REPUBLIQUE DU CAMEROUN PAIX-TRAVAIL-PATRIE

UNIVERSITE DE DSCHANG

ECOLE DOCTORALE



REPUBLIC OF CAMEROON
PEACE-WORK-FATHERLAND

UNIVERSITY OF DSCHANG

POST GRADUATE SCHOOL

DSCHANG SCHOOL OF SCIENCES AND TECHNOLOGY Unité de Recherche en Informatique Fondamentale, Ingénierie et Application (URIFIA)

Secure Distributed Cluster Formation in Wireless Sensor Networks

Présenté par : TCHIO AMOUGOU Styves daudet

Matricule : CM-UDS-14SCI0251 Licencié en Informatique Fondamentale

Sous la direction de **Dr BOMGNI ALAIN Bertand** (Chargé de Cours, Université de Dschang)



Sommaire



Context

Dans les réseaux de capteurs les attaques malicieuses sont un problÃ"me réel, plusieurs protocoles proposés ne résistent pas aux attaques malicieuses dans des environnements hostiles.

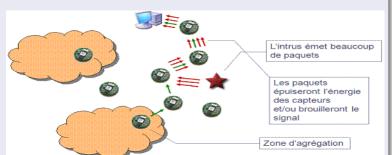
En effet,Un noeud malicieux peut opérer sur deux niveaux :

- Les donn©es ©chang©es entre les noeuds
- La topologie du r\(\tilde{A}\)\(\tilde{\text{S}}\)eau cr\(\tilde{A}\)\(\tilde{\text{Q}}\)e par le protocole



Exemple Déattaque Active:

Attaque de "jamming"
Vu la sensibilité du média sans fil au bruit, un noeud peut provoquer un déni de service en émettant des signaux é une certaine fréquence. Cette attaque peut être trÃ"s dangereuse car elle peut être menée par une personne non authentifiée et étrangÃ"re au réseau.

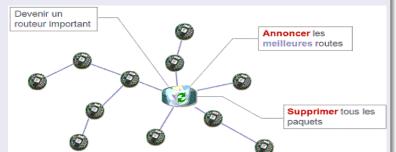




Exemple D'attaque Active :

ASink hole

Dans une attaque sinkhole, le noeud essaye d'attirer vers lui le plus de chemins possibles permettant le contrÃ'le sur la plupart des données circulant dans le réseau. Pour ce faire, l'attaquant doit apparaître aux autres comme étant trÃ"s attractif, en présentant des routes optimales.





Problématique générale

Problématique générale

D©tection des noeuds malicieux dans r©seaux de capteurs.





SECURE DISTRIBUTED CLUSTER FORMATION IN WIRELESS SENSOR NETWORKS



Propriétés

Le protocole de formation de cluster distribu \tilde{A} © $s\tilde{A}$ © curis \tilde{A} © poss \tilde{A} "de les propri \tilde{A} © $t\tilde{A}$ ©s suivantes $m\tilde{A}$ "me s'il y a des attaquants externes et internes

- Le protocole est entiÃ"rement distribué. Chaque noeud calcule sa clique uniquement en utilisant les informations de ses voisins;
- La fin du protocole est garantie. Les noeuds participants qui ne respectent pas les spécifications du protocole (p. ex., envoyer des messages contradictoires) seront identifiés et retirés de toutes les cliques;



Propriétés

Le protocole de formation de cluster distribu \tilde{A} © s \tilde{A} ©curis \tilde{A} © poss \tilde{A} "de les propri \tilde{A} ©t \tilde{A} ©s suivantes $m\tilde{A}$ "me s'il y a des attaquants externes et internes

- Une fois le protocole terminÃO,
 - ▶ Tous les noeuds normaux sont divisés en cliques disjointes.
 - Tous les noeuds normaux sont garantis d'avoir des vues cohérentes sur leurs adhésions é la clique, même dans un environnement hostile;



propriétés

Le protocole de formation de cluster distribu \tilde{A} © $s\tilde{A}$ ©curis \tilde{A} © poss \tilde{A} "de les propri \tilde{A} © $t\tilde{A}$ ©s suivantes $m\tilde{A}$ "me s'il y a des attaquants externes et internes

- les attaquants internes qui ne suivent pas la sémantique du protocole peuvent étre identifiés et retirés du réseau;
- les attaquants externes peuvent être empêchés de participer au processus de formation du cluster;
- les coûts de communication sont modéré



HypothÃ"ses

- Chaque noeud connaît ses voisins 1-hop
 - Les noeuds de capteurs peuvent effectuer des opĂ@rations de signature numÃ@rique Ã@ clÃ@ publique.
 - Les horloges des noeuds normaux sont synchronis A ©es de mani A "re l A che, comme l'exige uTESLA.
 - Les clÃ@s publiques utilisÃ@es par les noeuds capteurs sont correctement authentifiÃ@es



Spécification du protocole

- étape 1 : Chaque noeud échange ses listes de voisins avec ses voisins et calcule sa clique maximale locale.
- étape 2 : Chaque noeud :
 - échange sa clique maximale locale avec ses voisins,
 - et met A® jour sa clique maximale en fonction cliques maximales locales de ses noeuds voisins.
- étape 2 : Chaque noeud :
 - échange la clique mise é jour avec ses voisins
 - et calcule sa clique finale



Spécification du protocole

- étape 4 : Chaque noeud échange le clic final avec ses voisins.
 - Si aucune incoh\(\tilde{A}\)©rence de clique n'est d\(\tilde{A}\)©tect\(\tilde{A}\)©e, il se termine avec succ\(\tilde{A}\)"s.
 - ► Sinon, il entre é l'étape 5.
- étape 5 : Chaque noeud effectue un contrÃ'le de conformité.
 - S'il identifie les noeuds (voisins) malveillants, il les supprime du r\(\tilde{A}\)\(\tilde{\tilde{G}}\) seau et red\(\tilde{A}\)\(\tilde{G}\) marre le protocole \(\tilde{A}\)\(\tilde{G}\) partir de l'\(\tilde{A}\)\(\tilde{G}\) tape 1.
 - Sinon, il applique l'accord de clique et prend fin.



Limite

Actuellement, le protocole est adapté aux réseaux de capteurs statiques, dans lesquels les noeuds ne se déplacent pas fréquemment



MERCI POUR VOTRE AIMABLE ATTENTION



Janvier 2021

REPUBLIQUE DU CAMEROUN PAIX-TRAVAIL-PATRIE

UNIVERSITE DE DSCHANG

ECOLE DOCTORALE



DSCHANG SCHOOL OF SCIENCES AND TECHNOLOGY Unité de Recherche en Informatique Fondamentale, Ingénierie et Application (URIFIA)

Secure Distributed Cluster Formation in Wireless Sensor Networks

Présenté par : TCHIO AMOUGOU Styves daudet

Matricule: CM-UDS-14SCI0251 Licencié en Informatique Fondamentale

Sous la direction de **Dr BOMGNI ALAIN Bertand** (Chargé de Cours, Université de Dschang)

