

串的定义和实现【2023年考点不考这个，了解即可】

定义	<ul style="list-style-type: none">串：字符串简称串，是由零个或多个字符组成的有限序列子串：串中任意多个连续的字符组成的子序列主串：包含子串的串某个字符在串中的序号称为该字符在串中的位置空格串：由一个或多个空格组成的串
定长顺序存储表示	<pre>#define MAXLEN 255 typedef struct { char ch[MAXLEN]; int length; } SString;</pre>
堆分配存储表示	<pre>typedef struct { char *ch; int length; } SString;</pre>
块链存储表示	<ul style="list-style-type: none">类似于线性表的链式存储结构也可采用链表方式存储串值其中节点称为块最后一个节点占不满时，用#填充
基本操作	<ul style="list-style-type: none">StrAssign(&T,chars):赋值操作StrCopy(&T,S):赋值操作StrEmpty(S):判空操作StrCompare(S,T):比较操作StrLength(S):求串长StrString(&Sub,S,pos,len):求子串Concat(&T,S1,S2):串联接Index(S,T):定位操作ClearString(&S):清空操作DestoyString(&S):销毁串

串的模式匹配

- 模式匹配：子串的定位操作，求的是子串（模式串）在主串中的位置

	解释说明	代码	例题【后续补充】								
暴力匹配算法	<ul style="list-style-type: none">时间复杂度为O(nm)m为模式串的长度，n为串的长度	<pre>int Index(SString S, SString T) { int i = 1, j = 1; while (i <= S.length && j <= T.length) { if (S.ch[i] == T.ch[j]) { ++i; ++j; } else { i = i - j + 2; j = 1; } } if (j > T.length) return i - T.length; else return 0; }</pre>									
模式匹配算法-KMP算法	<div>字符串的前缀、后缀和部分匹配值</div> <table><tr><td>前缀</td><td>除最后一个字符外，字符串的所有头部子串</td></tr><tr><td>后缀</td><td>除第一个字符外，字符串的所有尾部子串</td></tr><tr><td>部分匹配值</td><td>字符串的前缀和后缀的最长想定前后缀长度</td></tr><tr><td>移动位数</td><td>子串需要向后移动的位数 值 = 已匹配字符数-对应部分匹配值（首尾重合）</td></tr></table> <div>KMP算法的原理</div> <ul style="list-style-type: none">next[j]=PM[j-1]PM[j-1]是对应的部分匹配值在子串的第j个字符与主串发生失配时则跳到子串的next[j]位置重新与主串当前位置进行比较 <div>时间复杂度为O(m+n)</div>	前缀	除最后一个字符外，字符串的所有头部子串	后缀	除第一个字符外，字符串的所有尾部子串	部分匹配值	字符串的前缀和后缀的最长想定前后缀长度	移动位数	子串需要向后移动的位数 值 = 已匹配字符数-对应部分匹配值（首尾重合）	<pre>void get_next(String T, int next[]) { int i = 1, j = 0; next[1] = 0; while (i < T.length) { if (j == 0 T.ch[i] == T.ch[j]) { ++i; ++j; next[i] = j; } else j = next[j]; } } int Index_KMP(String S, String T, int next[]) { int i = 1, j = 1; while (i <= S.length && j <= T.length) { if (j == 0 S.ch[i] == T.ch[j]) { ++i; ++j; } else j = next[j]; } if (j > T.length) return i - T.length; else return 0; }</pre>	
前缀	除最后一个字符外，字符串的所有头部子串										
后缀	除第一个字符外，字符串的所有尾部子串										
部分匹配值	字符串的前缀和后缀的最长想定前后缀长度										
移动位数	子串需要向后移动的位数 值 = 已匹配字符数-对应部分匹配值（首尾重合）										
KMP算法的进一步优化	无	<pre>void get_nextval(String T, int next[]) { int i = 1, j = 0; nextval[1] = 0; while (i < T.length) { if (j == 0 T.ch[i] == T.ch[j]) { ++i; ++j; if (T.ch[i] != T.ch[j]) nextval[i] = j; else nextval[i] = nextval[j] } else j = nextval[j]; } } int Index_KMP(String S, String T, int next[]) { int i = 1, j = 1; while (i <= S.length && j <= T.length) { if (j == 0 S.ch[i] == T.ch[j]) { ++i; ++j; } else j = next[j]; } if (j > T.length) return i - T.length; else return 0; }</pre>									