

Chapitre 5 : Communication Anonyme

Mixnets, Onion Routing, Tor

Cours de Cryptographie

12 janvier 2026

Table des matières

1	Introduction	2
1.1	Motivation	2
1.2	Applications	2
1.3	Définitions	2
2	Chaum's Mixnet (1981)	2
2.1	Principe	2
2.2	Construction	2
2.3	Sécurité	3
3	Onion Routing	3
3.1	Principe	3
3.2	Construction	3
4	Tor (The Onion Router)	3
4.1	Architecture	3
4.2	Fonctionnement	3
4.3	Sécurité et limitations	4
4.4	Hidden Services (.onion)	4
5	Attaques sur Tor	4
5.1	Traffic Analysis	4
5.2	Website Fingerprinting	4
5.3	Sybil Attacks	4
6	Alternatives et extensions	5
6.1	I2P (Invisible Internet Project)	5
6.2	Mixminion (email anonyme)	5
6.3	Private Information Retrieval (PIR)	5
7	Notebooks pratiques	5
8	Considérations éthiques et légales	5
9	Conclusion	6

1 Introduction

1.1 Motivation

Le chiffrement protège le **contenu** des messages mais pas les **métadonnées** :

- Qui communique avec qui ?
- Quand ? À quelle fréquence ?
- Depuis où ? (adresses IP, localisation)
- Patterns de trafic (tailles, timings)

Problème : Les métadonnées révèlent énormément d'informations !

Objectif : Communiquer de manière **anonyme** (cacher l'identité) et/ou **non-traçable** (impossible de lier deux communications du même utilisateur).

1.2 Applications

- Dissidents politiques, journalistes dans régimes autoritaires
- Whistleblowers (ex : Edward Snowden, WikiLeaks)
- Navigation web privée
- Contournement de censure
- Protection contre surveillance de masse

1.3 Définitions

Anonymat de l'émetteur : Cacher l'identité de celui qui envoie

Anonymat du récepteur : Cacher l'identité de celui qui reçoit

Unlinkability : Impossible de lier deux messages au même utilisateur

Adversaire global : Peut observer tout le réseau (NSA-level)

2 Chaum's Mixnet (1981)

2.1 Principe

Idée : Faire passer les messages par une cascade de serveurs (mixes) qui :

1. Déchiffrent une couche de chiffrement
2. Réordonnent les messages (batching)
3. Transmettent au nud suivant

2.2 Construction

Setup : n mixes M_1, \dots, M_n avec paires de clés (pk_i, sk_i)

Alice envoie message m à Bob :

1. Alice construit :

$$c = \text{Enc}_{pk_1}(\text{Enc}_{pk_2}(\dots \text{Enc}_{pk_n}(m, \text{Bob}) \dots))$$

2. Envoie c à M_1
3. M_1 déchiffre avec sk_1 , obtient $c_2 = \text{Enc}_{pk_2}(\dots)$, transmet à M_2
4. M_2 déchiffre avec sk_2 , obtient c_3 , transmet à M_3
5. ...
6. M_n déchiffre, obtient (m, Bob) , délivre à Bob

2.3 Sécurité

Théorème (informel) : Si au moins un mix est honnête, l'anonymat est garanti (adversaire ne peut pas lier Alice → Bob).

Limitations :

- Nécessite batching ⇒ latence élevée
- Vulnérable aux attaques de trafic (si adversaire observe entrées/sorties d'un mix)
- Nécessite serveurs de confiance

3 Onion Routing

3.1 Principe

Déférence avec mixnet : Pas de batching, communication en temps réel

Métaphore : Pelure d'oignon - chaque nud enlève une couche de chiffrement

3.2 Construction

Circuit : Alice choisit un chemin $R_1 \rightarrow R_2 \rightarrow R_3 \rightarrow$ Destination

Encryption layers :

- Layer 3 (extérieur) : Chiffré pour R_1
- Layer 2 : Chiffré pour R_2
- Layer 1 (intérieur) : Chiffré pour R_3

Traversée :

- R_1 déchiffre layer 3, voit "transmettre à R_2 ", envoie
- R_2 déchiffre layer 2, voit "transmettre à R_3 ", envoie
- R_3 déchiffre layer 1, voit destination finale, envoie

Propriété : Chaque nud connaît seulement le précédent et le suivant (pas la source ni la destination complète)

4 Tor (The Onion Router)

4.1 Architecture

Composants :

- **Relays** : ~7000 nuds volontaires
- **Entry guards** : Premier nud du circuit
- **Exit nodes** : Dernier nud (celui qui sort vers Internet public)
- **Directory servers** : Maintiennent la liste des relays
- **Hidden services** (.onion) : Sites accessibles uniquement via Tor

4.2 Fonctionnement

Établissement de circuit :

1. Client choisit 3 relays aléatoires : Guard → Middle → Exit
2. Négocie clés symétriques avec chaque relay (Diffie-Hellman)
3. Construit circuit avec 3 couches de chiffrement

Transmission :

- Données chiffrées 3 fois (onion)
- Chaque relay enlève une couche
- Exit node envoie en clair vers destination (peut voir contenu si pas HTTPS !)

