

数据动态更新

方案通过基于 rank 的 Merkle 哈希树来支持高效的数据动态更新操作。数据拥有者在将自己的数据外包给去中心化存储提供商后，可能要对外包的数据进行修改，即对数据进行动态操作，数据拥有者可以对存储在去中心化存储提供商中的数据进行插入、删除和更新。然而，在具有连续性验证能力的检查方案中，一个存储周期内需要对数据进行多次检查，如果在这个期间内对数据进行更改，会改变数据对应的验证标签，进而影响了整个数据的累加器值。因此，引入了一个与用户更新相对应的索引表。用户的每一次更新都会改变数据的累加器值和辅助参数，并将这些参数应用到下一次验证过程中，即如果本次验证过程中发生了更新，则下一次验证中用到的累加器值和辅助参数也会随之更新。

1	acc	aux1	aux2
2	acc	aux1	aux2
...			
Update data → j	acc	aux1	aux2
j+1	acc'	aux1'	aux2'

图 3.7 对应检查次数的辅助参数的索引表

对于数据块修改，数据块修改是用户使用最频繁的操作，即用户用新的数据块替代特定的旧的数据块，相比数据块删除和数据块插入，数据块修改只是修改了数据块的内容，并不会改变 MHT 的数据结构。假定客户想要将第 i 个数据块 b_i 修改成 b' ，首先用户端会计算出新的数据块 b' 的验证标签 σ' 和索引标签 $\tau^* = H(b' || k_H)$ ，然后生成一个数据块更新请求信息 $update = \{M, i, b', \tau^*\}$ ，将其发送给存储对应数据块的存储提供商， M 代表数据块修改操作。用户将需要修改的数据块 b' 的验证标签 σ' 发送给第三方验证者，即更新请求 $updateverify = \{M, i, \sigma'\}$ 。

第三方验证者收到更新请求信息 $updateverify$ 后会立即执行更新验证参数操作 $ExecUpdateVerify(\phi, updateverify)$ ：

- (1) TPA 用新的验证标签 σ' 替换掉旧的验证标签 σ_i ，并生成新的验证签名集合 ϕ' 。
- (2) TPA 用新的验证签名集合计算验证元数据 $acc_B' = acc_B \frac{(\sigma_i + s)}{(\sigma' + s)}$ 。
- (3) TPA 用新的验证辅助参数 $aux_1' = (acc_B', e, g_1, g_2, \phi')$ 替换掉旧的辅助

参数 aux_1 。

(4) TPA 为第 k 个存储提供商重新计算参数 $p_k' = \prod_{\sigma_i \in \phi' \setminus \phi_k} (\sigma_i + s)$ 。

(5) TPA 将更新后的证明生成辅助参数 $aux_2' = (g_2, g_2^s, \dots, g_2^{s^n}, p_k', v_k)$ 发送给对应的第 k 个存储提供商。

