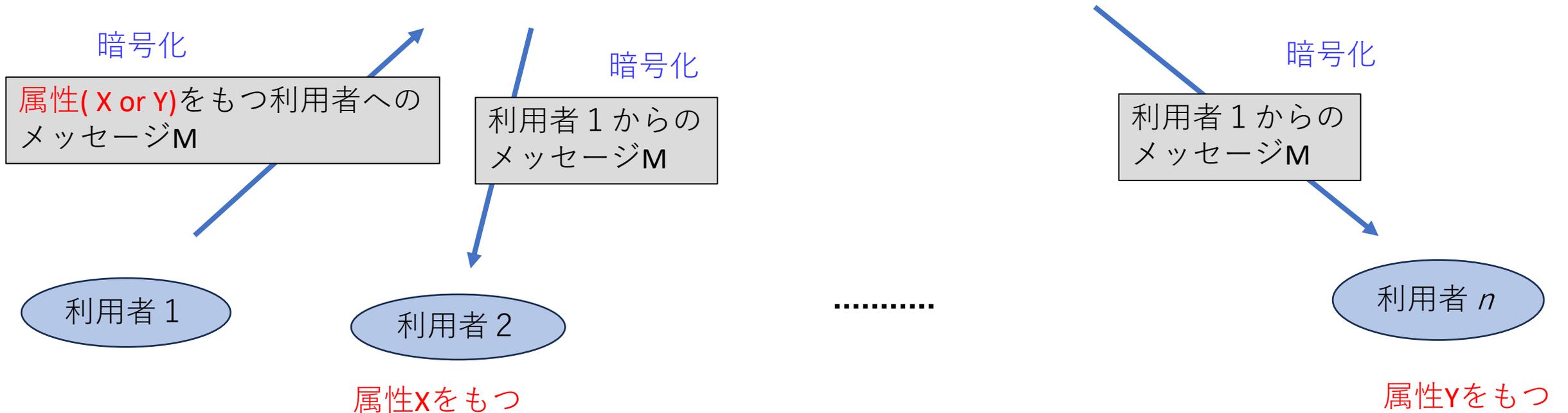


秘匿通信サービス（応用1）

秘匿通信サービス・サーバ

利用者との間にはすべて共通鍵暗号で暗号化
(各利用者との間の秘密鍵はサービス契約時に設定)

利用者の属性などの情報を保持

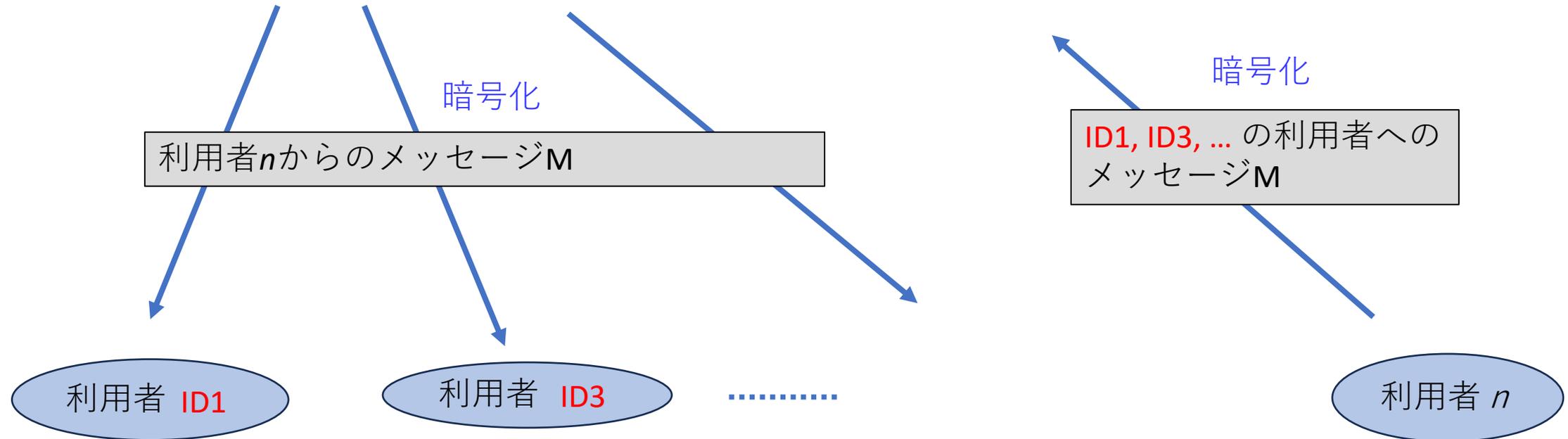


秘匿通信サービス（応用2）

秘匿通信サービス・サーバ

利用者との間にはすべて共通鍵暗号で暗号化
(各利用者との間の秘密鍵はサービス契約時に設定)

利用者のIDなどの情報を保持



認証・署名サービス（基本）

認証・署名サービス・サーバ

利用者との間はずべて共通鍵暗号で認証(MAC)
(各利用者との間の秘密鍵はサービス契約時に設定)

