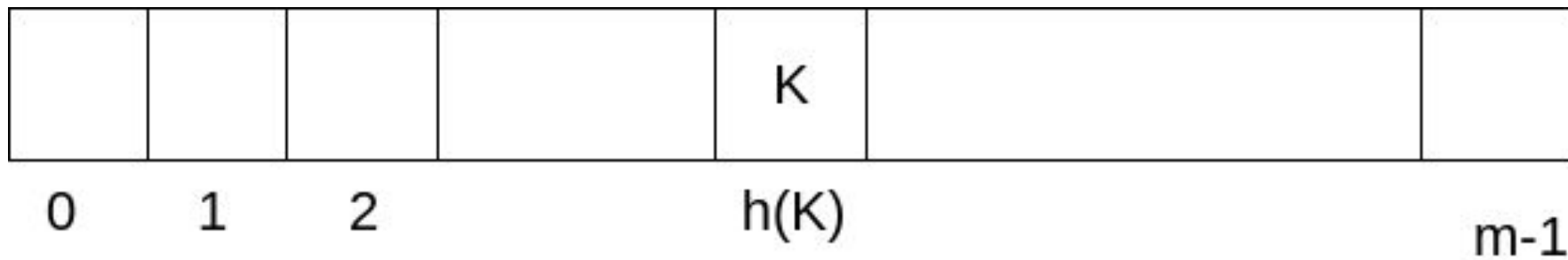


Хэш-таблицы

Берленко Т.А. СПбГЭТУ “ЛЭТИ”, ФКТИ, МОЭВМ

Хэш-таблицы

- **Хэш-таблица** - структура данных, которая позволяет хранить пары (ключ, значение) и осуществлять доступ к элементу по ключу.



Хэш-функция

Хэш-функция

$$H: K \rightarrow \{0, \dots, m-1\}$$

➤ K - множество ключей

(например, множество номеров телефонов)

➤ $H(K)$ - хэш-код ключа K

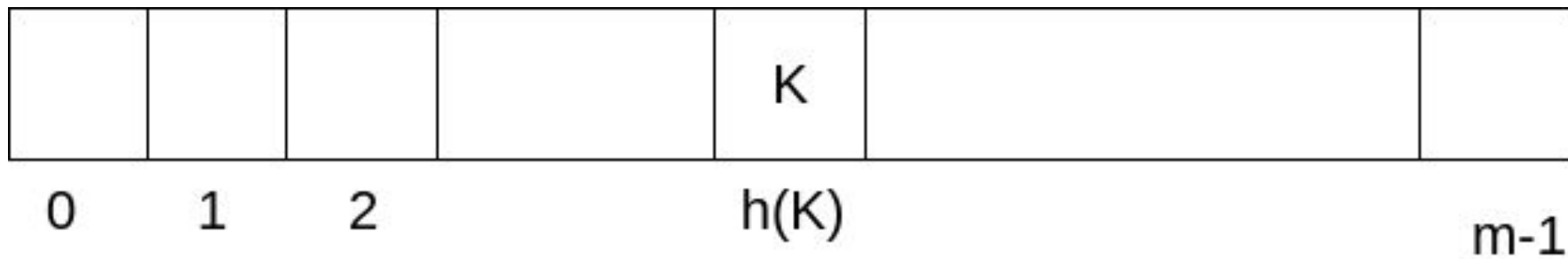
➤ m - параметр хэш-функции, количество ячеек хэш-таблицы

Хэш-таблица

$\alpha = n / m$ - коэффициент заполнения хэш-таблицы.

