

1



顺序表、链表

逻辑结构: 都是线性表

物理结构:

顺序表——顺序存储,逻辑上相邻的物理上也相邻

Key: 顺序表的随机存取特性

链表——链式存储,逻辑上相邻的物理上可以不相邻, 用指针描述逻辑上的前驱后继关系

基本操作: 创?销?增?删?改?查?

3

顺序表的基本操作

```
静态分配:静态数组
```

动态分配:动态数组(malloc、free)

```
#define MaxSize 10
typedef struct{
    ElemType data[MaxSize];
    int length;
} SeqList;
```

```
typedef struct{
    ElemType *data;
    int MaxSize;
    int length;
} SeqList;
```

L.data = (ElemType *) malloc (sizeof(ElemType) * InitSize);

free(L.data);

Tips: 目前为止,顺序表的算法题只需简单定义一个数组即可,基于数组实现算法

int data[N]; //文字说明数组里存了什么数据,数组长度为N

顺序表的基本操作

【考点笔记】顺序表的插入操作

对于插入算法,若表长为 n,则在第 i 位置插入元素,则从 a_n 到 a_i 都要向后移动一个位置,共需移动 n-i+1 个元素,平均时间复杂度为 O(n)。代码片段如下:

```
//判断 i 的范围是否有效,否则非法
//判断当前存储空间是否已满,否则不能插入
for (int j=L.length;j>=i;j--) //将第 i 个位置及之后的元素后移
L.data[j]=L.data[j-1];
L.data[i-1]=e; //在位置 i 处放入 e,数组从 0 开始存储
L.length++; //线性表长度加 1
```

【考点笔记】顺序表的删除操作↩

对于删除算法,若表长为 n,当删除第 i 个元素时,从 a_{i+1} 到 a_n 都要向前移动一个位置,则共需移动 n-i 个元素,平均时间复杂度为 O(n)。代码片段如下: \hookleftarrow

5

顺序表的基本操作

【考点笔记】顺序表的查找

- 1. 按序号查找,顺序表具有随机存取(根据首元地址和序号)的特点,时间复杂度为O(1)。
- 2. 按值 x 查找, 主要运算是比较操作, 比较的次数与值 x 在表中的位置有关, 也与表长有关, 平均比较次数为(n+1)/2, 时间复杂度为 O(n)。

对有序表的按值查找呢?

折半查找的时间复杂度——O(log₂n)

2020真题

- 41. (13 分)定义三元组(a,b,c)(a,b,c 均为整数)的距离 D=|a-b|+|b-c|+|c-a|。给定 3 个非空整数集合 S1、S2 和 S3,按升序分别存储在 3 个数组中。请设计一个尽可能高效的算法,计算并输出所有可能的三元组(a,b,c)(a \in S1,b \in S2,c \in S3)中的最小距离。例如,S1=|-1,0,9|,S2=|-25,-10,10,11|,S3=|2,9,17,30,41|,则最小距离为 2,相应的三元组为(9,10,9)。要求:
 - (1) 给出算法的基本设计思想。
 - (2) 根据设计思想,采用 C 或 C++语言描述算法,关键之处给出 注释。
 - (3) 说明你所设计算法的时间复杂度和空间复杂度。

结合题目用文字说明 各个参数的含义即可

```
int findMinDist(int[] S1, int[] S2, int[] S3, int N1, int N2, int N3) {
  int min = INT_MAX;
  for (int i=0; i<N1; i++)
    for (int j=0; j<N2; j++)
    for (int k=0; k<N3; k++)
        //計算 (S1[i], S2[j], S3[k])的距离, 并更新 min
        .....
}</pre>
```

7

顺序表的考察方式

2018真题

… 41. (13 分)给定一个含 n(n≥1)个整数的数组,请设计一个在时间上尽可能高效的算法,找出数组中未出现的最小正整数。例如,数组{-5,3,2,3}中未出现的最小正整数是 1;数组{1,2,3}中未出现的最小正整数是 4。要求:

- (1) 给出算法的基本设计思想。
- (2) 根据设计思想,采用C或C++语言描述算法,关键之处给出注释。
- (3) 说明你所设计算法的时间复杂度和空间复杂度。

无脑做法: 先把乱序的数组变有序? 怎么搞?

