

# Rapport Académique : Contributions des Algorithmes Cryptographiques au Protocole de Sécurité Renforcé avec Protection Robuste contre les Attaques de Déclassement

27 mai 2025

## Résumé

Ce rapport examine les contributions des algorithmes cryptographiques au développement du Protocole de Sécurité Cryptographique Renforcé avec Protection Robuste contre les Attaques de Déclassement, un système de communication sécurisé de niveau universitaire conçu pour résister aux attaques de déclassement de protocole. En analysant l'implémentation du protocole et le répertoire d'algorithmes cryptographiques fourni, nous identifions les algorithmes clés — AES-GCM, ChaCha20-Poly1305, Cryptographie à Courbes Elliptiques (ECC), Diffie-Hellman à Courbes Elliptiques (ECDH), SHA-256, et HKDF — qui constituent le socle de la sécurité du protocole. Nous explorons également les rôles historiques et théoriques d'autres algorithmes du répertoire, tels que DES, RSA, MD5, et les chiffrements classiques, dans la formation des principes de conception du protocole, notamment son accent sur l'évitement des algorithmes obsolètes et l'assurance d'une sécurité robuste. Le rapport met en lumière comment ces algorithmes contribuent collectivement à garantir la confidentialité, l'intégrité, l'authenticité et la confidentialité persistante, tout en répondant aux défis de sécurité modernes et en offrant des perspectives pratiques pour son déploiement.

## 1 Introduction

Le Protocole de Sécurité Cryptographique Renforcé avec Protection Robuste contre les Attaques de Déclassement est une implémentation de niveau universitaire visant à établir des canaux de communication sécurisés résistants aux attaques de déclassement de protocole. En s'appuyant sur des primitives cryptographiques modernes et en appliquant des politiques de sécurité strictes, le protocole garantit la confidentialité, l'intégrité, l'authenticité et la confidentialité persistante (forward secrecy). Ce rapport analyse comment les algorithmes cryptographiques du répertoire fourni (Cryptography/src) ont contribué au développement de ce protocole, en mettant l'accent sur les algorithmes implémentés (AES-GCM, ChaCha20-Poly1305, ECC, ECDH, SHA-256, HKDF) et l'influence

théorique d'autres algorithmes (par exemple, DES, RSA, MD5, chiffrements classiques).

Implémenté en Python avec les bibliothèques `cryptography` et `pycryptodome`, le protocole adopte une conception modulaire à travers des classes telles que `EnhancedSecureChannel`, `SecurityPolicy` et `EnhancedAttackSimulator`. Ces composants intègrent des techniques cryptographiques avancées pour assurer une sécurité robuste tout en excluant explicitement les algorithmes obsolètes (DES, 3DES, MD5, SHA1, RSA-1024) afin de prévenir les vulnérabilités. Le répertoire, qui comprend des chiffrements symétriques classiques et modernes, des chiffrements asymétriques, des fonctions de hachage, des signatures numériques et des mécanismes de connexion sécurisée, fournit une base complète pour comprendre l'héritage cryptographique du protocole.

## 2 Algorithmes Cryptographiques Implémentés

Le protocole repose sur un sous-ensemble d'algorithmes du répertoire, choisis pour leur robustesse et leur conformité aux normes modernes telles que NIST et FIPS 140-2. Nous détaillons ci-dessous les algorithmes implémentés et leurs contributions aux propriétés de sécurité du protocole.

### 2.1 Chiffrement Symétrique Moderne

Le protocole utilise deux algorithmes de chiffrement symétrique : AES-GCM et ChaCha20-Poly1305, tous deux inclus dans la liste `SecurityPolicy.allowed_ciphers` et configurés via `SecurityParameters`.

- **AES-GCM (2\_Modern Symmetric Encryption/AES.py)** : L'Advanced Encryption Standard (AES) en mode Galois/Counter (GCM) est le chiffrement symétrique principal, avec AES-256-GCM comme configuration par défaut dans `SecurityParameters`. AES-GCM offre un chiffrement authentifié avec données associées (AEAD), garantissant à la fois la confidentialité et l'intégrité. Sa clé de 256 bits correspond au niveau de sécurité `SecurityLevel.ULTRA_HIGH` (256 bits), offrant une protection robuste contre les attaques par force brute. Le protocole utilise AES-GCM pour chiffrer les données de session après la dérivation des clés, tirant parti de son efficacité et de sa sécurité pour des applications performantes. Le développement historique d'AES, standardisé par NIST en 2001 [1], a jeté les bases d'un chiffrement symétrique sécurisé, remplaçant les chiffrements plus faibles comme DES.
- **ChaCha20-Poly1305** : Bien que non explicitement listé dans le répertoire, ChaCha20-Poly1305 est pris en charge comme chiffrement autorisé dans `SecurityPolicy`. Ce chiffrement AEAD, conçu par Bernstein [2], offre une sécurité élevée et des performances optimisées, notamment sur les appareils à ressources limitées. Son inclusion reflète la flexibilité du protocole pour adopter des chiffrements modernes non basés sur AES, renforçant la compatibilité et la résilience. ChaCha20-Poly1305 contribue à maintenir la confidentialité et l'intégrité dans divers contextes opérationnels.

