[报告] K

[source] http://202.114.18.202:8080/judge/contest/view.action?cid=6236#problem/K

[Description]

有一个串,是由 A+prefix+B+middle+C+suffix 组成的,而 prefix+middle+suffix 为原串,原串为一个奇回文串,求最长原串是多少。注意以上每个部分均可能为空串。

[方法]

这个题好早就想出咋搞了,就是因为下标各种写错,想法各种脑残导致一直没有 A (连样例都过不去),今天总算没脑残了,给过了。

思路就是因为 suffix 是在最末尾,所以将原串反向,求以反串为模式串的 KMP,令 val[i]表示以第 i 为后缀的字符串和反串前缀的最长匹配数。令 pair<int,int> ans[N],为第 i 位之前和反串的最长匹配数和该匹配数的结尾点。用 manacher 求一遍回文串,用 P[i]表示以 i 为中心点的最长奇回文子串的延一方向的伸展长度。最后 O(n)的扫一遍,令 L=i-P[i-1];R=i+P[i-1];找最大的

sum = (P[i-1]-1)*2+1+min(ans[L].second,n-R+1)*2;

#include<iostream>

#include<cstring>

#include<cstdio>

#include<algorithm>

#define N 111110

using namespace std;

char s[N],rs[N];

```
int P[N],next[N],val[N];
pair<int,int> ans[N],tt[3];
void manacher(int len)
{
   int m=0,id=0;
   P[0]=1;
   for(int i=1;i<len;i++)
    {
       if(i<=m)
        {
           int u=2*id-i;
           if(i+P[u]-1 \le m)
           {
               P[i]=P[u];
           }
           else
               int v=m-i;
               while(i+v < len\&\&i> = v\&\&s[i+v] = = s[i-v])
               {
                   v++;
```

```
P[i]=v;
               id=i;m=P[i]+i-1;
           }
        }
       else
        {
           int v=1;
           while(i+v < len\&\&i > = v\&\&s[i+v] = = s[i-v])
                {
                   v++;
               }
               P[i]=v;
               id=i;m=P[i]+i-1;
       }
void get_next(char *s,int n)
{
   next[0]=-1;
   int u=-1;
   for(int i=1;i<n;i++)
```

```
{
       while(u>=0&&s[u+1]!=s[i])
           u=next[u];
       }
       if(s[u+1]==s[i])
       {
           u++;
       }
       next[i]=u;
   }
}
void KMP(char *s,char *str)
{
   int n=strlen(s);
   int m=strlen(str);
   get_next(str,m);
   int u=-1;
   for(int i=0;i<n;i++)
   {
       while(u>-1&&str[u+1]!=s[i])
           u=next[u];
```

```
if(str[u+1]==s[i])
        {
           u++;
       val[i]=u+1;
    }
}
void debug(int a[],int n)
   for(int i=0;i<n;i++)
       printf("%d ",a[i]);
   printf("\n");
}
int main(void)
{
   scanf("%s",s);
   int n=strlen(s);
   manacher(n);
   for(int i=0;i<n;i++)
    {
```

```
rs[i]=s[n-i-1];
}
rs[n]='\0';
get_next(rs,n);
KMP(s,rs);
ans[0]=make\_pair(0,0);
for(int i=1;i<=n;i++)
{
   ans[i]=ans[i-1];
   if(val[i-1]>ans[i].second)
    {
       ans[i]=make_pair(i,val[i-1]);
   }
}
int mans=0;
int flag=0;
for(int i=1;i<=n;i++)
{
   int sum=0,tmp;
   int L,R;
   if(i-P[i-1]>=0)
    {
```

```
sum=(P[i-1]-1)*2+1;
       L=i-P[i-1];
       R=i+P[i-1];
       tmp=min(ans[L].second,n-R+1);
       sum+=tmp*2;
   }
   if(mans<sum)
       mans=sum;
       tt[0]=make_pair(ans[L].first-tmp+1,tmp);
       tt[1]=make_pair(L+1,(P[i-1]-1)*2+1);
       tt[2]=make pair(n-tmp+1,tmp);
   }
}
if(tt[0].second==0)
{
   printf("1\n");
}
else
{
   printf("3\n");
}
```

```
for(int i=0;i<3;i++)
{
     if(tt[i].second!=0)
     printf("%d %d\n",tt[i].first,tt[i].second);
}
return 0;
}</pre>
```