

# 数据结构与算法

### 一、数据结构

# 集合结构 线性结构 树形结构 图形结构

- 1.1、集合结构 说白了就是一个集合,就是一个圆圈中有很多个元素,元素与元素之间没有任何关系 这个很简单
- 1.2、线性结构 说白了就是一个条线上站着很多个人。 这条线不一定是直的。也可以是弯的。也可以是值的 相当于一条线被分成了好几段的样子 (发挥你的想象力)。 线性结构是一对一的关系
- 1.3、树形结构 说白了 做开发的肯定或多或少的知道 xml 解析 树形结构跟他非常类似。也可以想象成一个金字塔。树形结构是一对多的关系
- 1.4、图形结构 这个就比较复杂了。他呢 无穷。无边 无向(没有方向)图形机构 你可以理解为多对多 类似于我们人的交集关系

### 数据结构的存储

数据结构的存储一般常用的有两种 顺序存储结构 和 链式存储结构

### ● 2.1 顺序存储结构

发挥想象力啊。 举个列子。数组。1-2-3-4-5-6-7-8-9-10。这个就是一个顺序存储结构 , 存储是按顺序的举例说明啊。 栈。做开发的都熟悉。栈是先进后出 , 后进先出的形式 对不对 ?! 他的你可以这样理解

hello world 在栈里面从栈底到栈顶的逻辑依次为 h-e-l-l-o-w-o-r-l-d 这就是顺序存储 再比如 队列 , 队 列是先进先出的对吧, 从头到尾 h-e-l-l-o-w-o-r-l-d 就是这样排对的

#### ● 2.2 链式存储结构

再次发挥想象力 这个稍微复杂一点 这个图片我一直弄好, 回头找美工问问, 再贴上 例如 还是一个数组

1-2-3-4-5-6-7-8-9-10 链式存储就不一样了 1(地址)-2(地址)-7(地址)-4(地址)-5(地址)-9(地址)-8(地址)-3(地址)-6(地址)-10(地址)。每个数字后面跟着一个地址 而且存储形式不再是顺序 , 也就说顺序乱了 , 1 (地址) 1 后面跟着的这个地址指向的是 2 , 2 后面的地址指向的是 3 , 3 后面的地址指向是谁你应该清楚了吧。他

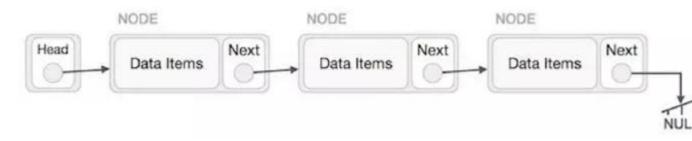
执行的时候是 **1**(地址)-**2**(地址)-**3**(地址)-**4**(地址)-**5**(地址)-**6**(地址)-**7**(地址)-**8**(地址)-**9**(地址)-**10**(地址), 但是存储的时候就是完全随机的。明白了?!

# 单向链表\双向链表\循环链表

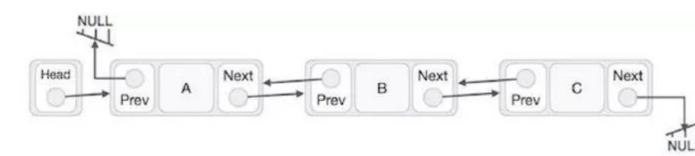
还是举例子。理解最重要。不要去死记硬背 哪些什么。定义啊。逻辑啊。理解才是最重要滴

# ● 3.1 单向链表

A->B->C->D->E->F->G->H. 这就是单向链表 H 是头 A 是尾 像一个只有一个头的火车一样 只能一个头拉着跑



#### ● 3.2 双向链表



### 数组和链表区别:

数组:数组元素在内存上连续存放,可以通过下标查找元素;插入、删除需要移动大量元素,比较适用元素很少变化的情况

链表: 链表中的元素在内存中不是顺序存储的, 查找慢, 插入、删除只需要对元素指针重新赋值, 效率高

#### ● 3.3 循环链表

循环链表是与单向链表一样,是一种链式的存储结构,所不同的是,循环链表的最后一个结点的指针是指 向该循环链表的第一个结点或者表头结点,从而构成一个环形的链。发挥想象力

A->B->C->D->E->F->G->H->A. 绕成一个圈。就像蛇吃自己的这就是循环 不需要去死记硬背哪些理论知识。

# 二叉树 / 平衡二叉树

### ● 4.1 什么是二叉树

树形结构下,两个节点以内 都称之为二叉树 不存在大于 2 的节点 分为左子树 右子树 有顺序 不能颠倒,懵逼了吧,你肯定会想这是什么玩意,什么左子树右子树,都什么跟什么鬼? 现在我以普通话再讲一遍,你把二叉树看成一个人 ,人的头呢就是树的根 ,左子树就是左手,右子树就是右手,左右手可以都没有(残疾嘛,声明一下,绝非歧视残疾朋友,勿怪,勿怪就是举个例子,i am very sorry),左右手呢可以有一个,就是不能颠倒。这样讲应该明白了吧

