

ANALYSE TECHNIQUE ET CRITIQUE DE LA BLOCKCHAIN

POLYTECH NANCY 2A

Jonathan Weber

Automne 2025

PLAN DE LA SÉANCE

1. Présentation du cours
2. La blockchain, qu'est ce que c'est ?
3. Notions de crypto ... graphie
4. La blockchain, comment ça fonctionne ?
5. Limites et critiques de la blockchain
6. Conclusion

PRÉSENTATION DU COURS

Volume horaire

- ▷ Cours : 4h
- ▷ Travaux pratiques : 8h
- ▷ Enseignant : J. Weber

CONTENU DU COURS

Volume horaire

- ▷ Cours : 4h
- ▷ Travaux pratiques : 8h
- ▷ Enseignant : J. Weber

Contenu

- ▷ La blockchain, qu'est ce que c'est ?
- ▷ La blockchain, comment ça fonctionne ?
- ▷ Critique de la blockchain
- ▷ ...

CONTENU DU COURS

Volume horaire

- ▷ Cours : 4h
- ▷ Travaux pratiques : 8h
- ▷ Enseignant : J. Weber

Contenu

- ▷ La blockchain, qu'est ce que c'est ?
- ▷ La blockchain, comment ça fonctionne ?
- ▷ Critique de la blockchain
- ▷ ...

Langage support

- ▷ Python

LA BLOCKCHAIN, QU'EST CE QUE C'EST?

Blockchain ?

PRINCIPES FONDAMENTAUX DE LA BLOCKCHAIN

- ▷ Un registre partagé
 - ▷ C'est comme un grand cahier de comptes
 - ▷ Copié sur de nombreux ordinateurs dans le monde

- ▷ Un registre partagé
 - ▷ C'est comme un grand cahier de comptes
 - ▷ Copié sur de nombreux ordinateurs dans le monde
- ▷ Des blocs chaînés
 - ▷ Les informations sont regroupées en « blocs »
 - ▷ Chaque bloc pointe vers le précédent : on forme une chaîne

- ▷ Un registre partagé
 - ▷ C'est comme un grand cahier de comptes
 - ▷ Copié sur de nombreux ordinateurs dans le monde
- ▷ Des blocs chaînés
 - ▷ Les informations sont regroupées en « blocs »
 - ▷ Chaque bloc pointe vers le précédent : on forme une chaîne
- ▷ Immutable
 - ▷ Une fois écrit, un bloc ne peut plus être modifié sans que tout se voie
 - ▷ Changer le passé oblige à recalculer toute la chaîne

- ▷ Un registre partagé
 - ▷ C'est comme un grand cahier de comptes
 - ▷ Copié sur de nombreux ordinateurs dans le monde
- ▷ Des blocs chaînés
 - ▷ Les informations sont regroupées en « blocs »
 - ▷ Chaque bloc pointe vers le précédent : on forme une chaîne
- ▷ Immutable
 - ▷ Une fois écrit, un bloc ne peut plus être modifié sans que tout se voie
 - ▷ Changer le passé oblige à recalculer toute la chaîne
- ▷ Pas de tiers de confiance
 - ▷ Pas de banque ou d'autorité centrale
 - ▷ Ce sont les ordinateurs du réseau qui se mettent d'accord (consensus)

- ▷ Un registre partagé
 - ▷ C'est comme un grand cahier de comptes
 - ▷ Copié sur de nombreux ordinateurs dans le monde
- ▷ Des blocs chaînés
 - ▷ Les informations sont regroupées en « blocs »
 - ▷ Chaque bloc pointe vers le précédent : on forme une chaîne
- ▷ Immutable
 - ▷ Une fois écrit, un bloc ne peut plus être modifié sans que tout se voie
 - ▷ Changer le passé oblige à recalculer toute la chaîne
- ▷ Pas de tiers de confiance
 - ▷ Pas de banque ou d'autorité centrale
 - ▷ Ce sont les ordinateurs du réseau qui se mettent d'accord (consensus)
- ▷ Transparente mais pseudonyme
 - ▷ Tout le monde peut voir les transactions
 - ▷ Mais on voit des adresses, pas des noms réels

CONSÉQUENCES TECHNIQUES DES PRINCIPES

- ▷ Registre partagé
 - ▷ Chaque nœud stocke une copie quasi complète des données
 - ▷ Nécessite un protocole réseau P2P pour échanger blocs et transactions

CONSÉQUENCES TECHNIQUES DES PRINCIPES

- ▷ Registre partagé
 - ▷ Chaque nœud stocke une copie quasi complète des données
 - ▷ Nécessite un protocole réseau P2P pour échanger blocs et transactions
- ▷ Blocs chaînés par hash
 - ▷ Utilisation intensive de fonctions de hachage (ex : SHA-256)
 - ▷ Chaque bloc contient le hash du précédent dans son en-tête
 - ▷ Tout changement de données → recalculation en cascade des hash

CONSÉQUENCES TECHNIQUES DES PRINCIPES

- ▷ Registre partagé
 - ▷ Chaque nœud stocke une copie quasi complète des données
 - ▷ Nécessite un protocole réseau P2P pour échanger blocs et transactions
- ▷ Blocs chaînés par hash
 - ▷ Utilisation intensive de fonctions de hachage (ex : SHA-256)
 - ▷ Chaque bloc contient le hash du précédent dans son en-tête
 - ▷ Tout changement de données → recalculation en cascade des hash
- ▷ Immutabilité
 - ▷ On ne met pas à jour : on **ajoute** un nouveau bloc
 - ▷ Les bases de données sont pensées comme « append-only »

CONSÉQUENCES TECHNIQUES DES PRINCIPES

- ▷ Registre partagé
 - ▷ Chaque nœud stocke une copie quasi complète des données
 - ▷ Nécessite un protocole réseau P2P pour échanger blocs et transactions
- ▷ Blocs chaînés par hash
 - ▷ Utilisation intensive de fonctions de hachage (ex : SHA-256)
 - ▷ Chaque bloc contient le hash du précédent dans son en-tête
 - ▷ Tout changement de données → recalculation en cascade des hash
- ▷ Immutabilité
 - ▷ On ne met pas à jour : on **ajoute** un nouveau bloc
 - ▷ Les bases de données sont pensées comme « append-only »
- ▷ Pas de tiers de confiance
 - ▷ Besoin d'un **algorithme de consensus** (PoW, PoS, ...)
 - ▷ Vérification locale de toutes les règles par chaque nœud (signatures, balances, format)

CONSÉQUENCES TECHNIQUES DES PRINCIPES

- ▷ Registre partagé
 - ▷ Chaque nœud stocke une copie quasi complète des données
 - ▷ Nécessite un protocole réseau P2P pour échanger blocs et transactions
- ▷ Blocs chaînés par hash
 - ▷ Utilisation intensive de fonctions de hachage (ex : SHA-256)
 - ▷ Chaque bloc contient le hash du précédent dans son en-tête
 - ▷ Tout changement de données → recalculation en cascade des hash
- ▷ Immutabilité
 - ▷ On ne met pas à jour : on **ajoute** un nouveau bloc
 - ▷ Les bases de données sont pensées comme « append-only »
- ▷ Pas de tiers de confiance
 - ▷ Besoin d'un **algorithme de consensus** (PoW, PoS, ...)
 - ▷ Vérification locale de toutes les règles par chaque nœud (signatures, balances, format)
- ▷ Transparence & pseudonymat
 - ▷ Toutes les transactions sont publiques → contraintes fortes sur la vie privée
 - ▷ Gestion des identités via paires de clés (crypto asymétrique), pas via comptes classiques

À QUOI SERT UNE BLOCKCHAIN ?

- ▷ Enregistrer des transactions sans tiers de confiance
 - ▷ Ex : envoyer de la valeur (crypto-monnaies) sans banque
 - ▷ Tout le monde peut vérifier que les règles sont respectées

À QUOI SERT UNE BLOCKCHAIN ?

- ▷ Enregistrer des transactions sans tiers de confiance
 - ▷ Ex : envoyer de la valeur (crypto-monnaies) sans banque
 - ▷ Tout le monde peut vérifier que les règles sont respectées
- ▷ Garantir l'intégrité de l'historique
 - ▷ Une fois inscrit, un événement est très difficile à falsifier
 - ▷ Utile pour tracer des opérations (paiements, transferts, états)

À QUOI SERT UNE BLOCKCHAIN ?

- ▷ Enregistrer des transactions sans tiers de confiance
 - ▷ Ex : envoyer de la valeur (crypto-monnaies) sans banque
 - ▷ Tout le monde peut vérifier que les règles sont respectées
- ▷ Garantir l'intégrité de l'historique
 - ▷ Une fois inscrit, un événement est très difficile à falsifier
 - ▷ Utile pour tracer des opérations (paiements, transferts, états)
- ▷ Automatiser des règles avec les smart contracts
 - ▷ Programmes qui s'exécutent automatiquement quand les conditions sont réunies
 - ▷ Ex : libérer un paiement si une certaine date ou condition est atteinte

À QUOI SERT UNE BLOCKCHAIN ?

- ▷ Enregistrer des transactions sans tiers de confiance
 - ▷ Ex : envoyer de la valeur (crypto-monnaies) sans banque
 - ▷ Tout le monde peut vérifier que les règles sont respectées
- ▷ Garantir l'intégrité de l'historique
 - ▷ Une fois inscrit, un événement est très difficile à falsifier
 - ▷ Utile pour tracer des opérations (paiements, transferts, états)
- ▷ Automatiser des règles avec les smart contracts
 - ▷ Programmes qui s'exécutent automatiquement quand les conditions sont réunies
 - ▷ Ex : libérer un paiement si une certaine date ou condition est atteinte
- ▷ Coordonner des acteurs qui ne se font pas confiance
 - ▷ Entreprises, particuliers, organisations de pays différents
 - ▷ Chacun peut vérifier les données sans dépendre d'un acteur central

À QUOI SERT UNE BLOCKCHAIN ?

- ▷ Enregistrer des transactions sans tiers de confiance
 - ▷ Ex : envoyer de la valeur (crypto-monnaies) sans banque
 - ▷ Tout le monde peut vérifier que les règles sont respectées
- ▷ Garantir l'intégrité de l'historique
 - ▷ Une fois inscrit, un événement est très difficile à falsifier
 - ▷ Utile pour tracer des opérations (paiements, transferts, états)
- ▷ Automatiser des règles avec les smart contracts
 - ▷ Programmes qui s'exécutent automatiquement quand les conditions sont réunies
 - ▷ Ex : libérer un paiement si une certaine date ou condition est atteinte
- ▷ Coordonner des acteurs qui ne se font pas confiance
 - ▷ Entreprises, particuliers, organisations de pays différents
 - ▷ Chacun peut vérifier les données sans dépendre d'un acteur central
- ▷ Créer de nouveaux types d'applications
 - ▷ Finance décentralisée (DeFi), NFTs, systèmes de vote, etc.

NOTIONS DE CRYPTO ... GRAPHIE

FONCTION DE HACHAGE CRYPTOGRAPHIQUE : C'EST QUOI ?

- ▷ Boîte noire mathématique :
 - ▷ Entrée : des données de taille quelconque (texte, fichier, bloc...)
 - ▷ Sortie : une “empreinte” de taille fixe (ex : 256 bits)

FONCTION DE HACHAGE CRYPTOGRAPHIQUE : C'EST QUOI ?

- ▷ Boîte noire mathématique :
 - ▷ Entrée : des données de taille quelconque (texte, fichier, bloc...)
 - ▷ Sortie : une “empreinte” de taille fixe (ex : 256 bits)
- ▷ Toujours la même sortie pour la même entrée
 - ▷ Si on hash la même donnée, on obtient toujours le même résultat
 - ▷ Fonction **déterministe**

FONCTION DE HACHAGE CRYPTOGRAPHIQUE : C'EST QUOI ?

- ▷ Boîte noire mathématique :
 - ▷ Entrée : des données de taille quelconque (texte, fichier, bloc...)
 - ▷ Sortie : une “empreinte” de taille fixe (ex : 256 bits)
- ▷ Toujours la même sortie pour la même entrée
 - ▷ Si on hash la même donnée, on obtient toujours le même résultat
 - ▷ Fonction **déterministe**
- ▷ Petite différence, grande conséquence
 - ▷ Changer un seul bit en entrée donne un hash totalement différent
 - ▷ On parle d'**effet avalanche**
 - ▷ Polytech Nancy → bb497074c841a70402f10a05af9784443ce2fb38 (sha1)
 - ▷ Polyt3ch Nancy → a6cc6faa8f9230b51578d4e98ce899ece40de8ca (sha1)

FONCTION DE HACHAGE CRYPTOGRAPHIQUE : C'EST QUOI ?

- ▷ Boîte noire mathématique :
 - ▷ Entrée : des données de taille quelconque (texte, fichier, bloc...)
 - ▷ Sortie : une “empreinte” de taille fixe (ex : 256 bits)
- ▷ Toujours la même sortie pour la même entrée
 - ▷ Si on hash la même donnée, on obtient toujours le même résultat
 - ▷ Fonction **déterministe**
- ▷ Petite différence, grande conséquence
 - ▷ Changer un seul bit en entrée donne un hash totalement différent
 - ▷ On parle d'**effet avalanche**
 - ▷ Polytech Nancy → bb497074c841a70402f10a05af9784443ce2fb38 (sha1)
 - ▷ Polyt3ch Nancy → a6cc6faa8f9230b51578d4e98ce899ece40de8ca (sha1)
- ▷ Exemples :
 - ▷ SHA-256, SHA-3/Keccak, BLAKE2, ...

FONCTION DE HACHAGE : COMMENT ÇA FONCTIONNE ?

- ▷ Compression de données
 - ▷ Prend un message de longueur quelconque
 - ▷ Le découpe en blocs et les traite avec un algorithme interne
 - ▷ Au final : un **résumé** de taille fixe (digest)

FONCTION DE HACHAGE : COMMENT ÇA FONCTIONNE ?

- ▷ Compression de données
 - ▷ Prend un message de longueur quelconque
 - ▷ Le découpe en blocs et les traite avec un algorithme interne
 - ▷ Au final : un **résumé** de taille fixe (digest)
- ▷ Propriétés de sécurité
 - ▷ Résistance à la préimage
 - ▷ Donné $y = H(x)$, trouver un x' tel que $H(x') = y$ doit être calculatoirement difficile

FONCTION DE HACHAGE : COMMENT ÇA FONCTIONNE ?

- ▷ Compression de données
 - ▷ Prend un message de longueur quelconque
 - ▷ Le découpe en blocs et les traite avec un algorithme interne
 - ▷ Au final : un **résumé** de taille fixe (digest)
- ▷ Propriétés de sécurité
 - ▷ Résistance à la préimage
 - ▷ Donné $y = H(x)$, trouver un x' tel que $H(x') = y$ doit être calculatoirement difficile
 - ▷ Résistance à la seconde préimage
 - ▷ Donné un message x , il doit être difficile de trouver $x' \neq x$ tel que $H(x') = H(x)$

FONCTION DE HACHAGE : COMMENT ÇA FONCTIONNE ?

- ▷ Compression de données
 - ▷ Prend un message de longueur quelconque
 - ▷ Le découpe en blocs et les traite avec un algorithme interne
 - ▷ Au final : un **résumé** de taille fixe (digest)
- ▷ Propriétés de sécurité
 - ▷ Résistance à la préimage
 - ▷ Donné $y = H(x)$, trouver un x' tel que $H(x') = y$ doit être calculatoirement difficile
 - ▷ Résistance à la seconde préimage
 - ▷ Donné un message x , il doit être difficile de trouver $x' \neq x$ tel que $H(x') = H(x)$
 - ▷ Résistance aux collisions
 - ▷ Donné deux messages distincts x et x' , la probabilité d'avoir $H(x') = H(x)$ doit être très faible

FONCTION DE HACHAGE : COMMENT ÇA FONCTIONNE ?

- ▷ Compression de données
 - ▷ Prend un message de longueur quelconque
 - ▷ Le découpe en blocs et les traite avec un algorithme interne
 - ▷ Au final : un **résumé** de taille fixe (digest)
- ▷ Propriétés de sécurité
 - ▷ Résistance à la préimage
 - ▷ Donné $y = H(x)$, trouver un x' tel que $H(x') = y$ doit être calculatoirement difficile
 - ▷ Résistance à la seconde préimage
 - ▷ Donné un message x , il doit être difficile de trouver $x' \neq x$ tel que $H(x') = H(x)$
 - ▷ Résistance aux collisions
 - ▷ Donné deux messages distincts x et x' , la probabilité d'avoir $H(x') = H(x)$ doit être très faible
- ▷ Pas une fonction de chiffrement
 - ▷ On ne déchiffre pas un hash
 - ▷ Il n'y a pas de clé secrète : c'est une fonction publique, à sens unique

FONCTION DE HACHAGE : COMMENT ÇA FONCTIONNE ?

