

4.2 串的实现

在程序设计语言中，串只是作为输入或输出的常量出现，则只需存储此串的串值，即字符序列即可。但在多数非数值处理的程序中，串也以变量的形式出现。

4.2.1 定长顺序存储表示

4.2.2 堆分配存储表示

4.2.3 串的块链存储表示

4.2.1 定长顺序存储表示

```
#define MAXSTRLEN 255  
    // 用户可在255以内定义最大串长  
  
typedef unsigned char Sstring  
  
    [MAXSTRLEN + 1];  
  
    // 0号单元存放串的长度
```

特点:

- 1) 串的实际长度可在这个预定义长度的范围内随意设定，超过预定义长度的串值则被舍去，称之为“截断”。
- 2) 按这种串的实现方法实现的串的运算时，其基本操作为“字符序列的复制”。

例如：串的联接算法中需分三种情况处理

Status Concat(SString S1, SString S2, SString &T) {
// 用T返回由S1和S2联接而成的新串。若未截断,则返回TRUE, 否则
FALSE。

if (S1[0]+S2[0] <= MAXSTRLEN) {// 未截断

T[1..S1[0]] = S1[1..S1[0]];

T[S1[0]+1..S1[0]+S2[0]] = S2[1..S2[0]];

else if (S1[0] < MAXSTRSIZE) {// 截断
T[0] = S1[0]+S2[0]; uncut = **TRUE**; }

T[1..S1[0]] = S1[1..S1[0]];

else {// 截断(仅取S1)
T[S1[0]+1..MAXSTRLEN] =

S1[1..MAXSTRLEN-S1[0]];

T[0..MAXSTRLEN] = S1[0..MAXSTRLEN];

// T[0] == S1[0] == MAXSTRLEN

uncut = **FALSE**; }

return uncut;

} // Concat

算法：4.2

求子串：

```
Status SubString(SString &Sub, SString S, int pos, int len) {  
    // 用Sub返回串S的第pos个字符起长度为len的子串。  
    //其中,  $1 \leq \text{pos} \leq \text{StrLength}(S)$  且  $0 \leq \text{len} \leq \text{StrLength}(S) - \text{pos} + 1$   
    if ( pos < 1 || pos > S[0] || len < 0 || len > S[0] - pos + 1 )  
        return ERROR;  
    Sub[1..len] = S[pos..pos+len-1];  
    Sub[0] = len;    return OK;  
} //SubString
```

算法：4.3

4.2.2 堆分配存储表示

```
typedef struct {  
    char *ch;  
    // 若是非空串，则按串长分配存储区，  
    // 否则ch为NULL  
    int length; // 串长度  
} HString;
```

通常，C语言中提供的串类型就是以这种存储方式实现的。系统利用函数malloc()和free()进行串值空间的动态管理，为每一个新产生的串分配一个存储区，称串值共享的存储空间为“堆”。

C语言中的串以一个空字符为结束符，串长是一个隐含值。

这类串操作实现的算法为：

先为新生成的串分配一个存储空间，然后进行串值的复制。

```
Status StrInsert(HString &S, int pos, HString T) {  
    //  $1 \leq \text{pos} \leq \text{StrLength}(S) + 1$ 。  
    // 在串S的第pos个字符之前插入T  
    if (pos < 1 || pos > S.length + 1) return ERROR;  
    // pos不合法  
    if (T.length) {  
        // T非空, 则重新分配空间, 插入T  
        if (!(S.ch = (char *) malloc ( S.ch, ( S.length + T.length )  
* sizeof ( char ))))  
            exit (OVERFLOW);
```



```
for ( i=S.length-1;i>=pos-1;--1)
    //为插入T而腾出位置
    S.ch[i+T.length] = S.ch[i];
S.ch[pos-1..pos+T.length-2] = T.ch[0..T.length-1] ; //插入T
    S.Length += T.length;
}
return OK;
} // StrInsert
```

算法：4.4

// = = = = ADT String的表示与实现 = = = =

// - - - - 串的堆分配存储表示 - - - -

```
Typedef struct{  
    char *ch ; //若是非空串，则按串长分配存储区，否则ch为NULL  
    int length;           //串长度  
}Hstring;
```

// - - - - 基本操作的函数原型说明 - - - -

Status StrAssign (HString &T, char *chars);

//生成一个其值等于串常量chars的串T

int StrLength (HString S);

//返回S的元素个数,称为串的长度

int StrCompare (HString S, HString T)

