

- 第4章 34.
- 一个 $n \times n$ 的矩阵 $T$ 是一个等对角矩阵 (Toeplitz matrix) 当且仅当对于所有的 $i$ 和 $j$ 都有 $T(i, j) = T(i-1, j-1)$ , 其中 $i \geq 1, j \geq 1$
- 证明一个等对角矩阵最多有 $2n-1$ 个不同的元素
- 给出一种映射模式, 把一个等对角矩阵映射到一个大小为 $2n-1$ 的一维数组中。
- 采用 (2) 中的映射模式设计一个C++类Toeplitz, 用一个大小为 $2n-1$ 的一维数组来存储对角矩阵, 要求给出两个共享成员函数store和Retrieve。
- 编写一个共享成员函数, 用来对两个按(2)中所给方式存储的等对角矩阵进行乘法运算, 所得到的结果存储在一个二维数组中, 该函数的时间复杂性是多少?

■ (1)

- 证明：由于对所有的 $i$ 和 $j$ 都有 $T(i,j)=T(i-1,j-1)$ ,即对角线上的元素均相等,
- 对下三角（包括最长对角线），有 $n$ 条等值线，若是这 $n$ 条等值线的值互不相等，则有 $n$ 个不同的元素。
- 对上三角（不包括最长对角线），有 $n-1$ 条等值线，若这些等值线的值互不相等，则有 $n-1$ 个不同的元素
- 对于此矩阵，若是上三角的元素和下三角的元素均不相等，此时矩阵含有的不同元素最多，即最多有 $2n-1$ 个不同的元素。

- (2) 映射关系为:

- 按对角线映射, 从低对角线到高对角线:

- $$\text{map}(i, j) = n - (i - j + 1)$$

- $$= n + j - i - 1$$

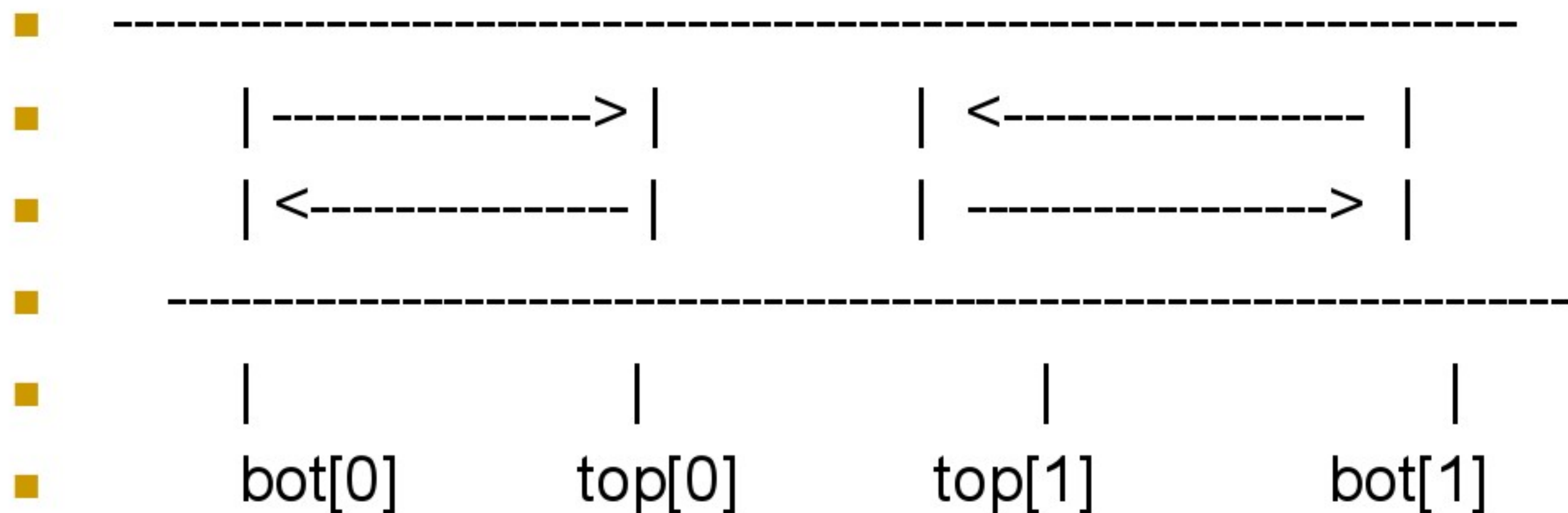
- 按行映射: 
$$\text{map}(i, j) = n + i - j - 1 \quad i > j$$