- ▷ Compression de données
 - ▷ Prend un message de longueur quelconque
 - ▷ Le découpe en blocs et les traite avec un algorithme interne
 - ▷ Au final : un **résumé** de taille fixe (digest)
- ▷ Propriétés de sécurité
 - ▷ Résistance à la préimage
 - ▷ Donné $y = H(x)$, trouver un x' tel que $H(x') = y$ doit être calculatoirement difficile
 - ▷ Résistance à la seconde préimage
 - ▷ Donné un message x , il doit être difficile de trouver $x' \neq x$ tel que $H(x') = H(x)$
 - ▷ Résistance aux collisions
 - ▷ Donné deux messages distincts x et x' , la probabilité d'avoir $H(x') = H(x)$ doit être très faible
- ▷ Pas une fonction de chiffrement
 - ▷ On ne déchiffre pas un hash
 - ▷ Il n'y a pas de clé secrète : c'est une fonction publique, à sens unique
- ⚠ À ne pas confondre avec les tables de hachage
 - ▷ Les tables de hachage (structures de données) utilisent un hachage, mais pas forcément cryptographique
 - ▷ En blockchain, on a besoin de fonctions de hachage conçues pour la sécurité, pas seulement pour accélérer les recherches

POURQUOI UTILISER UNE FONCTION DE HACHAGE ?

- ▷ Vérifier l'intégrité des données
 - ▷ Si les données changent, le hash change
 - ▷ Permet de détecter toute modification ou corruption

POURQUOI UTILISER UNE FONCTION DE HACHAGE ?

- ▷ Vérifier l'intégrité des données
 - ▷ Si les données changent, le hash change
 - ▷ Permet de détecter toute modification ou corruption
- ▷ Chaîner les blocs dans une blockchain
 - ▷ Chaque bloc contient le hash du bloc précédent
 - ▷ Modifier un ancien bloc ⇒ tous les hash suivants deviennent faux

POURQUOI UTILISER UNE FONCTION DE HACHAGE ?

- ▷ Vérifier l'intégrité des données
 - ▷ Si les données changent, le hash change
 - ▷ Permet de détecter toute modification ou corruption
- ▷ Chaîner les blocs dans une blockchain
 - ▷ Chaque bloc contient le hash du bloc précédent
 - ▷ Modifier un ancien bloc ⇒ tous les hash suivants deviennent faux
- ▷ Construire des structures efficaces
 - ▷ Arbres de Merkle pour prouver qu'une transaction est dans un bloc
 - ▷ Adresses dérivées de clés publiques, identifiants uniques, etc.

POURQUOI UTILISER UNE FONCTION DE HACHAGE ?

- ▷ Vérifier l'intégrité des données
 - ▷ Si les données changent, le hash change
 - ▷ Permet de détecter toute modification ou corruption
- ▷ Chaîner les blocs dans une blockchain
 - ▷ Chaque bloc contient le hash du bloc précédent
 - ▷ Modifier un ancien bloc ⇒ tous les hash suivants deviennent faux
- ▷ Construire des structures efficaces
 - ▷ Arbres de Merkle pour prouver qu'une transaction est dans un bloc
 - ▷ Adresses dérivées de clés publiques, identifiants uniques, etc.
- ▷ Créer une preuve de travail (PoW)
 - ▷ On cherche un nonce tel que le hash respecte une certaine forme
 - ▷ Trouver ce nonce demande du calcul, mais vérifier est très rapide

CHIFFREMENT ASYMÉTRIQUE : IDÉE DE BASE

- ▷ Deux clés différentes
 - ▷ Une clé publique : peut être partagée avec tout le monde
 - ▷ Une clé privée : doit rester secrète

CHIFFREMENT ASYMÉTRIQUE : IDÉE DE BASE

- ▷ Deux clés différentes
 - ▷ Une clé publique : peut être partagée avec tout le monde
 - ▷ Une clé privée : doit rester secrète
- ▷ Objectif
 - ▷ Chiffrer des messages pour que seul le détenteur de la clé privée puisse les lire

- ▷ Deux clés différentes
 - ▷ Une clé publique : peut être partagée avec tout le monde
 - ▷ Une clé privée : doit rester secrète
- ▷ Objectif
 - ▷ Chiffrer des messages pour que seul le détenteur de la clé privée puisse les lire
- ▷ Intuition
 - ▷ Clé publique = « boîte aux lettres » : tout le monde peut déposer un message
 - ▷ Clé privée = « clé de la boîte » : une seule personne peut l'ouvrir

- ▷ Deux clés différentes
 - ▷ Une clé publique : peut être partagée avec tout le monde
 - ▷ Une clé privée : doit rester secrète
- ▷ Objectif
 - ▷ Chiffrer des messages pour que seul le détenteur de la clé privée puisse les lire
- ▷ Intuition
 - ▷ Clé publique = « boîte aux lettres » : tout le monde peut déposer un message
 - ▷ Clé privée = « clé de la boîte » : une seule personne peut l'ouvrir
- ▷ Exemples
 - ▷ RSA, schémas à base de courbes elliptiques (ECIES, etc.)

CHIFFREMENT ASYMÉTRIQUE : FONCTIONNEMENT

- ▷ Génération de clés
 - ▷ L'utilisateur génère une paire : (sk, pk)
 - ▷ pk : clé publique, sk : clé privée

- ▷ Génération de clés
 - ▷ L'utilisateur génère une paire : (sk, pk)
 - ▷ pk : clé publique, sk : clé privée
- ▷ Chiffrement
 - ▷ Alice veut envoyer un message m à Bob
 - ▷ Elle utilise la clé publique de Bob :

$$c = \text{encrypt}(m, pk_{\text{Bob}})$$

- ▷ c : texte chiffré transmis sur le réseau

- ▷ Génération de clés
 - ▷ L'utilisateur génère une paire : (sk, pk)
 - ▷ pk : clé publique, sk : clé privée
- ▷ Chiffrement
 - ▷ Alice veut envoyer un message m à Bob
 - ▷ Elle utilise la clé publique de Bob :

$$c = \text{encrypt}(m, pk_{\text{Bob}})$$

- ▷ c : texte chiffré transmis sur le réseau
 - ▷ Déchiffrement
 - ▷ Bob reçoit c
 - ▷ Il utilise sa clé privée :
- $$m = \text{decrypt}(c, sk_{\text{Bob}})$$
- ▷ Sans sk_{Bob} , retrouver m doit être "impossible" en pratique

- ▷ Propriétés
 - ▷ Permet d'échanger des secrets sans clé partagée au départ
 - ▷ Permet d'associer une clé publique à une identité (certificats, PKI)

- ▷ Propriétés
 - ▷ Permet d'échanger des secrets sans clé partagée au départ
 - ▷ Permet d'associer une clé publique à une identité (certificats, PKI)
- ▷ Limites
 - ▷ Coût en calcul élevé
 - ▷ En pratique : on chiffre surtout une clé symétrique, puis on chiffre les données avec un algorithme symétrique rapide (AES, ...)

- ▷ Propriétés
 - ▷ Permet d'échanger des secrets sans clé partagée au départ
 - ▷ Permet d'associer une clé publique à une identité (certificats, PKI)
- ▷ Limites
 - ▷ Coût en calcul élevé
 - ▷ En pratique : on chiffre surtout une clé symétrique, puis on chiffre les données avec un algorithme symétrique rapide (AES, ...)
- ▷ Lien avec les signatures
 - ▷ Même famille d'outils mathématiques
 - ▷ Pour signer, on exploite la clé privée dans l'autre sens : « je prouve que je possède sk lié à pk »

SIGNATURE CRYPTOGRAPHIQUE : C'EST QUOI ?

- ▷ Équivalent numérique d'une signature manuscrite
 - ▷ Permet de « signer » un message, un document, une transaction
 - ▷ Le signataire ne peut pas nier avoir signé (non-répudiation)

SIGNATURE CRYPTOGRAPHIQUE : C'EST QUOI ?

- ▷ Équivalent numérique d'une signature manuscrite
 - ▷ Permet de « signer » un message, un document, une transaction
 - ▷ Le signataire ne peut pas nier avoir signé (non-répudiation)
- ▷ Basée sur la crypto asymétrique
 - ▷ Clé privée : sert à produire la signature (doit rester secrète)
 - ▷ Clé publique : sert à vérifier la signature (peut être diffusée)

SIGNATURE CRYPTOGRAPHIQUE : C'EST QUOI ?

- ▷ Équivalent numérique d'une signature manuscrite
 - ▷ Permet de « signer » un message, un document, une transaction
 - ▷ Le signataire ne peut pas nier avoir signé (non-répudiation)
- ▷ Basée sur la crypto asymétrique
 - ▷ Clé privée : sert à produire la signature (doit rester secrète)
 - ▷ Clé publique : sert à vérifier la signature (peut être diffusée)
- ▷ Lien fort message ↔ signataire
 - ▷ La signature dépend du contenu du message
 - ▷ Toute modification du message invalide la signature

SIGNATURE CRYPTOGRAPHIQUE : C'EST QUOI ?

- ▷ Équivalent numérique d'une signature manuscrite
 - ▷ Permet de « signer » un message, un document, une transaction
 - ▷ Le signataire ne peut pas nier avoir signé (non-répudiation)
- ▷ Basée sur la crypto asymétrique
 - ▷ Clé privée : sert à produire la signature (doit rester secrète)
 - ▷ Clé publique : sert à vérifier la signature (peut être diffusée)
- ▷ Lien fort message ↔ signataire
 - ▷ La signature dépend du contenu du message
 - ▷ Toute modification du message invalide la signature
- ▷ Exemples
 - ▷ RSA, ECDSA, EdDSA (Ed25519), ...

SIGNATURE CRYPTOGRAPHIQUE : COMMENT ÇA MARCHE ?

- ▷ Génération de clés
 - ▷ L'utilisateur génère une paire : (sk, pk)
 - ▷ sk : clé privée, pk : clé publique

SIGNATURE CRYPTOGRAPHIQUE : COMMENT ÇA MARCHE ?

- ▷ Génération de clés

- ▷ L'utilisateur génère une paire : (sk, pk)
 - ▷ sk : clé privée, pk : clé publique

- ▷ Signer un message

- ▷ On calcule d'abord un hash du message : $h = H(m)$
 - ▷ On applique l'algorithme de signature avec sk :

$$\sigma = \text{Sign}(h, sk)$$

- ▷ σ : la signature (suite de bits)

SIGNATURE CRYPTOGRAPHIQUE : COMMENT ÇA MARCHE ?

- ▷ Génération de clés

- ▷ L'utilisateur génère une paire : (sk, pk)
 - ▷ sk : clé privée, pk : clé publique

- ▷ Signer un message

- ▷ On calcule d'abord un hash du message : $h = H(m)$
 - ▷ On applique l'algorithme de signature avec sk :

$$\sigma = \text{Sign}(h, sk)$$

- ▷ σ : la signature (suite de bits)

- ▷ Vérifier une signature

- ▷ Le vérificateur connaît : m, σ, pk
 - ▷ Il recalcule $h = H(m)$, puis vérifie :

$$\text{Verify}(h, \sigma, pk) \in \{\text{Vrai}, \text{Faux}\}$$

- ▷ Si Vrai : le message n'a pas été modifié et vient bien du détenteur de sk

POURQUOI UTILISER DES SIGNATURES CRYPTOGRAPHIQUES ?

- ▷ Authentifier l'émetteur
 - ▷ Seul le détenteur de la clé privée peut produire une signature valide
 - ▷ On peut lier une action (transaction, message) à une identité (clé publique)

POURQUOI UTILISER DES SIGNATURES CRYPTOGRAPHIQUES ?

- ▷ Authentifier l'émetteur
 - ▷ Seul le détenteur de la clé privée peut produire une signature valide
 - ▷ On peut lier une action (transaction, message) à une identité (clé publique)
- ▷ Garantir l'intégrité
 - ▷ Si le message change, la signature ne correspond plus
 - ▷ Toute altération est détectée automatiquement

POURQUOI UTILISER DES SIGNATURES CRYPTOGRAPHIQUES ?

- ▷ Authentifier l'émetteur
 - ▷ Seul le détenteur de la clé privée peut produire une signature valide
 - ▷ On peut lier une action (transaction, message) à une identité (clé publique)
- ▷ Garantir l'intégrité
 - ▷ Si le message change, la signature ne correspond plus
 - ▷ Toute altération est détectée automatiquement
- ▷ Remplacer un tiers de confiance
 - ▷ Pas besoin de faire confiance à un serveur ou à une banque
 - ▷ On fait confiance aux propriétés mathématiques de l'algorithme

POURQUOI UTILISER DES SIGNATURES CRYPTOGRAPHIQUES ?

- ▷ Authentifier l'émetteur
 - ▷ Seul le détenteur de la clé privée peut produire une signature valide
 - ▷ On peut lier une action (transaction, message) à une identité (clé publique)
- ▷ Garantir l'intégrité
 - ▷ Si le message change, la signature ne correspond plus
 - ▷ Toute altération est détectée automatiquement
- ▷ Remplacer un tiers de confiance
 - ▷ Pas besoin de faire confiance à un serveur ou à une banque
 - ▷ On fait confiance aux propriétés mathématiques de l'algorithme
- ▷ En blockchain
 - ▷ Chaque transaction est signée par l'émetteur
 - ▷ Les nœuds vérifient localement que l'émetteur autorise la dépense
 - ▷ C'est la base de la sécurité des comptes et des smart contracts

LA BLOCKCHAIN, COMMENT ÇA FONCTIONNE ?

STRUCTURE GÉNÉRALE D'UNE CHAÎNE DE BLOCS

- ▷ Une blockchain est une suite ordonnée de blocs
 - ▷ $B_0, B_1, B_2, \dots, B_n$
 - ▷ Chaque nouveau bloc s'ajoute à la fin de la chaîne

STRUCTURE GÉNÉRALE D'UNE CHAÎNE DE BLOCS

- ▷ Une blockchain est une suite ordonnée de blocs
 - ▷ $B_0, B_1, B_2, \dots, B_n$
 - ▷ Chaque nouveau bloc s'ajoute à la fin de la chaîne
- ▷ Chaque bloc pointe vers son prédecesseur
 - ▷ Le header de B_i contient le hash de B_{i-1}
 - ▷ Ce lien forme un chaînage cryptographique

STRUCTURE GÉNÉRALE D'UNE CHAÎNE DE BLOCS

- ▷ Une blockchain est une suite ordonnée de blocs
 - ▷ $B_0, B_1, B_2, \dots, B_n$
 - ▷ Chaque nouveau bloc s'ajoute à la fin de la chaîne
- ▷ Chaque bloc pointe vers son prédecesseur
 - ▷ Le header de B_i contient le hash de B_{i-1}
 - ▷ Ce lien forme un chaînage cryptographique
- ▷ Immutabilité
 - ▷ Modifier un bloc change son hash
 - ▷ Donc le bloc suivant ne reconnaît plus son prédecesseur
 - ▷ Toute tentative de falsification devient immédiatement visible

STRUCTURE GÉNÉRALE D'UNE CHAÎNE DE BLOCS

- ▷ Une blockchain est une suite ordonnée de blocs
 - ▷ $B_0, B_1, B_2, \dots, B_n$
 - ▷ Chaque nouveau bloc s'ajoute à la fin de la chaîne
- ▷ Chaque bloc pointe vers son prédecesseur
 - ▷ Le header de B_i contient le hash de B_{i-1}
 - ▷ Ce lien forme un chaînage cryptographique
- ▷ Immutabilité
 - ▷ Modifier un bloc change son hash
 - ▷ Donc le bloc suivant ne reconnaît plus son prédecesseur
 - ▷ Toute tentative de falsification devient immédiatement visible
- ▷ Historique linéaire et vérifiable
 - ▷ Chaque nœud peut vérifier l'intégrité de toute la chaîne
 - ▷ La blockchain agit comme un registre **append-only**

EXERCICE : VÉRIFICATION D'INTÉGRITÉ

Mini-blockchain :

- ▷ Block 0 : data = "A"; prev_hash = 0
- ▷ Block 1 : data = "B"; prev_hash = hash(Block 0)
- ▷ Block 2 : data = "C"; prev_hash = hash(Block 1)

Tâches :

1. Décrire un algorithme qui vérifie l'intégrité de la chaîne.
2. Expliquer ce qui se passe si on modifie data = "A" dans le bloc 0.

CORRECTION EXERCICE 1

- ▷ Algorithme de vérification :
 - ▷ pour i de 1 à n :
 - ▷ recalculer hash(Block $i - 1$)
 - ▷ vérifier Block i .prev_hash == hash(Block $i - 1$)

CORRECTION EXERCICE 1

- ▷ Algorithme de vérification :
 - ▷ pour i de 1 à n :
 - ▷ recalculer hash(Block $i - 1$)
 - ▷ vérifier Block i .prev_hash == hash(Block $i - 1$)
- ▷ Si modification de Block 0 :
 - ▷ son hash change
 - ▷ différent de prev_hash de Block 1
 - ▷ la chaîne devient invalide à partir de Block 1

LE CONCEPT D'ADRESSE EN BLOCKCHAIN

- ▷ Qu'est-ce qu'une adresse ?
 - ▷ Identifiant d'un compte ou d'un destinataire sur la blockchain.
 - ▷ C'est ce que l'on donne pour « recevoir » des fonds ou interagir avec un smart contract.

