数据类型和抽象数据类型

抽象数据类型 -- ADT -- 对象,关系,运算

• 线性结构:元素之间满足线性关系

线性表:

- 相同特性 - 相同的数据类型
- 有穷
- 序列

基本运算: 创建空表, 插入元素, 删除元素, 查找元素, 判别

存储结构:顺序存储,链式存储

STL

• STL容器: 顺序容器, 关联容器, 容器适配器

顺序容器

顺序容器: 元素在容器中的值与位置无关, 即容器是不排序的

• vector, deque: 变长的数组结构

• list: 双向链表

顺序容器的成员函数-PPT2-STL初步, page 5

函数: size, empty, front, back, push_back, pop_back, clear

vector

- vector表示一个可变长数组。在预分配的存储空间存满以后,再插入新数据时,存储空间自动翻倍> vector内存增长机制PPT2-STL初步, page 12
- 所有数据元素保存在一块连续内存中
- 中间位置插入或删除元素的速度很慢
- push_back()和pop_back()都很高效,适合在表头和表尾操作

vector<int> va; vector<va> va(20);

va.capacity()//内存大小

线性表的顺序表示和实现(顺序表)

定义

- 计算机内存中的"物理位置相邻"表示逻辑关系
- 顺序表为"随机存取 (random access, 直接存取) 的存储结构": 也就是说,访问到任意位置的元素 所花的时间相同
- 随机存取 -- 顺序存取
- typedef: 声明新的类型名来代替已有的类型名 (大写字母)
- 版本一:

#define MEXNUM 100 struct SeqList {DataType element[MAXNUM];

int n;//顺序表中当前元素的个数

typedef struct SeqList *PSeqList;

PSeqList pa;

使用指针指向的位置来访问

• 版本二: element作为地址

• 版本三:加入了MAXNUM的定义

插入

PPT2-线性表1, page 52

- 先判断存储够不够 (是否溢出)
- 插入点处的元素依此后移
- 插入

时间复杂性:与插入位置和表长有关,长度为n的线性结构中在下标为i的元素插入一个元素需移动元素 的次数为(n-i); 一共有n+1个位置来插入

$$E_{is} = \sum_{i=0}^n p_i(n-i) = \frac{n}{2}$$

删除

- 判断是否存在这个下标
- 删除
- 前移

可以删除的是n个,时间复杂性是 $\frac{n-1}{2}$

应用