# Blockchains – Feuille de TME #1

### 27 septembre 2021

Le but de TME est d'implémenter un calcul de Proof-of-Work (aussi appelé minage). Plutôt que de hacher des blocs, comme dans le protocole Bitcoin, nous allons hacher des identités accompagnés de *nonces* jusqu'à en trouver une qui puisse satisfaire la preuve de travail.

Ce TME peut être réalisé dans le langage de programmation de votre choix.

## 1 Structure des identifiants

L'algorithme de hachage que nous allons utiliser pour ce TME est Blake2. La plupart des langages de progammation disposent d'une bibliothèque implantant cet algorithme (possiblement externe). Blake2 est configurable pour calculer un hash d'une taille arbitraire. Pour ce TME, nous calculerons des hash de taille 32 (= 32 bytes).

Nous devons dans un premier temps établir la structure des données que nous voulons hacher. Un identifiant est composé d'un nom et d'un prénom. On concatène ces deux chaînes de caractères par le caractère ':'. Par exemple, "Satoshi Nakamoto" devient "nakamoto:satoshi".

Le hash Blake2 de cet identifiant est :

```
\label{eq:hex_of_bytes} \begin{split} \text{hex\_of\_bytes}(\mathcal{H}_{\text{Blake2}}(\text{"nakamoto:satoshi"})) = \\ \text{fe33597320decef8d53107fbe6c33c359ac20cc0a8c2fd3b077ca2069fcd4bf9} \end{split}
```

Rappel : 1 octet = 2 caractères hexadécimaux

Exercice 1. Implantez une fonction hash\_id qui prend en entrée un nom et un prénom et qui retourne les octets du hash Blake2 de l'identifiant comme spécifié plus haut.

Exercice 2. Définissez une fonction encode\_entier qui encode un entier 32 bits en bytes (en représentation big-endian<sup>1</sup>). Puis, implantez une fonction hash\_value qui prend en entrée le hash d'un identifiant et un entier qui retourne le hash des deux valeurs concaténées.

```
\label{eq:hash_value} \begin{split} & \texttt{hash\_value}(\mathcal{H}_{\texttt{Blake2}}(\texttt{"nakamoto:satoshi"}), 123) = \\ & \texttt{b1817d8dde83dd38ede3386cfc87f1c012310f92b5765637e3939cc7156eca3e} \end{split}
```

#### Attention:

- Nous devons considérer la représentation binaire de l'entier; la représentation textuelle n'est pas valide.
- La taille de l'entier encodée doit être constante : encode\_entier(123) = 0b00000000 00000000 00000000 01111011 (ou 0x0000007b en représentation hexadécimale). Si votre encodeur tronque les premiers bits, il vous faudra ajouter des bits de *padding*.
- Vous pouvez définir vous-même l'encodeur ou vous reposer sur une bibliothèque logicielle. Le décodeur ne sera pas nécessaire pour cet exercice.

## 2 Minage

Nous allons maintenant implémenter le mineur de hash. Dans Bitcoin, pour qu'un bloc soit valide, il est nécessaire que le résultat de son hash soit préfixé d'un certain nombre de zéros. Ce nombre, appelé difficulté, est dynamique en fonction du temps.

 $<sup>1.\</sup> https://en.wikipedia.org/wiki/Endianness$ 

- Exercice 1. Implantez une fonction count\_zero\_prefix qui à partir d'une chaîne d'octets compte le nombre de bit à 0 qui sont en préfixe du paramètre.
- **Exercice 2.** Donnez une fonction  $is\_valid$  qui prend en entrée une identité, un nonce et une difficulté n vérifiant si le hash résultat est bien préfixé d'un nombre de zéro  $\geq n$ .
- Exercice 3. Définissez une fonction mine qui prend en entrée une identité, une difficulté et qui retourne un nonce pour lequel le hash calculé sera valide selon la difficulté donnée.

```
Par exemple: mine(\mathcal{H}_{Blake2}("nakamoto:satoshi"), 15) = 24654
```

Exercice 4. Testez votre mineur en traçant une courbe de temps en fonction de la difficulté. Que constatez-vous?

## 3 Encodage et décodage d'un état de blockchain

Dans une blockchain, lorsque nous recevons un bloc, nous devons être capable de vérifier la cohérence du nouvel état. Pour cela, le créateur du bloc introduit, dans son nouveau bloc, le hash résultant du nouvel état qu'il a calculé. Sur notre nœud, nous devons également faire ce calcul et vérifier l'égalité des résultats. Si les hashs sont équivalents alors l'état annoncé est correct. Si ils diffèrent, cela peut signifier que le producteur de bloc a menti sur son bloc. Dans cet exercice, nous allons encoder un état (simplifié) et le hasher pour être capable d'effectuer cette vérification.

Notre état simplifié sera représenté par une liste (non-bornée) de comptes auxquels on associe un montant. Voici un exemple d'état sous la forme d'un CSV :

```
1dc653a1447946592fe2871eeb01d8fd6ae353bf04ab789199e38777da3fd0c7, 1003 ad415c298389574a24f009671697dd58a717ec04aaa79bd39a130b1ae7a4b2a9, 8532 b6a46ab620ab41132a7e062bee0bd7ef6af99d5c25b9021edcb949f2cd6c2bbc, 100 d91340a0a4fc7283117fb7871a95e983455275347662345ffaaa75d674def6ec, 943 ff9f179535d17c8f29d7eb8ad3432eb8b16ce684b48527b12a1a71f10d3e63ec, 755
```

Les comptes seront représentés par des identifiants (un hash Blake2) et les montants par un entier 32 bits encodé en big-endian, similairement aux exercices précédents. En revanche, pour simplifier la tâche de décodage, nous préfixerons cette liste de compte encodée par le nombre d'éléments présents dans cette liste (sous la forme d'un entier 32 bits).

- Exercice 1. Donnez les fonctions encode\_compte et decode\_compte qui encode et décode une paire (identité × montant). Vous testerez que : decode\_compte(encode\_compte(<compte>)) = <compte>
- Exercice 2. Implantez les fonctions encode\_etat et decode\_etat qui prend une liste de compte et permet l'encodage et le décodage d'un état. Comme spécifié plus haut, nous préfixerons ces données encodées par le nombre d'éléments présents dans la liste. Vous testerez également que : decode\_etat(encode\_etat(<etat>)) = <etat>

Par exemple, l'encodage de l'état précédent sera :

000000051 dc653 a1447946592 fe2871 eeb01 d8fd6 ae353 bf04 ab789199 e38777 da3fd0 c7000003 ebad415 c298389574 a24f009671697 dd58a717 ec04 aaa79 bd39a130 b1ae7a4b2 a900002154 b6a46 ab620 ab41132 a7e062 bee0 bd7ef6 af99 d5c25 b9021 edcb949f2 cd6c2 bbc00000064 d91340 a0a4fc7283117fb7871 a95e983455275347662345 ffaaa75d674 def6ec000003 afff9f179535 d17c8f29d7eb8ad3432 eb8b16ce684 b48527 b12a1a71 f10d3e63 ec000002 f3

Exercice 3. Récupérez le fichier d'états encodés accompagnés de leur hash sur la page de l'UE (tme1-data) et vérifiez leur cohérence. La première ligne est le hash Blake2, la deuxième, l'état encodé et les données sont espacés d'une ligne blanche. Vous donnerez les indices des éléments incorrects.