- ▷ Qu'est-ce qu'une adresse ?
 - ▷ Identifiant d'un compte ou d'un destinataire sur la blockchain.
 - ▷ C'est ce que l'on donne pour « recevoir » des fonds ou interagir avec un smart contract.
- ▷ Lien avec les clés cryptographiques
 - ▷ Une adresse est généralement dérivée d'une clé publique (via hash + encodage).
 - ▷ La clé privée associée permet de signer les opérations (dépenser, appeler un contrat, etc.).
 - ▷ On peut connaître l'adresse, jamais la clé privée (en théorie).

- ▷ Qu'est-ce qu'une adresse?
 - ▷ Identifiant d'un compte ou d'un destinataire sur la blockchain.
 - ▷ C'est ce que l'on donne pour « recevoir » des fonds ou interagir avec un smart contract.
- ▷ Lien avec les clés cryptographiques
 - ▷ Une adresse est généralement dérivée d'une clé publique (via hash + encodage).
 - ▷ La clé privée associée permet de signer les opérations (dépenser, appeler un contrat, etc.).
 - ▷ On peut connaître l'adresse, jamais la clé privée (en théorie).
- ▷ Pseudonymat
 - ▷ Une adresse ne contient pas le nom de la personne : c'est un identifiant pseudo-aléatoire.
 - ▷ Mais toutes les opérations liées à cette adresse sont publiques dans l'historique.

- ▷ Qu'est-ce qu'une adresse ?
 - ▷ Identifiant d'un compte ou d'un destinataire sur la blockchain.
 - ▷ C'est ce que l'on donne pour « recevoir » des fonds ou interagir avec un smart contract.
- ▷ Lien avec les clés cryptographiques
 - ▷ Une adresse est généralement dérivée d'une clé publique (via hash + encodage).
 - ▷ La clé privée associée permet de signer les opérations (dépenser, appeler un contrat, etc.).
 - ▷ On peut connaître l'adresse, jamais la clé privée (en théorie).
- ▷ Pseudonymat
 - ▷ Une adresse ne contient pas le nom de la personne : c'est un identifiant pseudo-aléatoire.
 - ▷ Mais toutes les opérations liées à cette adresse sont publiques dans l'historique.
- ▷ Types d'adresses
 - ▷ Adresses de comptes utilisateurs (contrôlés par une clé privée).
 - ▷ Adresses de smart contracts (pointent vers du code on-chain).

LA BLOCKCHAIN, COMMENT ÇA FONCTIONNE ?

LES BLOCS

QU'EST-CE QU'UN BLOC DE BLOCKCHAIN ?

- ▷ Unité de base de l'historique
 - ▷ Un bloc regroupe un ensemble d'opérations validées
 - ▷ Il s'ajoute à la fin de la chaîne existante

QU'EST-CE QU'UN BLOC DE BLOCKCHAIN ?

- ▷ Unité de base de l'historique
 - ▷ Un bloc regroupe un ensemble d'opérations validées
 - ▷ Il s'ajoute à la fin de la chaîne existante
- ▷ Deux grandes parties
 - ▷ En-tête (header) : métadonnées techniques
 - ▷ Corps (body) : contenu métier (opérations, événements, messages)

QU'EST-CE QU'UN BLOC DE BLOCKCHAIN ?

- ▷ Unité de base de l'historique
 - ▷ Un bloc regroupe un ensemble d'opérations validées
 - ▷ Il s'ajoute à la fin de la chaîne existante
- ▷ Deux grandes parties
 - ▷ En-tête (header) : métadonnées techniques
 - ▷ Corps (body) : contenu métier (opérations, événements, messages)
- ▷ Rôle global
 - ▷ Structurer l'historique en « paquets » de données
 - ▷ Servir de point de référence pour la validation et la synchronisation

- ▷ Hash du bloc précédent
 - ▷ Champ `previous_block_hash`
 - ▷ Assure le lien explicite avec le bloc précédent
 - ▷ Toute modification dans un bloc casse ce chaînage

- ▷ Hash du bloc précédent
 - ▷ Champ `previous_block_hash`
 - ▷ Assure le lien explicite avec le bloc précédent
 - ▷ Toute modification dans un bloc casse ce chaînage
- ▷ Identifiant du bloc
 - ▷ Souvent défini comme le hash de l'en-tête du bloc
 - ▷ Permet de référencer un bloc de façon unique

- ▷ Hash du bloc précédent
 - ▷ Champ `previous_block_hash`
 - ▷ Assure le lien explicite avec le bloc précédent
 - ▷ Toute modification dans un bloc casse ce chaînage
- ▷ Identifiant du bloc
 - ▷ Souvent défini comme le hash de l'en-tête du bloc
 - ▷ Permet de référencer un bloc de façon unique
- ▷ Effet sur l'immutabilité
 - ▷ Modifier un bloc change son hash
 - ▷ Donc le hash stocké dans le bloc suivant ne correspond plus
 - ▷ L'historique devient facilement falsifiable à détecter

- ▷ Résumé du contenu
 - ▷ Champ de type `merkle_root` ou `state_root`
 - ▷ Hash qui résume toutes les opérations ou l'état global
 - ▷ Permet de vérifier le contenu sans tout relire

- ▷ Résumé du contenu
 - ▷ Champ de type `merkle_root` ou `state_root`
 - ▷ Hash qui résume toutes les opérations ou l'état global
 - ▷ Permet de vérifier le contenu sans tout relire
- ▷ Horodatage
 - ▷ Champ `timestamp`
 - ▷ Indique approximativement quand le bloc a été produit

- ▷ Résumé du contenu
 - ▷ Champ de type `merkle_root` ou `state_root`
 - ▷ Hash qui résume toutes les opérations ou l'état global
 - ▷ Permet de vérifier le contenu sans tout relire
- ▷ Horodatage
 - ▷ Champ `timestamp`
 - ▷ Indique approximativement quand le bloc a été produit
- ▷ Données de consensus
 - ▷ Informations dépendantes du protocole :
 - ▷ ex : preuve, signature du validateur, numéro de round, difficulté, nonce, ...
 - ▷ Utilisées pour décider si le bloc est valide au regard des règles du système

- ▷ Liste d'éléments métier
 - ▷ opérations sur un registre partagé
 - ▷ messages entre participants
 - ▷ appels de contrats ou mises à jour d'état

- ▷ Liste d'éléments métier
 - ▷ opérations sur un registre partagé
 - ▷ messages entre participants
 - ▷ appels de contrats ou mises à jour d'état
- ▷ Format général
 - ▷ chaque élément contient :
 - ▷ un type d'opération
 - ▷ des paramètres (données)
 - ▷ éventuellement une signature / preuve d'autorisation

- ▷ Liste d'éléments métier
 - ▷ opérations sur un registre partagé
 - ▷ messages entre participants
 - ▷ appels de contrats ou mises à jour d'état
- ▷ Format général
 - ▷ chaque élément contient :
 - ▷ un type d'opération
 - ▷ des paramètres (données)
 - ▷ éventuellement une signature / preuve d'autorisation
- ▷ Regroupement
 - ▷ le bloc rassemble un lot cohérent d'opérations
 - ▷ qui seront appliquées à l'état global dans un ordre déterminé

RÉSUMÉ : STRUCTURE D'UN BLOC DE BLOCKCHAIN

header	
block_id	Identifiant du bloc (souvent hash du header).
previous_block_hash	Lien vers le bloc précédent (chaînage).
merkle_root /	Résumé des éléments du bloc / de l'état.
state_root	
timestamp	Horodatage de création du bloc.
consensus_data	Données liées au consensus (nonce, signatures, ...).
body	
éléments	Liste d'éléments enregistrés (opérations, transactions, appels de contrats, ...).

- ▷ **header** = premiers champs (métadonnées + sécurité).
- ▷ **body** = liste d'éléments métier enregistrés dans le bloc.

- ▷ Contraintes de taille

- ▷ nombre d'opérations par bloc limité (taille max, quotas de ressources, ...)
- ▷ permet de contrôler la charge réseau et de calcul

- ▷ Contraintes de taille
 - ▷ nombre d'opérations par bloc limité (taille max, quotas de ressources, ...)
 - ▷ permet de contrôler la charge réseau et de calcul
- ▷ Lien avec l'état global
 - ▷ appliquer séquentiellement les opérations du bloc
 - ▷ met à jour l'état partagé (base de données logique de la blockchain)

- ▷ Contraintes de taille
 - ▷ nombre d'opérations par bloc limité (taille max, quotas de ressources, ...)
 - ▷ permet de contrôler la charge réseau et de calcul
- ▷ Lien avec l'état global
 - ▷ appliquer séquentiellement les opérations du bloc
 - ▷ met à jour l'état partagé (base de données logique de la blockchain)
- ▷ Vérification par les nœuds
 - ▷ vérifier l'intégrité cryptographique (hash, racine, chaînage)
 - ▷ vérifier que chaque opération respecte les règles métier
 - ▷ si tout est correct, le bloc est ajouté localement à la chaîne

LA BLOCKCHAIN, COMMENT ÇA FONCTIONNE ?

ARBRES DE MERKLÉ

ARBRE DE MERKLE : IDÉE GÉNÉRALE

- ▷ Structure d'arbre basée sur des hash
 - ▷ Feuilles = hash d'éléments de base (opérations, documents, états, ...)
 - ▷ Nœuds internes = hash de la concaténation de leurs enfants

- ▷ Structure d'arbre basée sur des hash
 - ▷ Feuilles = hash d'éléments de base (opérations, documents, états, ...)
 - ▷ Nœuds internes = hash de la concaténation de leurs enfants
- ▷ Objectif principal
 - ▷ Résumer un grand ensemble de données dans un seul hash
 - ▷ Ce hash unique est la racine de Merkle (Merkle root)

- ▷ Structure d'arbre basée sur des hash
 - ▷ Feuilles = hash d'éléments de base (opérations, documents, états, ...)
 - ▷ Nœuds internes = hash de la concaténation de leurs enfants
- ▷ Objectif principal
 - ▷ Résumer un grand ensemble de données dans un seul hash
 - ▷ Ce hash unique est la racine de Merkle (Merkle root)
- ▷ Pourquoi un arbre ?
 - ▷ Permet de retrouver et prouver des informations
 - ▷ en ne manipulant qu'une petite partie des hash

STRUCTURE D'UN ARBRE DE MERKLE

- ▷ Feuilles
 - ▷ Chaque feuille contient $h_i = H(E_i)$
 - ▷ E_i = élément de base (opération, enregistrement, ...)

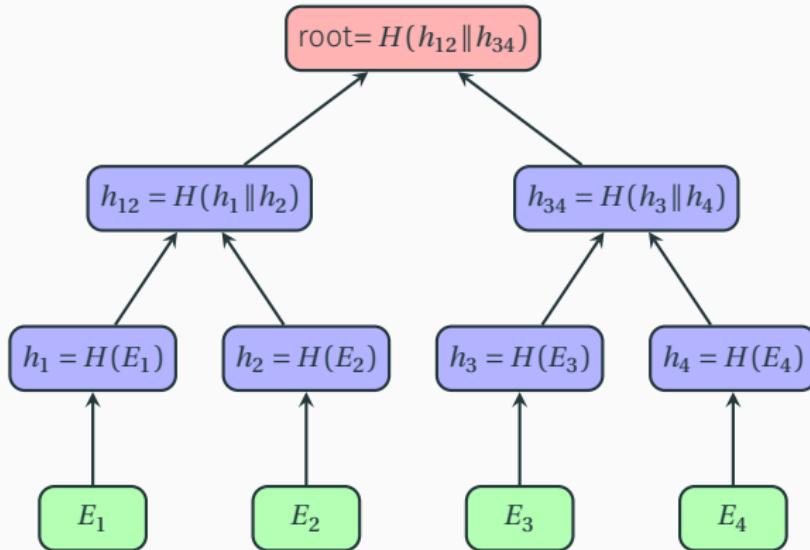
STRUCTURE D'UN ARBRE DE MERKLE

- ▷ Feuilles
 - ▷ Chaque feuille contient $h_i = H(E_i)$
 - ▷ E_i = élément de base (opération, enregistrement, ...)
- ▷ Niveaux intermédiaires
 - ▷ Chaque nœud interne est le hash de ses deux enfants :

$$h_{parent} = H(h_{gauche} \parallel h_{droite})$$

- ▷ Feuilles
 - ▷ Chaque feuille contient $h_i = H(E_i)$
 - ▷ E_i = élément de base (opération, enregistrement, ...)
- ▷ Niveaux intermédiaires
 - ▷ Chaque nœud interne est le hash de ses deux enfants :
$$h_{parent} = H(h_{gauche} \parallel h_{droite})$$
- ▷ Racine (root)
 - ▷ Le dernier hash tout en haut de l'arbre
 - ▷ Représente l'ensemble complet des éléments
 - ▷ Une seule valeur pour vérifier un lot entier de données

ILLUSTRATION : FONCTIONNEMENT D'UN ARBRE DE MERKLE



- ▷ Chaque élément E_i est d'abord hachée : feuilles h_i .
- ▷ Les hash sont ensuite combinés deux à deux jusqu'à obtenir la racine de Merkle.
- ▷ Cette racine (un seul hash) résume tout le contenu de l'arbre.

CONSTRUCTION D'UN ARBRE DE MERKLE (PAS À PAS)

1. Calcul des feuilles

- ▷ Pour chaque élément E_i :

$$h_i = H(E_i)$$

CONSTRUCTION D'UN ARBRE DE MERKLE (PAS À PAS)

1. Calcul des feuilles

- ▷ Pour chaque élément E_i :

$$h_i = H(E_i)$$

2. Regroupement par paires

- ▷ On forme des paires : $(h_1, h_2), (h_3, h_4), \dots$
- ▷ Pour chaque paire :

$$h_{1,2} = H(h_1 \| h_2), \quad h_{3,4} = H(h_3 \| h_4)$$

- ▷ Si le nombre de nœuds est impair, on peut dupliquer le dernier

CONSTRUCTION D'UN ARBRE DE MERKLE (PAS À PAS)

1. Calcul des feuilles

- ▷ Pour chaque élément E_i :

$$h_i = H(E_i)$$

2. Regroupement par paires

- ▷ On forme des paires : $(h_1, h_2), (h_3, h_4), \dots$
- ▷ Pour chaque paire :

$$h_{1,2} = H(h_1 \| h_2), \quad h_{3,4} = H(h_3 \| h_4)$$

- ▷ Si le nombre de nœuds est impair, on peut dupliquer le dernier

3. Répétition

- ▷ On répète le même processus sur le niveau supérieur
- ▷ jusqu'à ce qu'il ne reste plus qu'un hash : la Merkle root

PREUVE DE MERKLE : PROUVER QU'UN ÉLÉMENT EST PRÉSENT

▷ Problème

- ▷ Comment prouver que l'élément E_k appartient à l'ensemble
- ▷ sans envoyer toutes les données ?

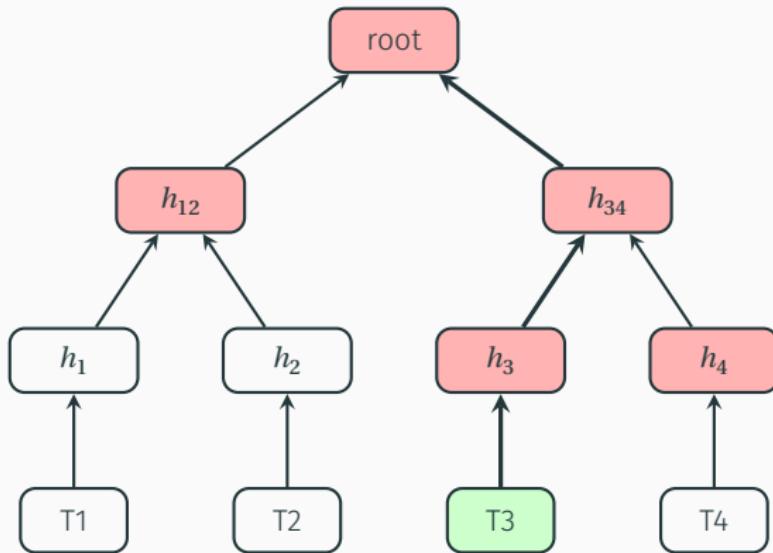
PREUVE DE MERKLE : PROUVER QU'UN ÉLÉMENT EST PRÉSENT

- ▷ Problème
 - ▷ Comment prouver que l'élément E_k appartient à l'ensemble
 - ▷ sans envoyer toutes les données ?
- ▷ Idée de la preuve de Merkle
 - ▷ On envoie :
 - ▷ E_k lui-même
 - ▷ les hash nécessaires pour remonter jusqu'à la racine (frères sur le chemin)
 - ▷ Le vérificateur reconstruit la racine à partir de ces valeurs
 - ▷ Il compare avec la racine attendue (par exemple stockée dans le bloc)

PREUVE DE MERKLE : PROUVER QU'UN ÉLÉMENT EST PRÉSENT

- ▷ Problème
 - ▷ Comment prouver que l'élément E_k appartient à l'ensemble
 - ▷ sans envoyer toutes les données ?
- ▷ Idée de la preuve de Merkle
 - ▷ On envoie :
 - ▷ E_k lui-même
 - ▷ les hash nécessaires pour remonter jusqu'à la racine (frères sur le chemin)
 - ▷ Le vérificateur reconstruit la racine à partir de ces valeurs
 - ▷ Il compare avec la racine attendue (par exemple stockée dans le bloc)
- ▷ Complexité
 - ▷ Longueur de la preuve $\approx O(\log n)$ pour n éléments
 - ▷ Très efficace même pour des ensembles de grande taille

PREUVE DE MERKLE : ILLUSTRER L'INCLUSION D'UNE TRANSACTION



- ▷ On veut prouver que l'élément E3 appartient au bloc.
- ▷ Le client reçoit : E3, les hash h_4 et h_{12} (chemin de preuve).
- ▷ Il recalcule $h_3 = H(E3)$, puis $h_{34} = H(h_3 \parallel h_4)$, puis la racine.
- ▷ Si la racine obtenue est égale à celle stockée dans le bloc, E3 est bien inclus.

