

Championnat de protocoles

Attaque sur le protocole de Azote

NoSafetyAssociation (NSA)

Encadrante :
Véronique Cortier
veronique.cortier@loria.fr

Bastien Del-Valle
bastien.del-valle@telecomnancy.eu

Louis Jacotot
louis.jacotot@telecomnancy.eu

Bruno Gomes Dos Santos
bruno.gomes-dos-santos@telecomnancy.eu

Pour rappel, le protocole se décrit de la façon suivante :

1. $A \rightarrow B : A, \{B, K_{ab}\}_{k_{as}}$
2. $B \rightarrow S : A, \{B, K_{ab}\}_{k_{as}}, \{N_b\}_{K_{bs}}$
3. $S \rightarrow B : \{K_{ab}\}_{k_{bs}}$
4. $S \rightarrow A : \{N_b\}_{K_{as}}$
5. $A \rightarrow B : \{N_b\}_{K_{ab}}$

L'attaque se décrit de la façon suivante :

1. $A \rightarrow B : A, \{B, K_{ab}\}_{k_{as}}$
2. $B \rightarrow C(S) : A, \{B, K_{ab}\}_{k_{as}}, \{N_b\}_{K_{bs}}$
3. $C(B) \rightarrow S : C, \{B, K_c\}_{k_{cs}}, \{N_b\}_{K_{bs}}$
4. $S \rightarrow B : \{K_c\}_{K_{bs}}$
5. $S \rightarrow C : \{N_b\}_{K_{cs}}$
6. $C(B) \rightarrow S : A, \{B, K_{ab}\}_{k_{as}}, \{N_b\}_{K_{bs}}$
7. $S \rightarrow C(B) : \{K_{ab}\}_{k_{bs}} - \text{Bloqué}$
8. $S \rightarrow A : \{N_b\}_{K_{as}}$
9. $A \rightarrow B : \{N_b\}_{K_{ab}}$

Modèle : On suppose qu'un agent C peut intercepter et modifier les communications entre les agents A et B .

$$A \longleftrightarrow C \longleftrightarrow B$$

Description : A l'étape 3, C remplace la clé K_{ab} par K_c . A l'étape 4, B pense recevoir la clé K_{ab} qui est la clé envoyée par A mais reçoit en fait K_c à la place. A l'étape 5, C connaît N_b qui devrait être caché.

Propriété de sécurité : À la fin de l'échange, C pourra lire pourra lire toutes les communications entre A et B tandis que ceux-ci ne pourront pas se lire entre eux car ils ont deux clés différentes.