Le choix d'AES-GCM et de ChaCha20-Poly1305 reflète les leçons tirées des vulnérabilités des chiffrements symétriques antérieurs, tels que DES (`DES.py`) et RC4 (`RC4.py`), qui sont exclus du protocole en raison de leur susceptibilité aux attaques cryptanalytiques [8]. L'inclusion des finalistes AES (par exemple, Serpent, Twofish, RC6, MARS) dans le répertoire souligne le processus d'évaluation rigoureux qui a conduit à l'adoption d'AES, informant la préférence du protocole pour des chiffrements standardisés et minutieusement analysés.

## 2.2 Chiffrement Asymétrique

Le protocole s'appuie sur la Cryptographie à Courbes Elliptiques (ECC) et sa variante Diffie-Hellman (ECDH) pour l'échange de clés, correspondant à `3_Asymmetric Encryption/ecc.py` et `3_Asymmetric Encryption/diffie_hellman.py`.

- **ECC (`ecc.py`)** : Le protocole utilise ECC avec les courbes NIST (`secp256r1`, `secp384r1`, `secp521r1`) pour générer des paires de clés dans la méthode `_generate_keypair`. ECC offre un chiffrement asymétrique avec des tailles de clés plus petites par rapport à RSA, tout en offrant une sécurité équivalente avec une efficacité accrue [3]. L'utilisation d'ECC par le protocole garantit des clés publiques compactes et un calcul efficace, essentiels pour un échange de clés sécurisé dans des environnements à ressources limitées.
- **ECDH (`diffie_hellman.py`)** : L'échange de clés Diffie-Hellman à Courbes Elliptiques, implémenté dans `_perform_ecdh`, permet à deux parties (par exemple, Alice et Bob) de dériver un secret partagé sur un canal non sécurisé. ECDH assure la confidentialité persistante, garantissant que la compromission des clés à long terme n'affecte pas les sessions passées. L'utilisation de clés éphémères dans `EnhancedSecureChannel.initiate_key_exchange` renforce cette propriété, conformément aux meilleures pratiques pour les protocoles de communication sécurisés [4].

L'inclusion de RSA (`rsa.py`) et d'ElGamal (`ELGamal.py`) dans le répertoire met en évidence l'évolution de la cryptographie asymétrique. RSA, avec ses tailles de clés plus importantes (par exemple, RSA-1024, exclu dans le protocole), était historiquement significatif mais moins efficace qu'ECC [5]. Le rejet de RSA-1024 par le protocole reflète les leçons tirées de sa vulnérabilité aux attaques de factorisation avec la puissance de calcul moderne. De même, la dépendance d'ElGamal aux problèmes de logarithme discret a informé le développement d'ECC, mais il n'a pas été adopté en raison de son surcoût computationnel.

## 2.3 Fonctions de Hachage Cryptographiques

Le protocole utilise SHA-256 et HKDF pour la protection de l'intégrité et la dérivation de clés, correspondant à `4_Cryptographic Hash Functions/sha-256.py`.

- **SHA-256 (`sha-256.py`)** : L'algorithme Secure Hash Algorithm 256 bits (SHA-256) est utilisé dans plusieurs composants du protocole, y compris le calcul du hachage de politique (`_compute_policy_hash`) et la dérivation de

clés (HKDF). SHA-256 garantit l'intégrité des données en générant un hachage de longueur fixe résistant aux attaques par collision [9]. Dans le protocole, SHA-256 protège les paramètres de sécurité contre les modifications, comme vu dans le champ `policy_hash` des messages d'échange de clés, qui détecte les tentatives de déclassement.

- **HKDF** : La fonction de dérivation de clés basée sur HMAC (HKDF), implémentée dans `_derive_session_keys`, utilise SHA-256 pour dériver des clés de session sécurisées à partir du secret partagé ECDH. La robustesse de HKDF face à la compromission des clés et sa capacité à incorporer un contexte supplémentaire (par exemple, les identifiants de session) en font un choix idéal pour générer des clés de chiffrement, de MAC et d'initialisation [6]. Bien que non explicitement listé dans le répertoire, l'utilisation de HMAC-SHA-256 par HKDF s'aligne avec `sha-256.py`.

