

Yahalom-Paulson's modified の ProVerif による評価結果

国立研究開発法人 情報通信研究機構

1. 基本情報

◆ 名前

Paulson's strengthened version of Yahalom

◆ 機能

共通鍵暗号の鍵サーバを用いた相互認証・鍵交換プロトコル。

◆ 関連する文書

Lawrence C. Paulson, "Relations between secrets: Two formal analyses of the yahalom protocol," J. Computer Security, 2001.

2. ProVerif の文法による記述

2.1. プロトコル仕様

```
(*  
principal  
Na, Nb : number fresh  
Kas, Kbs, Kab : key  
  
A knows : A, B, S, Kas  
B knows : B, S, Kbs  
S knows : S, A, B, Kas, Kbs  
  
1. A -> B : A, Na  
2. B -> S : B, {A, Na, Nb} Kbs  
3. S -> A : {B, Kab, Na, Nb} Kas, {A,  
Kab} Kbs  
4. A -> B : {A, Kab} Kbs, {Nb} Kab  
*)
```

```

free c: channel.

type host.

type nonce.

type key.

table keys(host, key).

fun encrypt(bitstring, key): bitstring.

reduc forall x: bitstring, k: key; decrypt(encrypt(x, k), k) = x.

fun nonce_to_bitstring(nonce): bitstring [data, typeConverter]. 

free hostA, hostB: host.

free secretTest, secretA_Kab, secretB_Kab: bitstring [private]. 

event beginAnonce(host, host, nonce).

event beginBnonce(host, host, nonce, nonce).

event beginA(host, host, nonce, nonce, key).

event beginB(host, host, nonce, nonce, key).

event endA(host, host, nonce, nonce, key).

event endB(host, host, nonce, nonce, key).

event end().

query attacker(secretA_Kab).

query attacker(secretB_Kab).

(*

query attacker(secretTest).

*)

(*

```

```

query A: host, B: host, Na: nonce, Nb: nonce, Kab: key;
    inj-event(endA(A, B, Na, Nb, Kab)) ==>
    inj-event(beginB(A, B, Na, Nb, Kab)).  

*)

query A: host, B: host, Na: nonce, Nb: nonce, Kab: key;
    inj-event(endB(A, B, Na, Nb, Kab)) ==>
    inj-event(beginA(A, B, Na, Nb, Kab)).  

  

query A: host, B: host, Na: nonce, Nb: nonce, Kab: key;
    inj-event(endA(A, B, Na, Nb, Kab)) ==>
    inj-event(beginBnonce(A, B, Na, Nb)).  

  

query A: host, B: host, Na: nonce, Nb: nonce, Kab: key;
    inj-event(endB(A, B, Na, Nb, Kab)) ==>
    inj-event(beginAnonce(A, B, Na)).  

  

let processA(hostA: host, hostB: host) =
    in(c, (A: host, B: host));
    if A = hostA || A = hostB then
        (* 1 *)
        new Na: nonce;
        event beginAnonce(A, B, Na);
        out(c, (A, Na));
        (* 3 *)
        in(c, (Nb: nonce, c1: bitstring, c2: bitstring));
        get keys(=A, Kas: key) in
        let (=B, Kab: key, =Na) = decrypt(c1, Kas) in
        (* 4 *)
        event beginA(A, B, Na, Nb, Kab);
        out(c, (c2, encrypt(nonce_to_bitstring(Nb), Kab)));
        (* security description *)
        if B = hostA || B = hostB then

```

```

event endA(A, B, Na, Nb, Kab) ;
out(c, encrypt(secretA_Kab, Kab)) ;
event end().

let processB(hostA: host, hostB: host) =
    in(c, (B: host));
    if B = hostA || B = hostB then
        (* 1 *)
        in(c, (A: host, Na: nonce));
        (* 2 *)
        new Nb: nonce;
        get keys(=B, Kbs: key) in
        event beginBnonce(A, B, Na, Nb);
        out(c, (B, Nb, encrypt((A, Na), Kbs)));
        (* 4 *)
        in(c, (c2: bitstring, c3: bitstring));
        (* security description *)
        let (=A, =B, Kab: key, =Nb) = decrypt(c2, Kbs) in
        if nonce_to_bitstring(Nb) = decrypt(c3, Kab) then
            event beginB(A, B, Na, Nb, Kab);
            if A = hostB || A = hostA then
                event endB(A, B, Na, Nb, Kab);
                out(c, encrypt(secretB_Kab, Kab));
                event end().
    end.

let processS =
    (* 2 *)
    in(c, (B: host, c0: bitstring));
    get keys(=B, Kbs: key) in
    let (A: host, Na: nonce, Nb: nonce) = decrypt(c0, Kbs) in
    (* 3 *)
    get keys(=A, Kas: key) in

