



"Toward an Optimal Consensus Protocol for Private Blockchains"

Réalisée par: RIAHI Kenza

Dirigée par: Mr IDOUMGHAR Lhassane

Mr ABOUAISSA Abdelhafid

Encadrée par: Mr BRAHMIA Mohamed-El-Amine





Mon parcours

2016 Baccalauréat Sc. mathématiques Casablanca, Maroc 2016 – 2018 Classes Préparatoires MP Lycée Mohammed V, Casablanca, Maroc

1^{ère} et 2^{ème} année cycle ingénieur en informatique, systèmes

d'information EMI, Rabat, Maroc Sep. 2020 – fev. 2021 Semestre d'échange ENSTA Bretagne, Brest, France Mars 2021 – août 2021 Stage de fin d'études Laboratoire DISP, Lyon, France

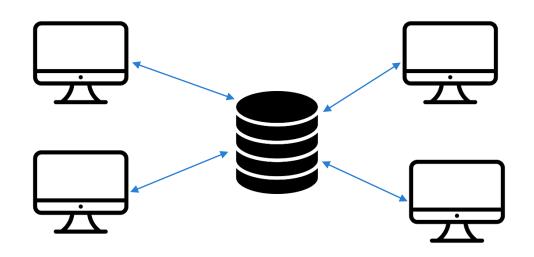
Nov. 2021 à ce jour Thèse en informatique IRIMAS & LINEACT





Contexte

- Domaines:
 - Médical, smart cities, véhicules autonomes, bâtiments intelligents, finance, etc.
- Problèmes liés aux données:
 - Données privées et confidentielles
 - Attaques fréquentes
- Limites d'un système centralisé
 - Single point of failure









Blockchain: domaines d'application



- Transactions financières sécurisées.
- Exemples: Bitcoin, Ethereum, etc.



- Tracer les marchandises: bijoux, vêtements, aliments, médicaments, etc.
- Exemple: Auchan & Carrefour depuis 2018 pour la traçabilité des produits.



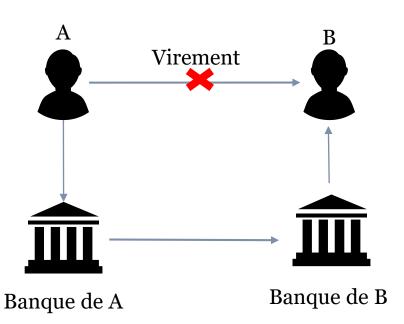
• Smart cities:
mobilité, efficacité
énergétique, smart
buildings,
traitement des
déchets, sécurité,
etc.