(文書M1, 利用者1) を署名文書データベースに登録

署名文書データベース

MAC付

文書M1の署名登録

利用者1

利用者2

(利用者1, 文書M1)
の署名検証依頼

MAC付

署名検証結果

利用者n

認証・署名サービス（応用1）

認証・署名サービス・サーバ

利用者との間はずべて共通鍵暗号で認証(MAC)
(各利用者との間の秘密鍵はサービス契約時に設定)
各利用者が所属するグループなどを保持
(グループ1, M1) を署名文書データベースに登録



MAC付

グループ1のメンバとして
文書M1の署名登録

利用者1

グループ1に所属

(グループ1, 文書M1)
の署名検証依頼

利用者2

.....

署名検証結果

利用者n

MAC付

認証・署名サービス（応用2）

認証・署名サービス・サーバ

利用者との間はずべて共通鍵暗号で認証(MAC)
(各利用者との間の秘密鍵はサービス契約時に設定)

((利用者1, ..., 10), M1) を署名文書データベースに登録



MAC付

(利用者1, ..., 利用者10) の
一人として文書M1の署名登録

利用者 1

利用者 2

.....

(利用者1, ..., 利用者10)
の誰かが文書M1の
署名者であるか検証依頼

MAC付

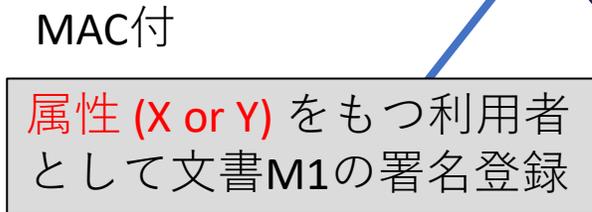
署名検証結果

利用者 n

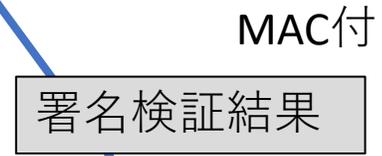
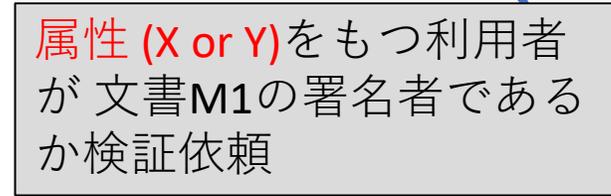
認証・署名サービス（応用3）

認証・署名サービス・サーバ

利用者との間はずべて共通鍵暗号で認証(MAC)
(各利用者との間の秘密鍵はサービス契約時に設定)
各利用者の属性情報を保持
(属性 (X or Y), M1) を署名文書データベースに登録



.....



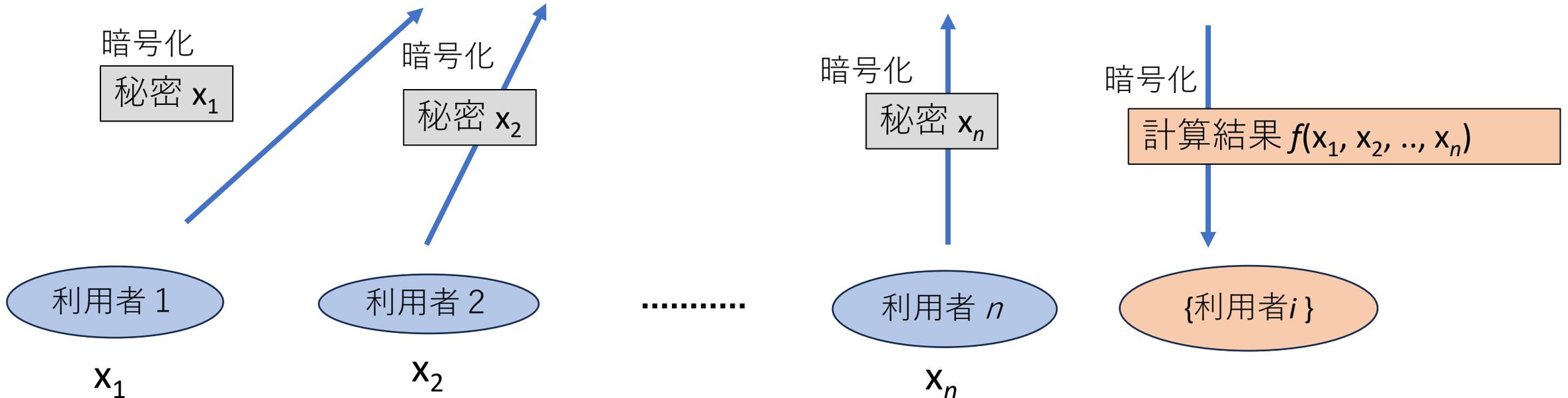
属性Xをもつ

秘密計算サービス

秘密計算サービス・サーバ

利用者との間にはすべて共通鍵暗号で暗号化
(各利用者との間の秘密鍵はサービス契約時に設定)

$f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ を計算



データベースサービス

データベースサービス・サーバ

利用者との間にはすべて共通鍵暗号で暗号化
(各利用者との間の秘密鍵はサービス契約時に設定)
検索依頼 (データ a_1) に対して
利用者属性 q_1 がアクセス条件 f_1 を満足するか?