存储提供商收到更新请求信息后，则会立即执行更新操作 $ExecUpdate(F, update, aux_2')$ ：

(1) 存储提供商用新的数据块 b' 替换掉旧的数据块 b_i 。

(2) 存储提供商用新的辅助参数 aux_2' 替换掉旧的辅助参数 aux_2 。

(3) 存储提供商用新的索引签名 τ^* 替换掉旧的签名 τ_i ，并生成新的索引签名集合 θ_k' 。

(4) 存储提供商更新 MHT 得到新的根 h_R^* 。

经过数据块修改操作的 MHT 结构如图 3.8 所示。

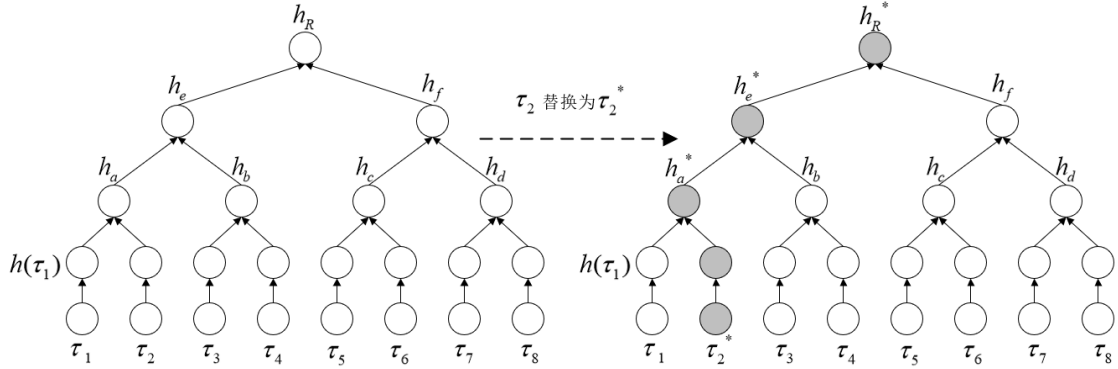


图 3.8 数据块修改

对于数据块插入，数据块插入是指在特定的位置插入新的数据块，相比不会修改 MHT 数据结构的数据块修改操作来说，数据块插入操作会在 MHT 的特定位置添加新的数据块。假定用户想要再第 i 个数据块 b_i 之后插入新的数据块 b' ，更新操作的流程与数据块修改类似。首先用户端会计算出新的数据块 b' 的验证标签 σ' 和索引标签 $\tau^* = H(b' || k_H)$ ，然后生成一个数据块更新请求信息 $update = \{I, i, b', \tau^*\}$ ，将其发送给存储对应数据块的存储提供商， I 代表数据块插入操作。用户将需要插入的数据块 b' 的验证标签 σ' 发送给第三方验证者，即更新请求 $updateverify = \{I, i, \sigma'\}$ 。

第三方验证者收到更新请求信息 $updateverify$ 后会立即执行更新验证参数操作 $ExecUpdateVerify(\phi, updateverify)$ ：

(1) TPA 添加新的验证标签 σ' 到验证标签集合 ϕ 并输出一个新的验证签名集合 ϕ' 。

(2) TPA 用新的验证签名集合计算验证元数据 $acc_B' = acc_B^{(\sigma' + s)}$ 。

(3) TPA 用新的辅助参数 $aux_1' = (acc_B', e, g_1, g_2, \phi')$ 替换辅助参数 aux_1 。

(4) TPA 为第 k 个存储提供商重新计算参数 $p_k' = \prod_{\sigma_i \in \phi' \setminus \phi_k} (\sigma_i + s)$ 。

(5) TPA 将更新后的证明生成辅助参数 $aux_2' = (g_2, g_2^s, \dots, g_2^{s^{n+1}}, p_k', v_k)$ 发送给对应的第 k 个存储提供商。

存储提供商收到更新请求信息后，则会立即执行更新操作 $ExecUpdate(F, update, aux_2')$ ：

- (1) 存储提供商会存储新的数据块 b' 。
- (2) 存储提供商用新的辅助参数 aux_2' 替换掉旧的辅助参数 aux_2 。
- (3) 添加新的数据块 b' 的索引标签 τ^* 到索引标签集合 θ_k 并输出一个新的签名集合 θ_k' 。
- (4) 存储提供商更新 MHT 得到新的根 h_R^* 。

经过数据块插入操作的 MHT 结构如图 3.9 所示。图 3.9 介绍了一个数据块插入操作实例，客户想要在第 2 块数据块之后插入一个新的数据块 b' ，节点 $h(\tau^*)$ 和一个内部节点被添加在了 MHT 的数据结构中，内部节点值为 $h(h(\tau_2) || h(\tau_2^*))$ 。

