$SAS-M_{\rm izoguchi}$

Simple And Secure Mutual Authentication Protocol

MIZOGUCHI Koki¹

Kochi University of Technology

November 26, 2022



KOCHI UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

概要

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

略号・記号

⊕ 排他的論理和.

 $E_n(x)$ x に対して、n 回一方向性ハッシュ関数を施す.

Server 側の処理

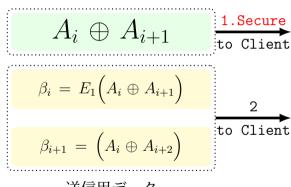
Server 生成データ

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

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

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

初回認証情報

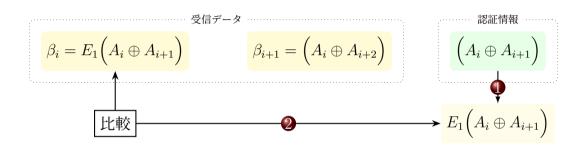


送信用データ

¹SID:サーバ固有 ID

²CID:クライアント固有 ID

Client 側の処理



- 認証情報に一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

$$\beta_{i} = E_{1} \left(A_{i} \oplus A_{i+1} \right) \qquad \beta_{i+1} = \left(A_{i} \oplus A_{i+2} \right) \qquad \left(A_{i} \oplus A_{i+1} \right)$$

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

$$= A_{i+1} \oplus A_{i+2}$$

$$(3)$$

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

受信データ

- \circ γ_i を Server へ送信.

認証情報 ……

Server 側の処理

受信データ $\gamma_i = E_2\Big(A_{i+1} \oplus A_{i+2}\Big)$

・・・・・・・・・生成済みデータ

 A_{i+1} A_{i+2}

- \bullet 生成済みデータから, $E_2\Big(A_{i+1}\oplus A_{i+2}\Big)$ を生成する.
- 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.

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るう。

8/8