--快排,时间复杂度、空间复杂度是?

2016真题

13. 已知由 n ($n \ge 2$) 个正整数构成的集合 $A = \{a_k | 0 \le k < n\}$,将其划分为两个不相交的子集 A_1 和 A_2 ,元素个数分别是 n_1 和 n_2 , A_1 和 A_2 中元素之和分别为 S_1 和 S_2 。设计一个尽可能高效的划分算法,满足 $|n_1-n_2|$ 最小且 $|S_1-S_2|$ 最大。要求:

- (1) 给出算法的基本设计思想。
- (2) 根据设计思想,采用 C 或 C++语言描述算法,关键之处给出注释。
- (3) 说明你所设计算法的平均时间复杂度和空间复杂度。

无脑做法: 先把乱序的数组变有序? 怎么搞?

--快排,时间复杂度、空间复杂度是?

9

顺序表的考察方式

2013真题

41. $(13 \, f)$ 已知一个整数序列 $A=(a_0, a_1, \cdots, a_{n-1})$, 其中 $0 \le a_i < n(0 \le i < n)$ 。若存在 $a_{p1}=a_{p2}=\cdots$ $= a_{pm}=x$ 且 m>n/2 $(0 \le p_k < n, 1 \le k \le m)$,则称 x 为 A 的主元素。例如 A=(0,5,5,3,5,7,5,5),则 5 为主元素;又如 A=(0,5,5,3,5,1,5,7),则 A 中没有主元素。假设 A 中的 n 个元素保存在一个一维数组中,请设计一个尽可能高效的算法,找出 A 的主元素。若存在主元素,则输出该元素;否则输出-1。要求:

- (1) 给出算法的基本设计思想。
- (2) 根据设计思想,采用 C、C++或 Java 语言描述算法,关键之处给出注释。
- (3) 说明你所设计算法的时间复杂度和空间复杂度。

无脑做法: 先把乱序的数组变有序? 怎么搞?

--快排,时间复杂度、空间复杂度是?

2011真题

**** 42. (15 分) 一个长度为 L (L \geq 1) 的升序序列 S,处在第 \lfloor L/2 \rfloor 个位置的数称为 S 的中位数。例 如,若序列 S1= (11,13,15,17,19),则 S1 的中位数是 15,两个序列的中位数是含它们所有元素的升序序列的中位数。例如,若 S2= (2,4,6,8,20),则 S1 和 S2 的中位数是 11。现在有两个等长升序序列 A 和 B,试设计一个在时间和空间两方面都尽可能高效的算法,找出两个序列 A 和 B 的中位数。要求:

- (1) 给出算法的基本设计思想。
- (2) 根据设计思想,采用 C、C++或 Java 语言描述算法,关键之处给出注释。
- (3) 说明你所设计算法的时间复杂度和空间复杂度。

无脑做法: 申请一个大数组, 一趟二路归并排序

--一趟二路归并排序,时间复杂度、空间复杂度是?

11

顺序表的考察方式

2010真题

42. (13 分) 设将 n (n>1) 个整数存放到一维数组 R 中。试设计一个在时间和空间两方面都 尽可能高效的算法。将 R 中保存的序列循环左移 p (0<p<n) 个位置,即将 R 中的数据由(X_0 , X_1 ,…, X_{n-1}) 变换为 (X_p , X_{p+1} ,…, X_{n-1} , X_0 , X_1 ,…, X_{p-1})。要求:

- 1)给出算法的基本设计思想。
- 2) 根据设计思想,采用 C、C++或 Java 语言描述算法,关键之处给出注释。
- 3) 说明你所设计算法的时间复杂度和空间复杂度。

无脑做法: 申请一个辅助数组, 一遍循环遍历一边把元素挪到辅助数组, 最后再挪回原数组

--两次循环遍历,时间复杂度是?空间复杂度是?