ARBRES DE MERKLE EN BLOCKCHAIN : À QUOI ÇA SERT ?

- ▷ Résumé compact du contenu d'un bloc
 - ▷ Le bloc stocke uniquement la racine dans son en-tête
 - ▷ Toute modification d'un élément change la racine

- ▷ Résumé compact du contenu d'un bloc
 - ▷ Le bloc stocke uniquement la racine dans son en-tête
 - ▷ Toute modification d'un élément change la racine
- ▷ Support des clients légers
 - ▷ Les nœuds légers téléchargent seulement les en-têtes de blocs
 - ▷ Ils utilisent des preuves de Merkle pour vérifier certaines opérations
 - ▷ Sans stocker toute la blockchain

- ▷ Résumé compact du contenu d'un bloc
 - ▷ Le bloc stocke uniquement la racine dans son en-tête
 - ▷ Toute modification d'un élément change la racine
- ▷ Support des clients légers
 - ▷ Les nœuds légers téléchargent seulement les en-têtes de blocs
 - ▷ Ils utilisent des preuves de Merkle pour vérifier certaines opérations
 - ▷ Sans stocker toute la blockchain
- ▷ Intégrité et auditabilité
 - ▷ Une altération locale (un seul enregistrement) se propage jusqu'à la racine
 - ▷ En comparant la racine attendue et la racine calculée, on détecte toute falsification

LA BLOCKCHAIN, COMMENT ÇA FONCTIONNE ?

RÉSEAU PAIR-À-PAIR

RÉSEAU PAIR-À-PAIR : IDÉE GÉNÉRALE

- ▷ Pas de serveur central
 - ▷ La blockchain fonctionne sur un réseau pair-à-pair (P2P).
 - ▷ Chaque nœud peut parler directement avec plusieurs autres nœuds.

RÉSEAU PAIR-À-PAIR : IDÉE GÉNÉRALE

- ▷ Pas de serveur central
 - ▷ La blockchain fonctionne sur un réseau pair-à-pair (P2P).
 - ▷ Chaque nœud peut parler directement avec plusieurs autres nœuds.
- ▷ Tous les nœuds jouent (presque) le même rôle
 - ▷ Chaque nœud peut recevoir, vérifier et relayer des informations.
 - ▷ Le réseau se configure et s'auto-organise sans point unique de contrôle.

- ▷ Pas de serveur central
 - ▷ La blockchain fonctionne sur un réseau pair-à-pair (P2P).
 - ▷ Chaque nœud peut parler directement avec plusieurs autres nœuds.
- ▷ Tous les nœuds jouent (presque) le même rôle
 - ▷ Chaque nœud peut recevoir, vérifier et relayer des informations.
 - ▷ Le réseau se configure et s'auto-organise sans point unique de contrôle.
- ▷ Objectif
 - ▷ Diffuser rapidement les opérations et les blocs à tous les participants.
 - ▷ Permettre à chacun de maintenir une vue locale à jour de la blockchain.

- ▷ Nœud complet (full node)

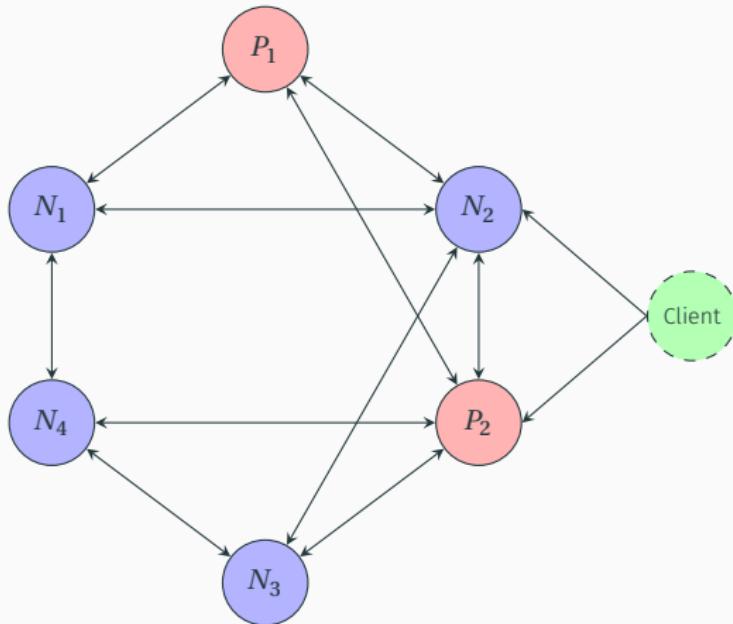
- ▷ Stocke tout ou partie substantielle de la blockchain.
- ▷ Valide les blocs et les opérations selon les règles du protocole.

- ▷ Nœud complet (full node)
 - ▷ Stocke tout ou partie substantielle de la blockchain.
 - ▷ Valide les blocs et les opérations selon les règles du protocole.
- ▷ Nœud léger / client léger
 - ▷ Ne stocke que les en-têtes ou un sous-ensemble des données.
 - ▷ S'appuie sur des preuves (Merkle, etc.) fournies par des nœuds complets.

- ▷ Nœud complet (full node)
 - ▷ Stocke tout ou partie substantielle de la blockchain.
 - ▷ Valide les blocs et les opérations selon les règles du protocole.
- ▷ Nœud léger / client léger
 - ▷ Ne stocke que les en-têtes ou un sous-ensemble des données.
 - ▷ S'appuie sur des preuves (Merkle, etc.) fournies par des nœuds complets.
- ▷ Producteurs de blocs
 - ▷ Miners / validateurs / leaders selon le consensus.
 - ▷ Sélectionnent des opérations et proposent de nouveaux blocs au réseau.

- ▷ Nœud complet (full node)
 - ▷ Stocke tout ou partie substantielle de la blockchain.
 - ▷ Valide les blocs et les opérations selon les règles du protocole.
- ▷ Nœud léger / client léger
 - ▷ Ne stocke que les en-têtes ou un sous-ensemble des données.
 - ▷ S'appuie sur des preuves (Merkle, etc.) fournies par des nœuds complets.
- ▷ Producteurs de blocs
 - ▷ Miners / validateurs / leaders selon le consensus.
 - ▷ Sélectionnent des opérations et proposent de nouveaux blocs au réseau.
- ▷ Connexions
 - ▷ Chaque nœud maintient plusieurs connexions TCP/UDP avec d'autres nœuds.
 - ▷ Topologie généralement « maillée » : pas de centre, mais un graphe distribué.

ILLUSTRATION : RÉSEAU PAIR-À-PAIR ET PRODUCTEURS DE BLOCS



- ▷ N_1 à N_4 : nœuds complets qui stockent et valident la blockchain.
- ▷ P_1 et P_2 : producteurs de blocs (mineurs ou validateurs) mis en évidence.
- ▷ Le réseau P2P relaye les blocs et transactions entre tous les nœuds.
- ▷ Le client léger interroge quelques nœuds pour connaître l'état de la chaîne.

PROPAGATION DES OPÉRATIONS ET DES BLOCS

- ▷ Diffusion par gossip
 - ▷ Lorsqu'un nœud reçoit une nouvelle opération ou un nouveau bloc :
 - ▷ il le vérifie rapidement, puis le relaye à ses pairs (sauf doublons).

- ▷ Diffusion par gossip
 - ▷ Lorsqu'un nœud reçoit une nouvelle opération ou un nouveau bloc :
 - ▷ il le vérifie rapidement, puis le relaye à ses pairs (sauf doublons).
- ▷ Propagation des opérations
 - ▷ Un client envoie son opération signée à quelques nœuds.
 - ▷ En quelques étapes de relais, l'opération est connue d'une grande partie du réseau.

- ▷ Diffusion par gossip
 - ▷ Lorsqu'un nœud reçoit une nouvelle opération ou un nouveau bloc :
 - ▷ il le vérifie rapidement, puis le relaye à ses pairs (sauf doublons).
- ▷ Propagation des opérations
 - ▷ Un client envoie son opération signée à quelques nœuds.
 - ▷ En quelques étapes de relais, l'opération est connue d'une grande partie du réseau.
- ▷ Propagation des blocs
 - ▷ Quand un bloc est proposé par un producteur :
 - ▷ il est transmis aux pairs, qui le vérifient (header, signatures, opérations).
 - ▷ S'il est valide, ils l'ajoutent à leur chaîne locale et continuent à le relayer.

▷ Résilience

- ▷ Pas de point de panne unique : si certains nœuds tombent, les autres continuent.
- ▷ Le réseau peut se reconfigurer dynamiquement (nouveaux nœuds, départs, etc.).

- ▷ Résilience
 - ▷ Pas de point de panne unique : si certains nœuds tombent, les autres continuent.
 - ▷ Le réseau peut se reconfigurer dynamiquement (nouveaux nœuds, départs, etc.).
- ▷ Latence et cohérence
 - ▷ La diffusion P2P prend un certain temps.
 - ▷ Pendant la propagation, tous les nœuds n'ont pas encore la même vue de la chaîne (risque de forks temporaires).

- ▷ Résilience
 - ▷ Pas de point de panne unique : si certains nœuds tombent, les autres continuent.
 - ▷ Le réseau peut se reconfigurer dynamiquement (nouveaux nœuds, départs, etc.).
- ▷ Latence et cohérence
 - ▷ La diffusion P2P prend un certain temps.
 - ▷ Pendant la propagation, tous les nœuds n'ont pas encore la même vue de la chaîne (risque de forks temporaires).
- ▷ Sécurité du réseau
 - ▷ Faire face aux attaques Sybil (création massive de faux nœuds).
 - ▷ Déetecter / ignorer les nœuds qui relaient des blocs ou des opérations invalides.

- ▷ Résilience
 - ▷ Pas de point de panne unique : si certains nœuds tombent, les autres continuent.
 - ▷ Le réseau peut se reconfigurer dynamiquement (nouveaux nœuds, départs, etc.).
- ▷ Latence et cohérence
 - ▷ La diffusion P2P prend un certain temps.
 - ▷ Pendant la propagation, tous les nœuds n'ont pas encore la même vue de la chaîne (risque de forks temporaires).
- ▷ Sécurité du réseau
 - ▷ Faire face aux attaques Sybil (création massive de faux nœuds).
 - ▷ Déetecter / ignorer les nœuds qui relaient des blocs ou des opérations invalides.
- ▷ Impact sur la conception de la blockchain
 - ▷ Le protocole doit rester simple et robuste à travers un réseau P2P imparfait (latence variable, nœuds non fiables, partitions temporaires, ...).

LA BLOCKCHAIN, COMMENT ÇA FONCTIONNE ?

PREUVES

- ▷ Objectif
 - ▷ Prouver qu'un nœud a réalisé une certaine quantité de calcul.
 - ▷ Le droit de proposer un bloc revient à celui qui trouve une solution à un puzzle.

- ▷ Objectif
 - ▷ Prouver qu'un nœud a réalisé une certaine quantité de calcul.
 - ▷ Le droit de proposer un bloc revient à celui qui trouve une solution à un puzzle.
- ▷ Intuition
 - ▷ Le réseau impose un puzzle : trouver un nonce tel que
$$H(\text{header du bloc} \parallel \text{nonce}) < \text{target}$$
 - ▷ La seule manière réaliste de réussir est d'essayer beaucoup de nonces (brute force).

- ▷ Objectif
 - ▷ Prouver qu'un nœud a réalisé une certaine quantité de calcul.
 - ▷ Le droit de proposer un bloc revient à celui qui trouve une solution à un puzzle.
- ▷ Intuition
 - ▷ Le réseau impose un puzzle : trouver un nonce tel que
$$H(\text{header du bloc} \parallel \text{nonce}) < \text{target}$$
 - ▷ La seule manière réaliste de réussir est d'essayer beaucoup de nonces (brute force).
- ▷ Idée clé
 - ▷ « Je prouve que j'ai travaillé » en montrant une solution difficile à trouver, mais facile à vérifier par tous les nœuds.

▷ Fonctionnement

- ▷ Les mineurs construisent un bloc candidat (liste d'opérations).
- ▷ Ils essaient différents nonces jusqu'à ce que le hash respecte la condition de difficulté.
- ▷ Le premier qui trouve diffuse son bloc; les autres vérifient le hash en une seule opération.

▷ Fonctionnement

- ▷ Les mineurs construisent un bloc candidat (liste d'opérations).
- ▷ Ils essaient différents nonces jusqu'à ce que le hash respecte la condition de difficulté.
- ▷ Le premier qui trouve diffuse son bloc; les autres vérifient le hash en une seule opération.

▷ Avantages

- ▷ Modèle simple à comprendre, très étudié (Bitcoin, etc.).
- ▷ Sécurité liée au coût énergétique : attaquer est très cher.

▷ Fonctionnement

- ▷ Les mineurs construisent un bloc candidat (liste d'opérations).
- ▷ Ils essaient différents nonces jusqu'à ce que le hash respecte la condition de difficulté.
- ▷ Le premier qui trouve diffuse son bloc; les autres vérifient le hash en une seule opération.

▷ Avantages

- ▷ Modèle simple à comprendre, très étudié (Bitcoin, etc.).
- ▷ Sécurité liée au coût énergétique : attaquer est très cher.

▷ Inconvénients

- ▷ Forte consommation d'énergie.
- ▷ Débit de blocs limité, finalité seulement probabiliste (on attend plusieurs blocs).
- ▷ Tendance à la centralisation chez les gros mineurs / pools.

CALCUL DE LA PROOF OF WORK DANS BITCOIN

- ▷ Entrée de la PoW : le header de bloc (80 octets)
 - ▷ `version`, `previous_block_hash`, `merkle_root`
 - ▷ `timestamp`, `bits` (difficulté encodée), `nonce`

CALCUL DE LA PROOF OF WORK DANS BITCOIN

- ▷ Entrée de la PoW : le header de bloc (80 octets)
 - ▷ `version`, `previous_block_hash`, `merkle_root`
 - ▷ `timestamp`, `bits` (difficulté encodée), `nonce`
- ▷ Fonction de hachage utilisée
 - ▷ Bitcoin calcule un double SHA-256 :
$$h = \text{SHA256}(\text{SHA256}(\text{header}))$$

CALCUL DE LA PROOF OF WORK DANS BITCOIN

- ▷ Entrée de la PoW : le header de bloc (80 octets)
 - ▷ `version`, `previous_block_hash`, `merkle_root`
 - ▷ `timestamp`, `bits` (difficulté encodée), `nonce`
- ▷ Fonction de hachage utilisée
 - ▷ Bitcoin calcule un double SHA-256 :
$$h = \text{SHA256}(\text{SHA256}(\text{header}))$$
- ▷ Condition de validité
 - ▷ Le hash h (vu comme un entier sur 256 bits) doit être inférieur à une cible T :
$$h < T$$
 - ▷ En pratique : h doit commencer par un grand nombre de bits zéros.

CALCUL DE LA PROOF OF WORK DANS BITCOIN

- ▷ Entrée de la PoW : le header de bloc (80 octets)
 - ▷ `version`, `previous_block_hash`, `merkle_root`
 - ▷ `timestamp`, `bits` (difficulté encodée), `nonce`
- ▷ Fonction de hachage utilisée
 - ▷ Bitcoin calcule un double SHA-256 :
$$h = \text{SHA256}(\text{SHA256}(\text{header}))$$
- ▷ Condition de validité
 - ▷ Le hash h (vu comme un entier sur 256 bits) doit être inférieur à une cible T :
$$h < T$$
 - ▷ En pratique : h doit commencer par un grand nombre de bits zéros.
- ▷ Rôle de la difficulté
 - ▷ Le champ `bits` encode T (plus la difficulté est haute, plus T est petit).
 - ▷ Tous les 2016 blocs, le protocole ajuste T pour maintenir ~ 10 minutes par bloc.