アクセス制御
(DBMS)

データベース

暗号化

利用者属性 q_1 ,
検索依頼

検索結果 a_1

利用者 1

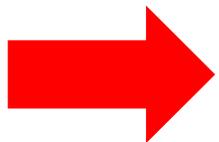
利用者 2

.....

利用者 n

クラウドサービスによるアプローチの問題点

- クラウドに信頼性を含めてすべての機能・権限が集中
(サービスが正しく機能するかは、クラウドの動作の正しさに全面的に依存。
すべての利用者のプライバシー情報はクラウドが保有)
集中／中央集権(centralized)
→ 分散／非中央集権(decentralized)
- クラウドに負荷が集中 (非効率)
→ 効率化

 高機能暗号

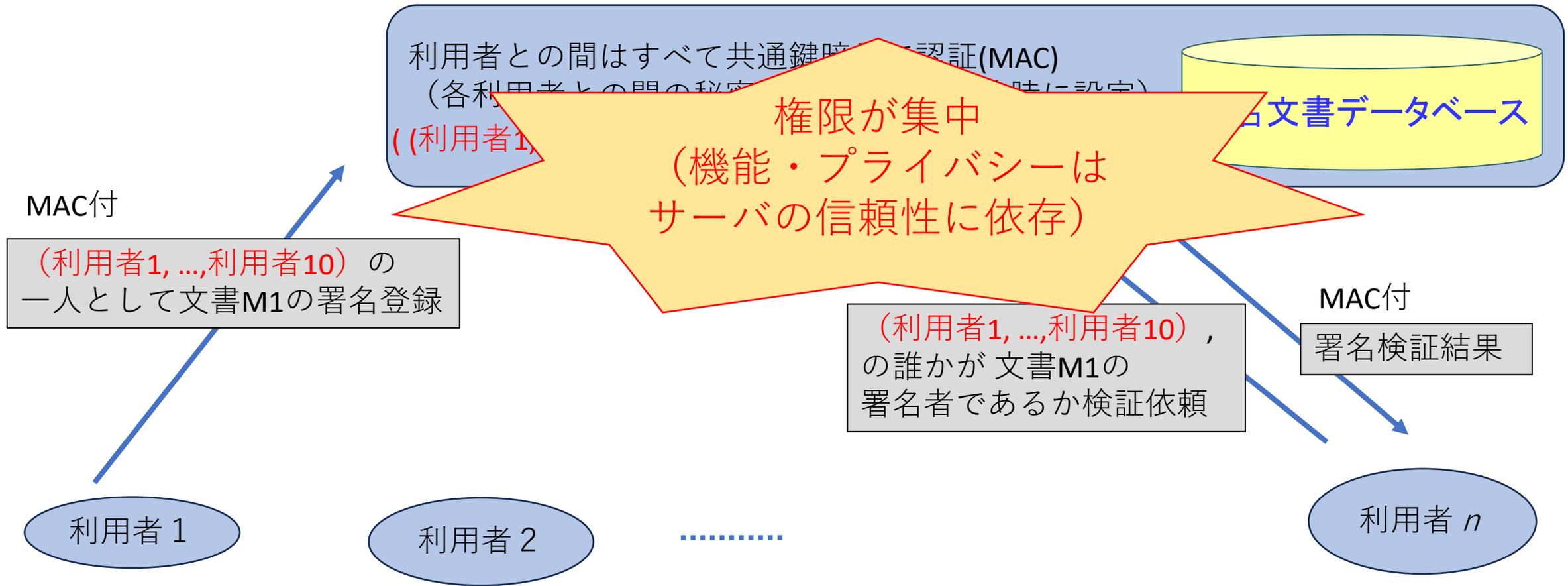
高機能暗号

- 秘匿通信サービス → (公開鍵暗号)、プロキシ暗号、再暗号化、属性ベース暗号、検索可能暗号、放送型暗号
- 認証・署名サービス → (デジタル署名)、グループ署名、リング署名、しきい値署名、属性ベース署名
- 秘密計算サービス → 多者秘密計算、準同型暗号、ゼロ知識証明
- データベースサービス → 属性ベース暗号、PIR (Private Information Retrieval)、Oblivious RAM

