

SAS-M_{izoguchi}

Simple And Secure Mutual Authentication Protocol

MIZOGUCHI Koki¹

Kochi University of Technology

November 16, 2022



KOCHI UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

¹情報セキュリティシステム研究室

概要

特徴

SAS-M（仮）は、SAS-L を基盤として、Client と Server が相互認証する機能を追加した認証プロトコル.

相互認証の必要性

SAS-L では、Server から Client の認証は可能だが、Server から登録されている Client は Server が正当なものとして通信が行われる．つまり、Client は Server を真には認証していない．**Server を真に認証するところで、重要な情報を送る Client は Server の正当性を確かめることに十分な意味を見出せる．**

認証手順

Server 側の処理

Server 生成データ

$$A_i = E_1(\text{SID} \mid S \oplus N_i)$$

$$A_{i+1} = E_1(\text{CID} \mid S \oplus N_{i+1})$$

$$A_{i+2} = E_1(\text{CID} \mid S \oplus N_{i+2})$$

初回認証情報

$$A_i \oplus A_{i+1}$$

1. Secure
to Client

$$\beta_i = E_1(A_i \oplus A_{i+1})$$

$$\beta_{i+1} = (A_i \oplus A_{i+2})$$

2
to Client

送信用データ

¹SID：サーバ固有 ID

²CID：クライアント固有 ID

Server 側の処理

Server 生成データ

$$A_i = E_1(\text{SID} \mid S \oplus N_i)$$

$$A_{i+1} = E_1(\text{CID} \mid S \oplus N_{i+1})$$

$$A_{i+2} = E_1(\text{CID} \mid S \oplus N_{i+2})$$

初回認証情報

$$A_i \oplus A_{i+1}$$

1. Secure
to Client

$$\beta_i = E_1(A_i \oplus A_{i+1})$$

$$\beta_{i+1} = (A_i \oplus A_{i+2})$$

2
to Client

送信用データ

¹SID：サーバ固有 ID

²CID：クライアント固有 ID

