最小表示法

宁华

#1438. [POJ1509] Glass Beads

- Description
- 给你 n 个环形字符串,对于每一个串,让你找个位置切开。问:在第几个字符前切开,可以使得到的字符串的字典序最小?
- Sample Input
- 4
- helloworld
- amandamanda
- dontcallmebfu
- aaabaaa

- Sample Output
- 10
- 11
- 6
- 5

最朴素算法

- 4
- helloworld
- amandamanda
- dontcallmebfu
- aaabaaa

最小表示法

- 最小表示法,又称最小循环表示,在搜索判重、判断图的同构等很多问题中有着重要的应用。
- 给定一个字符串S[1~n],如果我们不断把它的最后一个字符放到开头,会得到n个字符串,称这n个字符串是循环同构的。这些字符串中字典序最小的一个,称为字符串S的最小表示法。
- 例如S = "abca",则它的4个循环同构字符串为:
- "abca", "aabc", "caab", "bcaa"。
- S的最小表示为"aabc"。

•一个与S循环同构的字符串可以用该字符串在S中的起始下标表示, 我们就用B[i]来表示从 S[i] 开始的循环同构字符串: S[i..n]+S[1..i-1]

- 例如S = "abca",则它的4个循环同构字符串:
- B[1] = "abca"
- B[2] = "bcaa"
- B[3] = "caab"
- B[4] = "aabc"

如何求一个字符串的最小表示?

- 方法1: 朴素方法
- 得到所有的B[i],排序

•复杂度?

如何求一个字符串的最小表示?

• 方法2: 假如 S="bacacabc", 求出最小表示 B[i] 的 i?

| 下 标 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | 14 | 15 | 16 |
|--------|---|---|---|---|---|---|---|---|---|----|----|----|----|----|----|----|
| | | | | | | | | | | | | | | | | |
| | b | а | С | a | С | a | b | С | b | а | С | а | С | а | b | С |
| | | | | | | | | | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | | | | | | | |

最小表示法

- 1. 初始化 i ← 1, j ← 2, n ← Length of S, SS ← S + S;
- 2. 通过直接向后扫描的方法, 比较 B[i] 与 B[j] 两个循环同构串。
- **\$** k ← 0
- (1) 如果 SS[i+k] == SS[j+k] 则 k++
- (2)如果直到 k == n-1 一直相等,即扫描了 n 个字符 SS[i+k]与SS[j+k]一直相等,说明原字 符串 S 只由一种字符构成,任意 B[i] 都是 它的最小表示。
- (3) 如果在 i + k 与 j + k 处发现不相等:
- 如果 SS[i+k] > SS[j+k] 令 i = i+k+1, 若此时 i == j,则令 i = i+1; 如果 i > n, B[j] 为最小表示
- 如果 SS[i+k] < SS[j+k] 令 j = j+k+1, 若此时 i == j, 则令 j = j+1; 如果 j > n, B[i] 为最小表示
- 3. 重复第2步

线性时间O(n)求最小表示

- S="bacacabc", i=2, j=4, k=3
- SS="bacacabcbacacabc"

| 下标 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | 14 | 15 | 16 |
|----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|----|----|----|----|----|----|----|
| | i | | | | | | | | | | | | | | | |
| SS | b | а | С | а | С | а | b | С | b | а | С | а | С | а | b | С |
| SS | b | a | С | а | С | a | b | С | b | а | С | а | С | а | b | С |
| | | j | | | | | | | | | | | | | | |

- 如果在 i + k 与 j + k 处发现不相等,假设 ss[i+k] > ss[j+k],那么我们当然可以得知 B[i] 不是最小表示(因为存在一个更小的循环同构字符串 B[j]).除此之外,我们还可以知道 B[i+1], B[i+2]... B[i+k] 也都不是最小表示,因为对于 1<=p <=k,存在一个比B[i+p]更小的循环同构串B[j+p], B[i+p] > B[j+p];
- 同理如果 SS[i+k] <SS[j+k] ,那么B[j] ,B[j+1] B[j+k] 都不是 S 的最小表示,直接跳过这些位置,一定不会遗漏最小表示 .

HDU2609 How many

• 写出代码

主函数

```
• int main()
 int n;
 while(~scanf("%d",&n))
            set<string>st;
            while(n--)
                      scanf("%s",s);
                      int len=strlen(s);
                      int i=MinStr(s);
                      for(int k=0;k<len;k++)</pre>
                                 t[k]=s[(i+k)%len];
                      t[len]='\0';
                      st.insert(t);
            printf("%d\n",st.size());
 return 0;
```

最小表示法参考代码

```
int MinStr(char *s)
int len=strlen(s), i=0, j=1, k=0;
while(i<len&&j<len&&k<len)
         int tmp = s[(i+k)\%len] - s[(j+k)\%len];
         if(!tmp) k++;
         else
                  if(tmp>0) i=i+k+1;
                  else j=j+k+1;
                  if(i==j)j++;
                   k=0;
return min(i,j);
```

题单

- #1438. [POJ1509] Glass Beads
- #1439. [洛谷P1368] 【模板】最小表示法
- #1440. [HDU2609] How many

拓展

• 最大表示法?