

Problem Definition:

設計 - 資料結構 可以用作存 time-based key-value 資料, 其中, 每個 key 可存多個 values 在不同的 time stamp 下, 並依 key 和 time stamp 來拿到對應 value.

①. Data: key, value, timestamp

②. Operation: "(1). set (key, value, timestamp)

將 value 存入對應的 key 上且在 timestamp 時間

(2). get (key, timestamp)

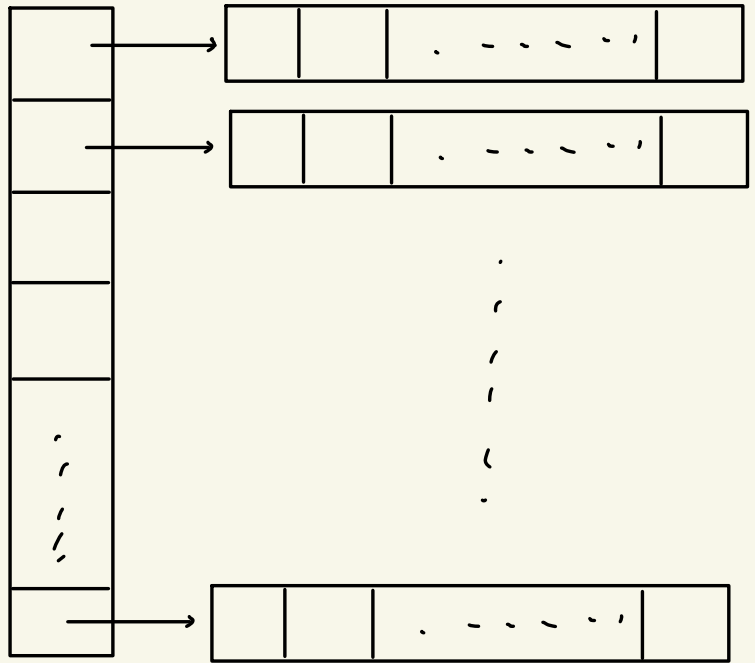
取得在 key 中有的 value 中

$time_i \leq timestamp$ 最大的那個.

若無, 則回傳空字串.

如何設計資料結構?

①. key-value 資料 \Rightarrow hashing



②. 用 $hash(key)$ 取得對應 value 在資料指標.

\Rightarrow Time: $O(1)$

Question: 若有 conflict 怎辦?

④ 取得對應 key 在陣列後, 在此用 timestamp 做 binary search.

Time: $O(\lg m)$

如此一來, 為了維持陣列一直保持排序, 插入時, 也要找到小於等於目前 time stamp 最大的位置.

Binary Search 設計:

以欲查找 or 插入 time stamp 為 target,

① $num[mid] \leq target \Rightarrow [mid, right]$

② $num[mid] > target \Rightarrow [left, mid-1]$

I. Set Operation:

- ①. 取 pointer to array $\Rightarrow O(1)$ in amortized cost
 - ②. 找到插入 index $\Rightarrow O(\log(L))$, L : the array 長度
 - ③. 插入 $\Rightarrow O(L)$
- $\Rightarrow O(L \log L)$

II. Get Operation:

- ①. 取 pointer to array $\Rightarrow O(1)$
 - ②. 找到位置 $\Rightarrow O(\log(L))$
- $> O(\log(L))$

Implementation Details:

- ①. Hash Map 中 應儲 pointer to array
而非 array 自身
- ②. 每個 pointed array 應儲:
 1. value: string
 2. time stamp

①. 已知所有 set 的 time stamp 是 strictly increasing.

\therefore set operation ϕ 可以不用做 binary search.

\Rightarrow set 時間可減少!