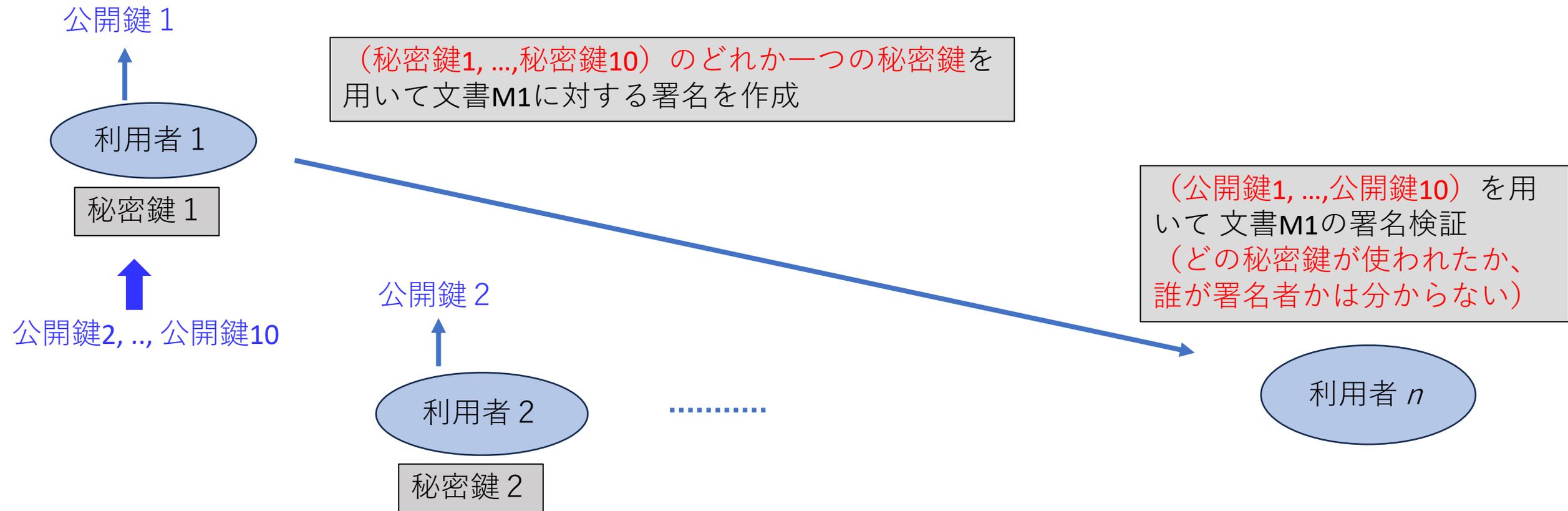
etc

高機能暗号の例 1 : 認証・署名サービス (権限の集中)

認証・署名サービス・サーバ

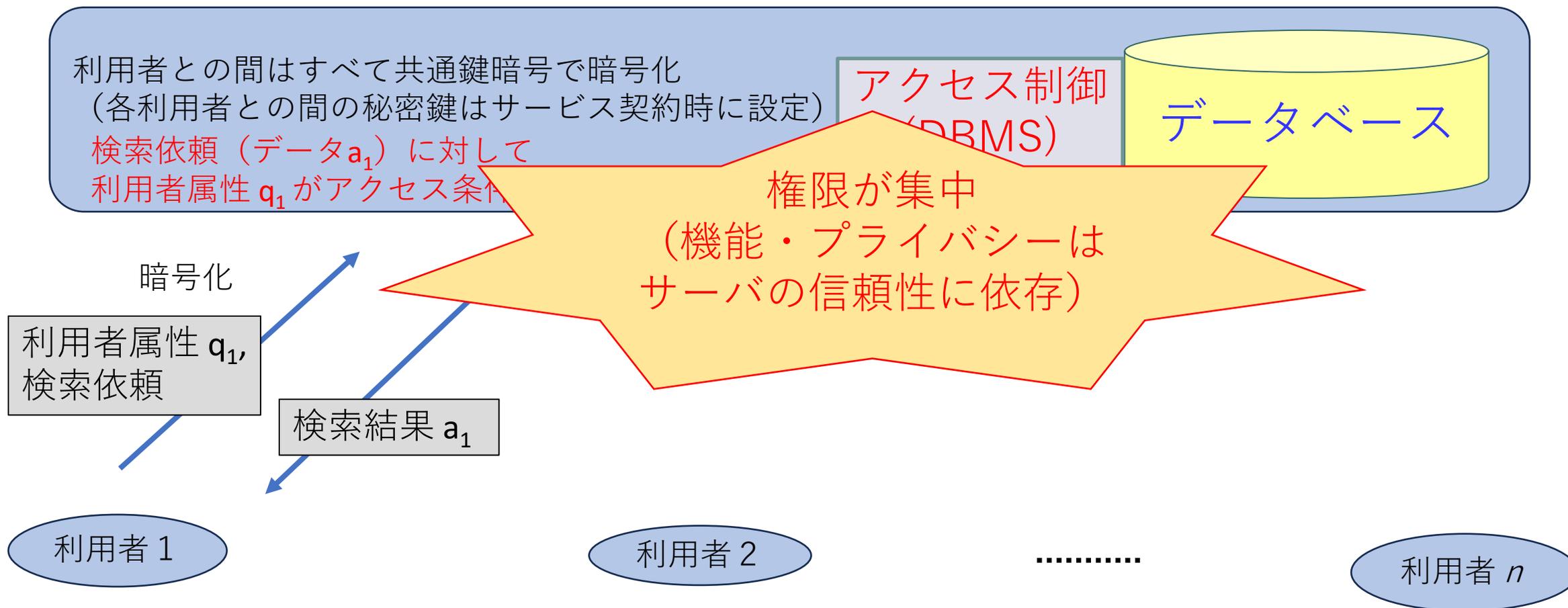


高機能暗号の例 1 : リング署名 (非中央集権化)