L'inclusion de MD5 (`MD5_Hash.py`) et de SHA1 (`sha1.py`) dans le répertoire, tous deux exclus dans le protocole, souligne l'importance d'éviter les fonctions de hachage vulnérables aux attaques par collision [7]. Ces algorithmes obsolètes ont informé la conception du protocole en mettant en évidence la nécessité de fonctions de hachage robustes comme SHA-256. La présence de SHA-512 (`sha-512.py`) suggère une considération des hachages de plus haute sécurité, mais SHA-256 a été choisi pour son équilibre entre sécurité et performance.

## 2.4 Mécanismes de Connexion Sécurisée

La classe `EnhancedSecureChannel` implémente un canal de communication sécurisé, aligné sur les concepts de `secure_client.py` et `secure_server.py` dans `secure connexion`. Cette classe prend en charge l'échange de clés bidirectionnel, la négociation des paramètres de sécurité et la gestion des sessions, combinant efficacement les fonctionnalités de client et de serveur. L'utilisation de nonces, d'horodatages et de hachages de politique pour prévenir les attaques par replay et les tentatives de déclassement s'appuie sur les principes de connexion sécurisée du répertoire, qui implémentent probablement une communication client-serveur de base avec des protections cryptographiques.

## 3 Contributions des Algorithmes Non Implémentés

Bien que non implémentés, les algorithmes de chiffrement symétrique classique (`1_Classical Symmetric Encryption`) et d'autres chiffrements modernes (par exemple, DES, RC4, Serpent, Twofish, RC6, MARS) du répertoire ont joué un rôle crucial dans la formation des principes de conception du protocole :

- **Chiffrements Symétriques Classiques (`affine.py`, `caesar.py`, `hill-cipher.py`, `playfair.py`, `vigenere.py`)** : Ces chiffrements, bien qu'insécurisés selon les normes modernes, ont fourni des concepts fondamentaux tels que la substitution, la transposition et le chiffrement polygraphique. Leur cryptanalyse (par exemple, `index_of_coincidence.py`, `kasiski.py`) a informé le développement de chiffrements plus robustes comme AES en mettant en

évidence les vulnérabilités aux analyses de fréquence et aux attaques par texte clair connu [11].

- **DES (DES.py) et 3DES** : Exclut du protocole en raison de leur taille de clé de 56 bits et de leur vulnérabilité aux attaques par force brute [10], l'importance historique de DES en tant que norme NIST a souligné la nécessité de tailles de clés plus importantes et de modes comme GCM dans AES.
- **RC4 (RC4.py)** : Exclu en raison des biais dans son flux de clés [8], les faiblesses de RC4 ont mis en évidence l'importance d'utiliser des chiffrements AEAD comme AES-GCM et ChaCha20-Poly1305.
- **Finalistes AES (rc6.py, serpent.py, twofish.py, mars.py)** : Évalués lors du processus de standardisation d'AES [1], ces algorithmes ont contribué à la préférence du protocole pour AES en démontrant l'importance d'une cryptanalyse rigoureuse et d'une validation par la communauté.
- **Signatures Numériques (5\_digital\_signatures)** : Bien que non implémentées, des algorithmes comme Schnorr (schnorrsignature.py) et Feige-Fiat-Shamir (feight\_fiat\_shamir\_oidf.py) ont informé les mécanismes d'authenticité du protocole, tels que l'authentification mutuelle via les hachages de politique et les identifiants de session. Leur absence suggère un choix de conception pour privilégier l'authentification symétrique (par exemple, HMAC dans HKDF) pour des raisons d'efficacité.

## 4 Propriétés de Sécurité et Contributions

Les algorithmes implémentés contribuent aux propriétés de sécurité du protocole comme suit :

- **Confidentialité** : AES-GCM et ChaCha20-Poly1305 garantissent que les données chiffrées restent confidentielles, tandis qu'ECDH fournit un secret partagé sécurisé pour les clés de session.
- **Intégrité** : SHA-256 et HKDF protègent contre les modifications, les hachages de politique détectant les altérations non autorisées des paramètres de sécurité.
- **Authenticité** : L'utilisation de nonces, d'horodatages et de hachages de politique, soutenus par SHA-256, assure une authentification mutuelle et prévient les attaques par rejeu.
- **Confidentialité Persistante** : ECDH avec des clés éphémères garantit que la compromission des clés à long terme n'affecte pas les sessions passées.
- **Résistance au Déclassement** : La classe SecurityPolicy, informée par les vulnérabilités des algorithmes obsolètes (par exemple, DES, MD5, SHA1), impose des niveaux de sécurité minimaux et exclut les chiffrements faibles, comme démontré par le succès de EnhancedAttackSimulator à bloquer toutes les attaques de déclassement (taux de succès de 0%).