CALCUL DE LA PROOF OF WORK DANS BITCOIN

- ▷ Entrée de la PoW : le header de bloc (80 octets)
 - ▷ `version`, `previous_block_hash`, `merkle_root`
 - ▷ `timestamp`, `bits` (difficulté encodée), `nonce`
- ▷ Fonction de hachage utilisée
 - ▷ Bitcoin calcule un double SHA-256 :
$$h = \text{SHA256}(\text{SHA256}(\text{header}))$$
- ▷ Condition de validité
 - ▷ Le hash h (vu comme un entier sur 256 bits) doit être inférieur à une cible T :
$$h < T$$
 - ▷ En pratique : h doit commencer par un grand nombre de bits zéros.
- ▷ Rôle de la difficulté
 - ▷ Le champ `bits` encode T (plus la difficulté est haute, plus T est petit).
 - ▷ Tous les 2016 blocs, le protocole ajuste T pour maintenir ~ 10 minutes par bloc.
- ▷ Processus côté mineur
 - ▷ Fixe le header (sauf `nonce` et parfois `timestamp`).
 - ▷ Boucle sur des valeurs de `nonce`, calcule h à chaque fois.
 - ▷ Quand un mineur trouve un $h < T$, il diffuse son bloc au réseau.

EXERCICE : PROBABILITÉ DE TROUVER UN HASH VALIDE (BITCOIN)

Dans Bitcoin, on suppose que le résultat du double SHA-256 du header de bloc est un entier **aléatoire uniforme** sur 256 bits.

On peut approximer la probabilité pour qu'un hash soit valide par :

$$p \approx \frac{1}{2^{32} \times \text{difficulty}}$$

(formule classique pour Bitcoin, avec $2^{32} \approx 4,29 \times 10^9$).

Données (ordre de grandeur actuel) :

- ▷ Difficulté actuelle : difficulty $\approx 149 \times 10^{12}$.
- ▷ Hashrate d'un mineur : $H = 100 \text{ TH/s} = 10^{14} \text{ hash/s}$.

Questions :

1. Calculez la probabilité p qu'un **hash unique** soit valide.
2. En déduire le **nombre moyen de hash** à essayer pour trouver un bloc.
3. Avec un hashrate de 10^{14} hash/s, estimatez le **temps moyen** (en secondes puis en années) pour que ce mineur trouve un bloc.

CORRECTION : PROBABILITÉ DE TROUVER UN HASH VALIDE

Données :

$$\text{difficulty} \approx 149 \times 10^{12}, \quad 2^{32} \approx 4,29 \times 10^9, \quad H = 10^{14} \text{ hash/s}$$

1. Probabilité pour un hash d'être valide

$$p \approx \frac{1}{2^{32} \times \text{difficulty}} \approx \frac{1}{4,29 \times 10^9 \times 1,49 \times 10^{14}} \approx \frac{1}{6,4 \times 10^{23}} \approx 1,56 \times 10^{-24}$$

2. Nombre moyen de hash nécessaires

$$\mathbb{E}[\text{hash}] = \frac{1}{p} \approx 6,4 \times 10^{23} \text{ hash}$$

3. Temps moyen avec $H = 10^{14}$ hash/s

$$T \approx \frac{6,4 \times 10^{23}}{10^{14}} = 6,4 \times 10^9 \text{ s}$$

Conversion en années (avec 1 an $\approx 3,15 \times 10^7$ s) :

$$T \approx \frac{6,4 \times 10^9}{3,15 \times 10^7} \approx 203 \text{ ans}$$

Interprétation :

- ▷ Un seul mineur à 100 TH/s a une probabilité minuscule de trouver vite un bloc.
- ▷ D'où l'intérêt des pools de minage pour lisser la variance des revenus.

- ▷ Objectif
 - ▷ Remplacer la preuve de calcul par une preuve de mise (stake).
 - ▷ Le droit de proposer / valider un bloc dépend de la quantité de tokens immobilisés.

- ▷ Objectif
 - ▷ Remplacer la preuve de calcul par une preuve de mise (stake).
 - ▷ Le droit de proposer / valider un bloc dépend de la quantité de tokens immobilisés.
- ▷ Intuition
 - ▷ Plus un acteur met de valeur en jeu, plus il a de chances de participer au consensus.
 - ▷ S'il se comporte mal, une partie de son stake peut être confisquée (slashing).

- ▷ Objectif
 - ▷ Remplacer la preuve de calcul par une preuve de mise (stake).
 - ▷ Le droit de proposer / valider un bloc dépend de la quantité de tokens immobilisés.
- ▷ Intuition
 - ▷ Plus un acteur met de valeur en jeu, plus il a de chances de participer au consensus.
 - ▷ S'il se comporte mal, une partie de son stake peut être confisquée (slashing).
- ▷ Motivation principale
 - ▷ Obtenir une sécurité comparable à PoW
 - ▷ tout en réduisant fortement la consommation d'énergie.

- ▷ Fonctionnement (vue simplifiée)
 - ▷ Les validateurs verrouillent des tokens dans un smart contract ou un module de staking.
 - ▷ Un protocole pseudo-aléatoire sélectionne les validateurs qui proposent/vérifient les blocs.
 - ▷ Les blocs valides rapportent des récompenses; les comportements malveillants entraînent un slashing.

- ▷ Fonctionnement (vue simplifiée)
 - ▷ Les validateurs verrouillent des tokens dans un smart contract ou un module de staking.
 - ▷ Un protocole pseudo-aléatoire sélectionne les validateurs qui proposent/vérifient les blocs.
 - ▷ Les blocs valides rapportent des récompenses; les comportements malveillants entraînent un slashing.
- ▷ Avantages
 - ▷ Consommation de ressources physique très faible par rapport à PoW.
 - ▷ Permet des protocoles avec finalité plus rapide (BFT-like dans certains cas).

- ▷ Fonctionnement (vue simplifiée)
 - ▷ Les validateurs verrouillent des tokens dans un smart contract ou un module de staking.
 - ▷ Un protocole pseudo-aléatoire sélectionne les validateurs qui proposent/vérifient les blocs.
 - ▷ Les blocs valides rapportent des récompenses; les comportements malveillants entraînent un slashing.
- ▷ Avantages
 - ▷ Consommation de ressources physique très faible par rapport à PoW.
 - ▷ Permet des protocoles avec finalité plus rapide (BFT-like dans certains cas).
- ▷ Inconvénients / défis
 - ▷ Risques de centralisation du stake si quelques acteurs contrôlent beaucoup de tokens.
 - ▷ Problèmes théoriques à adresser : « nothing-at-stake », attaques longues portées, etc.
 - ▷ Conception plus complexe que PoW, beaucoup de variantes (Ouroboros, Casper, Tendermint, ...).

- ▷ Objectif
 - ▷ Confier la production des blocs à un ensemble limité de validateurs connus.
 - ▷ Chaque bloc est signé par une autorité (ou un groupe) explicitement identifiée.

- ▷ Objectif
 - ▷ Confier la production des blocs à un ensemble limité de validateurs connus.
 - ▷ Chaque bloc est signé par une autorité (ou un groupe) explicitement identifiée.
- ▷ Contexte d'utilisation
 - ▷ Blockchains permissionnées ou de consortium.
 - ▷ Cas où les participants sont des organisations connues (entreprises, administrations, etc.).

- ▷ Objectif
 - ▷ Confier la production des blocs à un ensemble limité de validateurs connus.
 - ▷ Chaque bloc est signé par une autorité (ou un groupe) explicitement identifiée.
- ▷ Contexte d'utilisation
 - ▷ Blockchains permissionnées ou de consortium.
 - ▷ Cas où les participants sont des organisations connues (entreprises, administrations, etc.).
- ▷ Idée clé
 - ▷ On ne prouve pas du calcul ou de la mise, mais le fait d'être une entité autorisée par la gouvernance du réseau.

▷ Fonctionnement

- ▷ Un ensemble de validateurs est défini (liste de clés publiques autorisées).
- ▷ À tour de rôle, ou selon un protocole BFT, ils proposent et signent les blocs.
- ▷ Les nœuds acceptent uniquement les blocs signés par ces autorités légitimes.

- ▷ Fonctionnement
 - ▷ Un ensemble de validateurs est défini (liste de clés publiques autorisées).
 - ▷ À tour de rôle, ou selon un protocole BFT, ils proposent et signent les blocs.
 - ▷ Les nœuds acceptent uniquement les blocs signés par ces autorités légitimes.
- ▷ Avantages
 - ▷ Très efficace : latence faible, haut débit possible.
 - ▷ Faible consommation de ressources.
 - ▷ Contrôle fin sur qui peut écrire dans la blockchain.

▷ Fonctionnement

- ▷ Un ensemble de validateurs est défini (liste de clés publiques autorisées).
- ▷ À tour de rôle, ou selon un protocole BFT, ils proposent et signent les blocs.
- ▷ Les nœuds acceptent uniquement les blocs signés par ces autorités légitimes.

▷ Avantages

- ▷ Très efficace : latence faible, haut débit possible.
- ▷ Faible consommation de ressources.
- ▷ Contrôle fin sur qui peut écrire dans la blockchain.

▷ Inconvénients

- ▷ Décentralisation limitée : on « fait confiance » à un petit groupe d'acteurs.
- ▷ Gouvernance hors chaîne nécessaire : qui choisit / révoque les autorités ? selon quelles règles ?
- ▷ Moins adapté à des blockchains totalement publiques et ouvertes.

- ▷ Proof of Space / Capacity / Storage
 - ▷ On prouve qu'on réserve un certain espace disque pour le réseau.
 - ▷ Variante : Proof of Space-Time (espace occupé pendant une certaine durée).

AUTRES TYPES DE PROOF (APERÇU)

- ▷ Proof of Space / Capacity / Storage
 - ▷ On prouve qu'on réserve un certain espace disque pour le réseau.
 - ▷ Variante : Proof of Space-Time (espace occupé pendant une certaine durée).
- ▷ Proof of History (PoH)
 - ▷ Utilise une suite de hash pour créer une sorte d'horloge cryptographique.
 - ▷ Sert souvent à optimiser l'ordre et la synchronisation des blocs (ex : combiné avec PoS).

AUTRES TYPES DE PROOF (APERÇU)

- ▷ Proof of Space / Capacity / Storage
 - ▷ On prouve qu'on réserve un certain espace disque pour le réseau.
 - ▷ Variante : Proof of Space-Time (espace occupé pendant une certaine durée).
- ▷ Proof of History (PoH)
 - ▷ Utilise une suite de hash pour créer une sorte d'horloge cryptographique.
 - ▷ Sert souvent à optimiser l'ordre et la synchronisation des blocs (ex : combiné avec PoS).
- ▷ Proof of Elapsed Time (PoET)
 - ▷ Chaque nœud attend un temps aléatoire dans un environnement sécurisé (TEE).
 - ▷ Le plus rapide gagne le droit de proposer un bloc.

AUTRES TYPES DE PROOF (APERÇU)

- ▷ Proof of Space / Capacity / Storage
 - ▷ On prouve qu'on réserve un certain espace disque pour le réseau.
 - ▷ Variante : Proof of Space-Time (espace occupé pendant une certaine durée).
- ▷ Proof of History (PoH)
 - ▷ Utilise une suite de hash pour créer une sorte d'horloge cryptographique.
 - ▷ Sert souvent à optimiser l'ordre et la synchronisation des blocs (ex : combiné avec PoS).
- ▷ Proof of Elapsed Time (PoET)
 - ▷ Chaque nœud attend un temps aléatoire dans un environnement sécurisé (TEE).
 - ▷ Le plus rapide gagne le droit de proposer un bloc.
- ▷ Autres variantes
 - ▷ Proof of Burn (brûler des tokens pour obtenir des droits).
 - ▷ Proof of Reputation / Importance (prendre en compte la réputation ou l'activité).
 - ▷ Hybrides PoW/PoS, PoS + BFT, etc.

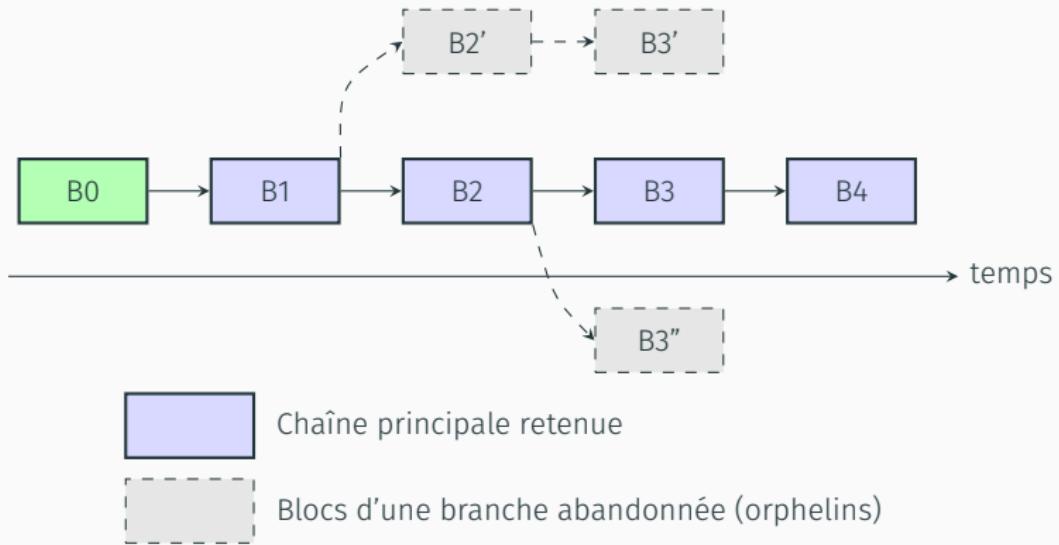
- ▷ Qu'est-ce qu'un fork?
 - ▷ Deux blocs différents sont produits à partir du même bloc parent.
 - ▷ Résultat : la chaîne se sépare temporairement en plusieurs branches.

- ▷ Qu'est-ce qu'un fork?
 - ▷ Deux blocs différents sont produits à partir du même bloc parent.
 - ▷ Résultat : la chaîne se sépare temporairement en plusieurs branches.
- ▷ Pourquoi ça arrive?
 - ▷ Latence réseau : deux producteurs de blocs trouvent / proposent un bloc presque en même temps.
 - ▷ Certains nœuds voient d'abord le bloc A, d'autres voient d'abord le bloc B.

- ▷ Qu'est-ce qu'un fork?
 - ▷ Deux blocs différents sont produits à partir du même bloc parent.
 - ▷ Résultat : la chaîne se sépare temporairement en plusieurs branches.
- ▷ Pourquoi ça arrive?
 - ▷ Latence réseau : deux producteurs de blocs trouvent / proposent un bloc presque en même temps.
 - ▷ Certains nœuds voient d'abord le bloc A, d'autres voient d'abord le bloc B.
- ▷ Blocs orphelins (ou abandonnés)
 - ▷ Lorsque le réseau converge sur une branche, les blocs de l'autre branche deviennent orphelins.
 - ▷ Ils restent valides cryptographiquement, mais ne font plus partie de la chaîne principale.
 - ▷ Les opérations qu'ils contenaient peuvent, selon les règles, être remises en file d'attente.

- ▷ Qu'est-ce qu'un fork?
 - ▷ Deux blocs différents sont produits à partir du même bloc parent.
 - ▷ Résultat : la chaîne se sépare temporairement en plusieurs branches.
- ▷ Pourquoi ça arrive?
 - ▷ Latence réseau : deux producteurs de blocs trouvent / proposent un bloc presque en même temps.
 - ▷ Certains nœuds voient d'abord le bloc A, d'autres voient d'abord le bloc B.
- ▷ Blocs orphelins (ou abandonnés)
 - ▷ Lorsque le réseau converge sur une branche, les blocs de l'autre branche deviennent orphelins.
 - ▷ Ils restent valides cryptographiquement, mais ne font plus partie de la chaîne principale.
 - ▷ Les opérations qu'ils contenaient peuvent, selon les règles, être remises en file d'attente.
- ▷ Idée clef
 - ▷ Les forks sont normaux dans un réseau distribué.
 - ▷ Le protocole de consensus doit définir comment revenir à une seule histoire.

ILLUSTRATION : BLOCKCHAIN AVEC FORKS ET BLOCS ABANDONNÉS



- ▷ Plusieurs blocs peuvent être minés presque en même temps ⇒ **forks** temporaires.
- ▷ Le protocole choisit ensuite une **branche principale** (ici en bleu).
- ▷ Les blocs des autres branches deviennent **orphelins** : valides cryptographiquement, mais hors de la chaîne canonique.

COMMENT CHOISIR LA BRANCHE À GARDER ?

- ▷ Règle générale
 - ▷ Chaque protocole définit une règle de sélection de chaîne.
 - ▷ Objectif : que tous les nœuds honnêtes finissent par choisir la même branche.

COMMENT CHOISIR LA BRANCHE À GARDER ?

- ▷ Règle générale
 - ▷ Chaque protocole définit une règle de sélection de chaîne.
 - ▷ Objectif : que tous les nœuds honnêtes finissent par choisir la même branche.
- ▷ Exemple en Proof of Work
 - ▷ Règle du « plus de travail accumulé » (souvent simplifiée en « plus longue chaîne »).
 - ▷ Chaque bloc ajoute une certaine quantité de travail (difficulté).
 - ▷ On garde la chaîne avec la somme de travail la plus élevée.