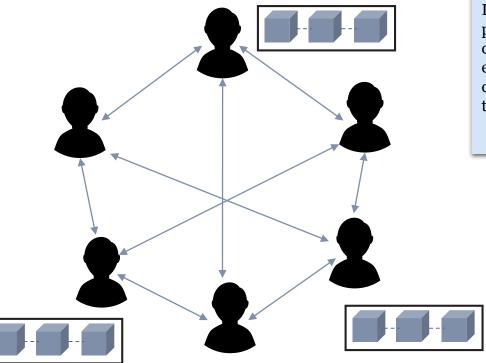


Principe de la Blockchain

Système financier classique



Système financier décentralisé

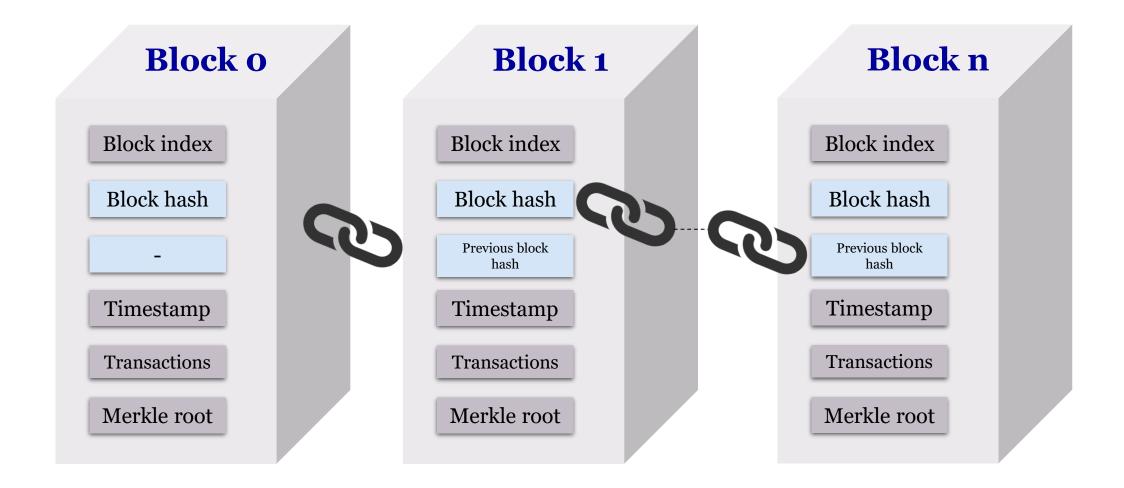


La Blockchain apparaît la première fois en 2008 dans le domaine financier en tant que technologie de décentralisation des transactions financières.





Structure de la blockchain







Types de Blockchain

	Blockchain publique	Blockchain privée
Caractéristiques	N'importe qui peut y accéder et participer au consensus	Gérée par une ou plusieurs entités définissant les droits d'accès
Avantages	 Complètement décentralisée Totalement transparente 	 Moins de consommation d'énergie Plus rapide Meilleure confidentialité
Inconvénients	 Confidentialité des données non assurée Importante consommation d'énergie Délai de réponse important (env. 10 min) 	N'est pas complètement décentralisée





Protocoles de consensus

Nom du consensus	Principe	Avantages	Inconvénients
PoW (Proof of Work)	Les mineurs sont en concurrence pour résoudre un problème mathématique complexe.	-Peut tolérer jusqu'à 50 % de nœuds malveillants. -Scalabilité presque illimitée.	-Coûteux en temps et en énergie. -Mining pools => Centralisation.
PoS (Proof of Stake)	La sélection du mineur est aléatoire mais tient compte de la quantité de cryptomonnaie à disposition (stake).	 -Moins coûteux en énergie que le PoW. -Scalabilité presque illimitée. -Risque d'attaque du réseau plus faible que le PoW -Plus décentralisé que le PoW 	-Concentration de la puissance de hachage -Débit limité
DPoS (Delegated Proof of Stake)	La sélection se fait sur des critères tels que: l'ancienneté, la quantité de monnaie possédée	-Plus économe en énergie que PoW et PoS . -Plus rapide que PoW et PoS -Extensibilité illimitée	Moins décentraliséMoins résistant aux attaques
PBFT(Practical Byzantine Fault Tolerance)	Permet à un réseau distribué de parvenir à un consensus même lorsque certains des nœuds du réseau ne répondent pas ou répondent avec des informations incorrectes.	-Plus rapide -Résistant aux nœuds byzantins -Consomme moins d'énergie	-Extensibilité limitée -Importante consommation de la bande passante





Practical Byzantine Fault Tolerant (PBFT)

- Proposé en 1998 par Miguel Castro et Barbara Liskov
- Byzantine Fault Tolerant: Tolère les nœuds byzantins-comportement arbitraire

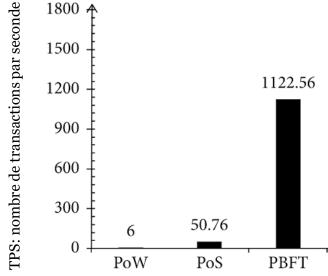
• Systèmes « éventuellement synchrones » comme internet => résistant aux

attaques DoS

• Faible consommation d'énergie (*+*PoW)

