

哈希查找性能分析



3. 查找性能分析

例如:

关键字序列 {19, 14, 23, 01, 68, 20, 84, 27, 55, 11, 10, 79} H(key)=key % 12

线性探测处理冲突时, ASL = 1/12(1×6+2+3×3+4+9)=2.5

链地址法处理冲突时, ASL = 1/12(1×6+2×4+3+4)=1.75

一般情况下,可以认为选用的哈希函数是"均匀"的,则在讨论ASL时,可以不考虑哈希函数的因素。

实际上,哈希表的ASL是**处理冲突方法**和**装载因子**的函数



3. 查找性能分析

可以证明: 查找成功时的平均查找长度为:

线性探测再散列

$$S_{nl} \approx \frac{1}{2}(1 + \frac{1}{1 - \alpha})$$

随机探测再散列

$$S_{nr} \approx -\frac{1}{\alpha} \ln(1-\alpha)$$

链地址法

$$S_{nc} \approx 1 + \frac{\alpha}{2}$$



6.3.4 哈希表查找与性能分析 | 查找性能分析

查找不成功时的平均查找长度为:

线性探测再散列

$$U_{ns} \approx \frac{1}{2} (1 + \frac{1}{(1 - \alpha)^2})$$

随机探测再散列

$$U_{n^t} \approx \frac{1}{1-\alpha}$$

链地址法

$$U_{nc} \approx \alpha + e^{\alpha}$$



3. 查找性能分析

哈希表的平均查找长度是装填因子 α 的函数,而不是 n 的函数。

这说明,用哈希表构造查找表时,可以选择一个适当的装填因子 α ,使得平均查找长度限定在某个范围内。

—— 这是哈希表所特有的特点。



总 结 ——映射的哈希函数

哈希函数

关键字范围广

存储空间范围小

冲突不可避免,不同解决冲突的策略的ASL不同 查找表大小与解决冲突策略和ASL范围相关

选择哈希函数

根据冲突策略 与ASL计算哈 希表大小

建立查找表