COMMENT CHOISIR LA BRANCHE À GARDER ?

- ▷ Règle générale
 - ▷ Chaque protocole définit une règle de sélection de chaîne.
 - ▷ Objectif : que tous les nœuds honnêtes finissent par choisir la même branche.
- ▷ Exemple en Proof of Work
 - ▷ Règle du « plus de travail accumulé » (souvent simplifiée en « plus longue chaîne »).
 - ▷ Chaque bloc ajoute une certaine quantité de travail (difficulté).
 - ▷ On garde la chaîne avec la somme de travail la plus élevée.
- ▷ Exemple en PoS / BFT
 - ▷ Règle basée sur les votes / attestations des validateurs.
 - ▷ On suit la branche qui a reçu suffisamment de confirmations (quorum, finalité).

COMMENT CHOISIR LA BRANCHE À GARDER ?

- ▷ Règle générale
 - ▷ Chaque protocole définit une règle de sélection de chaîne.
 - ▷ Objectif : que tous les nœuds honnêtes finissent par choisir la même branche.
- ▷ Exemple en Proof of Work
 - ▷ Règle du « plus de travail accumulé » (souvent simplifiée en « plus longue chaîne »).
 - ▷ Chaque bloc ajoute une certaine quantité de travail (difficulté).
 - ▷ On garde la chaîne avec la somme de travail la plus élevée.
- ▷ Exemple en PoS / BFT
 - ▷ Règle basée sur les votes / attestations des validateurs.
 - ▷ On suit la branche qui a reçu suffisamment de confirmations (quorum, finalité).
- ▷ Comportement d'un nœud
 - ▷ Maintient éventuellement plusieurs branches en mémoire à court terme.
 - ▷ Si une autre branche devient préférée selon la règle, il bascule dessus.
 - ▷ L'ancienne branche devient une branche secondaire : ses blocs sont orphelins.

LA BLOCKCHAIN, COMMENT ÇA FONCTIONNE ?

ÉLÉMENTS / TRANSACTIONS

1. Création côté client

- ▷ L'utilisateur (ou une appli) prépare un élément :
 - ▷ transaction, appel de smart contract, message métier, ...
- ▷ Il remplit les champs nécessaires : expéditeur, destinataire, montants, paramètres...
- ▷ Il signe cet élément avec sa clé privée.

CYCLE DE VIE D'UN ÉLÉMENT / TRANSACTION (AVANT LE BLOC)

1. Création côté client

- ▷ L'utilisateur (ou une appli) prépare un élément :
 - ▷ transaction, appel de smart contract, message métier, ...
- ▷ Il remplit les champs nécessaires : expéditeur, destinataire, montants, paramètres...
- ▷ Il signe cet élément avec sa clé privée.

2. Envoi à un nœud du réseau

- ▷ L'élément signé est envoyé à un ou plusieurs nœuds complets.
- ▷ Ces nœuds font une validation locale rapide :
 - ▷ signature correcte ?
 - ▷ format valide ?
 - ▷ règles métier de base respectées ?
- ▷ Si c'est invalide ⇒ rejet immédiat.

1. Création côté client

- ▷ L'utilisateur (ou une appli) prépare un élément :
 - ▷ transaction, appel de smart contract, message métier, ...
- ▷ Il remplit les champs nécessaires : expéditeur, destinataire, montants, paramètres...
- ▷ Il signe cet élément avec sa clé privée.

2. Envoi à un nœud du réseau

- ▷ L'élément signé est envoyé à un ou plusieurs nœuds complets.
- ▷ Ces nœuds font une validation locale rapide :
 - ▷ signature correcte ?
 - ▷ format valide ?
 - ▷ règles métier de base respectées ?
- ▷ Si c'est invalide ⇒ rejet immédiat.

3. Mise en file d'attente (mempool)

- ▷ Si c'est valide, l'élément est placé dans une file d'attente locale (souvent appelée mempool).
- ▷ La mempool contient tous les éléments en attente d'inclusion dans un bloc.

4. Diffusion pair-à-pair

- ▷ Le nœud qui reçoit un nouvel élément valide le relaye à ses pairs.
- ▷ Chaque nœud répète le même schéma :
 - ▷ validation de base,
 - ▷ ajout à sa mempool,
 - ▷ relay aux autres (en évitant les doublons).

4. Diffusion pair-à-pair

- ▷ Le nœud qui reçoit un nouvel élément valide le relaye à ses pairs.
- ▷ Chaque nœud répète le même schéma :
 - ▷ validation de base,
 - ▷ ajout à sa mempool,
 - ▷ relay aux autres (en évitant les doublons).

5. Mempool = vue locale des opérations en attente

- ▷ Chaque nœud a sa **propre** mempool :
 - ▷ contenu très proche entre nœuds honnêtes,
 - ▷ mais jamais strictement identique (latence, filtrage, limites, ...).
- ▷ On peut voir la mempool comme un « **sas** » :
 - ▷ entre le monde extérieur (clients),
 - ▷ et la blockchain (blocs déjà confirmés).

4. Diffusion pair-à-pair

- ▷ Le nœud qui reçoit un nouvel élément valide le relaye à ses pairs.
- ▷ Chaque nœud répète le même schéma :
 - ▷ validation de base,
 - ▷ ajout à sa mempool,
 - ▷ relay aux autres (en évitant les doublons).

5. Mempool = vue locale des opérations en attente

- ▷ Chaque nœud a sa **propre** mempool :
 - ▷ contenu très proche entre nœuds honnêtes,
 - ▷ mais jamais strictement identique (latence, filtrage, limites, ...).
- ▷ On peut voir la mempool comme un « **sas** » :
 - ▷ entre le monde extérieur (clients),
 - ▷ et la blockchain (blocs déjà confirmés).

6. Priorisation

- ▷ Les éléments peuvent être classés :
 - ▷ par frais / priorité,
 - ▷ par contraintes techniques (taille, gas, dépendances, ...).
- ▷ Les producteurs de blocs choisiront les éléments dans cet ordre.

7. Rôle du producteur de bloc

- ▷ Un mineur / validateur qui veut produire un bloc part de :
 - ▷ la mempool locale,
 - ▷ le dernier bloc jugé valide.
- ▷ Il sélectionne un sous-ensemble d'éléments à inclure.

7. Rôle du producteur de bloc
 - ▷ Un mineur / validateur qui veut produire un bloc part de :
 - ▷ la mempool locale,
 - ▷ le dernier bloc jugé valide.
 - ▷ Il sélectionne un sous-ensemble d'éléments à inclure.
8. Critères de sélection typiques
 - ▷ Contraintes techniques :
 - ▷ taille maximale du bloc,
 - ▷ budget de ressources (ex : gas).
 - ▷ Intérêt économique :
 - ▷ frais les plus élevés en priorité (pour maximiser la récompense).
 - ▷ Validité métier :
 - ▷ vérifier que chaque élément reste valide dans l'ordre choisi (solde suffisant, nonce correct, pas de conflit, ...).

7. Rôle du producteur de bloc

- ▷ Un mineur / validateur qui veut produire un bloc part de :
 - ▷ la mempool locale,
 - ▷ le dernier bloc jugé valide.
- ▷ Il sélectionne un sous-ensemble d'éléments à inclure.

8. Critères de sélection typiques

- ▷ Contraintes techniques :
 - ▷ taille maximale du bloc,
 - ▷ budget de ressources (ex : gas).
- ▷ Intérêt économique :
 - ▷ frais les plus élevés en priorité (pour maximiser la récompense).
- ▷ Validité métier :
 - ▷ vérifier que chaque élément reste valide dans l'ordre choisi (solde suffisant, nonce correct, pas de conflit, ...).

9. Après inclusion dans un bloc

- ▷ Une fois le bloc accepté par le réseau :
 - ▷ les éléments inclus sont retirés de la mempool,
 - ▷ ils font désormais partie de l'historique immuable.
- ▷ Les éléments restants restent en mempool en attendant un prochain bloc (ou finissent par expirer / être supprimés).

LA BLOCKCHAIN, COMMENT ÇA FONCTIONNE ?

SMART CONTRACTS

SMART CONTRACT : C'EST QUOI ?

- ▷ Programme sur la blockchain
 - ▷ Un smart contract est un programme dont le code et les données sont stockés sur la blockchain.
 - ▷ Il est exécuté par les noeuds du réseau, pas sur une machine privée.

- ▷ Programme sur la blockchain
 - ▷ Un smart contract est un programme dont le code et les données sont stockés sur la blockchain.
 - ▷ Il est exécuté par les noeuds du réseau, pas sur une machine privée.
- ▷ Règles automatiques
 - ▷ Il encode des règles métier : « si telle condition est vraie, alors exécuter telle action ».
 - ▷ L'exécution est automatique dès que les conditions sont réunies.

SMART CONTRACT : C'EST QUOI ?

- ▷ Programme sur la blockchain
 - ▷ Un smart contract est un programme dont le code et les données sont stockés sur la blockchain.
 - ▷ Il est exécuté par les noeuds du réseau, pas sur une machine privée.
- ▷ Règles automatiques
 - ▷ Il encode des règles métier : « si telle condition est vraie, alors exécuter telle action ».
 - ▷ L'exécution est automatique dès que les conditions sont réunies.
- ▷ Pas de confiance dans un opérateur humain
 - ▷ On ne fait pas confiance à une personne ou une entreprise.
 - ▷ On fait confiance au code du contrat et au protocole de la blockchain.

SMART CONTRACT : C'EST QUOI ?

- ▷ Programme sur la blockchain
 - ▷ Un smart contract est un programme dont le code et les données sont stockés sur la blockchain.
 - ▷ Il est exécuté par les noeuds du réseau, pas sur une machine privée.
- ▷ Règles automatiques
 - ▷ Il encode des règles métier : « si telle condition est vraie, alors exécuter telle action ».
 - ▷ L'exécution est automatique dès que les conditions sont réunies.
- ▷ Pas de confiance dans un opérateur humain
 - ▷ On ne fait pas confiance à une personne ou une entreprise.
 - ▷ On fait confiance au code du contrat et au protocole de la blockchain.
- ▷ Exemples de plateformes
 - ▷ Ethereum (EVM), EVM-compatibles, autres VM dédiées (Move, WASM, ...)

1. Déploiement

- ▷ Le développeur écrit le contrat (ex. en Solidity).
- ▷ Le code est compilé puis envoyé dans une transaction spéciale.
- ▷ Une fois inclus dans un bloc, le contrat reçoit une adresse sur la blockchain.

1. Déploiement

- ▷ Le développeur écrit le contrat (ex. en Solidity).
- ▷ Le code est compilé puis envoyé dans une transaction spéciale.
- ▷ Une fois inclus dans un bloc, le contrat reçoit une adresse sur la blockchain.

2. Stockage & état

- ▷ Le contrat possède des variables de stockage (état persistant).
- ▷ Cet état est répliqué sur tous les nœuds qui exécutent la blockchain.

1. Déploiement

- ▷ Le développeur écrit le contrat (ex. en Solidity).
- ▷ Le code est compilé puis envoyé dans une transaction spéciale.
- ▷ Une fois inclus dans un bloc, le contrat reçoit une adresse sur la blockchain.

2. Stockage & état

- ▷ Le contrat possède des variables de stockage (état persistant).
- ▷ Cet état est répliqué sur tous les nœuds qui exécutent la blockchain.

3. Appels de fonctions

- ▷ Les utilisateurs envoient des transactions qui appellent des fonctions du contrat.
- ▷ Le code s'exécute de manière déterministe sur l'état courant : lecture, mise à jour, émission d'événements, appels à d'autres contrats, ...

1. Déploiement

- ▷ Le développeur écrit le contrat (ex. en Solidity).
- ▷ Le code est compilé puis envoyé dans une transaction spéciale.
- ▷ Une fois inclus dans un bloc, le contrat reçoit une adresse sur la blockchain.

2. Stockage & état

- ▷ Le contrat possède des variables de stockage (état persistant).
- ▷ Cet état est répliqué sur tous les nœuds qui exécutent la blockchain.

3. Appels de fonctions

- ▷ Les utilisateurs envoient des transactions qui appellent des fonctions du contrat.
- ▷ Le code s'exécute de manière déterministe sur l'état courant : lecture, mise à jour, émission d'événements, appels à d'autres contrats, ...

4. (Souvent) pas de mise à jour du code

- ▷ Le code est en général immuable une fois déployé.
- ▷ On met à jour la logique via de nouveaux contrats ou des mécanismes de proxy/upgrade.

À QUOI SERVENT LES SMART CONTRACTS ?

- ▷ Automatiser des accords
 - ▷ Exemple : séquestre (« escrow ») – libérer des fonds si une condition est remplie.
 - ▷ Exemple : abonnement – débiter périodiquement tant que le contrat n'est pas résilié.

À QUOI SERVENT LES SMART CONTRACTS ?

- ▷ Automatiser des accords
 - ▷ Exemple : séquestre (« escrow ») – libérer des fonds si une condition est remplie.
 - ▷ Exemple : abonnement – débiter périodiquement tant que le contrat n'est pas résilié.
- ▷ Construire des applications décentralisées (dApps)
 - ▷ Finance décentralisée (prêts, échanges, assurances on-chain).
 - ▷ Jeux, NFT, identités numériques, systèmes de vote, registres, etc.

À QUOI SERVENT LES SMART CONTRACTS ?

- ▷ Automatiser des accords
 - ▷ Exemple : séquestration (« escrow ») – libérer des fonds si une condition est remplie.
 - ▷ Exemple : abonnement – débiter périodiquement tant que le contrat n'est pas résilié.
- ▷ Construire des applications décentralisées (dApps)
 - ▷ Finance décentralisée (prêts, échanges, assurances on-chain).
 - ▷ Jeux, NFT, identités numériques, systèmes de vote, registres, etc.
- ▷ Coordonner plusieurs acteurs
 - ▷ Plusieurs organisations peuvent utiliser le même contrat comme source de vérité.
 - ▷ Le code agit comme un « arbitre » neutre : il applique les règles pour tout le monde.

À QUOI SERVENT LES SMART CONTRACTS ?

- ▷ Automatiser des accords
 - ▷ Exemple : séquestration (« escrow ») – libérer des fonds si une condition est remplie.
 - ▷ Exemple : abonnement – débiter périodiquement tant que le contrat n'est pas résilié.
- ▷ Construire des applications décentralisées (dApps)
 - ▷ Finance décentralisée (prêts, échanges, assurances on-chain).
 - ▷ Jeux, NFT, identités numériques, systèmes de vote, registres, etc.
- ▷ Coordonner plusieurs acteurs
 - ▷ Plusieurs organisations peuvent utiliser le même contrat comme source de vérité.
 - ▷ Le code agit comme un « arbitre » neutre : il applique les règles pour tout le monde.
- ▷ Traçabilité et audit
 - ▷ Toutes les interactions avec le contrat sont enregistrées sur la blockchain.
 - ▷ On peut auditer l'historique des appels et l'évolution de l'état.

- ▷ Le code est la loi (pour de vrai)
 - ▷ Si le contrat a un bug, le réseau l'exécutera quand même.
 - ▷ Corriger un bug peut être très difficile (immutabilité, gouvernance).

- ▷ Le code est la loi (pour de vrai)
 - ▷ Si le contrat a un bug, le réseau l'exécutera quand même.
 - ▷ Corriger un bug peut être très difficile (immutabilité, gouvernance).
- ▷ Surface d'attaque importante
 - ▷ Vulnérabilités classiques : reentrancy, mauvaises vérifications d'accès, erreurs arithmétiques, underflow/overflow (selon la plateforme), ...
 - ▷ Un bug peut entraîner la perte ou le blocage de ressources.

- ▷ Le code est la loi (pour de vrai)
 - ▷ Si le contrat a un bug, le réseau l'exécutera quand même.
 - ▷ Corriger un bug peut être très difficile (immutabilité, gouvernance).
- ▷ Surface d'attaque importante
 - ▷ Vulnérabilités classiques : reentrancy, mauvaises vérifications d'accès, erreurs arithmétiques, underflow/overflow (selon la plateforme), ...
 - ▷ Un bug peut entraîner la perte ou le blocage de ressources.
- ▷ Contraintes techniques
 - ▷ Coût d'exécution (gas, frais) : on ne peut pas faire n'importe quel calcul.
 - ▷ Ressources limitées : temps, mémoire, taille du code.

- ▷ Le code est la loi (pour de vrai)
 - ▷ Si le contrat a un bug, le réseau l'exécutera quand même.
 - ▷ Corriger un bug peut être très difficile (immutabilité, gouvernance).
- ▷ Surface d'attaque importante
 - ▷ Vulnérabilités classiques : reentrancy, mauvaises vérifications d'accès, erreurs arithmétiques, underflow/overflow (selon la plateforme), ...
 - ▷ Un bug peut entraîner la perte ou le blocage de ressources.
- ▷ Contraintes techniques
 - ▷ Coût d'exécution (gas, frais) : on ne peut pas faire n'importe quel calcul.
 - ▷ Ressources limitées : temps, mémoire, taille du code.
- ▷ Enjeux hors chaîne
 - ▷ Problèmes juridiques : quel statut légal pour un smart contract ?
 - ▷ Dépendance à des oracles pour connaître des faits du monde réel (prix, événements externes, etc.).