### 二叉树有五种表现形式

- 1.空的树 (没有节点) 可以理解为什么都没 像空气一样
- 2.只有根节点。 (理解一个人只有一个头 其他的什么都没, 说的有点恐怖)
- 3. 只有左子树 (一个头 一个左手 感觉越来越写不下去了)
- 4.只有右子树
- 5.左右子树都有
- 二叉树可以转换成森林 树也可以转换成二叉树。这里就不介绍了 你做项目绝对用不到数据结构大致介绍这么多吧。理解为主,别死记,死记没什么用

# 二、算法面试题 (一)

1、不用中间变量,用两种方法交换 A 和 B 的值

```
      // 1. 中间变量

      void swap(int a, int b) {
        int temp = a;
        a = b;
        b = temp;
        }
        // 2. 加法
        void swap(int a, int b) {
        a = a + b;
        b = a - b;
        a = a - b;
        }
        // 3. 异或 (相同为 , 不同为 . 可以理解为不进位加法)
        void swap(int a, int b) {
        a = a ^ b;
        b = a ^ b;
        a = a ^ b;
        b = a ^ b;
        a = a ^ b;
        a = a ^ b;
        b = a ^ b;
        a = a ^ b;
        b = a ^ b;
        a = a ^ b;
        b
```

# 2、求最大公约数

```
/** 1.直接適历法 */
int maxCommonDivisor(int a, int b) {
    int max = 0;
    for (int i = 1; i <=b; i++) {
        if (a % i == 0 8& b % i == 0) {
            max = i;
        }
    }
    return max;
}

/** 2. 辗转相除法 */
int maxCommonDivisor(int a, int b) {
    int r;
    while(a % b > 0) {
        r = a % b;
        a = b;
        b = r;
    }
    return b;
}

// 扩展: 最小公倍数 = (a * b)/最大公约数
```

### 3、模拟栈操作

- 栈是一种数据结构,特点:先进后出 -
- 练习: 使用全局变量模拟栈的操作

#include <stdio.h>
#include <stdbool.h>
#include <assert.h>

//保护全局变量: 在全局变量前加 static 后,这个全局变量就只能在本文件中使用 static int data[1024];//栈最多能保存 1024 个数据 static int count = 0;//目前已经放了多少个数(相当于栈顶位置)

### 4、排序算法

选择排序、冒泡排序、插入排序三种排序算法可以总结为如下: 都将数组分为已排序部分和未排序部分。

- 1.选择排序将已排序部分定义在左端,然后选择未排序部分的最小元素和未排序部分的第一个元素交换。
- 2.冒泡排序将已排序部分定义在右端,在遍历未排序部分的过程执行交换,将最大元素交换到最右端。
- 3.插入排序将已排序部分定义在左端,将未排序部分元的第一个元素插入到已排序部分合适的位置。

#### 4.1、选择排序

- 【选择排序】: 最值出现在起始端
- 第 1 趟: 在 n 个数中找到最小(大)数与第一个数交换位置
- 第2趟: 在剩下 n-1 个数中找到最小(大)数与第二个数交换位置
- 重复这样的操作...依次与第三个、第四个...数交换位置
- 第 n-1 趟, 最终可实现数据的升序 (降序) 排列。

# 4.2、冒泡排序

- 【冒泡排序】: 相邻元素两两比较, 比较完一趟, 最值出现在末尾
- 第 1 趟: 依次比较相邻的两个数,不断交换(小数放前,大数放后)逐个推进,最值最后出现在第 n 个元素位置
- 第2趟: 依次比较相邻的两个数,不断交换(小数放前,大数放后)逐个推进,最值最后出现在第 n-1 个元素位置
- .....
- 第 n-1 趟: 依次比较相邻的两个数,不断交换(小数放前,大数放后)逐个推进,最值最后出现在第2个元素位置

# 5、折半查找 (二分查找)

折半查找: 优化查找时间 (不用遍历全部数据) 折半查找的原理:

- 1> 数组必须是有序的
- 2> 必须已知 min 和 max (知道范围)
- 3> 动态计算 mid 的值,取出 mid 对应的值进行比较
- 4> 如果 mid 对应的值大于要查找的值,那么 max 要变小为 mid-1
- 5> 如果 mid 对应的值小于要查找的值,那么 min 要变大为 mid+1