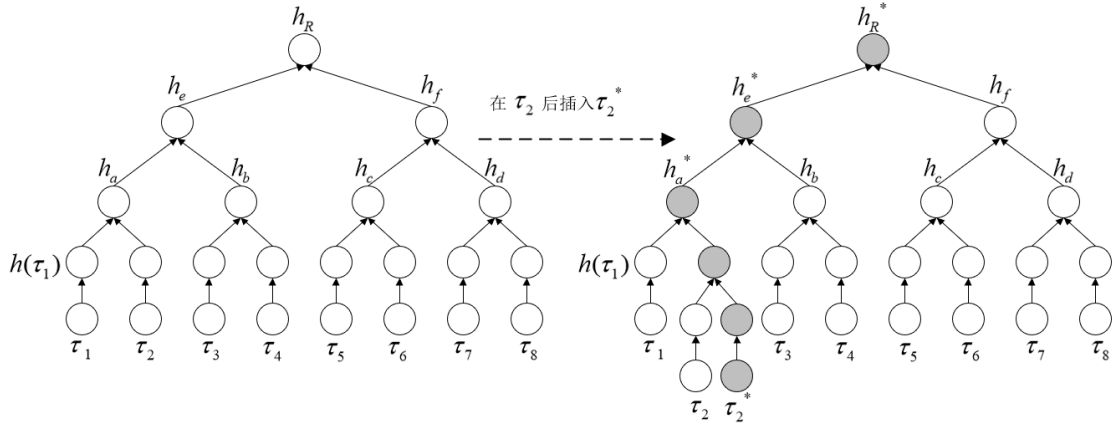


图 3.9 数据块插入

对于数据块删除，数据块删除是指删除特定位置的数据块，与数据块插入类似，同样也会改变 MHT 的数据结构。假定用户想要删除第 i 个数据块 b_i ，客户端生成一个更新请求 $update = \{D, i\}$ ，将其发送给存储对应数据块的存储提供商， D 代表数据块删除操作，用户将需要删除的数据块 b_i 的验证标签 σ_i 发送给第三方验证者，即更新请求 $updateverify = \{D, i, \sigma_i\}$ 。

第三方验证者收到更新请求信息 $updateverify$ 后会立即执行更新验证参数操作 $ExecUpdateVerify(\phi, updateverify)$ ：

- (1) TPA 删除验证标签 σ_i ，并生成新的验证签名集合 ϕ' 。
- (2) TPA 用新的验证签名集合计算验证元数据 $acc_B' = acc_B^{\frac{1}{(\sigma' + s)}}$ 。
- (3) TPA 用新的验证辅助参数 $aux_1' = (acc_B', e, g_1, g_2, \phi')$ 替换掉旧的辅助参数 aux_1 。

(4) TPA 为第 k 个存储提供商重新计算参数 $p_k' = \prod_{\sigma_i \in \phi' \setminus \phi_k} (\sigma_i + s)$ 。

(5) TPA 将更新后的证明生成辅助参数 $aux_2' = (g_2, g_2^s, \dots, g_2^{s^{n-1}}, p_k', v_k)$ 发送给对应的第 k 个存储提供商。

存储提供商收到更新请求信息后，则会立即执行更新操作 $ExecUpdate(F, update, aux_2')$ ：

- (1) 存储提供商删除数据块 b_i 。
- (2) 存储提供商用新的辅助参数 aux_2' 替换掉旧的辅助参数 aux_2 。
- (3) 存储提供商删除数据块 b_i 的索引签名 τ_i ，并输出新的签名集 θ_k' 。
- (4) 存储提供商更新 MHT 得到新的根 h_R^* 。

经过数据块删除操作的 MHT 结构如图 3.10 所示。图 3.10 介绍了一个数据块删除操作实例，用户想要删除第 2 个块，只有节点 $h(\tau_2)$ 被删除。