考察顺序表时,大多数情况下就是在对数组操作

Key: 基于数组的算法题(保命重点)

查找——顺序遍历查找、折半查找

排序—— 快速排序(不变长) 归并排序(变长)

必须熟悉这几种算法的代码(<mark>要能快速手写</mark>)、时间复杂度、空间复杂度

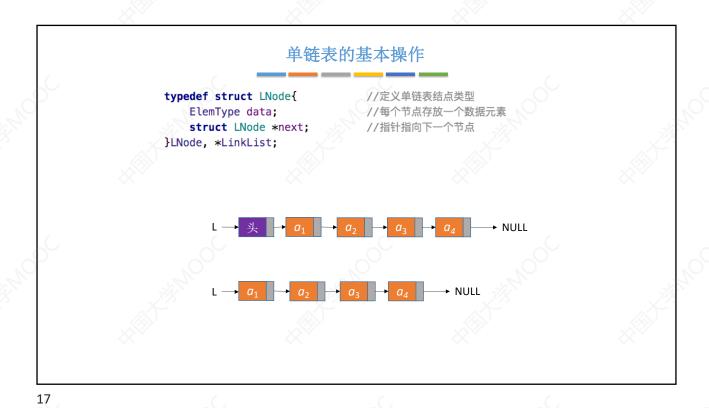
13





15





单链表的基本操作

1.头插法建立单链表↩

从一个空表开始,然后将新结点插入到当前链表的表头,即头结点之后,如图 2-1 所示。

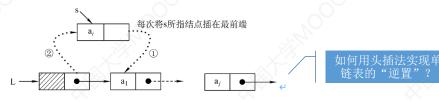


图 2-1 头插法建立单链表←

采用头插法建立单链表的算法虽然简单,但读入数据的顺序与生成的链表中元素的顺序是

相反的。每个结点插入的时间为O(1),设单链表长为n,总的时间复杂度为O(n)。 \leftarrow

其核心代码如下: ←

s->next=L->next; //①新结点的指针指向原链表的第一个结点。 L->next=s; //②头结点的指针指向新结点,L为头指针。

注意: 为不引起链表断链,图中①②的操作次序不能改变。

思考: 若不带头结点呢?

单链表的基本操作

2. 尾插法建立单链表



图 2-2 尾插法建立单链表

其核心代码如下: ←

r->next=s; //原链表中的尾结点(r所指)的指针指向新结点↔ r=s; //r指向新的表尾结点↔

附设了一个指向表尾结点的指针。时间复杂度和头插法相同,也为 O(n)。

19

单链表的基本操作

【考点笔记】单链表的插入↩

插入操作是将值为 x 的新结点插入到单链表的第 i 个位置。先检查插入位置的合法性,然后找到待插入位置的前驱结点,即第 i - 1 个结点,再在其后插入新结点,具体操作过程如图 2-3 所示。 \triangleleft

插入操作的核心代码如下: <

p=GetElem(L,i-1); //查找插入位置的前驱结点← s->next=p->next; //①s 的指针指向 p 的下一结点← p->next=s; //②p 的指针指向 s←

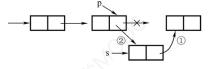
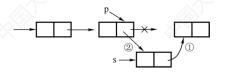


图 2-3 单链表的插入操作

单链表的基本操作

【考点笔记】单链表的删除↩

删除操作是将单链表的第i个结点删除。先检查删除位置的合法性,然后查找表中第i-1个结点,即被删结点的前驱结点,再将其删除,具体操作过程如图 2-4 所示。 \leftarrow



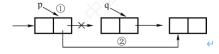


图 2-3 单链表的插入操作

图 2-4 单链表结点的删除

删除操作的核心代码如下: <

p=GetElem(L,i-1);
q=p->next;
p->next=q->next

//查找删除位置的前驱结点↔ //令 q 指向被删除结点↔ //将*q 结点从链中"断开"↔

21

单链表的基本操作

【考点笔记】求单链表的表长↩

计算单链表中元素结点(不含头结点)的个数,从首结点开始依次顺序访问表中的每个结点,为此需要设置一个计数器变量,每访问一个结点,计数器加 1,直到访问到 NULL 为止。 《求不带头结点的单链表表长时,对空结点需要单独处理,代码片段如下: 《

```
LNode *p=L; //令p指向头结点← if(p==NULL) return 0; //空表的情况← while(p->next) {p=p->next;len++;} //len 初值为1←
```

这段代码处理的单链表是否带头结点?

如果带头结点,如何处理?

