# 词典

散列:原理

书者,散也。欲书先散怀抱,任情恣性,然后书之。

"如果是活着的人,想谁,找谁一趟不就完了?"

"找不得,找不得,当年就是因为个找,我差点丢了命。"

邓 後 釋 deng@tsinghua.edu.cn

### 电话:号码~人

### **General inquiries**

Tel: Toll Free: 1-800-IBM-4YOU E-mail: askibm@vnet.ibm.com

www.ibm.com/us/en/

### **Shopping**

Tel: Toll Free: 1-888-SHOP-IBM

#### Sales Center

1-855-2-LENOVO (1-855-253-6686)

Mon - Fri: 9am-9pm (EST) Sat - Sun: 9am-6pm (EST)

#### **Customer Service**

1-855-2-LENOVO (1-855-253-6686)

Mon - Fri: 9am-9pm (EST) Sat - Sun: 9am-6pm (EST)



### 电话簿

❖ 需求: 为一所学校制作电话簿

号码 --> 教员、学生、员工、公室

❖ 蛮力: 使用数组,按电话号码索引

时间 = 0(1)

❖ 以清华为例(2003)

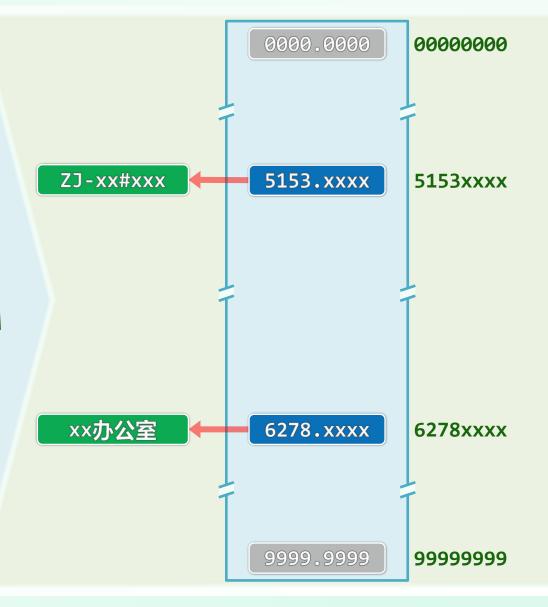
#可能的电话 =  $\mathcal{R}$  = 10^8 = 100M

#**实有的电话** = √ = 25,000 = 25K

❖问题:空间 =  $\mathcal{O}(\mathcal{R} + \mathcal{N})$  =  $\mathcal{O}(100M + 25K)$ 

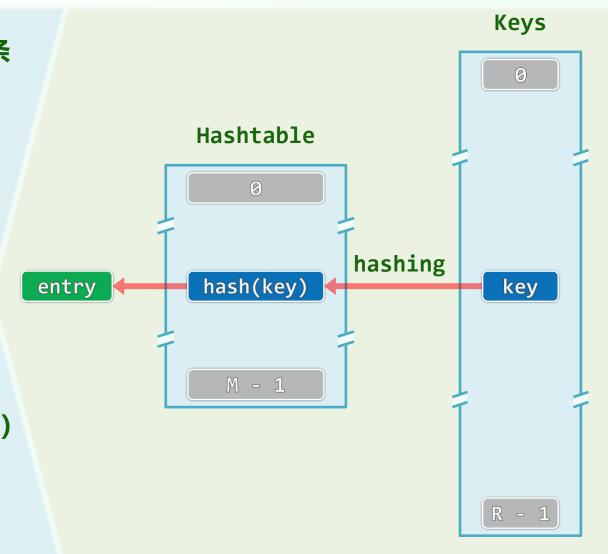
效率 = 25K / 100M = 0.025%

❖ 如何在保持查找速度的同时,降低存储消耗?



## 散列表 / 散列函数

- ❖桶(bucket):直接存放或间接指向一个词条
- ❖ Bucket array ~ Hashtable
  - 容量: ℳ
  - 满足:  $\mathcal{N} < \mathcal{M} \ll \mathcal{R}$
  - 空间:  $\mathcal{O}(\mathcal{N} + \mathcal{M}) = \mathcal{O}(\mathcal{N})$
- ❖ 定址/杂凑/散列
  - 根据词条的key(未必可比较)
  - "直接"确定散列表入口(无论表有多长)
- ❖ 散列函数:  $hash(): key \mapsto \&entry$
- \* "直接":  $expected \mathcal{O}(1) \neq \mathcal{O}(1)$



## 实例

