

# 数据结构导论

## 408不要求一定要用类实现，使用c会简洁一些

数据结构研究的是数值计算问题中的数据组织与操作的问题

### 逻辑结构

- 集合
- 线性结构，一对一
- 树形结构，一对多
- 图状结构，多对多

注意**数据包含数据元素，数据元素包含数据项**

e.g. 一个学生信息数据表，每个学生是数据元素，学生的具体信息（学号、成绩等）是数据项。

**逻辑上**把数据结构分为线性结构和非线性结构

线性结构包含：

线性表  
栈  
队列  
串

非线性结构包含：

树  
二叉树  
图（有向图，无向图，稀疏图，稠密图，带权图）  
广义表  
多维数组

数据的四种基本**存储**结构分为

顺序（顺序表，循环队列，顺序栈，邻接矩阵）  
索引  
链式（单链表，双链表，循环链表，静态链表，链队列，链栈，二叉链树，三叉链树，线索二叉树，邻接表）  
散列（哈希表）

数据结构中，逻辑结构与所使用的计算机无关

连续存储设计时，存储单元的地址一定连续

对于链式结构，则不一定

## 算法

特性：有穷性，确定性，可行性，输入，输出

好算法的标准：正确性，可读性，健壮性，通用性，效率与存储需求（与问题规模有关）

## 时间复杂度

在循环中

若变量在每一次循环都 $++/--$ ， $O(n)$

若每次都 $\times k$ ， $O(\log kn)$

- $O(1)$ ：常量阶，

```
++x;  
s=0;
```

- $O(\log n)$ ：对数阶，

```
//一种对数阶的例子  
while(i<n){  
    i *= 2  
}  
//另一种对数阶的例子  
for(k=1;k<=n;k *= 2){  
    ...  
}
```

- $O(n)$ ：线性阶，

```
for(i=1;i<=n;i++){  
    ...  
}
```

- $O(n \log n)$ ：
- $O(n^k)$ ：（ $O(2^n) < O(n!) < O(n^n)$ ），次方阶，

```
for(i=1;i<=n;i++){  
    for(j=1;j<=n;j++){  
        ...  
    }  
}
```

```
}
//当套用多层循环时，若内外层循环变量无关，则其频度可以为 $O(n)*O(n)$ 
```

## 关于递归的时间复杂度

1.  $n \rightarrow n=n-1 \rightarrow 1, O(n)$
2.  $n \rightarrow n=n/k \rightarrow 1, O(\log_k n)$
3.  $f(n) = f(n-1) + f(n-2), O(2^n)$

## 关于多重循环

1. 若内外层无关：外 $\times$ 内
2. 若内外层有关：需要做递归，无法直接做乘法，

## 空间复杂度

算法运行时使用的存储空间大小

空间复杂度的度量：程序代码，执行数据，辅助空间/临时变量（此项即为空间复杂度）

e.g.

```
for(i=1;i<=n;i++){
    for(j...){
        x++;
        s+=x;
    }
}
/*
该代码中临时变量为i, j, x, s, 空间复杂度为 $O(1)$ ，常量阶
*/
```

## =====分割线=====

### 线性表

链表 Operations见下图。其中T是基本数据类型，即 $e_i$ 的数据类型，我们无需定义； $\text{traverse}(\text{visit}(T))$ 中的 $\text{visit}(T)$ 是回调函数，必须由 $\text{traverse}$ 函数的调用者提供，它访问（处理）每一个基本数据元素 $e_i$ 。

栈  $\text{push}()$ ,  $\text{pop}()$

· 单向链表实现的队列，其入列操作发生在链表表尾，出列操作发生在链表表头，需设置两个指针变量，一个指向链表表头，一个指向链表表尾。  
· 单向循环链表实现的队列，其入列操作仍发生在链表表尾，出列操作仍发生在链表表头，

但是只需设置一个指向链表表尾的指针变量即可。

队列  $\text{put}()$ ,  $\text{get}()$

顺序存储的完全二叉树，其空间利用率最高。

# 线性表的实现

## 顺序存储

```
//静态分配
int L[MAX_NUM];
//动态分配
int *L = malloc(MAX_NUM * sizeof(int));
```

## 链式存储

```
typedef struct node *link;
struct node{
    int item;
    link next;
};
link head;
```

## 栈、队列、数组

### 栈、队列，基本概念

栈 push(), pop()

队列 put(), get()

```
/*顺序存储*/
//栈
int S[MAX_NUM];
int top;    //栈顶下标
//队列
int Q[MAX_NUM];
int front;  //队头下标
int rear;   //队尾下标

/*链式存储*/
//栈
typedef struct node *link;
struct node{int item, link next;};
link top;    //顶部指针
//队列
typedef struct node *link;
struct node {int item, link next;};
link front; //队头指针
link rear;  //队尾指针
```

## 应用

1. 栈的应用：中断机制，传参，临时变量，表达式求值转换，PostScript, etc;
2. 离散事件仿真，迷宫求解，网络服务, etc;

## 特殊矩阵压缩

上三角、下三角, etc

## 树、二叉树

二叉树典操作：前序、中序、后续便利

树典操作：前根、后根遍历

```
/*完全二叉树采用顺序结构，一般二叉树采用链式结构*/
//顺序存储
int T[MAX_NUM];
int root = 0;
//链式存储
typedef struct node *link;
struct node{
    int item;
    link left_child;
    link right_child;
};
link root;

/*遍历*/

//前序便利
void pre_order(link t, void visit(link)){ //visit传递了一个地址
    if (t == NULL) return;
    visit(t); //访问根
    //递归访问自己的左右节点
    pre_order(t -> left_child, visit);
    pre_order(t -> right_child, visit);
}

//后序遍历
void post_order(link t, void visit(link)){
    if (t == NULL) return;
    //从下往上，先访问左右节点，最后访问根
    post_order(t -> left_child, visit);
    post_order(t -> right_child, visit);
    visit(t);
}

//复制二叉树
link copy(link t){
    if (t == NULL) return NULL;
```

```
    link s = malloc(sizeof *t); //构造一个新节点
    s -> item = t -> item; //拷贝数据域
    //先复制左边, 再复制右边, 最后返回数据域
    s -> left_child = copy(t -> left_child);
    s -> right_child = copy(t -> right_child);
    return s;
}

//销毁二叉树
void destroy(link t){
    if (t == NULL) return;
    destroy(t -> left_child);
    destroy(t -> right_child);
    free(t); //释放根
}

//线索二叉树的基本构造
typedef struct node *link;
struct node{
    int item;
    bool left;
    bool right;
    link left_child;
    link right_child;
}
```

## 树的存储结构

1. 孩子表示法
2. 双亲表示法 (\*)
3. 长子-兄弟表示法 (\*)

## 树的应用

1. 二叉排序树 BST
2. 平衡二叉树 AVL,
3. (最优二叉树) Huffman树和Huffman编码

根据字符再通讯信道中出现频率不同, 给以不同的编码长度

应用领域: 文件压缩