Server 側の処理

Server 生成データ

$$A_i = E_1(\text{SID} \mid S \oplus N_i)$$

$$A_{i+1} = E_1(\text{CID} \mid S \oplus N_{i+1})$$

$$A_{i+2} = E_1(\text{CID} \mid S \oplus N_{i+2})$$

初回認証情報

$$A_i \oplus A_{i+1}$$

1. Secure
to Client

$$\beta_i = E_1(A_i \oplus A_{i+1})$$

$$\beta_{i+1} = (A_i \oplus A_{i+2})$$

2
to Client

送信用データ

¹SID：サーバ固有 ID

²CID：クライアント固有 ID

Server 側の処理

Server 生成データ

$$A_i = E_1(\text{SID} \mid S \oplus N_i)$$

$$A_{i+1} = E_1(\text{CID} \mid S \oplus N_{i+1})$$

$$A_{i+2} = E_1(\text{CID} \mid S \oplus N_{i+2})$$

初回認証情報

$$A_i \oplus A_{i+1}$$

1. Secure
to Client

$$\beta_i = E_1(A_i \oplus A_{i+1})$$

$$\beta_{i+1} = (A_i \oplus A_{i+2})$$

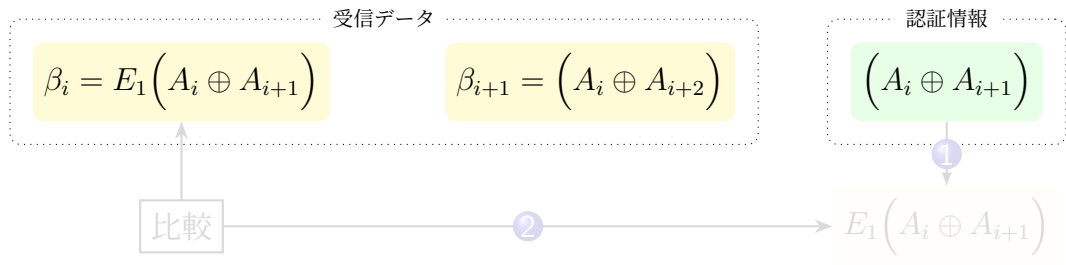
2
to Client

送信用データ

¹SID: サーバ固有 ID

²CID: クライアント固有 ID

Client 側の処理

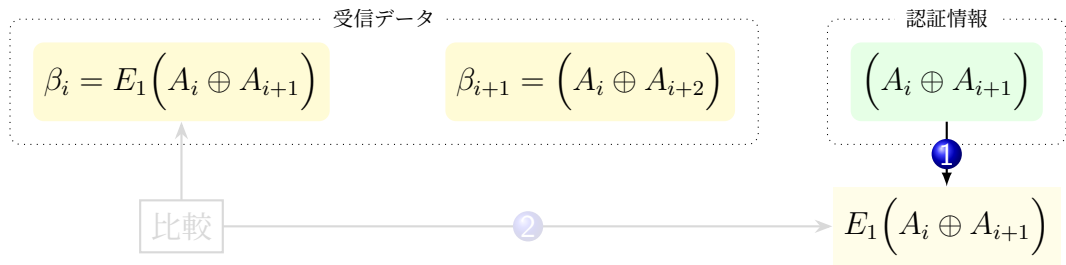


① 認証情報に一方方向ハッシュ関数を施す。

② 比較で Client が Server を検証する。

・ 不一致の場合、認証不成立。(Server が不正である可能性あり)

Client 側の処理

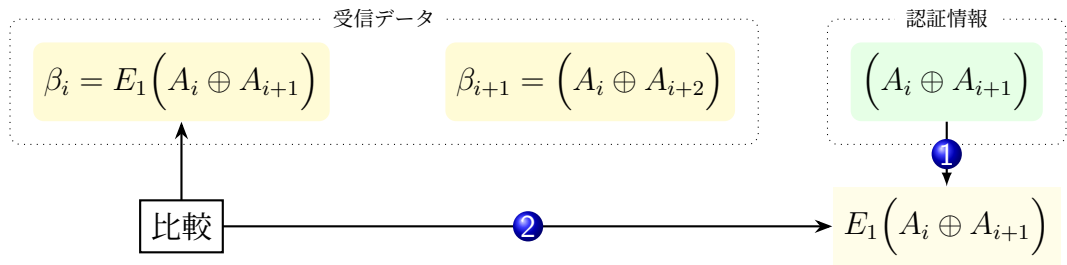


① 認証情報に一方方向ハッシュ関数を施す。

② 比較で Client が Server を検証する。

・ 不一致の場合、認証不成立。(Server が不正である可能性あり)

Client 側の処理

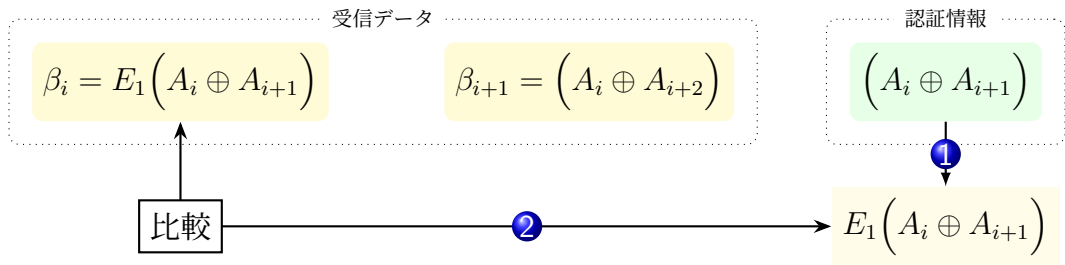


① 認証情報に一方方向ハッシュ関数を施す。

② 比較で Client が Server を検証する。

● 不一致の場合、認証不成立。(Server が不正である可能性あり)

