知乎 背符 字符串学习笔记



字符串学习笔记(2) 字典树与Border树



严格鸽

柚子厨/萝莉控/ACM银牌

已关注

42 人赞同了该文章

前面我们学到了如何处理字符串的 next 数组

严格鸽:字符串学习笔记(1)基础概念与kmp前置

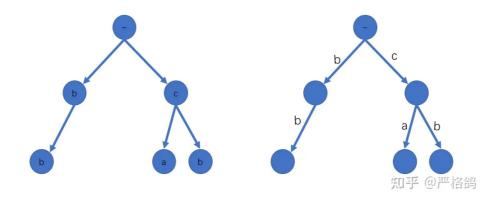
自动机的就是如何讲线性的字符串,扩展到树状的数据结构。

字典树

首先就是比较简单的字典树了。而且有很多教程都很好,所以这里就不做详细的解释了。

Pecco: 算法学习笔记(43): 字典树

不过这里需要补充一个误区,在字典树中,保存字符信息的是边,而不是点。



不过感觉,两种理解方式都差不多~。

由于字典树以及是树上结构了, 所以用一些树上的知识, 比如树上dp, 树刨什么的

严格鸽: (贪心/字典树) 代码源每日一题 Div1 删库

01字典树

Border树

我们回想下 next[i] 数组的定义, next[i] 是前缀 pre[i] 的最大Border。

那么我们如何求出一个字符串 S 的全部Border呢?

我们可以先获得 S 的最大Border,然后求最大Border的最大Border。根据Border的传递性

S 的 Border 的 Border 也是 S 的 Border

那么 $m{S}$ 的最大Border的最大Border也是 $m{S}$ 的Border。

所以我们就是一个不断爬 next[i] 的过程,如果我们把 next[i] 看成 fa[i] ,就是一颗树了。根节点为0。

题目链接

题意:

给一个长度为n的仅包含小写字母的字符串S,一个正整数k,求一个最长的字符串T,满足:

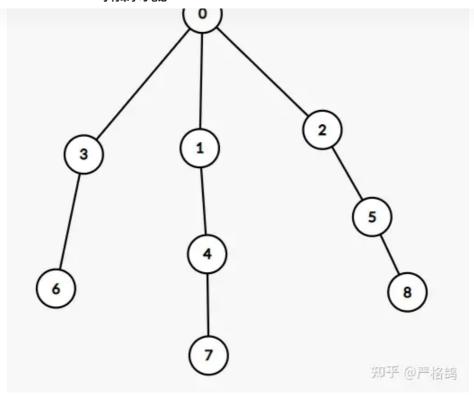
- 1. T为S的前缀
- 2. T为S的后缀
- 3. T在S中至少出现k次

知乎 @严格鸽

首先 T 是一个Border。

我们求出 S=abcabcab 的next数组并且建树

- 0 1
- 02
- 03
- 14
- 2 5 3 6
- 3 0
- 47 58



从 n=8 出发,我们发现, abcab 是 S 的一个Border, ab 又是 abcab 的一个Border。

也就是说,ab 自身出现了一次,在abcab 中作为后缀出现了一次,又在[abcab]cab 中出现了一次。

所以 ab 出现了3次。

那么对于这个图来说,我们直接建树并且求出每个节点的子树大小,最后从n向上跑即可。

```
void dfs(int u) {
    sz[u] = 1;
    for (int v : g[u]) {
        dfs(v);
        sz[u] += sz[v];
    }
}
int main() {
   cin >> n >> k;
    cin >> s;
    s = "?" + s;
    get_next(s);
    for (int i = 1; i <= n; i++) {</pre>
        cout << nxt[i] << " " << i << endl;</pre>
        g[nxt[i]].push_back(i);
    }
    dfs(0);
    int ans = -1;
    for (int i = n; i >= 1; i = nxt[i]) {
        if (sz[i] >= k)ans = max(ans, i);
    }
    if (ans == -1)cout << -1 << endl;</pre>
    else {
        for (int i = 1; i <= ans; i++)cout << s[i];</pre>
        cout << endl;</pre>
    }
}
```