// 已知一个有序数组, 和一个 key, 要求从数组中找到 key 对应的索引位置

```
int findKey(int *arr, int length, int key) {
    int min = 0, max = length - 1, mid;
    while (min <= max) {
        mid = (min + max) / 2; //計算中制值
        if (key > arr[mid]) {
            min = mid + 1;
        } else if (key < arr[mid]) {
            max = mid - 1;
        } else {
            return mid;
        }
    }
    return -1;
}</pre>
```

# 三、算法面试题 (二)

#### 字符串反转

给定字符串 "hello,world",实现将其反转。输出结果: dlrow,olleh

### 序数组合并

将有序数组 {1,4,6,7,9} 和 {2,3,5,6,8,9,10,11,12} 合并为 {1,2,3,4,5,6,6,7,8,9,9,10,11,12}

```
- (void)orderListMerge
   int alen = 5,blen = 9;
   int a[] = \{1,4,6,7,9\};
   int b[] = {2,3,5,6,8,9,10,11,12};
   [self printList:a length:aLen];
   [self printList:b length:bLen];
   int result[14];
   int p = 0,q = 0,i = 0;//p和q分别为a和b的下标,i为合并结果数组的下标
   //任一数组没有达到s边界则进行遍历
   while (p < aLen && q < bLen) {
      //如果a数组对应位置的值小于b数组对应位置的值,则存储a数组的值,并移动a数组的下标与合并结果数组的下
      if (a[p] < b[q]) result[i++] = a[p++];
      //否则存储心数组的值,并移动心数组的下标与合并结果数组的下标
      else result[i++] = b[q++];
   //如果a数组有剩余,将a数组剩余部分拼接到合并结果数组的后面
   while (++p < aLen) {
      result[i++] = a[p];
   //如果b数组有剩余,将b数组剩余部分拼接到合并结果数组的后面
   while (q < bLen) {
      result[i++] = b[q++];
   [self printList:result length:aLen + bLen];
- (void)printList:(int [])list length:(int)length
   for (int i = 0; i < length; i++) {
      printf("%d ",list[i]);
```

# HASH 算法

- 哈希表
  - 例: 给定值是字母 a, 对应 ASCII 码值是 97,数组索引下标为 97。 这里的 ASCII 码,就算是一种哈希函数,存储和查找都通过该函数,有效地提高查找效率。
- 在一个字符串中找到第一个只出现一次的字符。如输入"abaccdeff",输出'b'字符(char)是一个长度为8的数据类型,因此总共有256种可能。每个字母根据其ASCII 码值作为数组下标对应数组种的一个数字。数组中存储的是每个字符出现的次数。

```
- (void)hashrest
{
    KSString * testString = @"hhaabccdeef";
    char testch(100];
    mencpy(testCh, (testString cStringusingEncoding:NSUFF8StringEncoding), (testString length));
    int list(256);
    for (int i = 0; i < 256; i++) {
        list[i] = 0;
    }
    char *p * testCh;
    char result = '\0';
    while (*p != result) {
        list[*(p++)]++;
    }
    p = testCh;
    while (*p != result) {
        if (list[*p] == 1) {
            result = "p;
            break;
        }
        p++;
    }
    printf("result:%C",result);
}</pre>
```

### 查找两个子视图的共同父视图

思路:分别记录两个子视图的所有父视图并保存到数组中, 然后倒序寻找,直至找到第一个不一样的父视图。

```
(void)findcommonsuperviews:(UTView *)view1 view2:(UTView *)view2
{
    MSArray * superviews2 = [self findSuperviews:view2];
    MSAutableArray * resultArray = [MSAutableArray array];
    int i = 0;
    while (i < MIN(superviews1, superviews1, count > i - 1);
    UTView *super1 = superviews1[superviews2, count - i - 1];
    UTView *super2 = superviews2[superviews2, count - i - 1];
    if (super1 = super2) {
        [resultArray addobject:super1];
        i++;
        }else(
            break;
        }
        NSIog(@*resultArray:Ng*,resultArray);
}

NSIog(@*resultArray *princsuperviews (UTView *)view
{
        UTView * temp = view.superviews;
            VISArray <utview *princsuperviews;
            NSAutableArray * result = [NSAutableArray array];
            while (temp) {
                  [result addobject:temp];
                  temp = temp.superview;
            }
            return result;
}
</pre>
```

### 求无序数组中的中位数

中位数: 当数组个数 n 为奇数时,为(n+1)/2,即是最中间那个数字;当 n 为偶数时,为(n/2+(n/2+1))/2,即是中间两个数字的平均数。

首先要先去了解一些几种排序算法:iOS 排序算法 思路:

- 1.排序算法+中位数 首先用冒泡排序、快速排序、堆排序、希尔排序等排序算法将所给数组排序,然后取出其中位数即可。
- 2.利用快排思想