

A hash function consists of:

1. hash function $h(k)$
2. array
3. collision resolution strategies

SUHA: Simple Uniform Hashing Assumption, 意思大概是均匀分布, 定义为 $P(h(a) = h(b)) = \frac{1}{m}$

一个好的哈希函数满足:

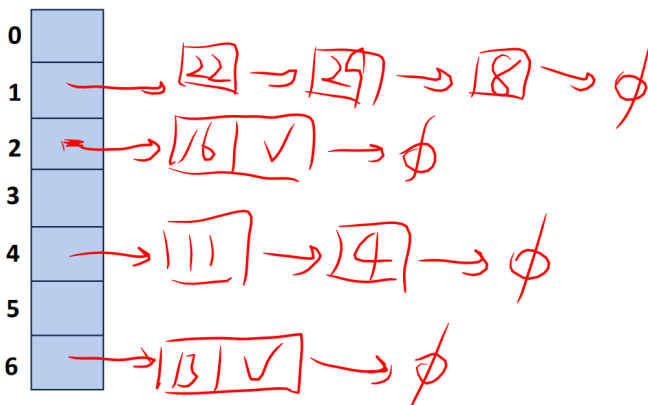
- 常数时间 ($O(1)$)
- 确定性 (如果 $k_1 == k_2 \implies h(k_1) == h(k_2)$)
- SUHA

Collision Handlin

Separate Chaining

使用链表来存储

假设 $S = \{16, 8, 4, 13, 29, 11, 22\}$, $h(k) = k \% 7$

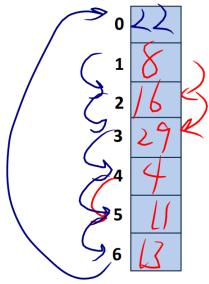


load factor $\alpha = \frac{n}{N}$

注意到会有空位没用 (unbounded), 所以这是一个 open hashing

Probe-based Hashing

假设 $S = \{16, 8, 4, 13, 29, 11, 22\}$, $h(k) = k \% 7$



Try $h(k) = (k + 0) \% 7$, if full...

Try $h(k) = (k + 1) \% 7$, if full...

Try $h(k) = (k + 2) \% 7$, if full...

Try ...

缺点：即使负载低也很容易拥挤，导致寻址变慢

Double Hashing

$S = \{16, 8, 4, 13, 29, 11, 22\}$ $|S| = n$

$h_1(k) = k \% 7$

$|\text{Array}| = N$

$h_2(k) = 5 - k \% 5$



Try $h(k) = (k + 0 * h_2(k)) \% 7$, if full...

Try $h(k) = (k + 1 * h_2(k)) \% 7$, if full...

Try $h(k) = (k + 2 * h_2(k)) \% 7$, if full...

Try ...

$$h(k, i) = (h_1(k) + i * h_2(k)) \% 7$$

时间 (不用记)

下面是SUHA条件下找到一个key的期望寻找次数

Linear Probing

- Successful: $\frac{1}{2} \left(1 + \frac{1}{1-\alpha}\right)$
- Unsuccessful: $\frac{1}{2} \left(1 + \frac{1}{1-\alpha}\right)^2$

Double Hashing

- Successful: $\frac{1}{\alpha} \times \ln \left(\frac{1}{1-\alpha}\right)$
- Unsuccessful: $\frac{1}{1-\alpha}$

Separate Chaining

- Successful: $1 + \frac{\alpha}{2}$
- Unsuccessful: $1 + \alpha$

重哈希

从上面知道， α 大的时候哈希表会速度会退化，所以在 α 达到一定值我们需要进行重哈希。

我们一般吧哈希表大小扩大到原来的2倍，然后重新进行哈希映射

复杂度

时间复杂度

- 查找：
 - 平均: $O(1)$
 - 最差: $O(n)$
- 插入：
 - 平均: $O(1)$
 - 最差: $O(n)$

空间复杂度

$O(n)$

$N \approx 1.5n$

几个std ADS

std::map

是红黑树实现的

方法:

- `operator[]`
- `insert`
- `erase`
- `lower_bound(key)`: Iterator to the first element \leq key
- `upper_bound(key)`: Iterator to the first element $>$ key

`std::unordered_map`

方法

- `operator[]`
- `insert`
- `erase`
- `load_factor()`
- `max_load_factor(ml)`: 设置最大load factor