

索引表查找 | 索引表的基本概念



3. 索引表的顺序查找算法思想描述

首先根据待查找关键字在索引表当中定位块。定位的方法是:只要key>索引块i的最大关键值,则i++,定位下一个索引项;直到定位到索引块,或者把索引项都定位完也没有比key关键字大的索引项。

如果定位到块,则在块内部进行顺序查找。



3. 索引表的顺序查找算法

```
int IndexSequelSearch(IndexType Is[], DataType s[], int m, KeyType key){
/*索引表为ls[0]-ls[m-1],顺序表为s*/
            i=0;
           while(i<m && key>ls [i ].key) i++; /*块间查找*/
           if(i==m)return -1; /*查找失败*/
           else{
                             /*在块内顺序查找*/
                 j=ls[ i ].Link;
                 while(Key!=s[j].key && j<ls[ i+1 ].Link) j++;
                  if(key = = s[j].key)return j; /*查找成功*/
                  else return -1; /*查找失败*/
```



3. 索引表的顺序查找算法

```
int IndexSequelSearch(IndexType Is[], DataType s[], int m, KeyType key){
/*索引表为ls[0]-ls[m-1],顺序表为s*/
            i=0;
           while(i<m && key>ls [i ].key) i++; /*块间查找*/
           if(i==m)return -1; /*查找失败*/
                            /*在块内顺序查找*/
           else{
                 j=ls[ i ].Link;
                 while(Key!=s[j].key && j<ls[ i+1 ].Link) j++;
                  if(key = = s[j].key)return j; /*查找成功*/
                  else return -1; /*查找失败*/
```



3. 索引表的顺序查找算法

```
int IndexSequelSearch(IndexType Is[], DataType s[], int m, KeyType key){
/*索引表为ls[0]-ls[m-1], 顺序表为s*/
            i=0;
           while(i<m && key>ls [i ].key) i++; /*块间查找*/
           if(i==m)return -1; /*查找失败*/
                              /*在块内顺序查找*/
           else{
                  j=ls[ i ].Link;
                                                                 typedef struct IndexType
                  while(Key!=s[j].key && j < ls[i+1].Link) j++;
                  if(key = = s[j].key)return j; /*查找成功*/
                                                                   KeyType key;
                  else return -1; /*查找失败*/
                                                                   int Link;
                                                                 } IndexType;
```



• 索引顺序查找的ASL?

• ASL=ASL(索引表) +ASL (块内)



4. 索引表的顺序查找性能分析

$$ASL_{bs} = L_b + L_w = \frac{1}{b} \sum_{j=1}^{b} j + \frac{1}{s} \sum_{i=1}^{s} i = \frac{1}{2} \left(\frac{n}{s} + s \right) + 1$$

其中, n为表长, 均匀分为b块, 每块含有s个记录