- $$= j - i \quad i \leq j$$

- 按列映射: 
$$\text{map}(i, j) = i - j \quad i > j$$

- $$= n + j - i - 1 \quad i \leq j$$

- 第5章 关于双栈
- 两个栈共享一个栈空间





- `template <class T>`
- `class DbtStack`
- `{`
- `private:`
- `int top[2], bot[2]; //双栈的栈顶指针和栈底指针`
- `T *Elements; //栈数组`
- `int m; //栈最大可容纳元素个数`
- `public:`
- `DbtStack( int sz =10 ); //初始化双栈, 总体积m的默认值为10`
- `~DbtStack() { delete [] Elements; } //析构函数`
- `DbtStack<T>& Push( T &x, int i); //把x插入到栈i的栈顶`
- `DbtStack<T>& Pop(int i, T &x,); //弹出位于栈i栈顶的元素`
- `T Top(int i); //返回栈i栈顶元素的值`
- `bool IsEmpty(int i) const { return top[i] == bot[i]; } //判栈i空否, 空则返回true, 否则返回false`
- `bool IsFull() const { return top[0]+1 == top[1]; } //判栈满否, 满则返回true, 否则返回false`
- `};`

- `template <class T>`
- `DblStack<T> :: DblStack (int sz)`
- `{`
- `//建立一个最大尺寸为sz的空栈。`
- `m = sz;`
- `top[0] = -1;`
- `bot[0] = -1;`
- `top[1] = sz;`
- `bot[1] = sz;`
- `Elements = new T[m]; //创建栈的数组空间`
- `}`

- `template <class T>`
- `DblStack<T>& DblStack<T> :: Push (const T &x, int i)`
- `{`
- `//如果IsFull(), 则报错; 否则把x插入到栈i的栈顶`
- `If (IsFull()) throw NoMem();     //栈满`
- `if (i == 0)`
- `Elements[++top[0]] = x;    //栈0情形: 栈顶指针先加1, 然后按此地址进栈`
- `else`
- `Elements[--top[1]] = x;    //栈1情形: 栈顶指针先减1, 然后按此地址进栈`
- `}`

- `template <class T>`
- `DblStack<T>& DblStack<T> :: Pop(int i, T &x,)`
- `{`
- `//弹出位于栈i栈顶的元素`
- `if (IsEmpty(i)) throw OutofBounds(); //判栈空否`
- `if (i == 0)`
- `x=elements[top[0]--]; //栈0情形： 栈顶指针减1`
- `else`
- `x=elements [top[1]++]; //栈1情形： 栈顶指针加1`
- `}`



- `template <class T>`
- `T DbtStack<T> ::Top(int i)`
- `{`
- `//若栈不空则函数返回该栈栈顶元素。`
- `if (IsEmpty(i)) throw OutofBounds(); //`  
`判栈空否`
- `return Elements[top[i]]; //返回栈顶元素的值`
- `}`

## ■ 4.

- 修改程序6-1中的**Queue**类，使得队列的容量与数组**queue**的大小相同。为此，可引入另外一个私有成员**LastOp**来跟踪最后一次队列操作。可以肯定，如果最后一次队列操作为**Add**，则队列一定不为空；如果最后一次队列操作为**Delete**，则队列一定不会满。因此，当**front=rear**时，可使用**LastOp**来区分一个队列是空还是满。试测试修改后的代码。

```
template<class T>
class Queue {
public:
    Queue(int MaxQueueSize = 10);
    ~Queue() {...}
    bool IsEmpty() const
    bool IsFull() const
    T First() const; //返回队首元素
    T Last() const; // 返回队尾元素
    Queue<T>& Add(const T& x);
    Queue<T>& Delete(T& x);
private:
    int front; //与第一个元素在反时针方向上相差一个位置
    int rear; // 指向最后一个元素
    int MaxSize; // 队列数组的大小
    T *queue; // 数组
};
```

```

Queue<T>::Queue(int MaxQueueSize)
{
    .....
    Lastop=' ' ;
}

Queue<T>& Queue<T>::Add(const T& x)
{
    .....
    lastOp="add";
    .....
}

Queue<T>& Queue<T>::Delete(T& x)
{
    .....
    lastOp=" delete ";
    .....
}

```



---

```
bool IsEmpty() const
```

```
{ if (rear==front && lastOp==" delete ")  
    return true;  
  else return false; }
```

```
bool IsFull() const
```

```
{ if (rear==front && lastOp==" add ")  
    return true;  
  else return false; }
```

## ■ 第7章

- 1.采用公式化描述方法定义C++类**SortedList**。要求提供与**SortedList**中同样的成员函数。编写所有函数的代码，并用合适的测试数据测试代码。

- 10. 指出在线性开型寻址散列中进行顺序访问所存在的困难。
- 16. 指出在链表散列中进行顺序访问所存在的困难。
- 18. 从底层开发ChainHashTable类。定义自己的类HashNode，其中包含data域和link域，不要使用链表类的任何版本。测试代码。
- class ChainHashTable {  
.....  
private:  
int D; // 位置数  
HashNode <E,K> \*\*ht; // 桶数组，每个桶以一个头节点开  
    头  
};