Client 側の処理

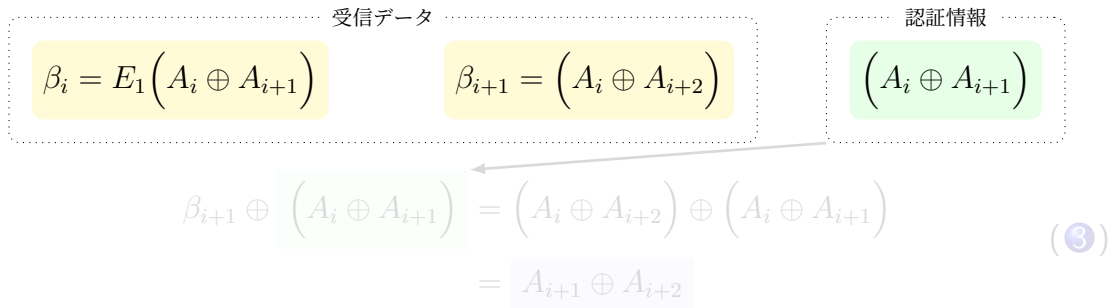


① 認証情報に一方方向ハッシュ関数を施す。

② 比較で Client が Server を検証する。

- 不一致の場合、認証不成立。（Server が不正である可能性あり）

Client 側の処理



- ③ 次回認証情報, $A_{i+1} \oplus A_{i+2}$ を Client に保存.
- ④ $\gamma_i = E_2(A_{i+1} \oplus A_{i+2})$ を生成.
- ⑤ γ_i を Server へ送信.

Client 側の処理

受信データ

$$\beta_i = E_1(A_i \oplus A_{i+1}) \quad \beta_{i+1} = (A_i \oplus A_{i+2})$$

認証情報

$$(A_i \oplus A_{i+1})$$

←

$$\beta_{i+1} \oplus (A_i \oplus A_{i+1}) = (A_i \oplus A_{i+2}) \oplus (A_i \oplus A_{i+1})$$
$$= A_{i+1} \oplus A_{i+2} \quad (3)$$

③ 次回認証情報, $A_{i+1} \oplus A_{i+2}$ を Client に保存.

④ $\gamma_i = E_2(A_{i+1} \oplus A_{i+2})$ を生成.

⑤ γ_i を Server へ送信.

Client 側の処理

受信データ

$$\beta_i = E_1(A_i \oplus A_{i+1}) \quad \beta_{i+1} = (A_i \oplus A_{i+2})$$

認証情報

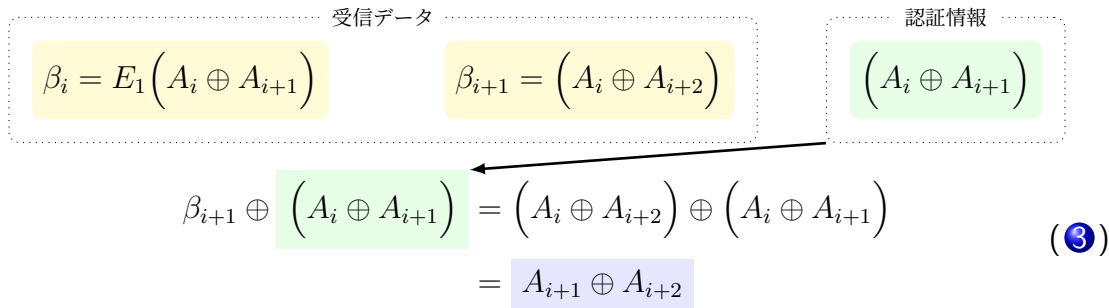
$$(A_i \oplus A_{i+1})$$

←

$$\beta_{i+1} \oplus (A_i \oplus A_{i+1}) = (A_i \oplus A_{i+2}) \oplus (A_i \oplus A_{i+1})$$
$$= A_{i+1} \oplus A_{i+2} \quad (3)$$

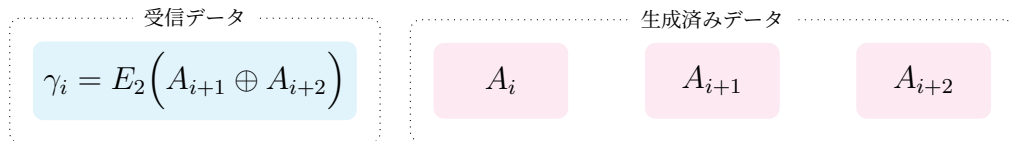
- ③ 次回認証情報, $A_{i+1} \oplus A_{i+2}$ を Client に保存.
- ④ $\gamma_i = E_2(A_{i+1} \oplus A_{i+2})$ を生成.
- ⑤ γ_i を Server へ送信.

Client 側の処理



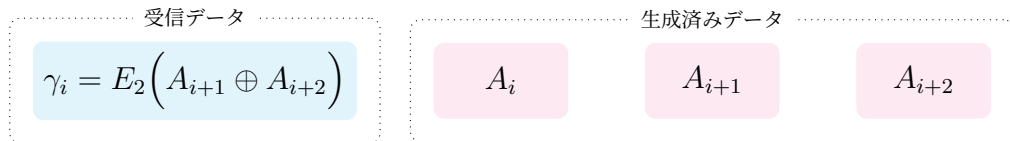
- ③ 次回認証情報, $A_{i+1} \oplus A_{i+2}$ を Client に保存.
- ④ $\gamma_i = E_2(A_{i+1} \oplus A_{i+2})$ を生成.
- ⑤ γ_i を Server へ送信.

