求最大重复于串

江苏金陵中学 林希德

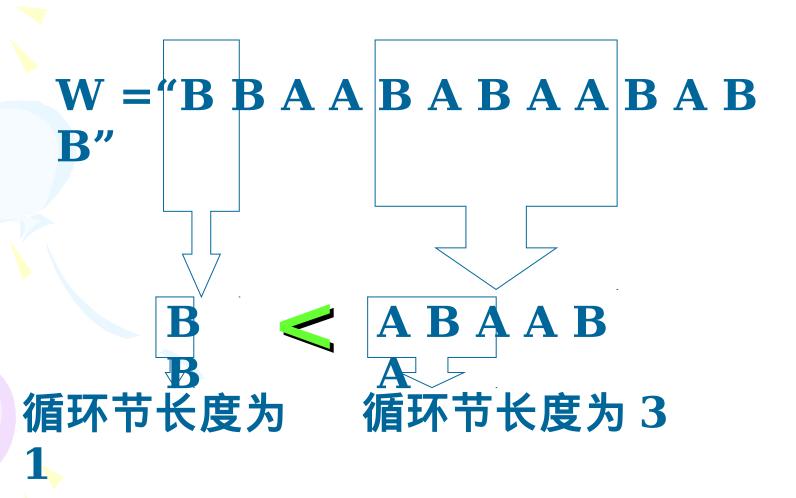
题目

字符串 W 由大写字母组成 , W 中包含一

些连续出现两次的相同子串,称之为重复子

串。重复子串的大小决定于循环节的长度





题目

字符串 W 由大写字母组成, W 中包含一

些连续出现两次的相同子串,称之为重复 子

串。重复子串的大小决定于循环节的长度请你求出最大重复子串的循环节长度

0

数据规模

$$n = |w| \le 100000$$

$$O(n^2)$$

$$\times$$

$$O(nlg_2^n)$$





两个辅助算法

后缀树

O(n)

KMP 模式匹配

O(n+m)

为方便表达,使用

W(u, v)

表示开始于位置 u 结束于位置 v 的 W 的子串

问题的转化

定义 S 是循环周期为 L 的最优子串, 仅当 S 满足:

1、 S 中的字符以 L 为周期循环出现 S_i = S_{i+L} (u <= i <= v - L)

- 2 、 |S| >= 2 L ,即 S 至少包括两个完整循环节
- 3、S不能向左扩展, 即 u = 1 或者 W(u-1,v)不满足条件 1
- 4、 S 不能向右扩展, 即 v = n 或者 W(u,v+1) 不满足条件 1

求出所有最优子串连同它们的周期

算法基本框架

- 1、找到 S 的一个完整循环节
- 2、根据循环节将 S 分别向左、向右扩展到不

能扩展为止

3、判断扩展以后的 S 是否长度 >= 2 L

如果是,则认为找到了一个循环周期为 L 的最优子串 S 。

一、字符串分解

将 W 分解成 $W = U_1 + U_2 + U_3 + \dots + U_m$ 的形式,其中 U_1 定义如下:

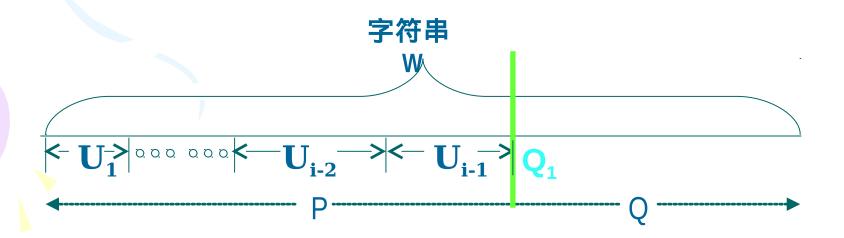
$$\mathbf{P} = \mathbf{U}_1 + \mathbf{U}_2 + \dots + \mathbf{U}_{i-1}$$

W = P + Q如果字母 Q_1 从未在 P 中出现过,

那么 $U_i = Q_1$

只要字符串 x 的开始位置在 P内,就认为 x 在 P 中出现 过!