• Plus rapide que le PoW et le PoS

Mais grand nombre de messages échangés

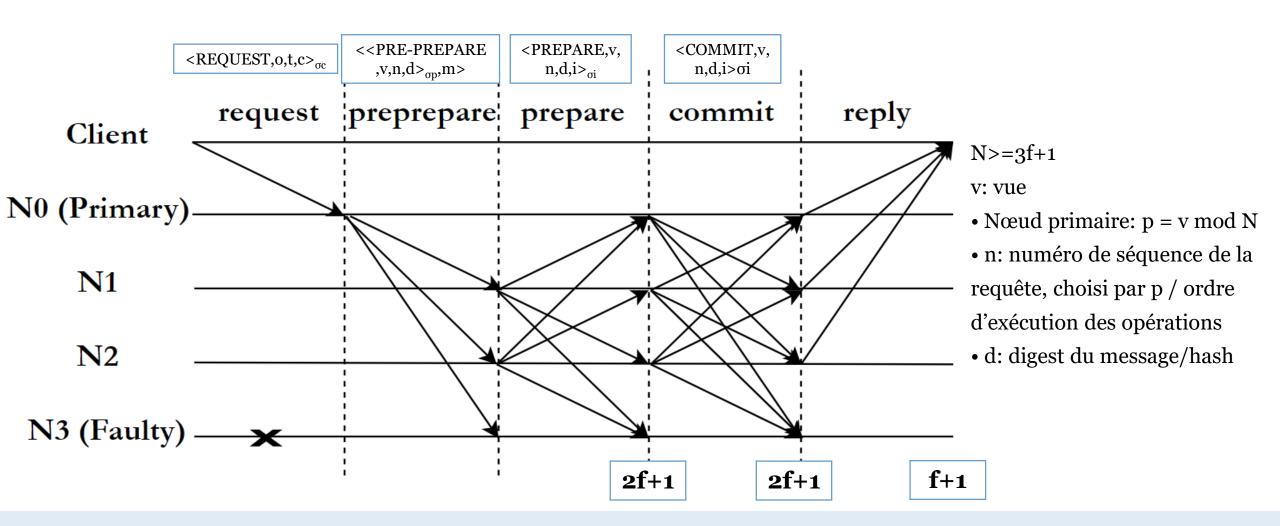


Wu, Y., Song, P., & Wang, F. (2020). Hybrid consensus algorithm optimization: A mathematical method based on POS and PBFT and its application in blockchain. Mathematical Problems in Engineering, 2020.





Etapes du PBFT







Limites du PBFT

- Non scalable
- Nombre considérable de messages échangés: 2N(N-1) 300 nœuds => 179 400
- Consommation de la bande passante
- Nœud primaire: $p = v \mod N => Un$ nœud primaire malicieux n'est pas éliminé, il peut devenir primaire à plusieurs reprises





Problématique

Objectifs

- Réduire le nombre de nœuds participant au consensus
- Réduire la consommation de la bande passante

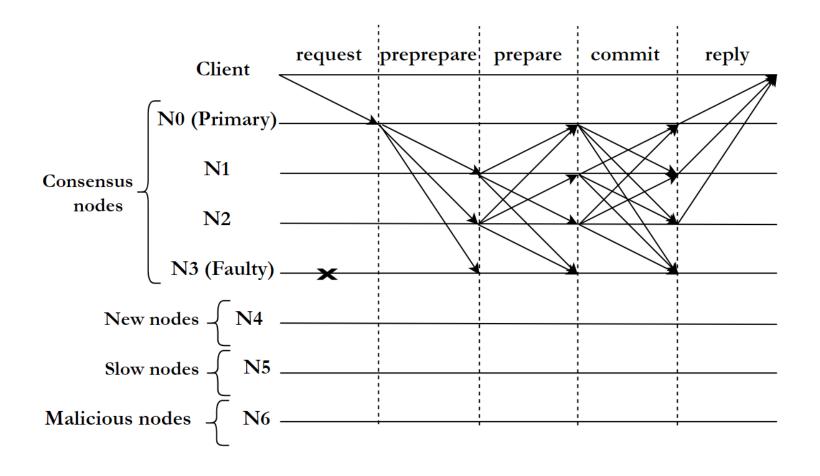
Contraintes

- > Sécurité
- « Liveness »





PBFT Adaptatif Principe de la solution



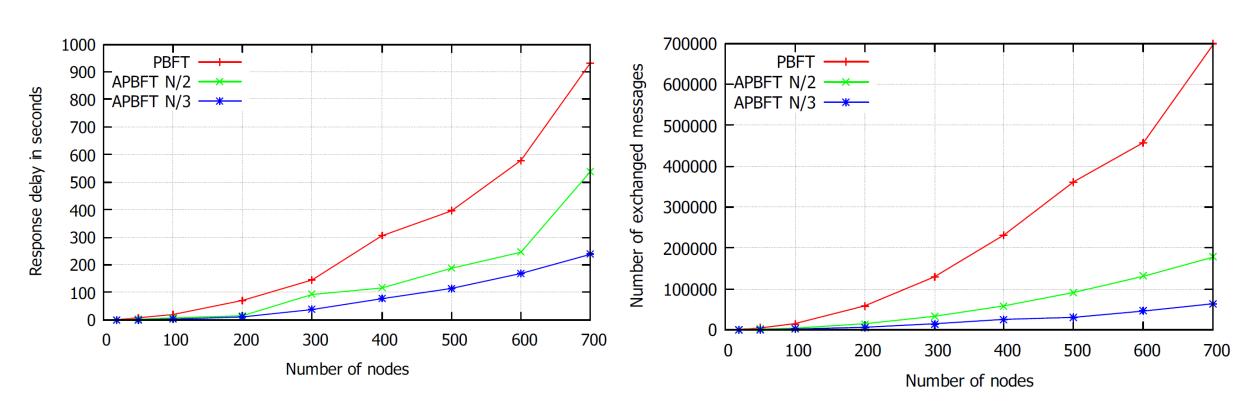
$$Score = \frac{Availability \cdot Credibility}{ResponseDelay}$$





