# 词典

排解冲突: 平方试探

三十六计, 走为上计

我真的以为,这样何尝不是一种所谓的解脱 要背负的辛苦又有谁能够清楚,那内心的冲突



### 平方试探

Quadratic Probing

#### 以平方数为距离,确定下一试探桶单元

[ hash(key) +  $1^2$  ] % M

[ hash(key) +  $2^2$  ] % M

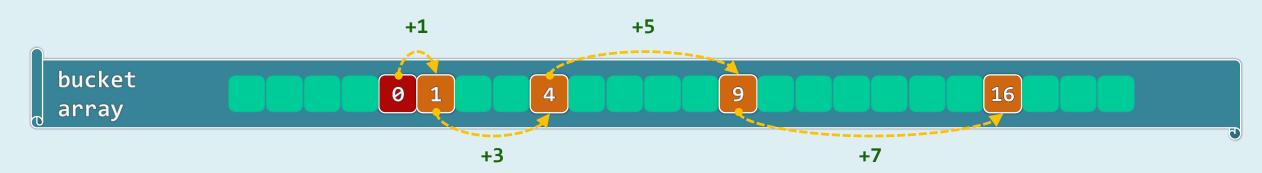
[ hash(key) + 3<sup>2</sup> ] % M

[ hash(key) + 4<sup>2</sup> ] % M

• • •

- ❖ 数据聚集现象有所缓解
  - 试探链上, 各桶间距线性递增
  - 一旦冲突,可"聪明"地跳离是非之地
- ❖ 对于大散列表,I/O操作有所增加
- ❖ 只要有空桶, 就...一定能...找出来吗?

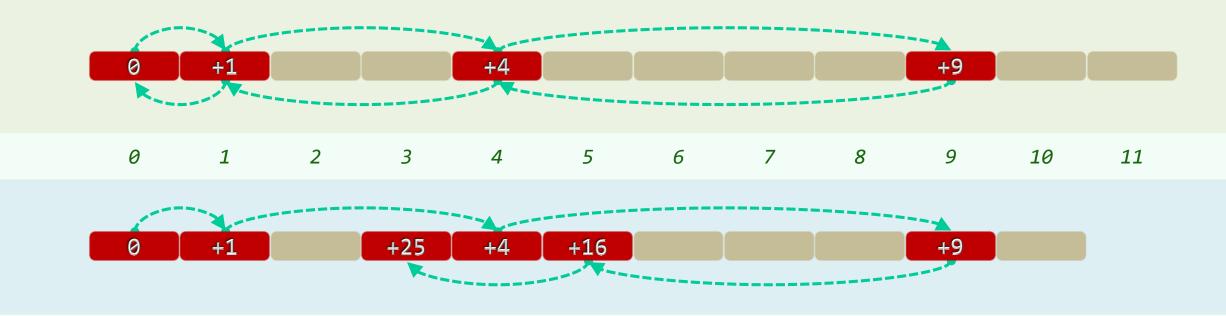
//毕竟不是逐个试探



# 素数表长时, 只要 $\lambda < 0.5$ 就一定能够找出; 否则, 不见得

 $4 \{ 0, 1, 2, 3, 4, 5, \dots \}^2 \% 12 = \{ 0, 1, 4, 9 \}$ 

M若为合数:  $n^2 \% \mathcal{M}$  可能的取值可能少于 $[\mathcal{M}/2]$  种——此时,只要对应的桶均非空...



- $4 \{ 0, 1, 2, 3, 4, 5, \dots \}^2 \% 11 = \{ 0, 1, 4, 9, 5, 3 \}$
- \*若M为素数,则  $n^2$  %  $\mathcal{M}$  恰有  $[\mathcal{M}/2]$  种取值,且由试探链的前  $[\mathcal{M}/2]$  项取遍 //Quadratic Residue

# 每一条试探链,都有足够长的无重前缀

❖ 反证: 假设存在  $0 \le a < b < \lceil \mathcal{M}/2 \rceil$ , 使得

沿着试探链,第a项和第b项彼此冲突

❖ 于是:  $a^2$  和  $b^2$  自然关于 $\mathcal{M}$  同余,亦即

$$a^2 \equiv b^2 \pmod{\mathcal{M}}$$

$$b^2 - a^2 = (b+a) \cdot (b-a) \equiv 0 \pmod{\mathcal{M}}$$

- ❖然而, $0 < b-a \le b+a < \lceil \mathcal{M}/2 \rceil + (\lceil \mathcal{M}/2 \rceil 1) \le \lceil \mathcal{M}/2 \rceil + \lfloor \mathcal{M}/2 \rfloor = \mathcal{M}$  无论 b-a 还是 b+a 都不可能整除 $\mathcal{M}$
- ❖ 那么,另一半的桶,可否也利用起来呢...