否则 U_i = P 中出现过的 Q 的最长前缀







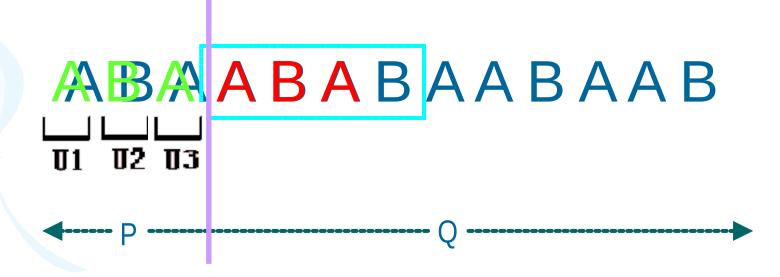
T1



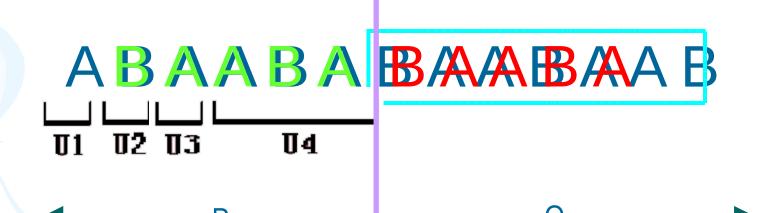
















字符串分解过程借助"后缀树"算法实现

二、寻找完整循环节

怎样利用字符串分解的特殊定义找到最优子 串 S 的一个完整循环节呢?

假设S的结束位置在固定片断Ui内

问题:

S的开始位置在何处呢?

S的循环节能有多长呢?

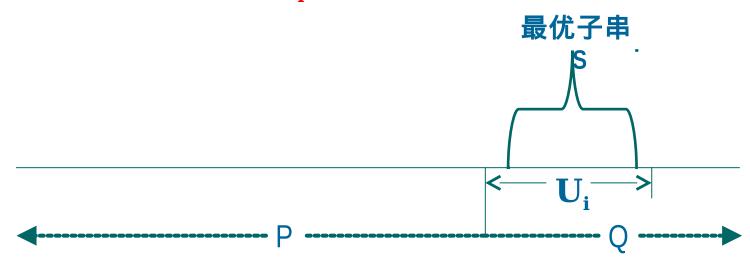
解决方法

分类讨论。

一定要记住:整数i 住:整数i 是个已知常量!

S的开始位置不能太迟

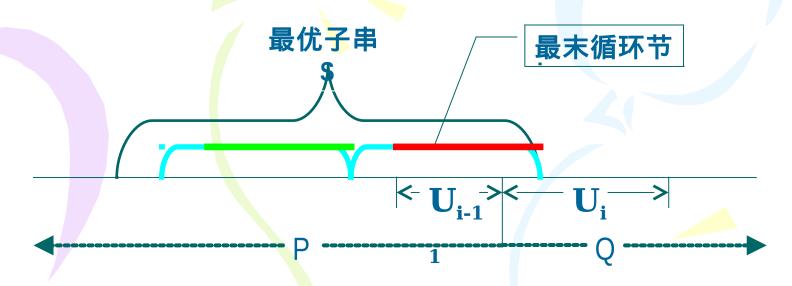
a. S的开始位置也在 Ui内.



