

# Attaque sur le protocole QG

Johan Tombre, Vivien Maintenant, Paul Gellenoncourt

## Description de l'attaque :

Lorsque C va recevoir le premier message de A, il va déchiffrer  $N_a$  pour le chiffrer avec la clé publique de B puis envoyer le message  $A, \{N_a\}_{pub(B)}$  à B. Cela marque le début d'un échange entre A et B initié par C. B va alors générer un nonce  $N_b$  pour le transmettre à A. En recevant ce message, A pense qu'il provient de C et va donc chiffrer son secret avec la combinaison des nonce  $N_a$  et  $N_b$  à C. C transmet simplement ce message à B qui va pouvoir le déchiffrer et transmettre ce même secret chiffré avec la clé publique de A.

$$\begin{aligned} A &\rightarrow C : A, \{N_a\}_{pub(C)} \\ C(A) &\rightarrow B : A, \{N_a\}_{pub(B)} \\ B &\rightarrow A : \{N_a\}_{pub(A)}, \{N_b\}_{pub(A)} \\ A &\rightarrow C : \{scret\}_{SYM\{N_a\}N_b} \\ C(A) &\rightarrow B : \{scret\}_{SYM\{N_a\}N_b} \\ B &\rightarrow A : \{scret\}_{pub(A)} \end{aligned}$$

**Conclusion** : Lorsque le protocole finit, A pense avoir réalisé un échange avec C alors qu'il a communiqué avec B. B, quant à lui, pense avoir réalisé un échange normal avec A.