

- 9. 各关键字序列 (7, 8, 30, 11, 18, 9, 14) 散列存储到散列表中,散列表的存储空间是一个下标从 0 开始的一维数组,散列函数为: H(key) = (key × 3) MOD 7, 处理冲突采用线性探测再散列法,要求装填(载)因子为 0.7。
 - (1) 请画出所构造的散列表。
 - (2)分别计算等概率情况下查找成功和查找不成功的平均查找长度。
 - 10. 在一个二维数组中,每一行都按照从左到右递增的顺序排序,每一列都按照从上到下递增的顺序排序(称为杨氏矩阵(Young tableau))。请完成该数组中的查找。
 - 11. 在不满的杨氏矩阵中(未填数值的地方是∞),如何实现插入操作?

分析

我们可以先和最右上角的数先比较,如果小于右上角的数,则去掉最右面的一列。如果大于最右上角的数,则去掉最上面的一行,慢慢的缩小数组缩小范围!!!

如图是查找 12 的路径!

6小于12,所以12必定不在第一行,所以去掉。10,11也如此。到14的时候比12大,去掉这一列。因为14这一列下面如果还有数那也一定比12大,不需要这一列 了,所以去掉

。最后就找到12了!

每次比较的都是右上角的数

杨氏矩阵中

假如现在我们有这样一个矩阵,要向其中插入一个元素7。

元志 上边的 比它小 下边的 比它大 左边的比它小 右边的 比它大

| 2 | 4 | 9 | ∞ |
|----|----|----|----------|
| 3 | 8 | 16 | œ |
| 5 | 14 | œ | œ |
| 12 | œ | œ | œ |

所以遇初上边**比自7大月)就交打火** た。 ナー・

| 2 | 4 | 9 | ∞ |
|----|----|-----|---|
| 3 | 8 | 16 | 8 |
| 5 | 14 | 000 | œ |
| 12 | œ | œ | 7 |

现在我们要将它移动到矩阵中合适的位置。如果它的上边和左边都有元素,那么就选择其中最大的一个与它交换;如 果并不是上边和左边都有值,那么选择先向上移动或者先向左移动都可以。考虑到矩阵存储的特性,先向上可能会更 好一些。这里我们选择优先向上调整。7往上走发现为空,一直走到矩阵的左上角。这时候上面没有值了,跟左边比 较,发现9>7,所以7跟9交换;再跟4比较,7>4,所以停止。

| 2 | 4 | 7 | 9 |
|----|----|----|----------|
| 3 | 8 | 16 | ∞ |
| 5 | 14 | œ | 000 |
| 12 | œ | œ | œ |