# 数据结构——

主讲:张昱

yuzhang@ustc.edu

0551-3603804



### 第四章串

知识点:串的定义、表示与实现,

定位函数

说明:KMP算法移至<算法基础>

课中讲



#### 第四章 串

- 4.1 串类型的定义
- 4.2 串的表示和实现
- 4.3 串的模式匹配算法
- 4.4 串操作应用举例



#### 4.1 串类型的定义

#### • 串

C中的字符串:一对双引号括起的字符序列,如"abcd ef"

一般地,串是由零个或多个字符组成的有限序列

一些概念: 串的长度、空串、子串、主串、字符/子串在串/主串中的位置

如: S="Data Structure", S为串名, "Data Structure"为串值, 长度为14; "ata Str"为主串S的子串,它在S中的位置为2

称两个串是相等的,当且仅当这两个串的值相等。

空格串 vs. 空串Ø

是特殊的线性表 1)元素类型为字符;

2)操作对象: 个体(字符)与整体(子串)





#### 4.1 串类型的定义-ADT String

- ADT String 串的整体操作
  - 赋值 StrAssign(S, "Data Structure")
  - 复制 StrCopy(T, S) // T<=S, T为"Data Structure"
  - 比较 StrCompare(S, T)
  - 连接 Concat(T, "Data", "Structure") //T为"DataStructure"
  - 取子串 SubString(sub, S, 2, 5) // sub为"ata S"
  - 子串在主串中的定位 Index(S, "a", 3) // 4
  - 子串置换 Replace(S, "a", "b") // S为"Dbtb Structure"
  - 子串插入 StrInsert(S, 3, "aha") // "Daahata Structure"
  - 子串删除 StrDelete(S, 3, 5) // "Daructure"



#### 4.1 串类型的定义-操作间的关系

■ 串的最小操作子集

赋值、求串长、比较、联接、取子串

■ 定位函数 Index(S, T, pos)





### 4.2 串的表示和实现-定长顺序存储

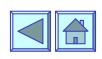
- 定长顺序存储表示----顺序映像
  - 类型定义

typedef unsigned char SString[MAXSTRLEN+1];

约定: 1) 下标为0的分量存放串的长度

或 2) 串值后加入一个不计入串长的结束标记字符,如C语言中的'\0'

- 串联接Concat(&T, S1, S2)
  - ∵是定长存储,联接后T的串长为S1和S2串长之和,该长度可能会超出MAXSTRLEN
  - ··分情况处理,超出部分要"截断"





#### 4.2 串的表示和实现-定长顺序存储

- 串联接Concat(&T, S1, S2)
  - S1[0]>=MAXSTRLEN
     T[1..MAXSTRLEN]=S1[1..MAXSTRLEN];
     T[0] = MAXSTRLEN; //S2全被截去
  - S1[0]<MAXSTRLEN && S1[0]+S2[0] > MAXSTRLEN
     T[1..S1[0]]=S1[1..S1[0]];
     T[S1[0]+1.. MAXSTRLEN]=S2[1..MAXSTRLEN-S1[0]];
     T[0]=MAXSTRLEN; //S2部分截断
  - S1[0]+S2[0] <= MAXSTRLEN
    T[1..S1[0]]=S1[1..S1[0]];
    T[S1[0]+1..S1[0]+S2[0]]=S2[1..S2[0]];
    T[0]=S1[0]+S2[0];</pre>





#### 4.2 串的表示和实现-定长顺序存储

- 求子串SubString(&Sub, S, pos, len)
  - 合法的pos和len pos>0 && len>=0 && pos<= S[0]-len+1
  - 串的复制 Sub[1..len]=S[pos..pos+len-1]; Sub[0]=len;
- 评价
  - 串长超出最大长度,约定采用截尾法
  - 串长过小,则串空间浪费较大





### 4.2 串的表示和实现-堆分配存储

- <u>堆分配存储表示</u>----顺序映像

  - 一些操作的实现
    - 基于复制 利用malloc()分配一块足够的空间,再按要求完成复制; 如StrAssign(&T,chars), Concat(&T, S1, S2), SubString(&Sub, S, pos, len)





## 4.2 串的表示和实现-堆分配存储

- 堆分配存储表示----顺序映像
  - 一些操作的实现
    - 基于链接建立串名和串值的映射关系,如: StrAssign(&T, chars)
  - 评价
    - 基于动态存储管理
    - 建立串名和串值的映射关系
    - 处理方便、串值共享





#### 4.2 串的表示和实现-块链存储

- 块链存储表示----链式映像
  - sizeof(char) < sizeof(链域) → 存储密度不高 存储密度 = 串值所占的存储位/实际分配的存储位
  - 类型定义

```
typedef struct Chunk {
    char ch[CHUNKSIZE];
    struct Chunk *next;
} Chunk;
typedef struct {
    Chunk *head, *tail; // 串的头和尾指针
    int curlen; // 串的当前长度
} LString;
```





### 4.2 串的表示和实现-块链存储(续)

#### ■ 存储密度的影响

存储密度小,运算处理方便,但存储占用量大

#### 评价

- 存储密度较低
- 块链使串的操作复杂化

#### ■ 顺序映像的缺点

- 空间利用率低
- 空间不可扩充,使串的某些操作(联接、置换) 受到限制
- 插入、删除、置换操作带来的移动



## 4.3 串的模式匹配算法

■ 求子串位置的定位函数 Index(S, T, pos)

```
——模式匹配(T:模式串)
基于堆分配存储的算法
int Index( HString S, HString T, int pos ){
  i = pos; j = 1;
  while ( i<=S.length && j<=T.length ){
    if ( S.ch[i] = = T.ch[j] )
       { i++; j++; } //继续比较后继字符
    else
       { i = i- j+2; j = 1;} // 指针后退重新开始匹配
  }
  if ( j>T.length) return (i - T.length);
  else return 0;
```



#### 4.4 串操作应用举例

- 文本编辑
  - 处理规则:行插入/删除,页插入/删除,……
  - 数据结构:页表、行表(行号,起始地址,长度)
- 建立词索引表
  - 数据结构
    - 词表——书名中的关键词集合
    - 关键词索引表

