

## 一、问题分析

- 分析并确定要处理的对象（数据）是什么  
从键盘输入一个整数和一组整数，那个整数等于后一组元素的个数
- 分析并确定要实现的功能是什么
  - 1、从键盘接受一个数，与一组整数
  - 2、将一组整数从小到大排序
  - 3、比较相邻两元素之间差值的绝对值
  - 4、输出相邻两元素间的差值的绝对值的最小值
- 分析并确定处理后的结果如何显示  
直接在屏幕上输出两元素间差值的绝对值的最小值
- 请用题目中样例，详细给出样例求解过程。  
输入数据：5      1 5 4 8 20  
(1,5,4,8,20) => A  
 $\min(\text{abs}(A[i]-A[j]))=>1$

## 二、数据结构和算法设计

### ● 抽象数据类型设计

**数据对象：**一组整数

**数据关系：**一组整数从键盘依次输入，按照输入的先后次序，满足线性关系

**基本操作：**准备能够存储一组整数的存储空间

插入元素

交换元素位置

遍历空间，得到存储的值

对一组整数排序

返回线性表长度

### ● 物理数据对象设计

**抽象数据类型：**线性表

**物理数据类型：**集合元素是整数，物理数据类型用整型变量 `int` 的先线性表，因多次涉及对元素位置的交换，所以选用基于链表实现的线性表。

**ADT IntegerSet{**

数据对象：  $D = \{ a_i \mid a_i \in \text{整数}, i = 1, 2, \dots, n, n \geq 0 \}$

数据关系：  $R = \{ \langle a_{i-1}, a_i \rangle \mid a_{i-1}, a_i \in D \}$

基本操作：

`void init( )`

`bool push_back (const Elem&)`

`void get_head( )`

`void next( )`

`void getval(Elem&)`

`int getLength ( )`

`void sort()`

`void swap()`

```
}
```

## ● 算法思想的设计

本程序由三个模块组成：

- **输入模块：**设计一个把输入的整数集合，保存为线性表的函数 `void input (List<int>&L)` ,完成一组整数的输入；
- **计算模块：**设计一个求这组整数两元素间最小差值的模块 `int count (List<int>&L)` ；
- **输出模块：**输出计算模块中返回的值；

## ● 关键功能的算法步骤

**输入模块：**

- 1、从键盘读入数据量 `n`；
- 2、从键盘读取整数
- 3、将整数添加入线性表

`void input(Linklist<int>& list)`

```
{
    int n;
    cin >> n;//接受数据量
    for (int i = 0; i < n; i++)
    {
        int a;
        cin >> a;
        list.push_back(a);//添加元素
    }
    return;
}
```

**计算模块：**

- 1、对线性表元素排序
- 2、遍历线性表，寻找两元素间差值的最小值
- 3、返回最小值

`int count(Linklist<int>& list)`

```
{
    list.sort();//将链表元素由小到大排序
    Link<int>* p = list.get_head();
    int min = abs(p->getval() - p->getnext()->getval());
    for (p = list.get_head(); p != list.get_tail()->getpre(); p = p->getnext())
    {
        if (abs(p->getval() - p->getnext()->getval()) < min)//寻找比之前出现的两元素
        只差绝对值更小的元素差的绝对值
            min = abs(p->getval() - p->getnext()->getval());
    }
    return min;//返回元素间差值绝对值的最小值
}
```

```
}
```

输出模块: `cout<<min;`

### 三、算法性能分析

输入模块: 函数 `void input(Linklist<int>& list)` 时间复杂度为  $O(n)$ ;

计算模块: 函数 `int count(Linklist<int>& list)` 时间复杂度为  $O(n\log(n))$

输出模块: 函数 `cout`, 时间复杂度为  $O(1)$