

# 数据结构有哪些，常用数据结构详解

[< 上一节](#)[下一节 >](#)

通过上节我们知道，数据结构是学习数据存储方式的一门学科，那么，数据存储方式有哪几种呢？本节将对数据结构的学习内容做一个简要的总结。

数据结构大致包含以下几种存储结构：

- [线性表](#)，还可细分为[顺序表](#)、[链表](#)、[栈](#)和[队列](#)；
- [树](#)结构，包括普通树，[二叉树](#)，线索二叉树等；
- [图](#)存储结构；

下面对各种数据结构做详细讲解。

## 线性表

线性表结构存储的数据往往是可以依次排列的，就像小朋友手拉手，每位学生的前面和后面都仅有一个小朋友和他拉手，具备这种“一对一”关系的数据就可以使用线性表来存储。



例如，存储类似 {1,3,5,7,9} 这样的数据时，各元素依次排列，每个元素的前面和后边有且仅有一个元素与之相邻

(除首元素和尾元素)，因此可以使用线性表存储。

线性表并不是一种具体的存储结构，它包含顺序存储结构和链式存储结构，是顺序表和链表的统称。

顺序表

顺序表，简单地理解，就是常用的数组，只是换了个名字而已，例如使用顺序表存储 {1,3,5,7,9}，如图 1 所示：



图 1 顺序表结构

由于顺序表结构的底层实现借助的就是数组，因此对于初学者来说，可以把顺序表完全等价于数组，但实际上不是这样。数据结构是研究数据存储方式的一门学科，它囊括的都是各种存储结构，而数组只是各种编程语言中的基本数据类型，并不属于数据结构的范畴。

链表

我们知道，使用顺序表（底层实现靠数组）时，需要提前申请一定大小的存储空间，这块存储空间的物理地址是连续的，如图 1 所示。

链表则完全不同，使用链表存储数据时，是随用随申请，因此数据的存储位置是相互分离的，换句话说，数据的存储位置是随机的。

为了给各个数据块建立“依次排列”的关系，链表给各数据块增设一个指针，每个数据块的指针都指向下一个数据块（最后一个数据块的指针指向 NULL），就如同一个个小学生都伸手去拉住下一个小学生的手，这样，看似毫无关系的数据块就建立了“依次排列”的关系，也就形成了链表，如图 2 所示：

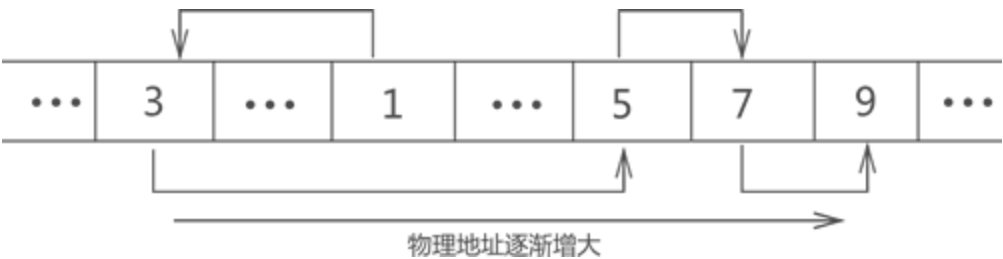


图 2 链表结构

栈和队列

栈和队列隶属于线性表，是特殊的线性表，因为它们对线性表中元素的进出做了明确的要求。

栈中的元素只能从线性表的一端进出（另一端封死），且要遵循“先进后出”的原则，即先进栈的元素后出栈。

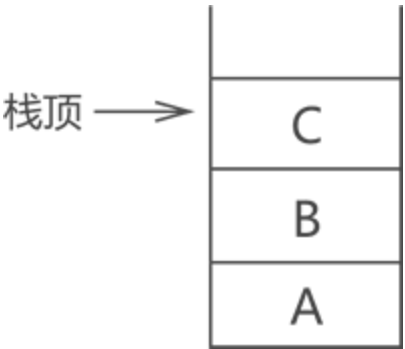


图 3 栈结构示意图

栈结构如图 3 所示，像一个木桶，栈中含有 3 个元素，分别是 A、B 和 C，从在栈中的状态可以看出 A 最先进进的栈，然后 B 进栈，最后 C 进栈。根据“先进后出”的原则，3 个元素出栈的顺序应该是：C 最先出栈，然后 B 出栈，最后才是 A 出栈。

