

本章内容

- 6.1 串的基本概念
- 6.2 串的基本操作
- 6.3 串的存储结构
- 6.4 关于串的几个算法

6.1 串的基本概念

一. 串的定义

串是由n≥0个字符组成的有限序列,通常记为

$$S = 'a_1 a_2 a_3 \dots a_{n-1} a_n'$$

其中,S表示串名(也称串变量),一对引号括起来的字符序列称为串值,a_i可以是字母、数字或其他允许的字符。n为串的长度,长度为0的串称为空串。

例如



- 1. 串值须用一对引号括起来,但引号不属于串值。
- 2. 要区分空串与由空格字符组成的串的不同。

前者长度为0,后者长 度为串中空格字符个数

String = 'String'

$$S1=''$$
, $S2=''$, $S1\neq S2$

二. 几个名词概念

1. 子串: 串中若干个连续的字符组成的子序列。

例如: S= 'Beijing&Shanghai' T= 'jing '

- 2. 主串: 包含子串的串。
- 3. 位置: (1). 单个字符在主串中的位置被定义为该字符在串中的序号。
 - (2). 子串在主串中的位置被定义为主串中首次 出现的该子串的第一个字符在主串中的位 置。

例如: S= 'Beijing&Nanjing&Shanghai'
T= 'jing '

4. 两个字符串相等的充分必要条件为两个字符串 的长度相等,并且对应位置上的字符相同。

6.2 串的基本操作

- 1. 给串变量赋值 ASSIGN(S1,S2)
- 2. 判断两个串是否相等 EQUAL(S1,S2)
- 3. 两个字符串连接 CONCAT(S1,S2)
- 4. 求字符串的长度 LEN(S)
- 5. 求子串 SUBSTR(S,i,k)
- 6. 求子串在主串中的位置 INDEX(S1,S2)
- 7. 串的替换 REPLACE(S,S1,S2)
- 8. 串的复制 COPY(S1,S2)
- 9. 串的插入 INSERTS(S1,i,S2)
- 10. 串的删除 DELETES(S,i,k)

strcpy(S1,S2)

C函数

strcmp(S1,S2)

strcat(S1,S2)

strlen(S)

strstr(S1,S2)

strcpy(S2,S1)

模式匹配

6.3 串的存储结构

一. 串的顺序存储结构

1. 非紧缩格式(设每个字有4个字节)

例如: S = 'DATA STRUCTURE'

2. 紧缩格式



3. 单字节方式

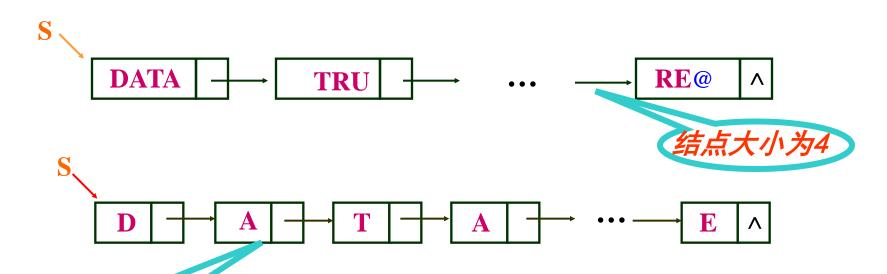
DATA STRUCTURE @

D		
A		
T		
A		
S		
T		
R		
U		
C		
T		
U		
R		
E		
@		

二. 串的链式存储结构

说明:

所谓<mark>链结点大小</mark>是指每个链结点的数据域中存放的字符的个数。



结点大小为1

S = 'DATA STRUCTURE'

6.4 串的几个算法

一. 判断两个字符串是否相等

功能:在单字节方式中,两个字符串分别存放于数组S1与S2中,并且都以@作为串的结束标志;判断两个串是否相等,若相等返回信息1,否则,返回信息0。

S1 =
$$\begin{bmatrix} a_1 & a_2 & a_3 & a_4 & a_5 & \dots & a_n \end{bmatrix}$$

S2 = $\begin{bmatrix} b_1 & b_2 & b_3 & b_4 & b_5 & \dots & b_m \end{bmatrix}$



```
int EQUAL( char S1[ ],  char S2[ ])
{    int i=0;
    while (S1[i]!='@' && S2[i]!='@') {
        if (S1[i]!=S2[i])
            return 0;
        i++;
    }
    if (S1[i]=='@' && S2[i]=='@')
        return 1;
    return 0;
}
```