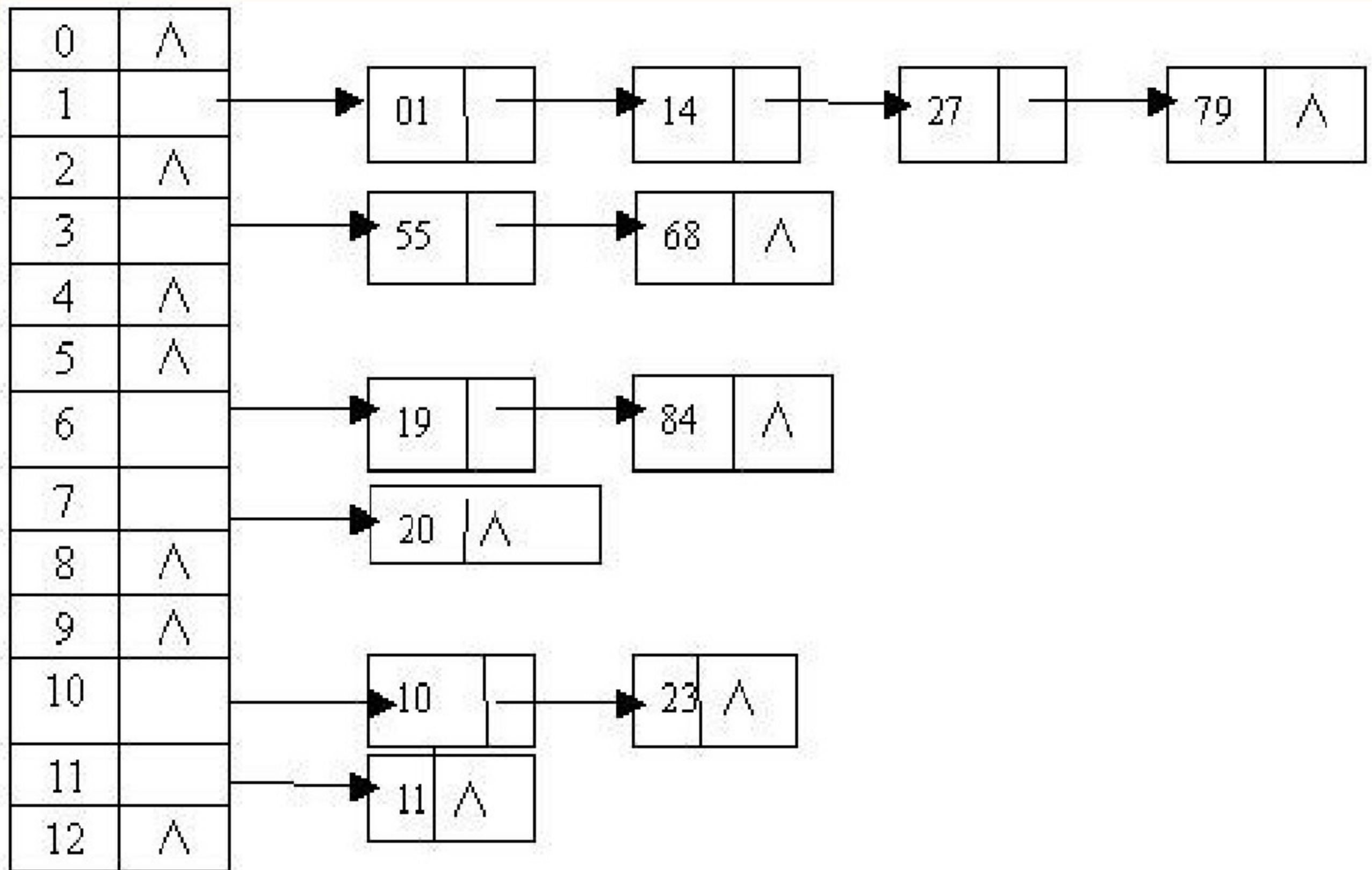
- 1. 设有一组关键字： $\{19, 14, 23, 01, 68, 20, 84, 27, 55, 11, 10, 79\}$ ，采用散列函数： $H(\text{key}) = \text{key} \bmod 13$ ，采用线性开型寻址方法解决溢出。
- 要求：在  $0 \sim 12$  的散列地址空间中对该关键字序列构造散列表（给出散列表的存储结构）。搜索元素 **27**，**55** 所花的比较次数各是多少？
- 2. 有关关键字集合： $\{19, 14, 23, 01, 68, 20, 84, 27, 55, 11, 10, 79\}$ ，散列函数： $H(\text{key}) = \text{key} \bmod 13$ ，采用链地址散列方法解决溢出。
- 要求：  
构造散列表；搜索元素 **27**，**55** 所花的比较次数各是多少？



元素	19	14	23	01	68	20	84	27	55	11	10	79
H(key)	6	1	10	1	3	4	6	1	3	11	10	1

	14	01	68	20	27	19	84	55	79	23	11	10
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12

搜索元素27， 55所花的比较次数: 5; 6。



$$ASL = 1/12 (1*6 + 2*4 + 3*1 + 4*1) = 1.75$$