

线性结构

非空有限集,有且仅有一个首结点,一个尾结点,其余节点有且仅有一个直接前趋和一个直接后继

线性表

 a_1 (线性起点) , a_2 , \cdots , a_{i-1} (a_i 的直接前趋) , a_i , a_{i+1} (a_i 的直接后继) , \cdots , a_{n-1} , a_n (线性终点)

元素数据的有限序列,下表表示元素序号(在表中的位置),从1开始; n为元素个数(表的长度), n=0时为空表(表中无元素,但是分配空间)。**空表≠表不存在**

表中的数据元素**类型相同**,元素间为**线性关系**

顺序存储

定义:

将逻辑上相邻的数据元素存储在物理上相邻的存储单元中的数据结构

存储方法:

用一组地址连续的储存单元依次存储线性表的元素

若每个元素占用L个字节,则任一元素的地址为:

 $LOC(a_i) = LOC(a_{i-1}) + L = LOC(a_1) + (i-1)L$

线性表的运算

修改:通过下标直接访问元素并修改

时间复杂度: O(1), 执行时间固定, 与元素数量n无关

插入: 在第i个元素前插入一个元素

实现步骤:

1.判断表是否已满,判断位置i是否合法

2.将第[n,i]个元素依次后移, 从后往前, 防止覆盖

3.在第i个元素处写入新的元素

4.表长加一

效率:

 Ea_1 前插入移动n次,在 a_1 后插入移动n-1次,···,在 a_{n-1} 后插入移动1次,在 a_n 后插入

移动0次

总移动次数: $\sum_{i=1}^{n+1} (n-i+1)$

平均时间复杂度: $E_{\mathrm{insert}} = \sum_{i=1}^{n+1} p_i (n-i+1) = \frac{n}{2}$, $\operatorname{pO}(n)$, 呈线性关系

删除: 删除第i个位置上的元素

实现步骤:

1.判断位置i是否合法

2.将第[i+1,n]个元素依次前移

3.表长减一

效率:

平均时间复杂度: $E_{\rm delete}=\sum_{i=1}^n p_i(n-i)=\frac{1}{n}\cdot\frac{(n-1)n}{2}=\frac{n-1}{2}$, 即O(n),呈线性关系

插入和删除不占用辅助空间,平均空间复杂度为O(1)

顺序存储的线性表

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#define MAX_SIZE 100 // 顺序表的最大容量

typedef int DataType; // 定义顺序表中元素的数据类型

typedef struct {
    DataType data[MAX_SIZE]; // 存储顺序表元素的数组
```

```
int length;
                            // 顺序表的当前长度
} SeqList;
// 初始化顺序表
void initSeqList(SeqList *list) {
   list->length = 0;
}
// 向顺序表中插入元素
int insertSeqList(SeqList *list, int pos, DataType value) {
   if (pos < 0 || pos > list->length || list->length == MAX_SIZE) {
       return 0; // 插入位置非法或顺序表已满
   for (int i = list->length; i > pos; i--) {
       list->data[i] = list->data[i - 1];
   list->data[pos] = value;
   list->length++;
   return 1; // 插入成功
}
// 从顺序表中删除元素
int deleteSeqList(SeqList *list, int pos) {
   if (pos < 0 || pos >= list->length) {
       return ∅; // 删除位置非法
   for (int i = pos; i < list->length - 1; i++) {
       list->data[i] = list->data[i + 1];
   list->length--;
   return 1; // 删除成功
}
// 打印顺序表
void printSeqList(SeqList *list) {
   for (int i = 0; i < list->length; i++) {
       printf("%d ", list->data[i]);
   printf("\n");
}
int main() {
   SeqList list;
   initSeqList(&list);
   insertSeqList(&list, 0, 10);
   insertSeqList(&list, 1, 20);
   insertSeqList(&list, 2, 30);
   printf("顺序表元素: ");
   printSeqList(&list);
   deleteSeqList(&list, 1);
    printf("删除元素后顺序表:");
```

```
printSeqList(&list);

return 0;
}
```

求线性表La和Lb的并集

```
// 遍历b中的元素是否存在于a中,如果不存在就添加到a中
int* ListUnion(int* La, int* Lb){
  int len_b = ListLength(Lb);
  for(int i= 0; i <= len_b; i++){
    int temp = GetElem(Lb, i); // 获取Lb中第i个元素的值
    int location = LocateElem(La, temp); // 获取La中值为temp的元素位置,若没有则返