PBFT Adaptatif

Résultats expérimentaux



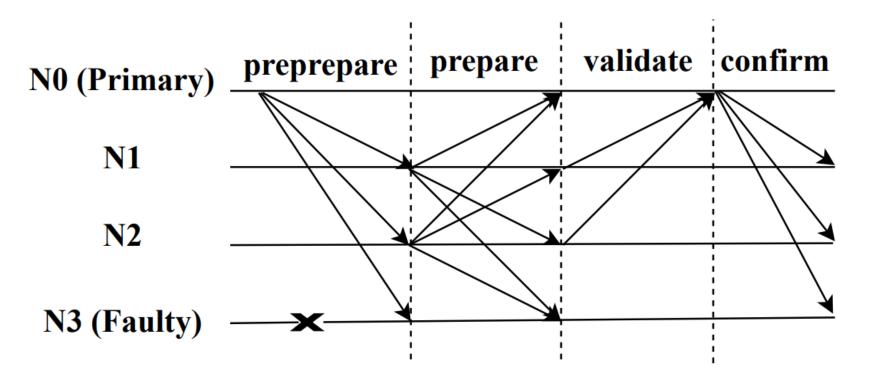
Article soumis dans la conférence IEEE GLOBECOM 2022





Fast PBFT

Principe de la solution



+ Scores

- Protocole adapté à la Blockchain
- Suppression d'une étape de consensus
- Réduction du nombre de messages et du délai de réponse

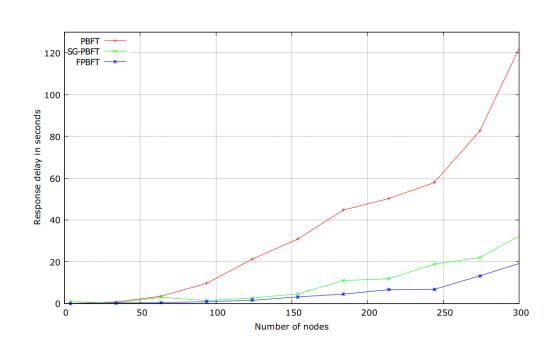
Xu, G., Liu, Y., Xing, J., Luo, T., Gu, Y., Liu, S., Vasilakos, A. V. (2021). Sg-pbft: a secure and highly efficient blockchain pbft consensus algorithm for internet of vehicles. arXiv preprint arXiv:2101.01306.

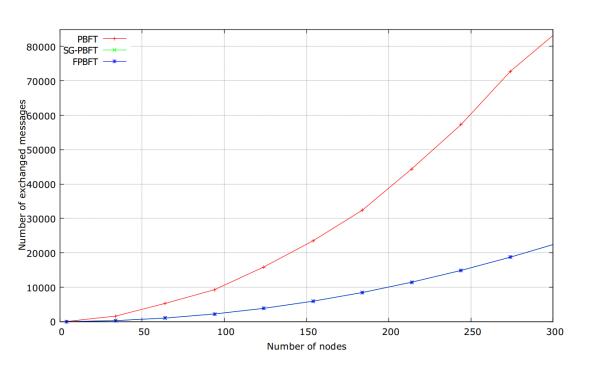




Fast PBFT

Résultats expérimentaux





Article soumis dans la conférence BCCA 2022





Conclusion et perspectives

- Réduire davantage le nombre de nœuds ainsi que les messages échangés
- Ajustement dynamique du nombre de nœuds participant au consensus
- Intégrer l'IA pour le choix du nombre minimum de nœuds (->Apprentissage par renforcement)
- Optimiser le stockage des données dans la blockchain (nombre de transactions par bloc, etc.)
- Appliquer la solution développée (ex. la santé)





"Toward an Optimal Consensus Protocol for Private Blockchains"

Réalisé par: RIAHI Kenza

Dirigé par: Mr IDOUMGHAR Lhassane

Mr ABOUAISSA Abdelhafid

Encadré par: Mr BRAHMIA Mohamed-El-Amine

Merci pour votre attention