Server 側の処理



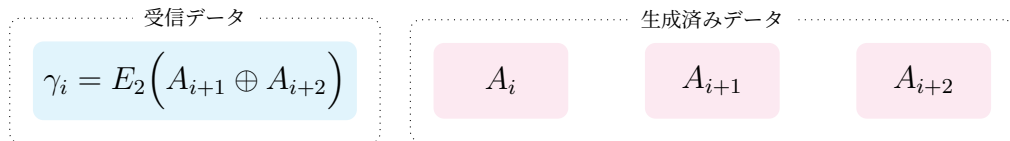
- ⑥ 生成済みデータから、 $E_2(A_{i+1} \oplus A_{i+2})$ を生成する。
- ⑦ 受信データ γ_i と比較する。
 - 不一致の場合、認証不成立。(Client が不正である可能性あり.)
 - 一致した場合、認証成立。
- ⑧ γ_i を利用した共通鍵暗号方式で通信を行う。

Server 側の処理



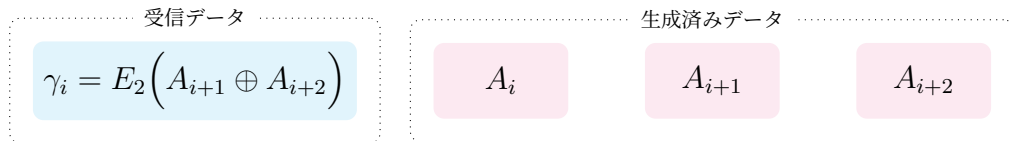
- ⑥ 生成済みデータから, $E_2(A_{i+1} \oplus A_{i+2})$ を生成する.
- ⑦ 受信データ γ_i と比較する.
 - 不一致の場合, 認証不成立. (Client が不正である可能性あり.)
 - 一致した場合, 認証成立.
- ⑧ γ_i を利用した共通鍵暗号方式で通信を行う.

Server 側の処理



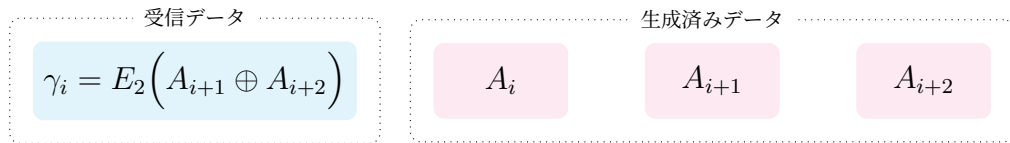
- ⑥ 生成済みデータから, $E_2(A_{i+1} \oplus A_{i+2})$ を生成する.
- ⑦ 受信データ γ_i と比較する.
 - 不一致の場合, 認証不成立. (Client が不正である可能性あり.)
 - 一致した場合, 認証成立.
- ⑧ γ_i を利用した共通鍵暗号方式で通信を行う.

Server 側の処理



- ⑥ 生成済みデータから, $E_2(A_{i+1} \oplus A_{i+2})$ を生成する.
- ⑦ 受信データ γ_i と比較する.
 - 不一致の場合, 認証不成立. (Client が不正である可能性あり.)
 - 一致した場合, 認証成立.
- ⑧ γ_i を利用した共通鍵暗号方式で通信を行う.

Server 側の処理



- ⑥ 生成済みデータから, $E_2(A_{i+1} \oplus A_{i+2})$ を生成する.
- ⑦ 受信データ γ_i と比較する.
 - 不一致の場合, 認証不成立. (Client が不正である可能性あり.)
 - 一致した場合, 認証成立.
- ⑧ γ_i を利用した共通鍵暗号方式で通信を行う.

軽量度

Server と Client の一方向ハッシュ関数の利用回数・排他的論理和の排他的論理和の演算回数は以下.

演算	Client	Server
一方向ハッシュ関数	3	6
排他的論理和	1	6

結果のように, Client では一方向性ハッシュ関数の適用が3回である. これは, SAS-L の **0 回** と比べて軽量とは言えない. Client もある程度の処理能力は必要であろう.