

# Protokollsicherheit

## Blatt 1

**Aufgabe 1-1.** Im dritten Versuch zum Entwurf des Protokolls aus der ersten Vorlesung hätte man auch folgende Möglichkeit vorschlagen können:

1.  $A \rightarrow S : \langle A, B \rangle$
2.  $S \rightarrow A : \{\langle K_{AB}, B \rangle\}_{K_{AS}}$
3.  $S \rightarrow B : \{\langle K_{AB}, A \rangle\}_{K_{BS}}$

Zeigen Sie, dass dieses Protokoll den Schlüsselaustausch zwischen  $A$  und  $B$  nicht garantiert.

**Aufgabe 1-2.** In folgendem Protokoll zum Austausch eines von  $A$  erzeugten Schlüssels  $K$  zwischen  $A$  und  $B$  wollten die Entwickler besonders vorsichtig sein und haben deshalb beschlossen, den Schlüsseln innerhalb der Nachricht ein zweites Mal zu verschlüsseln.

$$A \rightarrow B : \{\langle A, \{K\}_{\text{pk}(B)} \rangle\}_{\text{pk}(B)}$$

$$B \rightarrow A : \{\langle B, \{K\}_{\text{pk}(A)} \rangle\}_{\text{pk}(A)}$$

Zeigen Sie, dass ein Angreifer den Schlüssel  $K$  erfahren kann, auch wenn sich  $A$  und  $B$  weiterhin ehrlich verhalten.

Welche weiteren Probleme sehen Sie, auch wenn die zusätzliche Verschlüsselung von  $K$  weggelassen wird?

**Aufgabe 1-3.** Im Otway-Rees Protokoll ist es wichtig, dass  $S$  in Nachricht 2 überprüft, dass die drei Vorkommen von  $M$  übereinstimmen.

1.  $A \rightarrow B : M, A, B, \{N_A, M, A, B\}_{K_{AS}}$
2.  $B \rightarrow S : M, A, B, \{N_A, M, A, B\}_{K_{AS}}, \{N_B, M, A, B\}_{K_{BS}}$
3.  $S \rightarrow B : M, \{N_A, K_{AB}\}_{K_{AS}}, \{N_B, K_{AB}\}_{K_{BS}}$
4.  $B \rightarrow A : M, \{N_A, K_{AB}\}_{K_{AS}}$

Prüft  $S$  nur dass die letzteren beiden Vorkommen von  $M, A, B$  übereinstimmen, so kann ein Angreifer  $C$  erreichen, dass er anstelle von  $B$  den Schlüssel  $K_{AB}$  mit  $A$  teilt. Können Sie einen solchen Angriff finden?

**Aufgabe 1-4.** In welchem der folgenden Fälle ist es möglich, einen CCS-Prozess  $P$  zu finden, so dass der jeweilige Prozess irgendwann einmal dazu kommt eine  $\bar{c}$ -Aktion auszuführen? Wie muss  $P$  jeweils lauten?

- a)  $b.(\bar{a}.0 \mid a.\bar{c}.0) \mid P$
- b)  $b.(\bar{a}.0 + a.\bar{c}.0) \mid P$
- c)  $b.(c.0 \mid \bar{c}.a.0) \mid P$
- d)  $b.(\nu a.(\bar{a}.0 \mid a.\bar{c}.0)) \mid P$
- e)  $\nu a.(\bar{b}.0 \mid a.\bar{c}.0) \mid P$