4.3 Sécurité et limitations

Menaces atténuées :

- Surveillance locale (FAI)
- Géolocalisation
- Censure par blocage IP

Limitations :

- **Exit node eavesdropping** : Exit voit trafic non-HTTPS
- **Traffic correlation** : Adversaire global peut corrélérer entrées/sorties
- **Timing attacks** : Patterns temporels peuvent révéler liens
- **Compromission de guards** : Si guard malveillant, peut tracer utilisateur
- **Performance** : 3-5x plus lent que connexion directe

4.4 Hidden Services (.onion)

Principe : Serveur accessible uniquement via Tor, sans révéler son IP

Fonctionnement :

1. Serveur choisit introduction points
2. Publie descripteur avec clé publique dans DHT
3. Client récupère descripteur
4. Client et serveur se rencontrent au rendezvous point
5. Communication via circuit Tor double (6 sauts !)

Exemples : Facebook .onion, ProtonMail .onion, sites de whistleblowing

5 Attaques sur Tor

5.1 Traffic Analysis

Attack : Adversaire observe à la fois l'entrée (utilisateur → Guard) et la sortie (Exit → Destination)

Corrélation : Patterns temporels, tailles de paquets ⇒ lien probable

Défense : Padding, dummy traffic (coût en bande passante)

5.2 Website Fingerprinting

Attack : Classifier le site visité à partir du pattern de trafic chiffré

Résultats : Accuracy > 90% pour top-100 sites (recherche académique)

Défense : WTF-PAD (adaptive padding), mais overhead important

5.3 Sybil Attacks

Attack : Adversaire déploie beaucoup de relays malveillants

Impact : Augmente probabilité que circuit contienne nud malveillant

Défense : Directory authorities vérifient relays, limitent influence nouveaux nuds

6 Alternatives et extensions

6.1 I2P (Invisible Internet Project)

Différence avec Tor :

- Réseau overlay complètement séparé (pas d'accès à Internet public par défaut)
- Circuits bidirectionnels (vs unidirectionnels Tor)
- Optimisé pour hidden services

6.2 Mixminion (email anonyme)

Principe : Mixnet pour emails avec réponses anonymes

6.3 Private Information Retrieval (PIR)

Problème : Récupérer un élément d'une base de données sans révéler lequel

Solutions :

- PIR computationnel (chiffrement homomorphe)
- PIR information-théorique (multiple serveurs non-colluding)

7 Notebooks pratiques

- 05_demo_onion_routing.ipynb : Simulation on onion routing simplified
- 05_demo_mixnet.ipynb : Implementation mixnet avec batching
- 05_exercices.ipynb : Exercices sur anonymat et traffic analysis

8 Considérations éthiques et légales

Usage légitime :

- Protection de dissidents, journalistes
- Contournement de censure
- Vie privée numérique

Usage illégal :

- Darknet markets (drogue, armes)
- Distribution de contenu illégal
- Cybercriminalité

Position légale :

- Tor est légal dans la plupart des pays (USA, Europe)
- Utilisé par militaires US, journalistes, ONG
- Financé en partie par US Government (Bureau of Democracy, Human Rights and Labor)
- Mais interdit/bloqué dans certains pays (Chine, Iran)

9 Conclusion

Points clés :

- Anonymat \neq chiffrement (protège métadonnées, pas seulement contenu)
- Mixnets : Batching, haute latence, forte anonymat
- Onion Routing / Tor : Temps réel, latence acceptable, anonymat pratique
- Adversaire global reste une menace (traffic correlation)
- Trade-off fondamental : Anonymat vs Performance vs Usabilité

Recherche active :

- Résistance aux adversaires globaux
- Anonymat post-quantique
- Systèmes à faible latence avec anonymat fort
- Blockchain et anonymat (Zcash, Monero)

“Privacy is necessary for an open society in the electronic age.”

— A Cypherpunk’s Manifesto, Eric Hughes (1993)