VULNÉRABILITÉ DE REENTRANCY

- ▷ Principe
 - ▷ Un contrat appelle du code externe (autre contrat).
 - ▷ Ce code externe rappelle la même fonction (ou une fonction sensible) avant la fin de la première exécution.
 - ▷ L'état interne n'est pas encore mis à jour ⇒ l'attaquant peut répéter l'action plusieurs fois (ex : retirer plusieurs fois des fonds).

VULNÉRABILITÉ DE REENTRANCY

- ▷ Principe
 - ▷ Un contrat appelle du code externe (autre contrat).
 - ▷ Ce code externe rappelle la même fonction (ou une fonction sensible) avant la fin de la première exécution.
 - ▷ L'état interne n'est pas encore mis à jour ⇒ l'attaquant peut répéter l'action plusieurs fois (ex : retirer plusieurs fois des fonds).
- ▷ Exemple de pattern vulnérable (pseudo-Solidity)
 - ▷ Ordre dangereux : interaction externe → mise à jour de l'état.

```
function withdraw() public {  
    uint amount = balances[msg.sender];  
  
    // 1) Appel externe : peut exécuter du code malicieux  
    (bool ok, ) = msg.sender.call{value: amount}("");  
    require(ok, "send failed");  
  
    // 2) Mise à jour trop tard  
    balances[msg.sender] = 0;  
}
```

VULNÉRABILITÉ DE REENTRANCY

- ▷ Principe
 - ▷ Un contrat appelle du code externe (autre contrat).
 - ▷ Ce code externe rappelle la même fonction (ou une fonction sensible) avant la fin de la première exécution.
 - ▷ L'état interne n'est pas encore mis à jour ⇒ l'attaquant peut répéter l'action plusieurs fois (ex : retirer plusieurs fois des fonds).
- ▷ Exemple de pattern vulnérable (pseudo-Solidity)
 - ▷ Ordre dangereux : interaction externe → mise à jour de l'état.

```
function withdraw() public {  
    uint amount = balances[msg.sender];  
  
    // 1) Appel externe : peut exécuter du code malicieux  
    (bool ok, ) = msg.sender.call{value: amount}("");  
    require(ok, "send failed");  
  
    // 2) Mise à jour trop tard  
    balances[msg.sender] = 0;  
}
```

- ▷ Contre-mesures
 - ▷ Pattern Checks–Effects–Interactions : d'abord vérifier, ensuite mettre à jour l'état, enfin appeler l'extérieur.
 - ▷ Utiliser un reentrancy guard (verrou booléen).
 - ▷ Minimiser les appels vers des contrats tiers (ou les encapsuler).

- ▷ Principe
 - ▷ Les entiers ont des bornes : ex. `uint8` $\in [0, 255]$.
 - ▷ Overflow : dépasser la borne haute ($255 + 1 \rightarrow 0$).
 - ▷ Underflow : passer sous la borne basse ($0 - 1 \rightarrow 255$).

▷ Principe

- ▷ Les entiers ont des bornes : ex. `uint8 ∈ [0,255]`.
- ▷ Overflow : dépasser la borne haute ($255 + 1 \rightarrow 0$).
- ▷ Underflow : passer sous la borne basse ($0 - 1 \rightarrow 255$).

▷ Avant Solidity 0.8 (comportement silencieux)

```
uint8 x = 255;  
x = x + 1;    // overflow -> x devient 0
```

```
uint8 y = 0;  
y = y - 1;    // underflow -> y devient 255
```

- ▷ Pas d'erreur automatique : les valeurs « roulent ».
- ▷ Peut casser les contrôles de soldes, quotas, compteurs...

- ▷ Principe

- ▷ Les entiers ont des bornes : ex. `uint8 ∈ [0,255]`.
- ▷ Overflow : dépasser la borne haute ($255 + 1 \rightarrow 0$).
- ▷ Underflow : passer sous la borne basse ($0 - 1 \rightarrow 255$).

- ▷ Avant Solidity 0.8 (comportement silencieux)

```
uint8 x = 255;  
x = x + 1;    // overflow -> x devient 0
```

```
uint8 y = 0;  
y = y - 1;    // underflow -> y devient 255
```

- ▷ Pas d'erreur automatique : les valeurs « roulent ».
- ▷ Peut casser les contrôles de soldes, quotas, compteurs...

- ▷ Risques dans un smart contract

- ▷ Création / destruction involontaire de tokens.
- ▷ Possibilité de retirer plus que son solde effectif.
- ▷ Bypass de limites ou de conditions métier.

▷ Principe

- ▷ Les entiers ont des bornes : ex. `uint8 ∈ [0,255]`.
- ▷ Overflow : dépasser la borne haute ($255 + 1 \rightarrow 0$).
- ▷ Underflow : passer sous la borne basse ($0 - 1 \rightarrow 255$).

▷ Avant Solidity 0.8 (comportement silencieux)

```
uint8 x = 255;  
x = x + 1;    // overflow -> x devient 0
```

```
uint8 y = 0;  
y = y - 1;    // underflow -> y devient 255
```

- ▷ Pas d'erreur automatique : les valeurs « roulent ».
- ▷ Peut casser les contrôles de soldes, quotas, compteurs...

▷ Risques dans un smart contract

- ▷ Création / destruction involontaire de tokens.
- ▷ Possibilité de retirer plus que son solde effectif.
- ▷ Bypass de limites ou de conditions métier.

▷ Contre-mesures

- ▷ Solidity ≥ 0.8 : overflow/underflow déclenchent un revert par défaut.
- ▷ Avant / cas spécifiques : utiliser **SafeMath** ou des checks explicites, n'utiliser **unchecked** que de manière très contrôlée.

- ▷ Problème de départ
 - ▷ La blockchain ne voit que ses données internes : blocs, transactions, état.
 - ▷ Elle ne connaît pas les données externes : prix, météo, résultats sportifs, événements juridiques, etc.

- ▷ Problème de départ
 - ▷ La blockchain ne voit que ses données internes : blocs, transactions, état.
 - ▷ Elle ne connaît pas les données externes : prix, météo, résultats sportifs, événements juridiques, etc.
- ▷ Rôle d'un oracle
 - ▷ Composant (souvent un ensemble de nœuds) qui :
 - ▷ lit une source externe (API, capteur, base de données, ...),
 - ▷ écrit la donnée correspondante on-chain,
 - ▷ via un smart contract d'oracle.
 - ▷ Les smart contracts consomment ensuite cette information comme une donnée classique.

ORACLES : CONNECTER LA BLOCKCHAIN AU MONDE RÉEL

- ▷ Problème de départ
 - ▷ La blockchain ne voit que ses données internes : blocs, transactions, état.
 - ▷ Elle ne connaît pas les données externes : prix, météo, résultats sportifs, événements juridiques, etc.
- ▷ Rôle d'un oracle
 - ▷ Composant (souvent un ensemble de nœuds) qui :
 - ▷ lit une source externe (API, capteur, base de données, ...),
 - ▷ écrit la donnée correspondante on-chain,
 - ▷ via un smart contract d'oracle.
 - ▷ Les smart contracts consomment ensuite cette information comme une donnée classique.
- ▷ Types d'oracles
 - ▷ Centralisé : une seule source de données (simple, mais point unique de confiance).
 - ▷ Décentralisé : plusieurs nœuds d'oracle, agrégation (médiane, votes, ...).

ORACLES : CONNECTER LA BLOCKCHAIN AU MONDE RÉEL

- ▷ Problème de départ
 - ▷ La blockchain ne voit que ses données internes : blocs, transactions, état.
 - ▷ Elle ne connaît pas les données externes : prix, météo, résultats sportifs, événements juridiques, etc.
- ▷ Rôle d'un oracle
 - ▷ Composant (souvent un ensemble de nœuds) qui :
 - ▷ lit une source externe (API, capteur, base de données, ...),
 - ▷ écrit la donnée correspondante on-chain,
 - ▷ via un smart contract d'oracle.
 - ▷ Les smart contracts consomment ensuite cette information comme une donnée classique.
- ▷ Types d'oracles
 - ▷ Centralisé : une seule source de données (simple, mais point unique de confiance).
 - ▷ Décentralisé : plusieurs nœuds d'oracle, agrégation (médiane, votes, ...).
- ▷ « Oracle problem »
 - ▷ La blockchain reste sûre, mais l'oracle devient le nouveau maillon faible.
 - ▷ On réintroduit une forme de tiers de confiance pour tout ce qui vient du monde réel.

EXEMPLE SIMPLE DE SMART CONTRACT : CAGNOTTE

- ▷ Idée : une cagnotte partagée où plusieurs personnes peuvent déposer, et où seul l'organisateur peut vider la cagnotte.
- ▷ À retenir : logique métier claire (qui peut faire quoi), état persistant (**total, contributions**), vérifications d'accès.

Pseudo-code (style Solidity simplifié) :

```
contract Cagnotte {  
    address owner;           // créateur de la cagnotte  
    uint     total;          // montant total collecté  
  
    mapping(address => uint) contributions;  
  
    constructor() {  
        owner = msg.sender;    // l'adresse qui déploie le contrat  
        total = 0;  
    }  
  
    function contribute() public payable {  
        contributions[msg.sender] += msg.value;  
        total += msg.value;  
    }  
  
    function withdraw() public {  
        require(msg.sender == owner); // seul l'owner peut vider la cagnotte  
        uint amount = total;  
        total = 0;  
        payable(owner).transfer(amount);  
    }  
  
    function balance() public view returns (uint) {  
        return total;  
    }  
}
```

LA BLOCKCHAIN, COMMENT ÇA FONCTIONNE ?

CRYPTO-MONNAIE

- ▷ Bloc + registre = monnaie native
 - ▷ La blockchain ne stocke pas seulement des opérations métier, mais l'état des soldes d'une monnaie numérique.
 - ▷ Chaque transaction modifie ce registre : débite une adresse, crédite une autre.

- ▷ Bloc + registre = monnaie native
 - ▷ La blockchain ne stocke pas seulement des opérations métier, mais l'état des soldes d'une monnaie numérique.
 - ▷ Chaque transaction modifie ce registre : débite une adresse, crédite une autre.
- ▷ Actif natif au cœur du protocole
 - ▷ La crypto-monnaie (BTC, ETH, ...) est intégrée au protocole : création, transfert, destruction sont définis dans le code.
 - ▷ Pas besoin de banque centrale ou d'émetteur unique : les règles monétaires sont codées dans la blockchain elle-même.

- ▷ Bloc + registre = monnaie native
 - ▷ La blockchain ne stocke pas seulement des opérations métier, mais l'état des soldes d'une monnaie numérique.
 - ▷ Chaque transaction modifie ce registre : débite une adresse, crédite une autre.
- ▷ Actif natif au cœur du protocole
 - ▷ La crypto-monnaie (BTC, ETH, ...) est intégrée au protocole : création, transfert, destruction sont définis dans le code.
 - ▷ Pas besoin de banque centrale ou d'émetteur unique : les règles monétaires sont codées dans la blockchain elle-même.
- ▷ Blockchain publique, ouverte
 - ▷ N'importe qui peut (en principe) :
 - ▷ créer une adresse (clé publique/privée),
 - ▷ envoyer/recevoir des unités de la monnaie,
 - ▷ exécuter un nœud et vérifier la chaîne.
 - ▷ Forte emphase sur la résistance à la censure.

- ▷ Récompenses de bloc
 - ▷ Les producteurs de blocs (mineurs/validateurs) reçoivent :
 - ▷ une création monétaire (block reward),
 - ▷ des frais de transaction payés par les utilisateurs.
 - ▷ Ces récompenses sont versées dans la monnaie native de la blockchain.

- ▷ Récompenses de bloc
 - ▷ Les producteurs de blocs (mineurs/validateurs) reçoivent :
 - ▷ une création monétaire (block reward),
 - ▷ des frais de transaction payés par les utilisateurs.
 - ▷ Ces récompenses sont versées dans la monnaie native de la blockchain.
- ▷ Sécurité financée par la monnaie
 - ▷ Plus la monnaie a de valeur, plus :
 - ▷ il est rentable de participer honnêtement au consensus,
 - ▷ il est coûteux d'attaquer le réseau (acheter du hash power ou du stake).
 - ▷ La cryptomonnaie sert donc à aligner les incentives des participants sur la sécurité du système.

- ▷ Récompenses de bloc
 - ▷ Les producteurs de blocs (mineurs/validateurs) reçoivent :
 - ▷ une création monétaire (block reward),
 - ▷ des frais de transaction payés par les utilisateurs.
 - ▷ Ces récompenses sont versées dans la monnaie native de la blockchain.
- ▷ Sécurité financée par la monnaie
 - ▷ Plus la monnaie a de valeur, plus :
 - ▷ il est rentable de participer honnêtement au consensus,
 - ▷ il est coûteux d'attaquer le réseau (acheter du hash power ou du stake).
 - ▷ La cryptomonnaie sert donc à aligner les incentives des participants sur la sécurité du système.
- ▷ Dimension économique incontournable
 - ▷ Contrairement à une blockchain purement métier interne, une crypto-monnaie implique :
 - ▷ un marché (échanges, prix, volatilité),
 - ▷ des effets spéculatifs et des comportements d'investisseurs.

- ▷ Monnaie programmable et globale
 - ▷ Transferts potentiellement sans intermédiaire et transfrontaliers.
 - ▷ Possibilité d'écrire des logiques monétaires complexes (verrouillage, multisig, smart contracts, ...).

- ▷ Monnaie programmable et globale
 - ▷ Transferts potentiellement sans intermédiaire et transfrontaliers.
 - ▷ Possibilité d'écrire des logiques monétaires complexes (verrouillage, multisig, smart contracts, ...).
- ▷ Volatilité et spéculation
 - ▷ Le prix de la monnaie varie en fonction de l'offre, de la demande, de la spéculation et du contexte réglementaire.
 - ▷ Mélange entre outil technique (paiement, réserve de valeur) et actif spéculatif (trading, investissement).

- ▷ Monnaie programmable et globale
 - ▷ Transferts potentiellement sans intermédiaire et transfrontaliers.
 - ▷ Possibilité d'écrire des logiques monétaires complexes (verrouillage, multisig, smart contracts, ...).
- ▷ Volatilité et spéculation
 - ▷ Le prix de la monnaie varie en fonction de l'offre, de la demande, de la spéculation et du contexte réglementaire.
 - ▷ Mélange entre outil technique (paiement, réserve de valeur) et actif spéculatif (trading, investissement).
- ▷ Dimension réglementaire et sociale
 - ▷ Questions de : blanchiment, financement illicite, fiscalité, protection des utilisateurs.
 - ▷ Tension entre :
 - ▷ la promesse de décentralisation,
 - ▷ et la nécessité de réguler certains usages.

- ▷ Monnaie programmable et globale
 - ▷ Transferts potentiellement sans intermédiaire et transfrontaliers.
 - ▷ Possibilité d'écrire des logiques monétaires complexes (verrouillage, multisig, smart contracts, ...).
- ▷ Volatilité et spéculation
 - ▷ Le prix de la monnaie varie en fonction de l'offre, de la demande, de la spéculation et du contexte réglementaire.
 - ▷ Mélange entre outil technique (paiement, réserve de valeur) et actif spéculatif (trading, investissement).
- ▷ Dimension réglementaire et sociale
 - ▷ Questions de : blanchiment, financement illicite, fiscalité, protection des utilisateurs.
 - ▷ Tension entre :
 - ▷ la promesse de décentralisation,
 - ▷ et la nécessité de réguler certains usages.
- ▷ En résumé
 - ▷ Une crypto-monnaie est une blockchain où le registre principal est un système monétaire, avec tout ce que cela implique en termes de technique, d'économie et de société.

- ▷ Crypto-monnaie native (L1)
 - ▷ Exemple : BTC sur Bitcoin, ETH sur Ethereum, ADA sur Cardano.
 - ▷ Intégrée dans le protocole de base de la blockchain.
 - ▷ Création, transfert, destruction gérés par les règles du consensus et du protocole, pas par un contrat.
 - ▷ Conclusion : une crypto-monnaie native n'est pas un smart contract.

- ▷ Crypto-monnaie native (L1)
 - ▷ Exemple : BTC sur Bitcoin, ETH sur Ethereum, ADA sur Cardano.
 - ▷ Intégrée dans le protocole de base de la blockchain.
 - ▷ Création, transfert, destruction gérés par les règles du consensus et du protocole, pas par un contrat.
 - ▷ Conclusion : une crypto-monnaie native n'est pas un smart contract.
- ▷ Token défini par un smart contract
 - ▷ Exemple : tokens ERC-20, ERC-721, stablecoins, jetons de gouvernance, etc.
 - ▷ Un smart contract maintient un mapping **adresse → solde**.
 - ▷ Les fonctions **transfer()**, **approve()**, etc. sont du code de contrat.
 - ▷ Conclusion : ici, la "crypto-monnaie" (au sens large) est implémentée par un smart contract.