Les résultats des simulations, avec un taux de succès des attaques de 0% pour les tentatives de déclassement et de négociation, confirment l'efficacité de ces algorithmes dans la réalisation d'une sécurité robuste. Le tableau 1 résume les contributions des algorithmes aux propriétés de sécurité.

TABLE 1 – Contributions des Algorithmes aux Propriétés de Sécurité

Algorithme	Confidentialité	Intégrité	Authenticité	Conf. Persistante
AES-GCM	✓	✓		
ChaCha20-Poly1305	✓	✓		
ECC/ECDH	✓			✓
SHA-256		✓	✓	
HKDF	✓	✓	✓	

## 5 Implications Pratiques

Le protocole, avec son utilisation d’algorithmes modernes et sa résistance démontrée aux attaques de déclasserement, est bien adapté aux applications nécessitant une communication sécurisée, telles que les systèmes bancaires, les infrastructures IoT et les réseaux d’entreprise. Son architecture modulaire permet une adaptation à différents environnements, tandis que l’exclusion des algorithmes obsolètes garantit la conformité aux normes modernes comme NIST et FIPS 140-2. Cependant, la vulnérabilité signalée aux attaques quantiques (statut : « PLANIFICATION REQUISE ») suggère la nécessité d’intégrer des algorithmes post-quantiques, tels que ceux basés sur les réseaux ou les codes, pour assurer une sécurité à long terme [12].

## 6 Conclusion

Le Protocole de Sécurité Cryptographique Renforcé s’appuie sur des algorithmes modernes — AES-GCM, ChaCha20-Poly1305, ECC, ECDH, SHA-256, et HKDF — pour établir un système de communication sécurisé avec une forte résistance aux attaques de déclasserement. Ces algorithmes, correspondant à `AES.py`, `ecc.py`, `diffie_hellman.py` et `sha-256.py` dans le répertoire, assurent la confidentialité, l’intégrité, l’authenticité et la confidentialité persistante. Les algorithmes non implémentés, y compris les chiffrements classiques, DES, RSA, MD5 et les finalistes AES, ont contribué théoriquement en mettant en évidence les vulnérabilités et en guidant la sélection de primitives sécurisées. Les perspectives futures incluent l’intégration de la cryptographie post-quantique pour répondre aux menaces émergentes, renforçant ainsi la robustesse du protocole pour les déploiements futurs.

## Références

- [1] NIST, « Advanced Encryption Standard (AES) », FIPS PUB 197, 2001.
- [2] D. J. Bernstein, « ChaCha, a variant of Salsa20 », 2008, <http://cr.yp.to/chacha.html>.
- [3] N. Koblitz, « Elliptic curve cryptosystems », *Mathematics of Computation*, vol. 48, no. 177, pp. 203–209, 1987.

- [4] W. Diffie et M. Hellman, « New directions in cryptography », *IEEE Transactions on Information Theory*, vol. 22, no. 6, pp. 644–654, 1976.
- [5] R. L. Rivest, A. Shamir et L. Adleman, « A method for obtaining digital signatures and public-key cryptosystems », *Communications of the ACM*, vol. 21, no. 2, pp. 120–126, 1978.
- [6] H. Krawczyk, « Cryptographic extraction and key derivation : The HKDF scheme », *Advances in Cryptology – CRYPTO 2010*, pp. 631–648, 2010.
- [7] X. Wang, Y. L. Yin et H. Yu, « Finding collisions in the full MD5 », *Advances in Cryptology – CRYPTO 2005*, pp. 17–36, 2005.
- [8] S. Fluhrer, I. Mantin et A. Shamir, « Weaknesses in the key scheduling algorithm of RC4 », *Selected Areas in Cryptography*, pp. 1–24, 2001.
- [9] NIST, « Secure Hash Standard (SHS) », FIPS PUB 180-4, 2015.
- [10] NIST, « Data Encryption Standard (DES) », FIPS PUB 46-3, 1999.
- [11] D. R. Stinson, *Cryptographie : Théorie et Pratique*, 3e éd., Chapman and Hall/CRC, 2005.
- [12] D. J. Bernstein et T. Lange, « Post-quantum cryptography », *Nature*, vol. 549, pp. 188–194, 2017.