

# Data Structure 02

MKQ

September 10, 2019

## Contents

|          |                 |          |
|----------|-----------------|----------|
| <b>1</b> | <b>算法效率分析</b>   | <b>1</b> |
| 1.1      | 语句的频度 . . . . . | 1        |
| 1.2      | 时间复杂度 . . . . . | 2        |
| 1.2.1    | 注意 . . . . .    | 2        |
| 1.2.2    | 常用复杂度 . . . . . | 2        |
| 1.3      | 空间复杂度 . . . . . | 3        |
| <b>2</b> | <b>typedef</b>  | <b>3</b> |
| <b>3</b> | <b>作业</b>       | <b>3</b> |
| <b>4</b> | <b>线性表</b>      | <b>3</b> |
| 4.1      | 逻辑结构 . . . . .  | 3        |
| 4.2      | 举例 . . . . .    | 4        |
| 4.2.1    | 就地运算 . . . . .  | 4        |
| 4.2.2    | 异地运算 . . . . .  | 4        |

## 1 算法效率分析

- 时间耗费

### 1.1 语句的频度

算法中某条语句执行的次数

$$T = \sum frequencyofcode_i$$

取每条语句执行一次的时间为单位一

- 很多情况下,  $T$  是数据规模  $n$  的函数  $T(n)$

## 1.2 时间复杂度

假设  $f(n)$  是一个函数, 且有

$$\lim \frac{f(n)}{T(n)} = C$$

记为:

$$T(n) = O(f(n))$$

例如一个三重循环的时间复杂度是

$$O(n^3)$$

这样就只关注数量级了, 而且只关注其中执行次数最多的那条语句前面的系数也不用管

### 1.2.1 注意

一些和数据初始状态相关的不确定性问题

- 按照平均情况估计
- 按照最坏的情况估计

### 1.2.2 常用复杂度

- $O(1)$
- $O(\log n)$
- $O(n)$
- $O(n \log n)$
- $O(n^c)$
- $O(c^n)$
- $O(n!)$

### 1.3 空间复杂度

- 数据元素
- 程序占用
- 辅助变量

前两者不评估第三个所需要的大小

$$S(n) = O(f(n))$$

## 2 typedef

- `typedef int yourtype`

## 3 作业

P60 1 2

## 4 线性表

- 定义
- 表示
- 实现
- 操作
- 应用

### 4.1 逻辑结构

`Linear_list=(D,S)`

`D={a_1 ,a_2 ,a_3 ... a_n }`

`S={s}`

`s={<a_1 ,a_2 >,<a_2 ,a_3 >...}`

- 是  $n$  个节点的有限序列
- 可以为空, 叫做空线性表

- 有一个头结点, 有一个尾节点
- 直接前驱, 直接后继
- 强调元素之间的相互关系

```

ADT List{
    Element:D={a_1 ...}
    Relation:R={<>, <>, <>...}
    Method:
        InitList(&L)
        DestoryList(&L)
        ...
}ADT List

```

- ADT 中包含的运算要足够基本
- 所以里面没有排序一类的

## 4.2 举例

### 4.2.1 就地运算

计算结果放在原来的线性表里面

### 4.2.2 异地运算

就是放在不同的表里面