- ▷ Crypto-monnaie native (L1)
 - ▷ Exemple : BTC sur Bitcoin, ETH sur Ethereum, ADA sur Cardano.
 - ▷ Intégrée dans le protocole de base de la blockchain.
 - ▷ Création, transfert, destruction gérés par les règles du consensus et du protocole, pas par un contrat.
 - ▷ Conclusion : une crypto-monnaie native n'est pas un smart contract.
- ▷ Token défini par un smart contract
 - ▷ Exemple : tokens ERC-20, ERC-721, stablecoins, jetons de gouvernance, etc.
 - ▷ Un smart contract maintient un mapping **adresse → solde**.
 - ▷ Les fonctions **transfer()**, **approve()**, etc. sont du code de contrat.
 - ▷ Conclusion : ici, la "crypto-monnaie" (au sens large) est implémentée par un smart contract.
- ▷ En résumé
 - ▷ Toutes les crypto-monnaies ne sont pas des smart contracts.
 - ▷ Les monnaies natives appartiennent au protocole, les tokens secondaires appartiennent à des smart contracts.

LIMITES ET CRITIQUES DE LA BLOCKCHAIN

LIMITES TECHNIQUES DE LA BLOCKCHAIN

- ▷ Scalabilité limitée
 - ▷ Débit de transactions souvent faible comparé aux systèmes centralisés.
 - ▷ Latence de confirmation élevée (secondes à minutes).

- ▷ Scalabilité limitée
 - ▷ Débit de transactions souvent faible comparé aux systèmes centralisés.
 - ▷ Latence de confirmation élevée (secondes à minutes).
- ▷ Coût et complexité
 - ▷ Stockage redondant : chaque nœud répète une grande partie des données.
 - ▷ Exécution du même code sur de nombreux nœuds → inefficience par design.
 - ▷ Développement complexe (crypto, sécurité, modèles distribués).

- ▷ Scalabilité limitée
 - ▷ Débit de transactions souvent faible comparé aux systèmes centralisés.
 - ▷ Latence de confirmation élevée (secondes à minutes).
- ▷ Coût et complexité
 - ▷ Stockage redondant : chaque nœud répète une grande partie des données.
 - ▷ Exécution du même code sur de nombreux nœuds → inefficience par design.
 - ▷ Développement complexe (crypto, sécurité, modèles distribués).
- ▷ Difficulté d'évolution
 - ▷ Protocole + contrats souvent **difficiles à modifier** (consensus, gouvernance).
 - ▷ Gestion des bugs et mises à jour : hard forks, mécanismes d'upgrade compliqués.

- ▷ Scalabilité limitée
 - ▷ Débit de transactions souvent faible comparé aux systèmes centralisés.
 - ▷ Latence de confirmation élevée (secondes à minutes).
- ▷ Coût et complexité
 - ▷ Stockage redondant : chaque nœud répète une grande partie des données.
 - ▷ Exécution du même code sur de nombreux nœuds → inefficience par design.
 - ▷ Développement complexe (crypto, sécurité, modèles distribués).
- ▷ Difficulté d'évolution
 - ▷ Protocole + contrats souvent **difficiles à modifier** (consensus, gouvernance).
 - ▷ Gestion des bugs et mises à jour : hard forks, mécanismes d'upgrade compliqués.
- ▷ Problèmes de confidentialité
 - ▷ Historique quasi permanent et transparent.
 - ▷ Protéger la vie privée nécessite des couches crypto supplémentaires (zero-knowledge, mixers, etc.), encore plus difficiles à manier.

LE SCALABILITY TRILEMMA DES BLOCKCHAINS

- ▷ L'idée de base
 - ▷ Une blockchain cherche à optimiser 3 propriétés :

LE SCALABILITY TRILEMMA DES BLOCKCHAINS

- ▷ L'idée de base
 - ▷ Une blockchain cherche à optimiser 3 propriétés :
 - ▷ Scalabilité : traiter beaucoup d'opérations par seconde.

LE SCALABILITY TRILEMMA DES BLOCKCHAINS

- ▷ L'idée de base
 - ▷ Une blockchain cherche à optimiser 3 propriétés :
 - ▷ Scalabilité : traiter beaucoup d'opérations par seconde.
 - ▷ Sécurité : résister aux attaques, manipulations, pannes.

LE SCALABILITY TRILEMMA DES BLOCKCHAINS

- ▷ L'idée de base
 - ▷ Une blockchain cherche à optimiser 3 propriétés :
 - ▷ Scalabilité : traiter beaucoup d'opérations par seconde.
 - ▷ Sécurité : résister aux attaques, manipulations, pannes.
 - ▷ Décentralisation : grand nombre de nœuds, sans acteur dominant.

LE SCALABILITY TRILEMMA DES BLOCKCHAINS

- ▷ L'idée de base
 - ▷ Une blockchain cherche à optimiser 3 propriétés :
 - ▷ Scalabilité : traiter beaucoup d'opérations par seconde.
 - ▷ Sécurité : résister aux attaques, manipulations, pannes.
 - ▷ Décentralisation : grand nombre de nœuds, sans acteur dominant.
- ▷ Le trilemme
 - ▷ Il est difficile d'optimiser les 3 en même temps.
 - ▷ En pratique, la plupart des designs doivent faire des compromis :
 - ▷ « 2 forts sur 3 » est souvent plus réaliste que 3/3.

LE SCALABILITY TRILEMMA DES BLOCKCHAINS

- ▷ L'idée de base
 - ▷ Une blockchain cherche à optimiser 3 propriétés :
 - ▷ Scalabilité : traiter beaucoup d'opérations par seconde.
 - ▷ Sécurité : résister aux attaques, manipulations, pannes.
 - ▷ Décentralisation : grand nombre de nœuds, sans acteur dominant.
- ▷ Le trilemme
 - ▷ Il est difficile d'optimiser les 3 en même temps.
 - ▷ En pratique, la plupart des designs doivent faire des compromis :
 - ▷ « 2 forts sur 3 » est souvent plus réaliste que 3/3.
- ▷ **Exemples de compromis (schéma mental)**
 - ▷ Scalabilité + Sécurité ⇒ souvent moins de décentralisation (ex : peu de validateurs puissants).

LE SCALABILITY TRILEMMA DES BLOCKCHAINS

- ▷ L'idée de base
 - ▷ Une blockchain cherche à optimiser 3 propriétés :
 - ▷ Scalabilité : traiter beaucoup d'opérations par seconde.
 - ▷ Sécurité : résister aux attaques, manipulations, pannes.
 - ▷ Décentralisation : grand nombre de nœuds, sans acteur dominant.
- ▷ Le trilemme
 - ▷ Il est difficile d'optimiser les 3 en même temps.
 - ▷ En pratique, la plupart des designs doivent faire des compromis :
 - ▷ « 2 forts sur 3 » est souvent plus réaliste que 3/3.
- ▷ Exemples de compromis (schéma mental)
 - ▷ Scalabilité + Sécurité ⇒ souvent moins de décentralisation (ex : peu de validateurs puissants).
 - ▷ Scalabilité + Décentralisation ⇒ sécurité plus difficile à garantir (propagation lente, plus de surface d'attaque).

LE SCALABILITY TRILEMMA DES BLOCKCHAINS

- ▷ L'idée de base
 - ▷ Une blockchain cherche à optimiser 3 propriétés :
 - ▷ Scalabilité : traiter beaucoup d'opérations par seconde.
 - ▷ Sécurité : résister aux attaques, manipulations, pannes.
 - ▷ Décentralisation : grand nombre de nœuds, sans acteur dominant.
- ▷ Le trilemme
 - ▷ Il est difficile d'optimiser les 3 en même temps.
 - ▷ En pratique, la plupart des designs doivent faire des compromis :
 - ▷ « 2 forts sur 3 » est souvent plus réaliste que 3/3.
- ▷ Exemples de compromis (schéma mental)
 - ▷ Scalabilité + Sécurité ⇒ souvent moins de décentralisation (ex : peu de validateurs puissants).
 - ▷ Scalabilité + Décentralisation ⇒ sécurité plus difficile à garantir (propagation lente, plus de surface d'attaque).
 - ▷ Sécurité + Décentralisation ⇒ scalabilité limitée (blocs petits, rythme lent pour que tout le monde suive).

LE SCALABILITY TRILEMMA DES BLOCKCHAINS

- ▷ L'idée de base
 - ▷ Une blockchain cherche à optimiser 3 propriétés :
 - ▷ Scalabilité : traiter beaucoup d'opérations par seconde.
 - ▷ Sécurité : résister aux attaques, manipulations, pannes.
 - ▷ Décentralisation : grand nombre de nœuds, sans acteur dominant.
- ▷ Le trilemme
 - ▷ Il est difficile d'optimiser les 3 en même temps.
 - ▷ En pratique, la plupart des designs doivent faire des compromis :
 - ▷ « 2 forts sur 3 » est souvent plus réaliste que 3/3.
- ▷ Exemples de compromis (schéma mental)
 - ▷ Scalabilité + Sécurité ⇒ souvent moins de décentralisation (ex : peu de validateurs puissants).
 - ▷ Scalabilité + Décentralisation ⇒ sécurité plus difficile à garantir (propagation lente, plus de surface d'attaque).
 - ▷ Sécurité + Décentralisation ⇒ scalabilité limitée (blocs petits, rythme lent pour que tout le monde suive).
- ▷ Conséquence pour le design
 - ▷ Chaque projet doit **assumer** ses choix : protocoles L1 + solutions L2, sharding, sidechains, etc.
 - ▷ Question à se poser : « où place-t-on le curseur entre ces 3 axes ? »

- ▷ Consommation de ressources
 - ▷ PoW : critique récurrente sur la consommation énergétique et l'empreinte carbone.
 - ▷ Même sans PoW : duplication des calculs et stockage chez de nombreux nœuds.

- ▷ Consommation de ressources
 - ▷ PoW : critique récurrente sur la consommation énergétique et l'empreinte carbone.
 - ▷ Même sans PoW : duplication des calculs et stockage chez de nombreux nœuds.
- ▷ Centralisation de fait
 - ▷ Concentration du pouvoir : gros mineurs/pools, gros stakers, grandes plateformes.
 - ▷ Beaucoup d'utilisateurs passent par des acteurs centraux (exchanges, wallets custodial), ce qui va à l'encontre du discours « sans intermédiaires ».

- ▷ Consommation de ressources
 - ▷ PoW : critique récurrente sur la consommation énergétique et l'empreinte carbone.
 - ▷ Même sans PoW : duplication des calculs et stockage chez de nombreux nœuds.
- ▷ Centralisation de fait
 - ▷ Concentration du pouvoir : gros mineurs/pools, gros stakers, grandes plateformes.
 - ▷ Beaucoup d'utilisateurs passent par des acteurs centraux (exchanges, wallets custodial), ce qui va à l'encontre du discours « sans intermédiaires ».
- ▷ Gouvernance peu claire
 - ▷ Décisions clés (forks, upgrades, paramètres) prises par un mélange flou de devs, fondations, gros acteurs économiques.
 - ▷ Difficulté à articuler la promesse d'automatisation avec la réalité de processus politiques humains.

- ▷ Consommation de ressources
 - ▷ PoW : critique récurrente sur la consommation énergétique et l'empreinte carbone.
 - ▷ Même sans PoW : duplication des calculs et stockage chez de nombreux nœuds.
- ▷ Centralisation de fait
 - ▷ Concentration du pouvoir : gros mineurs/pools, gros stakers, grandes plateformes.
 - ▷ Beaucoup d'utilisateurs passent par des acteurs centraux (exchanges, wallets custodial), ce qui va à l'encontre du discours « sans intermédiaires ».
- ▷ Gouvernance peu claire
 - ▷ Décisions clés (forks, upgrades, paramètres) prises par un mélange flou de devs, fondations, gros acteurs économiques.
 - ▷ Difficulté à articuler la promesse d'automatisation avec la réalité de processus politiques humains.
- ▷ Usages discutables
 - ▷ Spéculation massive, bulles, scams, rug pulls.
 - ▷ Écart entre la promesse de « révolution » et la réalité de nombreux projets à faible utilité réelle.

POURQUOI CE N'EST PAS TOUJOURS CE QU'ON NOUS VEND

- ▷ « Sans tiers de confiance »... mais en pratique
 - ▷ On remplace souvent des institutions identifiées par :
 - ▷ des développeurs de protocole,
 - ▷ des opérateurs d'infrastructures,
 - ▷ des gros détenteurs de tokens.
 - ▷ La « confiance » se déplace plutôt qu'elle ne disparaît.

POURQUOI CE N'EST PAS TOUJOURS CE QU'ON NOUS VEND

- ▷ « Sans tiers de confiance »... mais en pratique
 - ▷ On remplace souvent des institutions identifiées par :
 - ▷ des développeurs de protocole,
 - ▷ des opérateurs d'infrastructures,
 - ▷ des gros détenteurs de tokens.
 - ▷ La « confiance » se déplace plutôt qu'elle ne disparaît.
- ▷ « Solution à tout »
 - ▷ Beaucoup de problèmes sont mieux résolus par :
 - ▷ une base de données classique,
 - ▷ un système distribué mais centralisé sur un acteur identifié,
 - ▷ un accord juridique plutôt qu'un smart contract.
 - ▷ Rajouter de la blockchain peut ajouter de la complexité sans gain réel.

POURQUOI CE N'EST PAS TOUJOURS CE QU'ON NOUS VEND

- ▷ « Sans tiers de confiance »... mais en pratique
 - ▷ On remplace souvent des institutions identifiées par :
 - ▷ des développeurs de protocole,
 - ▷ des opérateurs d'infrastructures,
 - ▷ des gros détenteurs de tokens.
 - ▷ La « confiance » se déplace plutôt qu'elle ne disparaît.
- ▷ « Solution à tout »
 - ▷ Beaucoup de problèmes sont mieux résolus par :
 - ▷ une base de données classique,
 - ▷ un système distribué mais centralisé sur un acteur identifié,
 - ▷ un accord juridique plutôt qu'un smart contract.
 - ▷ Rajouter de la blockchain peut ajouter de la complexité sans gain réel.
- ▷ Bilan
 - ▷ La blockchain est un outil intéressant pour certains cas d'usage : registres partagés, finance programmable, coordination sans acteur dominant.
 - ▷ Mais ce n'est ni magique, ni neutre, ni gratuit : coûts techniques, limites, enjeux de gouvernance doivent être assumés.
 - ▷ Question clé à se poser : « Ai-je vraiment besoin d'une blockchain ici ? »

CONCLUSION

CONCLUSION DU COURS

- ▷ Ce que vous devez retenir
 - ▷ La blockchain = structure de données (chaîne de blocs + hash) + réseau P2P + consensus.
 - ▷ Rôle clé des hachages, signatures, arbres de Merkle, PoW/PoS/PoA, smart contracts.
 - ▷ Immutabilité, intégrité, vérifiabilité ne sont pas magiques : elles reposent sur des hypothèses techniques et économiques.

- ▷ Ce que vous devez retenir
 - ▷ La blockchain = structure de données (chaîne de blocs + hash) + réseau P2P + consensus.
 - ▷ Rôle clé des hachages, signatures, arbres de Merkle, PoW/PoS/PoA, smart contracts.
 - ▷ Immutabilité, intégrité, vérifiabilité ne sont pas magiques : elles reposent sur des hypothèses techniques et économiques.
- ▷ Forces et limites
 - ▷ Outil puissant pour des registres partagés, la finance programmable, la coordination sans acteur unique.
 - ▷ Mais aussi : scalabilité limitée, complexité, coûts, enjeux de gouvernance, problèmes de vie privée.
 - ▷ Toujours se demander : « Ai-je vraiment besoin d'une blockchain ici ? »

CONCLUSION DU COURS

- ▷ Ce que vous devez retenir
 - ▷ La blockchain = structure de données (chaîne de blocs + hash) + réseau P2P + consensus.
 - ▷ Rôle clé des hachages, signatures, arbres de Merkle, PoW/PoS/PoA, smart contracts.
 - ▷ Immutabilité, intégrité, vérifiabilité ne sont pas magiques : elles reposent sur des hypothèses techniques et économiques.
- ▷ Forces et limites
 - ▷ Outil puissant pour des registres partagés, la finance programmable, la coordination sans acteur unique.
 - ▷ Mais aussi : scalabilité limitée, complexité, coûts, enjeux de gouvernance, problèmes de vie privée.
 - ▷ Toujours se demander : « Ai-je vraiment besoin d'une blockchain ici ? »
- ▷ Pour aller plus loin
 - ▷ Lire des whitepapers (Bitcoin, Ethereum, protocoles PoS/BFT).
 - ▷ Expérimenter : implémenter une mini-blockchain, écrire/auditer un smart contract.
 - ▷ Garder un regard critique : distinguer les véritables innovations des effets de mode.