KMP算法三个核心内容

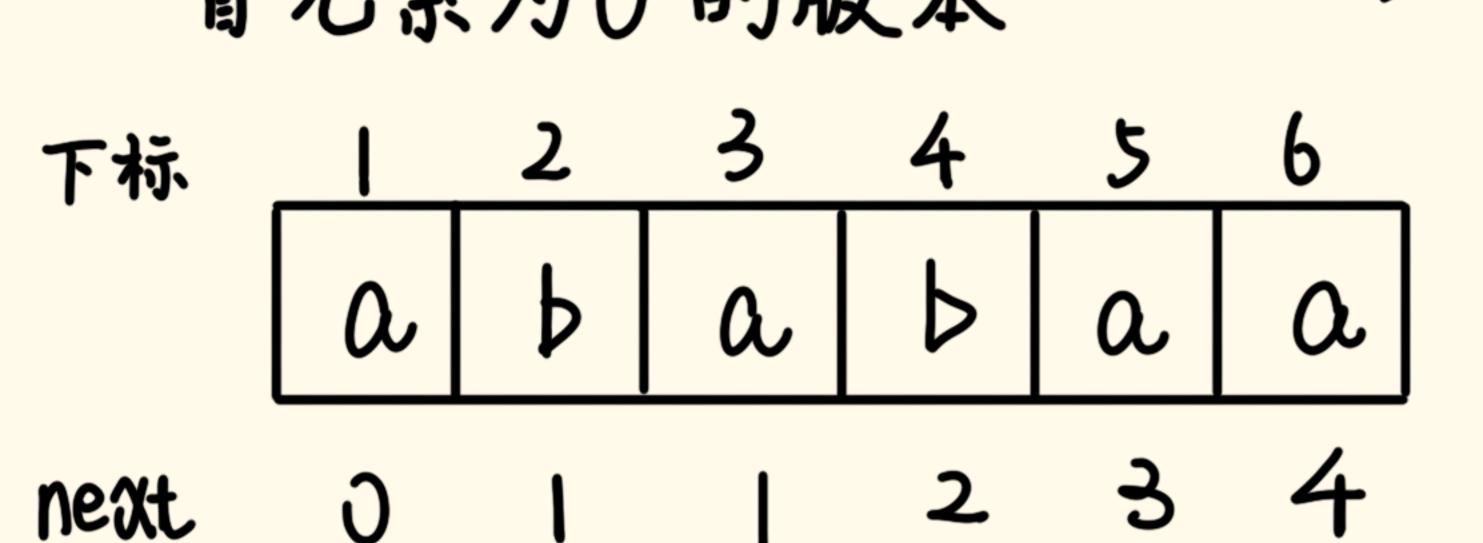
全程序的匹配代码 {一个指针指向主串 一个指针指向子串 next 数组 nextval 数组

next 数组

首元素为一的版本 ——> 对应数组下标从0开始的版本

当子串与主串无法匹配时 子串从 next[j] 对应位置重新 匹配

若 next[j] 二二一则 i ++



首元素为()的版本 —— 对应数组下标从1开始的版本

当子串与主串无法匹配时 子串从 next[j] 对应位置重新 匹配

若 next[j] == 0 则 i ++ 可以发现此版本 next 數组对应位置

北上一版本人|

nextval数组

可以视作 next 数组优化版,可以进一步在回溯中抛弃不可能 的匹配位置

当构建出 nextval 数组后,就只需要用 nextual 确定回溯位置,由此观之, next 数组更像一个中间产物

```
int KMP_from_minus_one(MS * pms,SS * pss)
 //根据字串创建next数组
 注意:此处我采用首元素为-1的next数组版本
 next[i]的大小表示从序号0至序号i-1的字符串具有的最长公共前后缀的长度,也对应着表示公共前缀的下一个字符的序号
 在进入if判断的时候i对应着后缀的下一个字符,而j对应着前缀的下一个字符,若此时两字符相等,则前缀与后缀的长度+1,
 则此时i对应的字符成为了后缀的一部分,对应着后缀的最后一个字符;j对应的字符成为了前缀的一部分,对应着前缀的最后一个字符
 next数组的用法:在kmp算法中,当子串与主串进行匹配时,主串的指针一直向前移动(不会回溯),而子串的指针则需要回溯
 可以发现,当指向的字串字符与指向的主串字符不相等时,匹配失败,这时候字串指针就需要回溯,而回溯的位置下标恰好是匹配失败字符对应的next数组
值
 因此借助next数组可以实现高效字串指针回溯
 int * next=(int *)calloc(1, sizeof(int)*pss->length);
 next[0]=-1;
 int i=0;
 int j=-1;
 while(i<pss->length-1)
   if (j==-1||*(pss->string+i)==*(pss->string+j))
    j++;
    j++;
    next[i]=j;
   else
    j=next[j];
```

```
//根据next数组构建nextval数组
//nextval是next数组的改良版,可以进一步排除一些不可能成立的回溯点,进一步减少时间损耗
//方式一:额外开辟一段空间创建nextval数组
int t=1;
int * nextval=(int *)calloc(1,sizeof(int)*pss->length);
nextval[0]=-1;
while (t<pss->length)
  if (*(pss->string+t)==*(pss->string+next[t]))
    nextval[t]=next[next[t]];
  else
    nextval[t]=next[t];
  t++;
//方式二:在next数组的原地修改为nextval(不需要额外开辟空间)
         //r从1开始就保证了next[t]一定>=0,因此next[next[r]]下标越界错误的问题
while(r<pss->length)
  if(*(pss->string+r)==*(pss->string+next[r]))
    next[r]=next[next[r]];
  r++;
```

```
//实现kmp匹配
int u=0;
int v=0;
while(u<pms->length && v<pss->length)
  if (*(pms->string+u)==*(pss->string+v))
    u++;
    V++;
  else
    v=nextval[v];
    if (v==-1)
       V++;
       u++;
if (v==pss->length)
  return u-v;
else
  return -1;
```