前置知识 无

本期视频会讲述Manacher算法、扩展KMP

下期视频会讲述Manacher算法相关题目

这是讲解Manacher算法、扩展KMP,最清晰的视频

预告 讲解**105**会讲述字符串哈希的内容 这是解决子串比对问题的利器,比使用KMP算法和next数组更加灵活

#### Manacher算法

求解字符串s的最长回文子串长度只是Manacher算法最微不足道的应用其中理解回文半径数组有大用处,下节课会非常高频的使用到回文半径数组

### 扩展KMP

如果理解了Manacher算法,理解扩展KMP是非常容易的

### 理解Manacher算法的重要步骤

- 1,暴力方法如何寻找最长回文子串
- 2, Manacher扩展串,可以方便的寻找奇长度、偶长度的回文,扩展字符可以随意设置,不会影响计算
- 3,回文半径和真实回文长度的对应,真实长度 = p[i] 1
- 4,扩展回文串结尾下标和真实回文串终止位置的对应,真实回文串终止位置 = 扩展回文串结尾下标 / 2
- 5,理解回文半径数组p、理解回文覆盖最右边界r、理解回文中心c,课上会图解
- 6,Manacher算法的加速过程,当来到的中心点i,如何利用p、r、c来进行回文扩展,课上详细图解
  - a,i没有被r包住,那么以i为中心直接扩展
  - b,i被r包住,对称点 2\*c-i 的回文半径,在大回文区域以内,直接确定p[i]=p[2\*c-i]
  - c,i被r包住,对称点 2\*c-i 的回文半径,在大回文区域以外,直接确定p[i]=r-i
  - d,i被r包住,对称点 2\*c-i 的回文半径,撞线大回文区域的边界,从r之外的位置进行扩展
- 7, Manacher算法的时间复杂度分析,时间复杂度O(n)
- 8, Manacher算法代码讲解,理解巧妙的while是如何兼顾四种情况的,代码中无需四种情况的判断

题目1

Manacher算法模版 求字符串s中最长回文子串的长度 测试链接:https://www.luogu.com.cn/problem/P3805

尤其是求解回文半径数组,一定要掌握

扩展KMP,又称Z算法、Z函数,Z Algorithm 理解了Manacher算法,再去理解扩展KMP会非常容易

#### 理解扩展KMP的重要步骤

- 1,理解z数组、理解匹配右边界r、理解匹配中心c,课上会图解
- 2,理解扩展KMP的过程,当来到的出发点i,如何利用z、r、c来进扩展过程的加速,课上详细图解
  - a,i没有被r包住,那么以i为出发点直接扩展
  - b,i被r包住,但是前点 i-c 的扩展长度,对应在大扩展区域以内,直接确定z[i] = z[i-c]
  - c,i被r包住,但是前点 i-c 的扩展长度,对应在大扩展区域以外,直接确定z[i] = r i
  - d,i被r包住,但是前点i-c的扩展长度,对应在大扩展区域的边界,从r之外的位置进行扩展
- 3,理解了Manacher算法,可以轻易理解生成z数组的时间复杂度O(n)
- 4,甚至代码都和Manacher算法高度相似,巧妙的while兼顾四种情况,代码中无需四种情况的判断
- 5,理解了z数组的生成过程,那么e数组的生成过程同理,课上会图解

题目2 扩展KMP模版,又称Z算法或Z函数 给定两个字符串a、b,求出两个数组 b与b每一个后缀串的最长公共前缀长度,z数组 b与a每一个后缀串的最长公共前缀长度,e数组 计算出要求的两个数组后,输出这两个数组的权值即可 对于一个数组x,i位置的权值定义为:(i\*(x[i] + 1)) 数组权值为所有位置权值的异或和 测试链接:https://www.luogu.com.cn/problem/P5410

#### 题目3

测试链接:

将单词恢复初始状态所需的最短时间II 给你一个下标从O开始的字符串word和一个整数k 在每一秒,必须执行以下操作 移除word的前k个字符 在word的末尾添加k个任意字符 添加的字符不必和移除的字符相同 返回将word恢复到初始状态所需的最短时间 该时间必须大于零

https://leetcode.cn/problems/minimum-time-to-revert-word-to-initial-state-ii/

本题也可以用字符串哈希来解决,将在讲解105讲述字符串哈希,这是解决子串比对问题的利器