回-1
  if (location == -1) ElemInsert(La, temp); // 在La中插入temp
  }
}
```

时间复杂度: O(len_a*len_b)

使用前趋prior(num),后继next(num),递归实现a+b

```
// 假设0<a<b, 实际上要考虑a和b的大小关系和正负情况
void add(int a, int b){
  if (a == 0) return b;
  return (add(prior(a), next(b)));
}
```

动态数组

若元素数量超过数组定义长度,则采用**动态分配**的数组:先为顺序表分配一定大小的**初始空间**,空间不足时再增加**固定增量**(一般为初始空间的10%)

存储结构描述:

```
型的元素
}SqList L;  // 定义SqList类型,声明名为L的SqList类型变量,
```

动态创建空顺序表

```
#define LIST_INIT_SIZE 100
typedef int ElemType;
// 定义一个枚举类型,表示一组相关的命名整型常量。每个枚举常量默认从0开始,依次递增
typedef enum {
   success,
   error
} Status;
typedef struct{
   ElemType *elem;
   int length;
   int listsize;
} SqList;
Status InitSqList(SqList *L) { // 初始化空线性表
   L->elem = (ElemType *)malloc(LIST_INIT_SIZE * sizeof(ElemType)); // 初始分
配存储空间
   if (L->elem == NULL) {
      return error; // 分配失败
   L->length = 0; // 初始化长度
   L->listsize = LIST_INIT_SIZE; // 初始化存储容量
   return success;
}
int main() {
   SqList L; // 创建SqList类型变量L
   InitList(&L); // 将L的地址传给函数, 初始化空线性表
}
```

对动态顺序表的插入元素算法

```
#define LIST_INCREMENT 10

// 在顺序表L的第i个位置插入新的元素e
Status InsertSqList(SqList* L, int i, ElemType e){
    // 检查插入位置是否合法,从1到length+1
```

```
if (i < 1 \mid | i > L \rightarrow length + 1) {
        return error;
   }
   // 若表长大于表尺寸则增加空间
   if (L->length >= L->listsize) {
        //新地址=realloc(原地址,增加的空间大小)
        ElemType *newbase = (ElemType *)realloc(L->elem, (L->listsize +
LIST_INCREMENT) * sizeof(ElemType));
       if (newbase == NULL) {
            return error; // 分配失败
       L->elem = newbase;
       L->listsize += LIST_INCREMENT;
   }
   // 插入元素, 先后移元素再覆盖
   for (int j = L \rightarrow length - 1; j >= i - 1; j --) {
       L \rightarrow elem[j + 1] = L \rightarrow elem[j];
   }
   L->elem[i - 1] = e; // 在位置i插入新元素
   (L->length)++; // 表长度增加1
   return success;
}
```

对动态顺序表的删除元素算法

链式存储的线性表

链式存储结构的特点:

结点在存储器中的位置是任意的,逻辑上相邻的数据在物理上不一定相邻 牺牲空间效率换取时间效率

储存节点包含数据域和指针域

数据-指针或者指针-数据-指针

头指针:指向链表中第一个结点(头节点或首元结点)的指针 **头节点**:在首元结点前**可选**的一个结点,存放表长等信息,不计入表长**首元结点**:链式存储的线性表中第一个数据元素a1的结点

使用链式存储的线性表存储英文字母表

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
typedef char ElemType;
typedef struct node{
    ElemType data;
   struct node* next;
}node;
node* CreateSqList(int nodesize){
    node* head=(node *)malloc(nodesize);
    node* p=head;
    int i;
    //存入字母, 最后一个结点要特殊处理
    for(i = 0; i < 25; i + +){
        p->data = 'a'+i;
        p->next = (node *)malloc(nodesize);
        if (p->next == NULL) {
            printf("out of memory!");
            exit(1);
        p = p->next;
    p->data = 'a'+i;
    p->next = NULL;
    return head;
}
void PrintSqList(node* p){
   while(p != NULL){
        printf("%c",p->data);
        p = p->next;
}
```

```
int main(){
    // 每个结点的大小
    int nodesize = sizeof(node);
    // 创建链表
    node* p = CreateSqList(nodesize);
    // 输出链表
    PrintSqList(p);
}
```