二. 串的插入

功能:在字符串S的第i个字符后面插入字符串T。

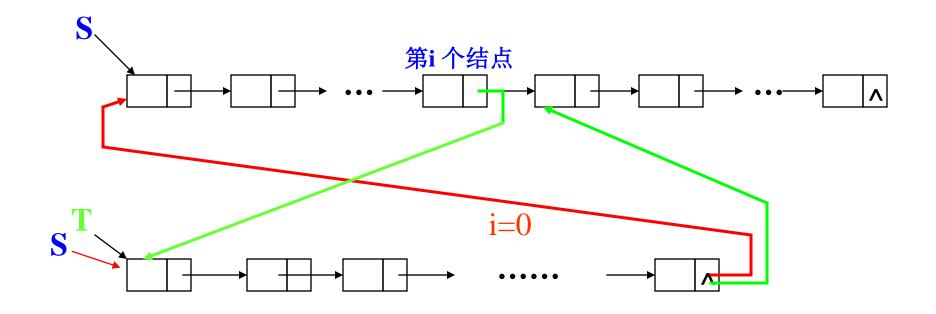
前提:字符串S与T分别采用结点大小为1的线性

链表存储结构(设S与T分别指向链表的第

一个链结点)。

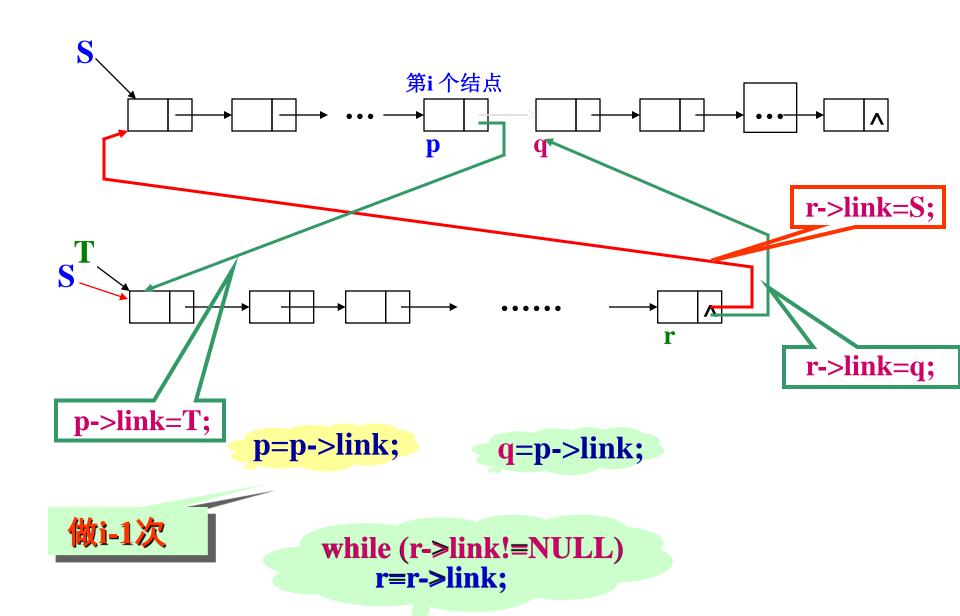
约定:1. 当i=0 时,将T插在S的最前面。

2. 结果串由S 指出。



需要做的工作:

- 1. 找到S的第i个字符的位置(即S的第i个链结点的地址).
- 2. 找到S的第i+1个字符的位置(即S的第i+1个链结点的地址).
- 3. 找到T的最后那个字符的位置(即T的尾结点的地址).
- 4. 插入





```
StrLink INSERTS(StrLink S, StrLink T, int i)
   StrLink p, r;
   int j;
   if ( T!=NULL ) {
       if ( S==NULL ) {
          S=T;
          return S;
    p=S;
    for( j=1; j<i; j++ ) {
       p=p->link;
       if ( p==NULL )
          return NULL;
                         /*p 指向S 的第i个字符*/
                      /*q 指向S 的第i+1个字符*/
    q=p->link;
```

```
寻找T串最后
r=T;
while (r->link!=NULL)
                       /*r指向T的最后那个字符*/
   r=r->link;
if ( i==0 ) {
   r->link=S;
   S=T;
                       /*将T 插在S 的最前面*/
else {
 p->link=T;
 r->link=q;
                      /*将T 插在S 的第i个字符后面*/
return S;
           r->link=p->link;
           p->link=T;
```

三. 串的模式匹配

也称子串定位。设S与PAT分别为两个字符串,串的模式匹配就是以PAT为模式,查看字符串源S中有无PAT这样的子串。

书上的匹配算法很简单,就是从S的第一个字符开始依次与PAT进行比较,若不同,则从S的第二个字符再与PAT进行比较,...,算法时间复杂度为O(mxn),改进的算法是先从PAT的尾部与S中相应的尾部比,相同后再从S中相应的头部与PAT从头到尾挨个比。清华严蔚敏的教材介绍了KMP模式匹配算法,利用模式中的特征向量来控制比较字符的位置

功能: 在单字节方式中,两个字符串分别存放于数组S1与S2中,S1中可能带有元字符"*"和"?",判断两个串是否相等,若相等返回信息1,否则,返回信息0。

a?cd -> abcd axcd a2cd a+cd

a*cd -> acd abcd alotofcd a!\$cd



```
function MATCH(S1, S2, p1, p2)
           // 是否匹配的标记,初值为0//
   test \leftarrow 0
   if S1[p1]='*' then //S1中有元字符*//
     [if p2<length(S2) then //没到S2的结尾//
        test \leftarrowtest OR MATCH(S1,S2,p1,p2+1)
       p1 \leftarrow p1+1
   if p1<length(S1) AND p2<length(S2) then
      if S1[p1]=S2[p2] OR S1[p1]='?' then
        test \leftarrowtest OR MARCH(S1,S2,p1+1,p2+1)
   else
       if p1=length(S1) AND p2=length(S2) then
        test \leftarrow1
    return (test)
end
```



```
int MATCH(i,j)
  char *i, *j;
 { int test =0; // 是否匹配的标记, 初值为0//
  if (*i=='*') { //在字符串中有元字符//
    while (i[1]=='*') i++; //跳过重复的元字符//
    if (*j) test |= MATCH (i,j+1);
     i++;
  if (*i &&*j)
    if (*i==*j || *i=='?')
     test = MATCH (i+1,j+1);
  else
     if (*i==*j )
        test=1;
  return test;
```

本章内容小结

字符串的基本概念

- •字符串的定义
- ●基本的名词概念

子串、主串、位置、两串相等字符串的存储结构

- 顺序存储结构紧缩格式、非紧缩格式、单字节格式
- •链式存储结构

关于链结点大小 关于字符串的几个基本算法

- •判断两串相等(顺序存储结构)
- •串的插入(链式存储结构)
- •模式匹配(链式存储结构)