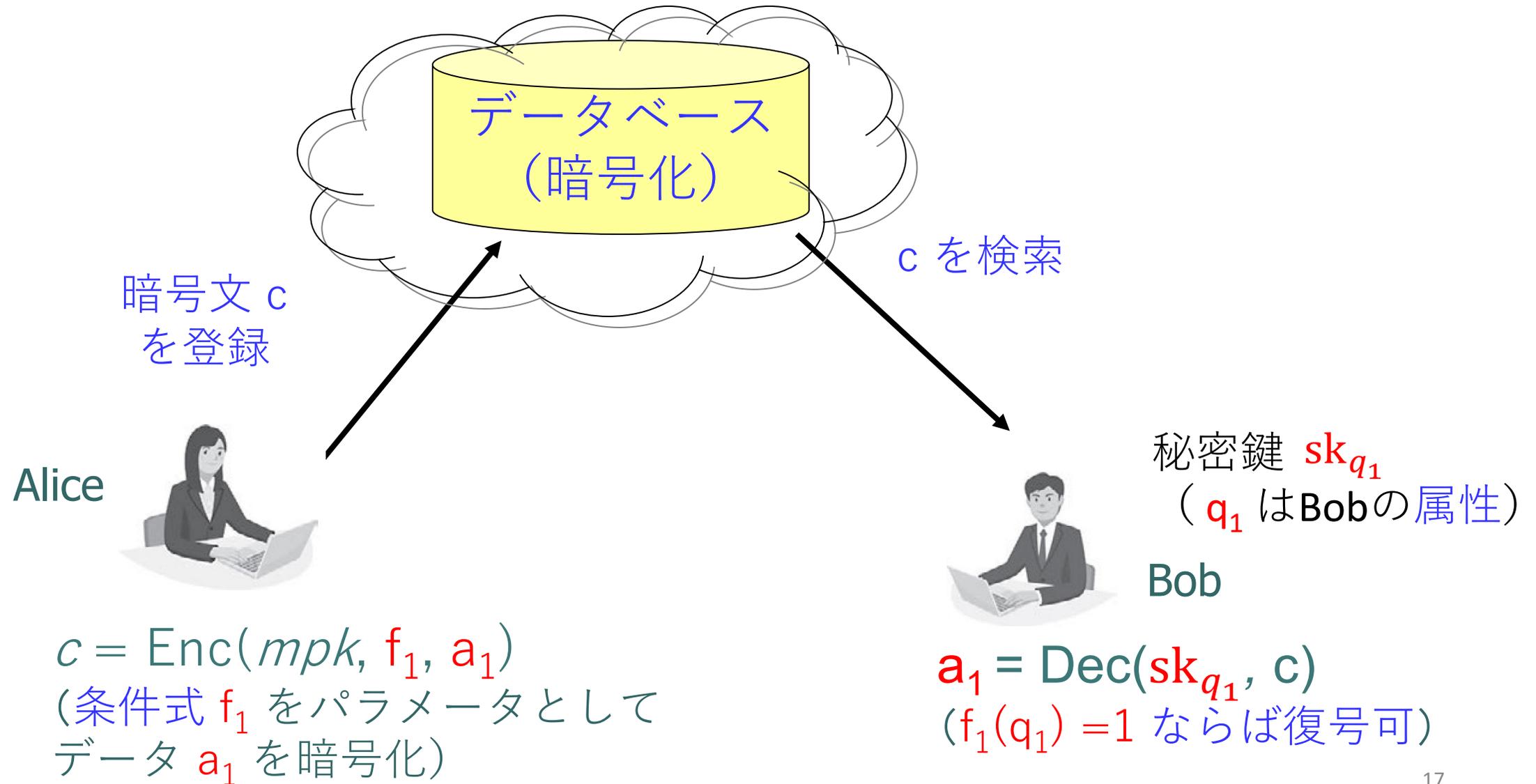


高機能暗号の例 2 : データベースサービス (権限の集中)