题意:

给一个长度为n的仅包含小写字母的字符串S,有Q次操作:

1. 修改操作: 1 ch 表示向字符串末尾添加一个字符ch

2. 查询操作: 2k , 求一个最长的字符串T满足: T为S的前缀 , T为S的后缀 , 且 T在S中至少

出现k次

输入描述:

第一行一个整数n,Q分别表示初始字符串S长度,操作数

第二行为字符串S

后面Q行,每行表示一个操作

 $1 \le n, q, k \le 2e5$, 保证 修改操作 中的 ch 为小写英文字母

知乎 @严格鸽

样例:

6 5

abcabc

22

23

1 a

1 b 23

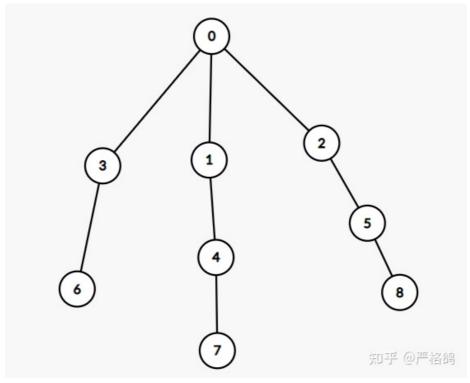
输出

3

-1 2

对于动态的问题,可以选择先离线下答案,最后的字符串 S=abcabcab

我们对其建立Border树。



就是上面的那个字符串

知乎 背景 字符串学习笔记

我们的任务还是统计子树大小,但是对于这个问题,我们需要动态的添加一个点,所以可以先跑一遍dfs序。

如果我们需要添加一个点,就只需要在**对应的dfs序的位置上加一**。

这样子树大小问题就转变成了**子树和的问题**,那么我们配合dfs序加上线段树/树状数组即可完成。

(过几天可能会出个dfs序的笔记,昨天的那个牛客的lca居然有dfs序的做法,好神奇啊qwq)

但是这样还没完,虽然我们处理出来了子树大小,但是我们还有个爬树的过程。

爬树的目的是找到深度最深的点,使得子树大小大于等于 k。那么显然这个是个树链上的二分问题,我们可以使用树上倍增来解决。

严格鸽: (最小生成树/树上倍增) 代码源每日一题 Div1 【模板】最小瓶颈生成树 (数据加强版)

可以看到,字符串问题,在用上一些处理工具后,就变成了数据结构问题了。

回想一下,我们在kmp的时候是用到了 next 数组的,表示如果没有匹配上,我们应该如何跳跃。

而使用next数组建立的Border树还有个名字

https://blog.csdn.net > article > details *

失配树 (border树) Jozky86的博客

2021年2月18日 — 4和6没有border关系举例子: 当i = 3时, j = fa[i-1] = fa[2] = 0s[j+1] = s[1] = a = s[3]所以把i = 3点的父亲设为j+1 = 1P5829 [模板]失配树.

https://www.dounaite.com > article *

Border树 (失配树) - 豆奶特

参考资料1参考资料2前置知识:前缀函数,Border的简单认识约定:字符串的下标从\(0\) 开始。 ... Border树(失配树). 发布时间: 2022-01-30 BORDER 失配 ... 知乎 @严格鸽

那个有个说法, ac自动机就是在字典树上进行kmp, 也就是配合Border树。

AC 自动机 = Trie + Border 树

下一章不出意外就是自动机了qwq

ps: 感觉牛客的字符串讲的很不错, 至少让我听懂了qwq

另ps: 第一期用了个比较正经的封面,但是感觉在一堆二次元里面好突兀的,所以还是二次元吧(发布于 2022-07-26 09:57

字符串 ACM 竞赛 OI (信息学奥林匹克)



知乎 育然 字符串学习笔记





发布一条带图评论吧

文章被以下专栏收录



字符串学习笔记

为了不在卡字符串的题目,勇敢勇敢我的朋友

推荐阅读



【c# .net】字典 (Dictionary)



8种Pythc 法,你知i 知乎 ^{首发于} 字符串学习笔记