# 词典

排解冲突: 封闭散列

旅客要在每个生人门口敲叩 才能敲到自己的家门 人要在外面到处漂流 最后才能走到最深的内殿

在我们出生之前,一切都在没有我们的宇宙里开着 在我们活着的时候,一切都在我们身体里闭着 当我们死去,一切重又打开 打开、关闭、打开,我们就是这样

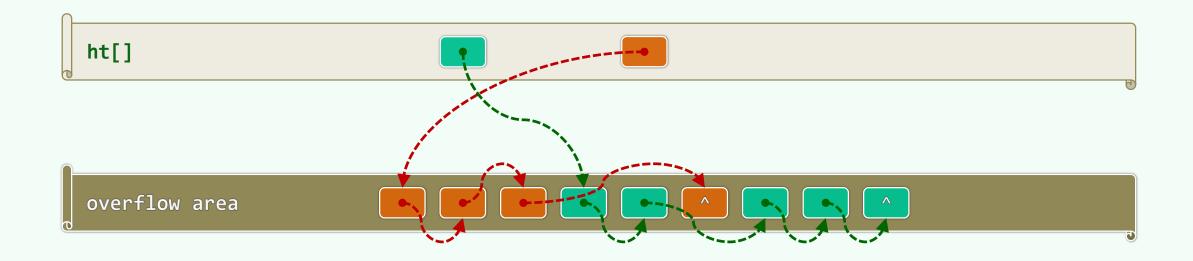
一俊遮百丑



## 公共溢出区 / Overflow Area

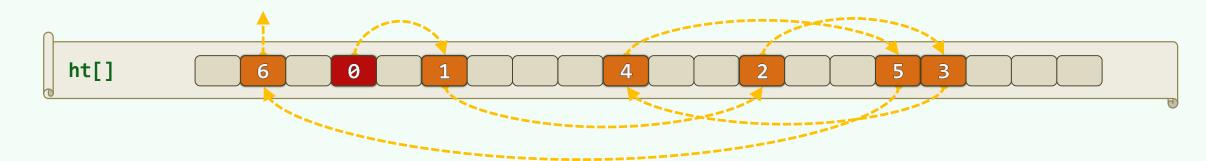
- ❖ 单独开辟一块连续空间
  发生冲突的词条,顺序存入此区域
- ❖ 结构简单, 算法易于实现

❖ 但是,不冲突则已,一旦发生冲突最坏情况下,处理冲突词条所需的时间将正比于溢出区的规模



#### 封闭散列 x 开放定址 x 试探链

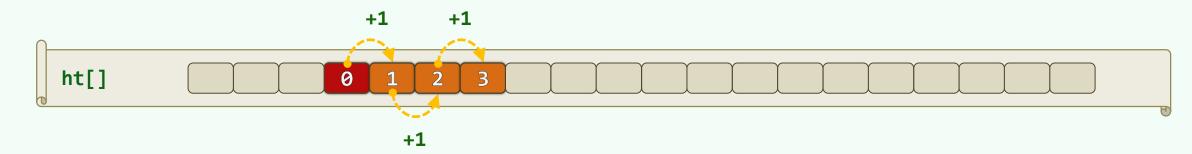
- ❖ Closed Hashing: 散列表的物理空间相对固定; 所有冲突都在内部寻求解决
  Open Addressing: 只要有必要,任何散列桶都可以接纳任何词条
- ❖ 与开放散列恰好相反,整体结构更加整饬、简明,cache机制可大显身手



- ❖ Probe Sequence/Chain: 为每一组同义词,都事先约定了若干备用桶,依次串接成序列/链
- ❖ 查找算法: 沿试探链逐个检视下一桶单元,直到命中成功,或者抵达一个空桶而失败
- ❖ 具体地, 试探链又应如何约定?

# 线性试探

- **\$\times Linear Probing:**  $r_i(key) = ( hash(key) + i ) mod \mathcal{M}, i = 0, 1, 2, 3, \dots$
- ❖ 当然,只要还有空桶,试探链就不致循环,查找必能终止 然而,试探链有相互重叠,非同义词之间也会彼此堆积 (clustering)

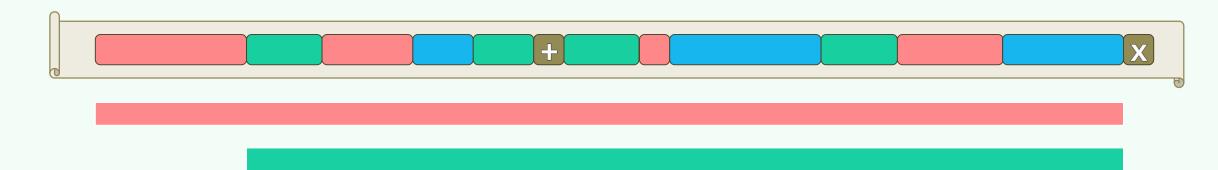


- ❖ 更重要地,一<u>俊遮百丑</u>...这是典型的Stride-1 Reference Pattern 数据局部性极佳,系统缓存的作用可发挥到极致

## 插入 + 删除

❖ 插入:新词条若尚不存在,便可存入试探终止处的空桶

❖ 删除: 简单地将命中的桶清空? 不可!



- ❖ 试探链彼此重叠、覆盖!
  - 一个桶的清空,将令多条试探链在此断裂,导致后续的词条丢失——明明存在,却访问不到
- ❖ 那么,如何才能简明、高效而安全地完成删除呢?