データベースサービス・サーバ



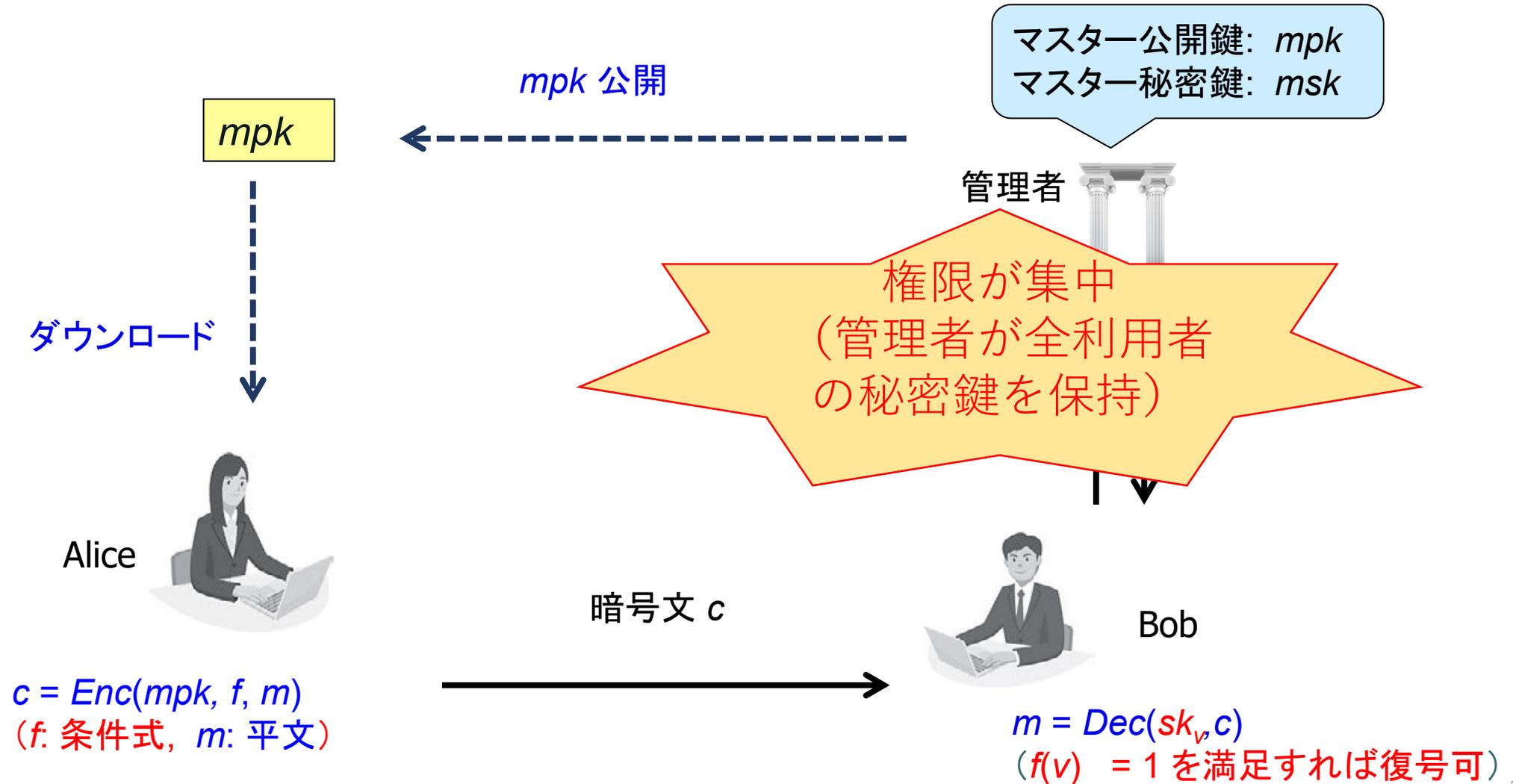
高機能暗号の例 2 : 属性ベース暗号 (非中央集権化)



研究課題

- **耐量子**高機能暗号（例：LWE/SIS仮定ベース高機能暗号）
- **新しい機能**への拡張（例：ブロックチェーンへの応用、Adaptor署名）
- **非中央集権化**の推進（例：DMA-ABE/ABS）