n - количество ключей

m - количество ячеек в таблице



Коллизии

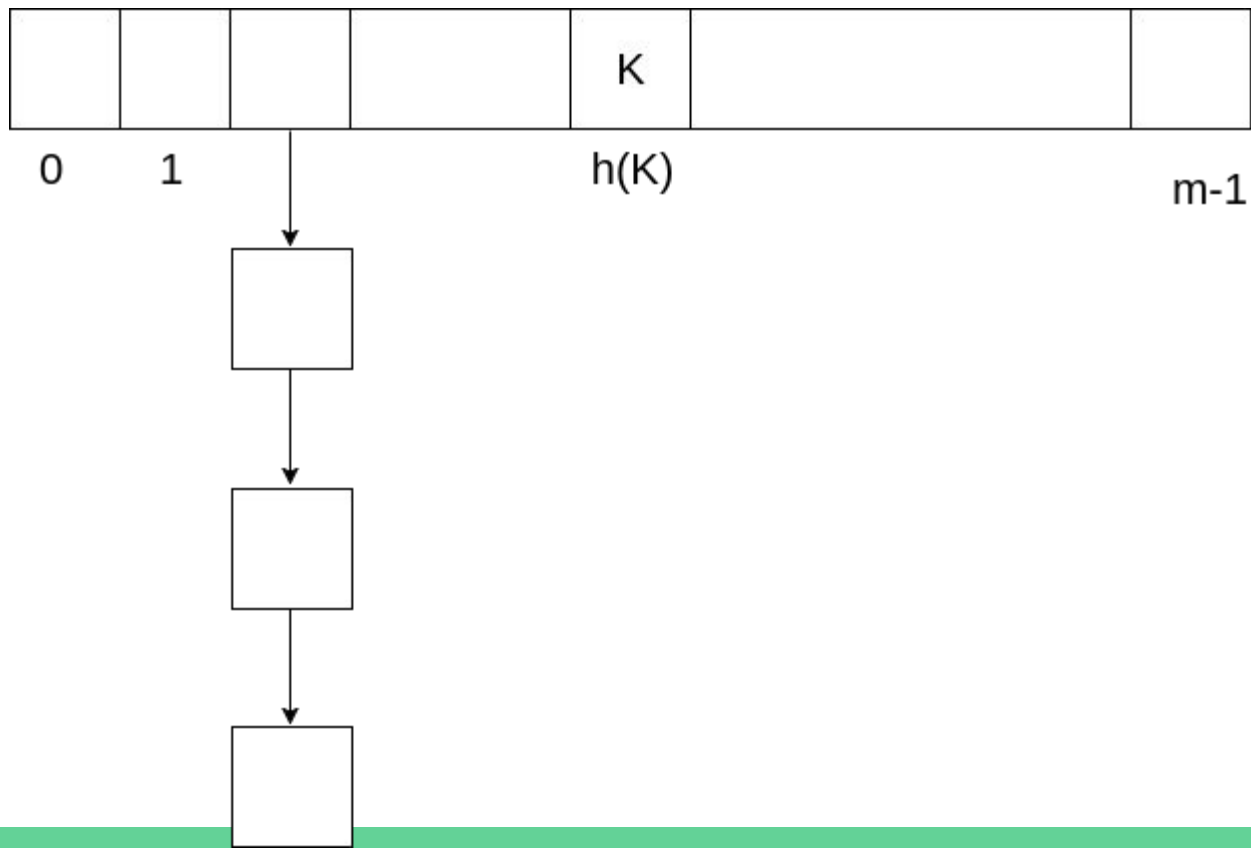
Коллизия - совпадение хэш-значений при разных ключах:

$$H(K_1) = H(K_2), \text{ при } K_1 \neq K_2$$

Частые способы разрешения коллизий:

- Цепочки
- Открытая адресация

Методы разрешения коллизий. Цепочки



Методы разрешения коллизий. Открытая адресация

- Работает только в случае $n \leq m$
- При вставке ключа выполняется проверка, свободна ли требуемая ячейка. Если ячейка свободна, выполняется вставка, иначе происходит поиск альтернативного места для вставки ключа.
- Самый простой подход - *последовательное исследование* - последовательный перебор всех ячеек таблицы.

Особенности реализации словарей в Python3.5 и <

- Словари реализованы как хэш-таблицы с открытой адресацией для разрешения коллизий.
- Ключи в словаре должны быть **хэшируемы**.
- При создании словаря создается хэш-таблица с 8 ячейками.
- Словарь увеличивается в два раза при заполнении более чем на $\frac{2}{3}$.

Хэш-таблицы

	В худшем случае	В среднем
Поиск элемента	$O(n)$	$O(1)$
Вставка элемента	$O(n)$	$O(1)$
Удаление элемента	$O(n)$	$O(1)$

Полезные ссылки

- Хэш-таблицы

<https://ru.wikipedia.org/wiki/Хеш-таблица>

- Лекции по алгоритмам и структурам данных

<https://proglib.io/p/data-structure-algorithms/>

- Современные словари в Python:

<https://www.youtube.com/watch?v=37S53yFg9wc>