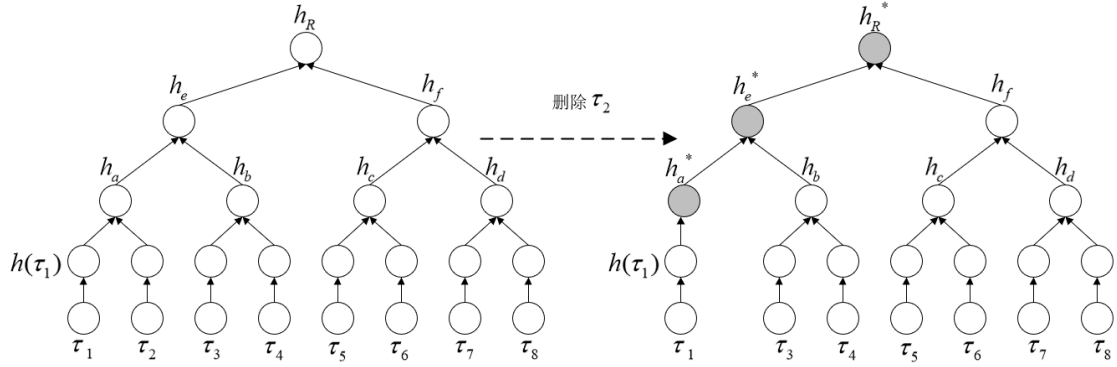


图 3.10 数据块删除

存储提供商会生成一个更新证明 $P_{update} = (h(\tau_i), h_R^*)$ 并将其发送给客户端，客户端，客户端收到更新证明信息后，会利用区块链上未修改的 MHT 以及 $h(\tau_i)$ 生成一个新的根 h_R' ，并与证明信息中的 h_R^* 进行比较，从而判断存储提供商是否按照要求进行了数据块修改操作。如果相同，输出 TRUE，否则证明存储提供商没有按照要求进行数据块更新操作。之后客户端会用私钥对新的根 h_R' 进行签名 $sig_{sk}(h_R')$ ，并将其发送给存储提供商。存储提供商收到信息后，会更新区块链上的相关信息，包括更新之后的 MHT， $sig_{sk}(h_R')$ 以及索引标签集 θ_k' 。最后客户端会通过比较区块链上的根与计算出的新根是否相等，进而可以保证区块链上信息的正确性。数据更新和验证阶段方案图如图 3.11 所示。

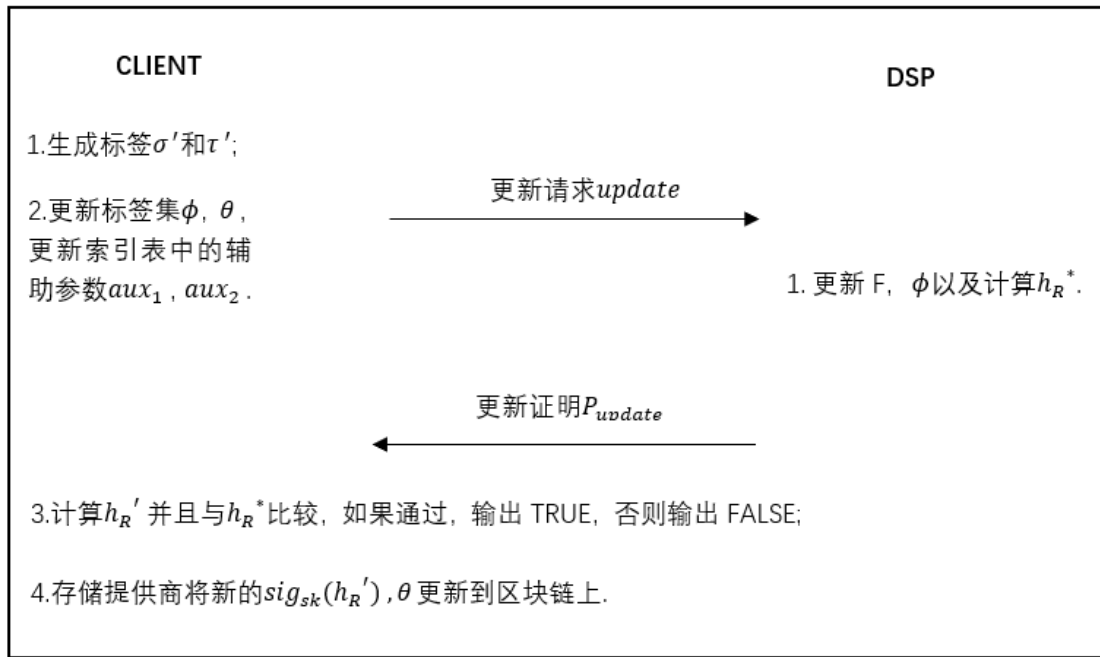


图 3.11 数据块更新和验证