U_i在 P 中某处出现过 → S 在 P 中某处出现过 为避免重复工作,此情况不予考虑! 这里用到了字符串分解的定义

S的循环节不能太长

b. 最末循环节包含 U_{i-1}

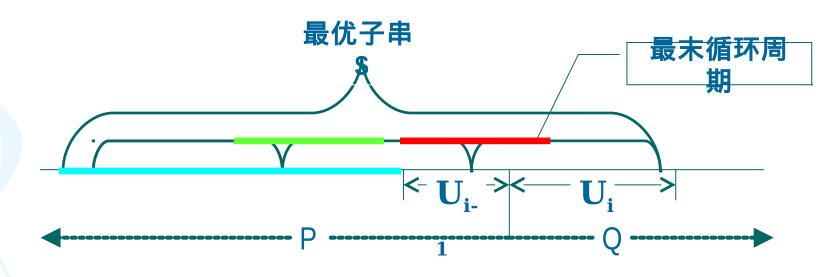


红色和绿色线段标示了相同的子串根据定义, $|U_{i-1}|>=$ 红色线段矛盾,情况 \mathbf{b} 不存在。

这里再次用到了字符串分解的定义

S的开始位置不能太早

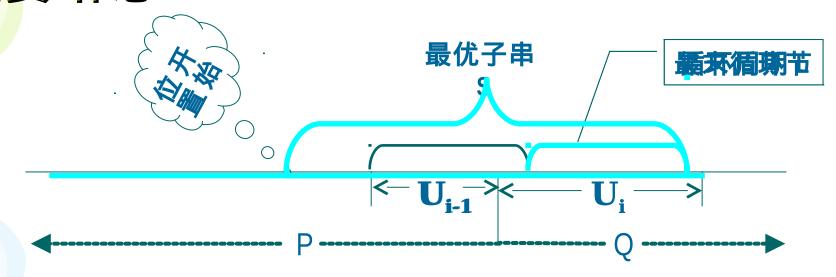
c. |S 位于 U_{i-1} 之前的子串 | >= 循环周期 L



红色和绿色线段标示了相同子串根据定义, $|U_{i-1}|>=$ 红色线段矛盾,情况 c 也不存在。

这里又一次用到了字符串分解的定义

重要结论 1



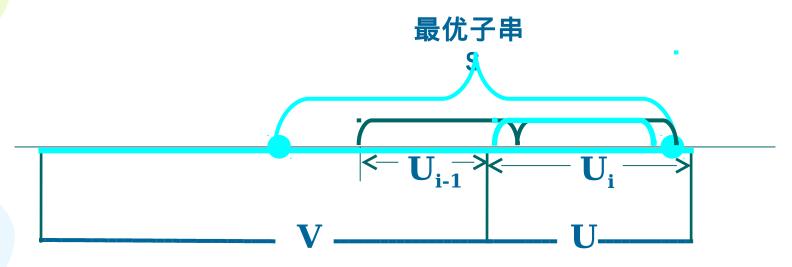
1. S 的开始位置早于 U_i 且最末循环节没有将 U_{i-1} 包含在内,故

$$L < |U_{i-1} + U_i|$$

2. |S 位于 U_{i-1} 之前的子串 |< 循环周期 L ,故

$$|\mathbf{S}| < 2|\mathbf{U}_{i-1} + \mathbf{U}_{i}|$$

重要结论 1



进一步分类

因为 |S| >= ②(L, L实际就是 S 的一个完整循环节

故下列两种情况 S 必 其一:

情况 1. S 在 V 中的 大度 >= L

情况 2. S 在 U 中的长度 >= L



三、循环节扩展和长度判定

- 1、尽量向右扩展
- 2、尽量向左扩展
- 3、如果扩展以后的 |S| >= 2L ,那么 S是最优子串。





BBAABABABB ABAABABB U

寻找循环周期为 5 的最优子串



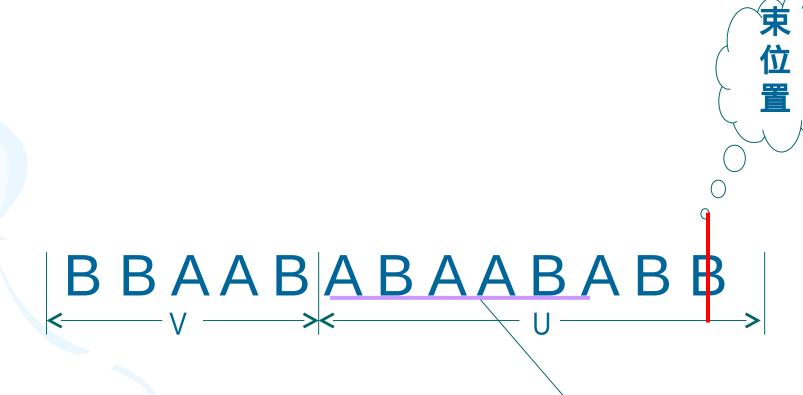
BBAABABABB BBAABABABB BBAABABBB

寻找循环周期为 5 的最优子串



寻找循环周期为 5 的最优子串





寻找循环周期为 5 的最优子串



结束位

完整循环节

BBAABABABB BBAABABBABB

寻找循环周期为 5 的最优子串



BBAABABABB BBAABBABB U

寻找循环周期为 5 的最优子串

完整循环节

结束位

BBAABABABB BBAABBABB U

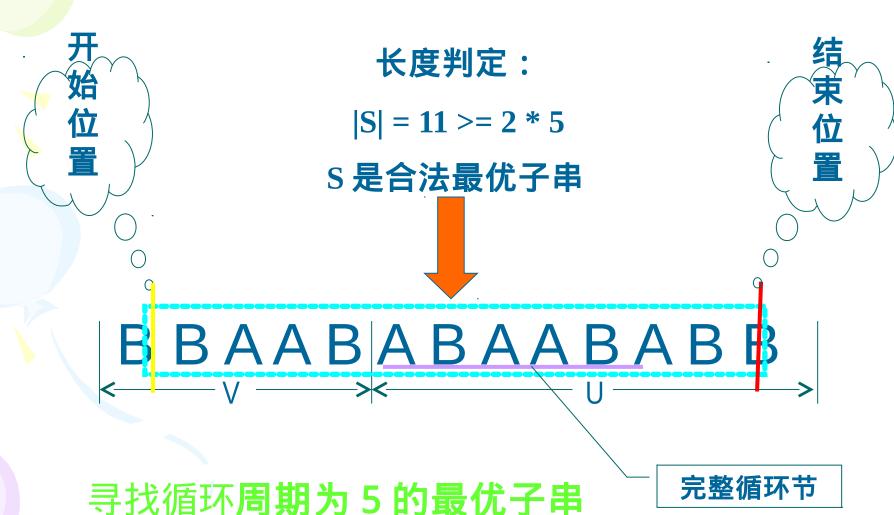
寻找循环周期为 5 的最优子串

结束位

BBAABABABB

寻找循环周期为 5 的最优子串

结束位

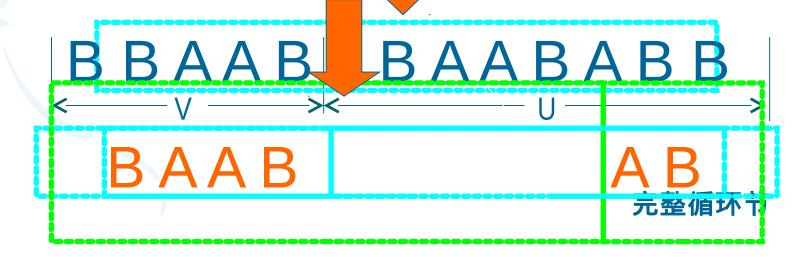


辅助函数和重要结论 2

 $Ls_L = U$ 与 U(1+L , |U|) 的最长公共前缀 — 向右扩展 $Lp_L = V$ 与 V + U(1 , **达 内 内 内 内 内 上 上 P L P E D E E D**

存在唯一的周期为是商品是任命串

$$Ls_L + U(1,L) + Lp_L$$



四、被举所有最优子胄(

 $Ls_L = U$ 与 U(1+L , |U|) 的最长公共前缀O(1)

因为P. Ls 函数定义中, 常上的看格代数而缀的字符串总是 U

Lp 晚期下少次"原"中模式比较后缀的字算法是是被 性以间划项以所有 Lp 和 Ls 的函数值

然后:从 1 到 |Ui + Ui-1| 枚举循环节的长度 L ,

并在枚举的同时判断是否 $|Ls_L + Lp_L| >= L$,

即可找出所有最优子串连同它们的周期。

算法基本框架回顾和完善

```
字符串分解
answer = 0
For i = 2 to m do
  令 V = 长度为 |U_i| + 2 * |U_{i,1}| 的 P 的后缀
  U = U.
针对情况 1 : S 在 V 中的长度 >= L
  End 情况 1
  针对情况 2:S 在 U 中的长度 >=L
     1、 求出函数 Ls 和函数 Lp 的值
    2 \ For L=1 to |U_{i-1} + U_i|-1 do
          If |Ls_{\tau}| + |Lp_{\tau}| >= L
             Then 用L更新 answer 的值
  End 情况 2
```

End For 输出 answer

算法性能分析

程序步骤 算法名称 复杂度 常数因子 后缀树算 较大 1、字符串分 法 解2、辅助函 (n) $Sum{2(|U_{i-1}|+|U_i|)} = 4n$ KMP 模式匹配

3、枚举所有最优子串

枚举 $Sum\{|U_{i-1}|+|U_i|\}=2n$

O(n)< 10

< 20

O (n)

总结

- 掌握基础算法
- 善于分化问题
- 融会贯通