```

```

new Kab: key;

out(c, (Nb, encrypt((B, Kab, Na), Kas), encrypt((A, B, Kab, Nb),
Kbs))).
```

```

let key_registration =
    in(c, (X: host, Kxs: key));
    if X <> hostA && X <> hostB then
        insert keys(X, Kxs).
```

```

process new Kas: key;
    insert keys(hostA, Kas);
    new Kbs: key;
    insert keys(hostB, Kbs);
    ((!processA(hostA, hostB)) | (!processB(hostA, hostB)) |
(!processS) |
(!key_registration))
```

2. 2. 攻撃者モデル

上述の記述に含まれる。

2. 3. セキュリティ要件

上述の記述の (* queries *) に該当する。

```

(* (1) *)
query A: host, B: host, Na: nonce, Nb: nonce, Kab: key;
    inj-event(endB(A, B, Na, Nb, Kab)) ==>
    inj-event(beginA(A, B, Na, Nb, Kab)).
```

```

(* (2) *)
query A: host, B: host, Na: nonce, Nb: nonce, Kab: key;
    inj-event(endA(A, B, Na, Nb, Kab)) ==>
    inj-event(beginBnonce(A, B, Na, Nb)).
```

```

(* (3) *)
query A: host, B: host, Na: nonce, Nb: nonce, Kab: key;
```

```

inj-event(endB(A, B, Na, Nb, Kab)) ==>
inj-event(beginAnonce(A, B, Na)).  
  

(* (4) *)
query attacker(secretA_Kab).
query attacker(secretB_Kab).

```

- (1) 参加者Bによる参加者Aの認証と、ノンスNa, ノンスNb及びセッション鍵Kabの一一致。
- (2) 参加者Aによる参加者Bの認証と、ノンスNa及びノンスNbの一一致。
- (3) 参加者Bによる参加者Aの認証と、ノンスNa及びノンスNbの一一致。
- (4) セッション鍵Kabの秘匿性。

3. ProVerifによる評価結果

3.1. 出力

いずれのセキュリティ要件も満たされること(true)を確認できた。

```

RESULT      inj-event(endB(A_32, B_33, Na_34, Nb_35, Kab_36)) ==>
inj-event(beginAnonce(A_32, B_33, Na_34)) is true.  
  

RESULT    inj-event(endA(A_6285, B_6286, Na_6287, Nb_6288, Kab_6289)) ==>
inj-event(beginBnonce(A_6285, B_6286, Na_6287, Nb_6288)) is true.  
  

RESULT    inj-event(endB(A_12253, B_12254, Na_12255, Nb_12256, Kab_12257))
==> inj-event(beginA(A_12253, B_12254, Na_12255, Nb_12256, Kab_12257)) is
true.  
  

RESULT not attacker(secretB_Kab[]) is true.  

RESULT not attacker(secretA_Kab[]) is true.

```

3.2. 攻撃の解説

前述のとおり、攻撃は発見されなかった。

4. 形式化

4.1. 方針

SPOREライブラリ (<http://www.lsv.ens-cachan.fr/Software/spore/>) の記述に従いモデル化した。

4.2. 妥当性

特になし。

4.3. 検証ツールとの相性

プロトコル仕様、攻撃者モデル、セキュリティ要件を ProVerif で記述するにあたって、特に制限はなかった。

4.4. 検証ツール適用時の性能

検証時間は 0.1 秒未満であった。実行環境は以下のとおり。

- ✧ Intel Core i7 L620 2.00GHz
- ✧ Windows7 上の VirtualBox 仮想マシン上の Ubuntu Linux 12.04.1 LTS
- ✧ メモリ 512MB
- ✧ ProVerif 1.86p13

5. 備考

本文書は、総務省「暗号・認証技術等を用いた安全な通信環境推進事業に関する実証実験の請負 成果報告書」からの引用である。