

最小表示法

定义

最小表示法是用于解决字符串最小表示问题的方法。

字符串的最小表示

循环同构

当字符串 S 中可以选定一个位置 i 满足

$$S[i \cdots n] + S[1 \cdots i - 1] = T$$

则称 S 与 T 循环同构

最小表示

字符串 S 的最小表示为与 S 循环同构的所有字符串中字典序最小的字符串

simple 的暴力

我们每次比较 i 和 j 开始的循环同构，把当前比较到的位置记作 k ，每次遇到不一样的字符时便把大的跳过，最后剩下的就是最优解。

实现

C++

```
1  int k = 0, i = 0, j = 1;
2  while (k < n && i < n && j < n) {
3      if (sec[(i + k) % n] == sec[(j + k) % n]) {
4          ++k;
5      } else {
6          if (sec[(i + k) % n] > sec[(j + k) % n])
7              ++i;
8          else
9              ++j;
10         k = 0;
11         if (i == j) i++;
12     }
```

```

13     }
14     i = min(i, j);

```

Python

```

1  k, i, j = 0, 0, 1
2  while k < n and i < n and j < n:
3      if sec[(i + k) % n] == sec[(j + k) % n]:
4          k += 1
5      else:
6          if sec[(i + k) % n] > sec[(j + k) % n]:
7              i += 1
8          else:
9              j += 1
10         k = 0
11         if i == j:
12             i += 1
13     i = min(i, j)

```

解释

该实现方法随机数据下表现良好，但是可以构造特殊数据卡掉。

例如：对于 $\text{aaa}\cdots\text{aab}$ ，不难发现这个算法的复杂度退化为 $O(n^2)$ 。

我们发现，当字符串中出现多个连续重复子串时，此算法效率降低，我们考虑优化这个过程。

最小表示法

算法核心

考虑对于一对字符串 A, B ，它们在原字符串 S 中的起始位置分别为 i, j ，且它们的前 k 个字符均相同，即

$$S[i \cdots i + k - 1] = S[j \cdots j + k - 1]$$

不妨先考虑 $S[i + k] > S[j + k]$ 的情况，我们发现起始位置下标 l 满足 $i \leq l \leq i + k$ 的字符串均不能成为答案。因为对于任意一个字符串 S_{i+p} （表示以 $i + p$ 为起始位置的字符串， $p \in [0, k]$ ）一定存在字符串 S_{j+p} 比它更优。

所以我们比较时可以跳过下标 $l \in [i, i + k]$ ，直接比较 S_{i+k+1}

这样，我们就完成了对于上文暴力的优化。

时间复杂度

$O(n)$

过程

1. 初始化指针 i 为 0, j 为 1; 初始化匹配长度 k 为 0
2. 比较第 k 位的大小, 根据比较结果跳转相应指针。若跳转后两个指针相同, 则随意选一个加一以保证比较的两个字符串不同
3. 重复上述过程, 直到比较结束
4. 答案为 i, j 中较小的一个

实现

C++

```
1  int k = 0, i = 0, j = 1;
2  while (k < n && i < n && j < n) {
3      if (sec[(i + k) % n] == sec[(j + k) % n]) {
4          k++;
5      } else {
6          sec[(i + k) % n] > sec[(j + k) % n] ? i = i + k + 1 : j = j + k + 1;
7          if (i == j) i++;
8          k = 0;
9      }
10 }
11 i = min(i, j);
```

Python

```
1  k, i, j = 0, 0, 1
2  while k < n and i < n and j < n:
3      if sec[(i + k) % n] == sec[(j + k) % n]:
4          k += 1
5      else:
6          if sec[(i + k) % n] > sec[(j + k) % n]:
7              i = i + k + 1
8          else:
9              j = j + k + 1
10         if i == j:
11             i += 1
12         k = 0
13  i = min(i, j)
```

🔧 本页面最近更新: 2023/10/4 21:50:08, [更新历史](#)

🔧 发现错误? 想一起完善? [在 GitHub 上编辑此页!](#)

👤 本页面贡献者: [lr1d](#), [partychicken](#), [StudyingFather](#), [countercurrent-time](#), [Early0v0](#), [Enter-tainer](#), [H-J-Granger](#), [iamtwz](#), [NachtgeistW](#), [Suyun514](#), [Xeonacid](#), [AngelKitty](#), [CCXXI](#), [cjsoft](#), [diauweb](#), [ezoixx130](#), [fjzzq2002](#), [GavinZhengOI](#), [GekkaSaori](#), [Gesrua](#), [Junyan721113](#), [karin0](#), [Konano](#), [ksyx](#), [kxccc](#), [LovelyBuggies](#), [lychees](#), [Makkiy](#), [Menci](#), [mgt](#), [minghu6](#), [P-Y-Y](#),

Peanut-Tang, PotassiumWings, SamZhangQingChuan, shawlleyw, sshwy, SukkaW,
TrisolarisHD, weiyong1024

© 本页面的全部内容在 **CC BY-SA 4.0** 和 **SATA** 协议之条款下提供，附加条款亦可能应用