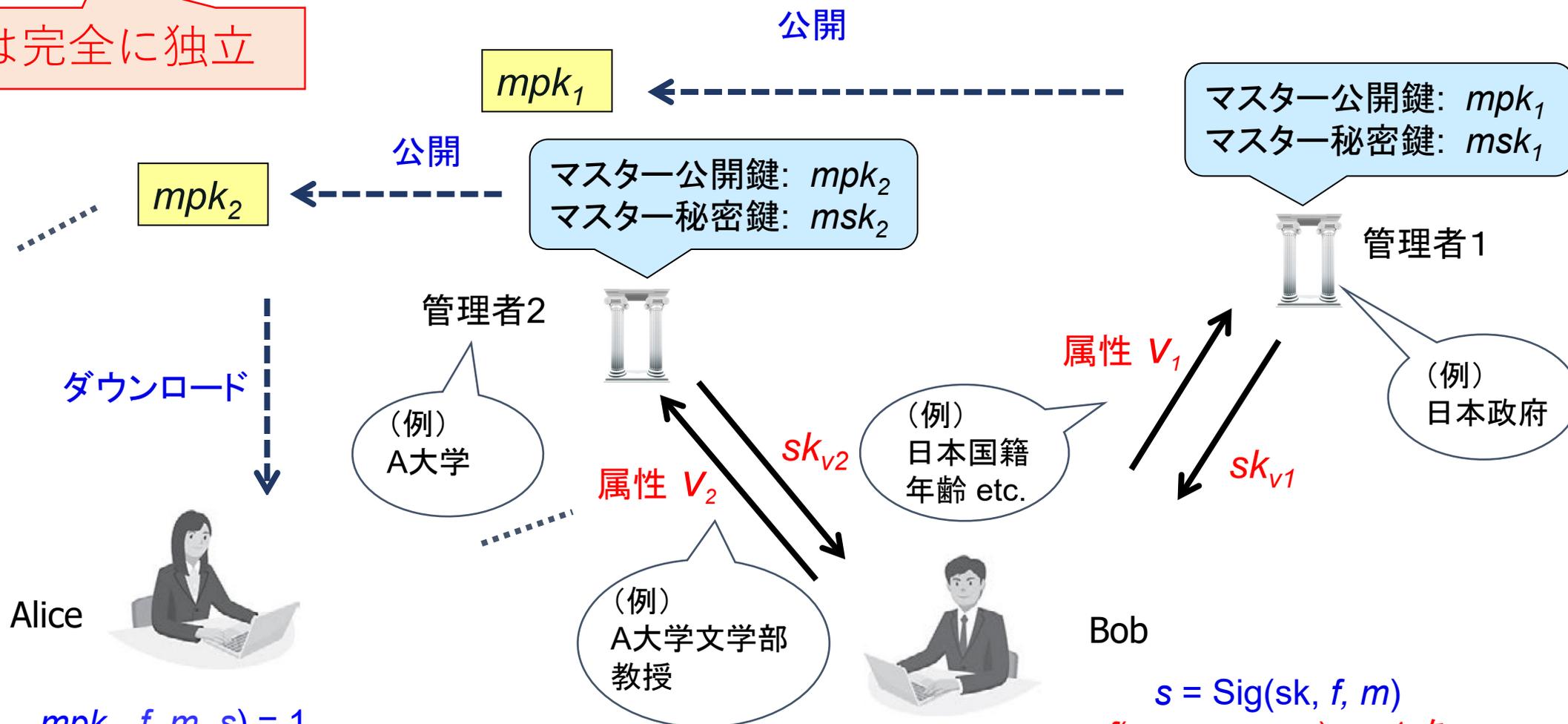
非中央集権化の推進： (例) 属性ベース暗号・署名（基本形）



非中央集権化の推進：

(例) DMA (非中央集権多管理者) 属性ベース暗号・署名

各管理者は完全に独立



$$Ver(mp_k_1, \dots, mp_k_t, f, m, s) = 1$$

$f(V_1, V_2, \dots, V_t) = 1$ を満足する属性をもつ
署名者による署名であることを検証

署名 s , 文書 m , 関係式 f

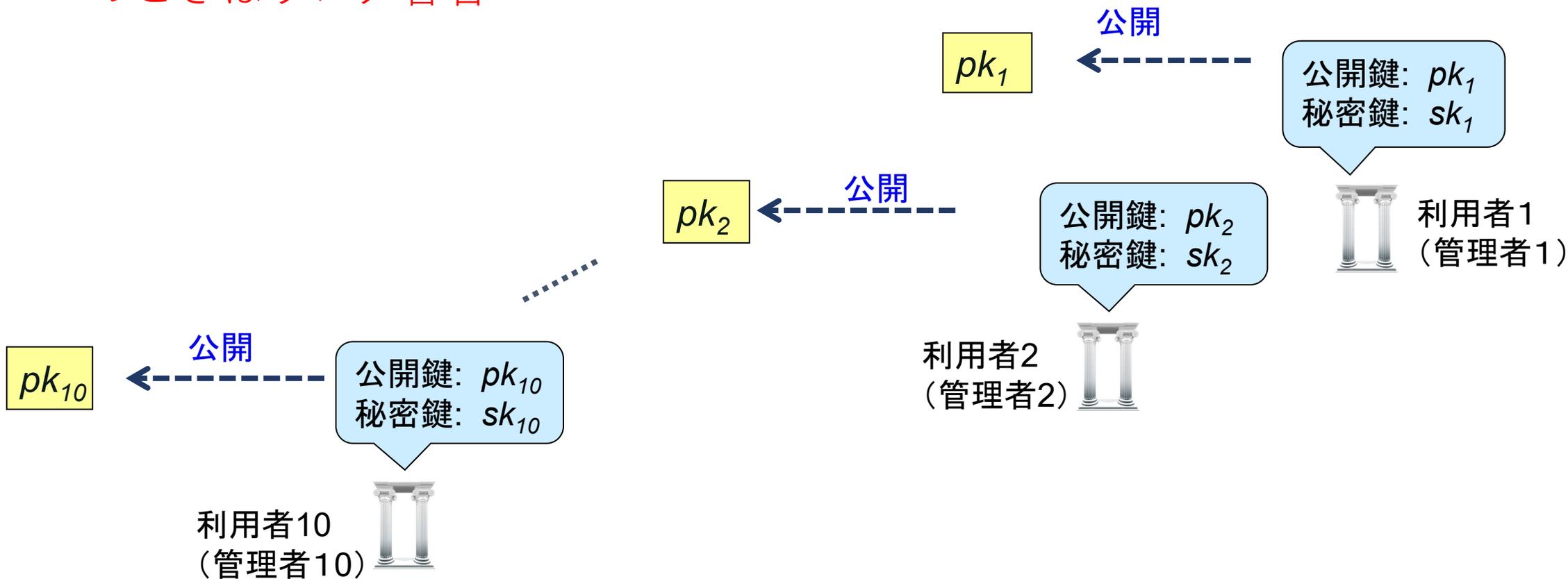
$$s = \text{Sig}(sk, f, m)$$
$$f(V_1, V_2, \dots, V_t) = 1 \text{ を満足すれば署名可,}$$
$$sk \subseteq \{sk_{v1}, sk_{v2}, \dots, sk_{vt}\}$$