//若 $S > T$, 则返回值 > 0 ; 若 $S = T$, 则返回值 $= 0$; 若 $S < T$, 则返回值 < 0

Status ClearString (HString &S);

//将S清为空串，并释放S所占空间。

Status Concat (HString &T, HString S1, HString S2);

//用T返回由S1和S2联接而成的新串。

HString SubString (HString S, int pos, int len);

// $1 \leq \text{pos} \leq \text{StrLength}(S)$ 且 $0 \leq \text{len} \leq \text{StrLength}(S) - \text{pos} + 1$ 。

//返回串S的第pos个字符起长度为len的子串。

// - - - - 基本操作的函数原型说明 - - - -

```
Status StrAssign ( HString &T, char *chars );
```

```
    //生成一个其值等于串常量chars的串T
```

```
    if ( T.ch )    free ( T.ch ) ;           //释放T原有空间
```

```
    for ( i=0, c=chars; c; ++i, ++c );      //求chars的长度i
```

```
    if ( !i ) { T.ch = NULL; T.length = 0; }
```

```
    else {
```

```
        if (!(T.ch = (char *) malloc(i*sizeof(char))))
```

```
            exit (OVERFLOW);
```

```
        T.ch[0..i-1]= chars[0..i-1];
```

```
        T.Length = i;
```

```
    }
```

```
    return OK;
```

```
}//StrAssign
```

```
Status ClearString ( HString &S );
```

```
    //将S清为空串。
```

```
    if ( S.ch ) { free ( S.ch ); S.ch = NULL; }
```

```
    S.Length = 0;
```

```
    return OK;
```

```
}//ClearString
```

```
int StrLength ( HString S ) {  
    //返回S的元素个数,称为串的长度  
    return S.length;  
} // StrLength  
  
int StrCompare (HString S, HString T )  
    //若 $S > T$  , 则返回值 $> 0$  ; 若 $S = T$  , 则返回值 $= 0$  ; 若 $S < T$  ,  
    //则返回值 $< 0$   
    for ( i = 0; i < S.length && i < T.length; ++i)  
        if ( S.ch[i] != T.ch[i])    return S.ch[i] - T.ch[i];  
    return S.length - T.length;  
} // StrCompare
```

```
Status Concat(HString &T, HString S1, HString S2) {  
    // 用T返回由S1和S2联接而成的新串  
    if (T.ch) free(T.ch);    // 释放旧空间  
    if (!(T.ch = (char *)  
        malloc((S1.length+S2.length)*sizeof(char))))  
        exit (OVERFLOW);  
    T.ch[0..S1.length-1] = S1.ch[0..S1.length-1];  
    T.length = S1.length + S2.length;  
    T.ch[S1.length..T.length-1] = S2.ch[0..S2.length-1];  
    return OK;  
} // Concat
```



```
Status SubString(HString &Sub, HString S,  
                  int pos, int len) {  
    // 用Sub返回串S的第pos个字符起长度为len的子串  
    if (pos < 1 || pos > S.length  
        || len < 0 || len > S.length-pos+1)  
        return ERROR;  
    if (Sub.ch) free (Sub.ch);      // 释放旧空间  
    if (!len)  
        { Sub.ch = NULL; Sub.length = 0; } // 空子串  
    else { Sub.ch = (char *)malloc(len*sizeof(char)); //完整子串  
        Sub.ch[0..len-1] = S[pos-1..pos+len-2];  
        Sub.length = len;  
    }  
    return OK;  
} // SubString
```

4.2.3 串的块链存储表示

也可用链表来存储串值，由于串的数据元素是一个字符，它只有 8 位二进制数，因此用链表存储时，通常一个结点中可以存放一个字符，也可以存放多个字符。

$$\text{存储密度} = \frac{\text{数据元素所占存储位}}{\text{实际分配的存储位}}$$

// = = = 串的块链存储表示 = = =

```
#define CHUNKSIZE 80 // 可由用户定义的块大小
```

```
typedef struct Chunk { // 结点结构
```

```
    char ch[CHUNKSIZE];
```

```
    struct Chunk *next;
```

```
} Chunk;
```

```
typedef struct { // 串的链表结构
```

```
    Chunk *head, *tail; // 串的头和尾指针
```

```
    int curlen; // 串的当前长度
```

```
} LString;
```

实际应用时，可以根据问题所需来设置结点的大小。

例如: 在编辑系统中，整个文本编辑区可以看成是一个串，每一行是一个子串，构成一个结点。即: 同一行的串用定长结构（80个字符），行和行之间用指针相联接。