单链表的考察形式

2019真题

41. (13 分) 设线性表 $L = (a_1, a_2, a_3, \cdots, a_{n-2}, a_{n-1}, a_n)$ 采用带头结点的

单链表保存,链表中结点定义如下:

typedef struct node

Key: 逆置的思想 单链表的删除、插入操作

int data;

struct node * next;

NODE;

请设计一个空间复杂度为 O(1) 且时间上尽可能高效的算法,重新排列 L 中的各结点,得到线性表 L'=(a_1 , a_n , a_2 , a_{n-1} , a_3 , a_{n-2} , \cdots)。要求:

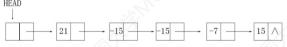
- (1) 给出算法的基本设计思想。
- (2) 根据设计思想,采用 C 或 C++语言描述算法,关键之处给出注释。
- (3) 说明你所设计的算法的时间复杂度。

23

单链表的考察形式

2015真题

••• 41. (15 分) 用单链表保存 m 个整数,结点的结构为: [data][link],且|data|≤n (n 为正整数)。 现要求设计一个时间复杂度尽可能高效的算法,对于链表中 data 的绝对值相等的结点,仅保留第一次出现的结点而删除其余绝对值相等的结点。例如,若给定的单链表 head 如下:





Key: 单链表的遍历

10,11

则删除结点后的 head 为:

21 - - - 7

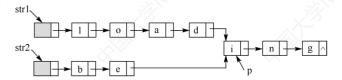
要求:

- 1)给出算法的基本设计思想。
- 2) 使用 C 或 C++语言,给出单链表结点的数据类型定义。
- 3) 根据设计思想,采用 C 或 C++语言描述算法,关键之处给出注释。
- 4) 说明你所设计算法的时间复杂度和空间复杂度。

单链表的考察形式

2012真题

••• <mark>42</mark>. 假定采用带头结点的单链表保存单词,当两个单词有相同的后缀时,则可共享相同的后缀存储空间,例如,"loading"和"being"的存储映像如下图所示。



设 str1 和 str2 分别指向两个单词所在单链表的头结点,链表结点结构为 data next ,请设计一个时间上尽可能高效的算法,找出由 str1 和 str2 所指向两个链表共同后缀的起始位置(如图中字符 i 所在结点的位置 p)。要求:

- 1)给出算法的基本设计思想。
- 2) 根据设计思想,采用 C 或 C++或 Java 语言描述算法,关键之处给出注释。
- 3) 说明你所设计算法的时间复杂度。

Key: 单链表的遍历

25

单链表的考察形式

2012真题

42. (15 分)已知一个带有表头结点的单链表,结点结构为:

data link

假设该链表只给出了头指针 list。在不改变链表的前提下,请设计一个尽可能高效的算法,查找链表中倒数第 k 个位置上的结点 (k 为正整数)。若查找成功,算法输出该结点的 data 域的值,并返回 1;否则,只返回 0。要求:

- 1) 描述算法的基本设计思想。
- 2) 描述算法的详细实现步骤。
- 3)根据设计思想和实现步骤,采用程序设计语言描述算法(使用 C、C++或 Java 语言实现),关键之处请给出简要注释。

Key: 单链表的遍历

单链表的考察形式

- · 会用C语言定义链表结点
- 单链表的遍历
- 删除某结点
- 插入某结点
- •用"头插法"逆置单链表

27

"逆置"思想很重要

2010真题

42. (13 分) 设将 n (n>1) 个整数存放到一维数组 R 中。试设计一个在时间和空间两方面都 尽可能高效的算法。将 R 中保存的序列循环左移 p (0<p<n) 个位置,即将 R 中的数据由(X_0 , X_1 ,…, X_{n-1}) 变换为 (X_p , X_{p+1} ,…, X_{n-1} , X_0 , X_1 ,…, X_{p-1})。要求:

- 1)给出算法的基本设计思想。
- 2)根据设计思想,采用 C、C++或 Java 语言描述算法,关键之处给出注释。
- 3) 说明你所设计算法的时间复杂度和空间复杂度。

无脑做法: 申请一个辅助数组, 一遍循环遍历一边把元素挪到辅助数组, 最后再挪回原数组

--两次循环遍历,时间复杂度是?空间复杂度是?