非中央集権化の推進：

(例) DMA属性ベース署名はリング署名の一般化

$$f(v_1, v_2, \dots, v_t) = (v_1 = pk_1) \vee (v_2 = pk_2) \vee \dots \vee (v_t = pk_t)$$

のときはリング署名

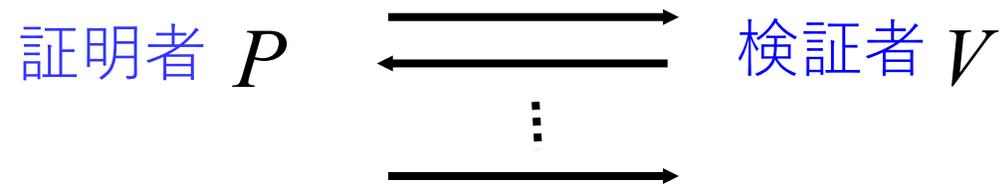


研究課題

- 耐量子高機能暗号（例：LWE/SIS仮定ベース高機能暗号）
- 新しい機能への拡張（例：ブロックチェーンへの応用、Adaptor署名）
- 非中央集権化の推進（例：DMA-ABE/ABS）
- 利便性・性能向上・応用の進展（例：zk-SNARK, Doubly Efficient PIR）

利便性・性能向上・応用の進展：（例）ゼロ知識証明

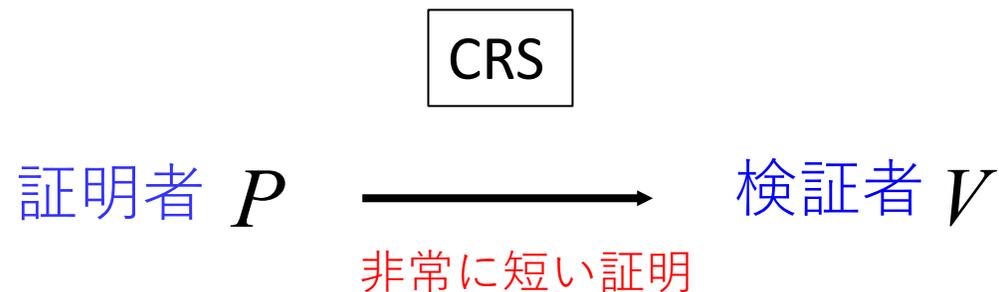
- 標準モデルでは、ゼロ知識証明は対話（4回以上）を必要とする。



- 非対話ゼロ知識証明（非標準モデル）において、標準的な仮定の下では証明サイズをある程度以上小さくできない。
- 非標準的なモデル／仮定**（CRS（共通参照情報）をシステムで共有するモデルやジェネリック群モデルなど）では、**非対話で非常に効率的な**（証明サイズが小さい）ゼロ知識証明が可能。ブロックチェーンなどで利用。

（例） zk-SNARK (Succinct Non-interactive ARgument of Knowledge)

証明のサイズが命題のサイズにかかわらず固定で非常に短い（例：群要素3つ）



研究課題

- 耐量子高機能暗号（例：LWE/SIS仮定ベース高機能暗号）
- 新しい機能への拡張（例：ブロックチェーンへの応用、Adaptor署名）
- 非中央集権化の推進（例：DMA-ABE/ABS）
- 利便性・性能向上・応用の進展（例：zk-SNARK , Doubly Efficient PIR）
- 量子高機能暗号（例：量子マネー etc）

まとめ

- 高機能暗号：様々なクラウドサービス（秘匿通信、認証・署名、秘密計算、データベースなど）に対して非中央集権化した効率的な解決策を提供
- 研究課題：
 - 耐量子高機能暗号
 - 新しい機能への拡張
 - 非中央集権化の推進
 - 利便性・性能向上・応用の進展
 - 量子高機能暗号