队列中的元素只能从线性表的一端进，从另一端出，且要遵循“先进先出”的特点，即先进队列的元素也要先出队列。

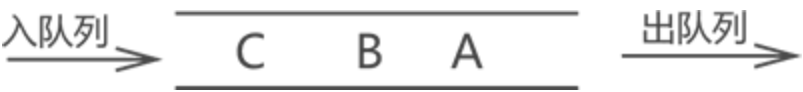


图 4 队列结构示意图

队列结构如图 4 所示，队列中有 3 个元素，分别是 A、B 和 C，从在队列中的状态可以看出是 A 先进队列，然后 B 进，最后 C 进。根据“先进先出”的原则，3 个元素出队列的顺序应该是 A 最先出队列，然后 B 出，最后 C 出。

树存储结构

树存储结构适合存储具有“一对多”关系的数据。

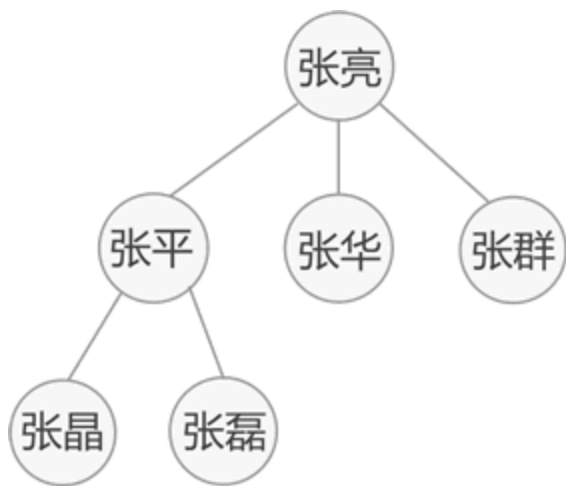


图 5 家庭族谱

如图 5 所示，其中张平只有一个父亲，但他却有两（多）个孩子，这就是“一对多”的关系，满足这种关系的数据可以使用树存储结构。

## 图存储结构

图存储结构适合存储具有“多对多”关系的数据。

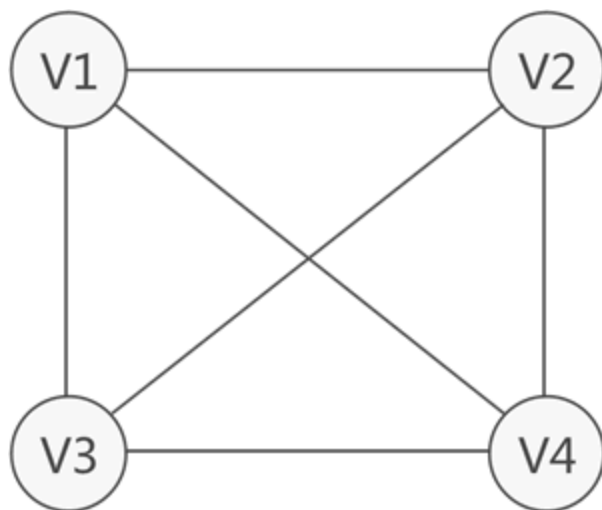


图 6 图存储结构示意图

如图 6 所示，从 V1 可以到达 V2、V3、V4，同样，从 V2、V3、V4 也可以到达 V1，这就是“多对多”的关系，满足这种关系的数据可以使用图存储结构。

本节只是对数据结构中包含的各种存储结构做一个简要的介绍，各存储结构具体的实现会在后续文章中作详解介绍。

