

# Solution

ExfJoe

福建省长乐第一中学

March 17, 2017

# Outline

- 1 遮天蔽日
- 2 三元组
- 3 最优价值

# 遮天蔽日

# 遮天蔽日

- 处理一下重心按题意旋转

# 遮天蔽日

- 处理一下重心按题意旋转
- 求点到多边形所有点的直线以及点到圆的两条切线

# 遮天蔽日

- 处理一下重心按题意旋转
- 求点到多边形所有点的直线以及点到圆的两条切线
- 将它们按极角排序，则极角相邻的两条直线间的弧，要么都被照到要么都不被照到

# 遮天蔽日

- 处理一下重心按题意旋转
- 求点到多边形所有点的直线以及点到圆的两条切线
- 将它们按极角排序，则极角相邻的两条直线间的弧，要么都被照到要么都不被照到
- 暴力判一下就好

# 遮天蔽日

- 处理一下重心按题意旋转
- 求点到多边形所有点的直线以及点到圆的两条切线
- 将它们按极角排序，则极角相邻的两条直线间的弧，要么都被照到要么都不被照到
- 暴力判一下就好
- 切线以及直线与圆的交，可以使用余弦定理加上向量倍长



# Outline

- 1 遮天蔽日
- 2 三元组
- 3 最优价值

# 三元组

# 三元组

- $cnt_L(i)$  表示以  $i$  为起点的回文串的和

## 三元组

- $cnt_L(i)$  表示以  $i$  为起点的回文串的  $R$  的和
- $cnt_R(i)$  表示以  $i$  为终点的回文串的  $L$  的和

## 三元组

- $cnt_L(i)$  表示以  $i$  为起点的回文串的  $R$  的和
- $cnt_R(i)$  表示以  $i$  为终点的回文串的  $L$  的和
- $ans = \sum cnt_R(i) \cdot cnt_L(i + 1)$

## 三元组

- $cnt_L(i)$  表示以  $i$  为起点的回文串的  $R$  的和
- $cnt_R(i)$  表示以  $i$  为终点的回文串的  $L$  的和
- $ans = \sum cnt_R(i) \cdot cnt_L(i+1)$
- 做个 manacher 求出以每个点为中心的回文半径

## 三元组

- $cnt_L(i)$  表示以  $i$  为起点的回文串的  $R$  的和
- $cnt_R(i)$  表示以  $i$  为终点的回文串的  $L$  的和
- $ans = \sum cnt_R(i) \cdot cnt_L(i+1)$
- 做个 manacher 求出以每个点为中心的回文半径
- 左右两边相当于加一个等差数列

## 三元组

- $cnt_L(i)$  表示以  $i$  为起点的回文串的  $R$  的和
- $cnt_R(i)$  表示以  $i$  为终点的回文串的  $L$  的和
- $ans = \sum cnt_R(i) \cdot cnt_L(i+1)$
- 做个 manacher 求出以每个点为中心的回文半径
- 左右两边相当于加一个等差数列
- 分别拿两个数组存储首项与公差，差分以后单点修改，最后做一遍前缀和即可



# Outline

- 1 遮天蔽日
- 2 三元组
- 3 最优价值

# 最优价值

# 最优价值

- 对于  $w_{i,j} + w_{j,i}$  建一个点,

# 最优价值

- 对于  $w_{i,j} + w_{j,i}$  建一个点,
- 对于每个位置建一个点, 代价为  $-a$

# 最优价值

- 对于  $w_{i,j} + w_{j,i}$  建一个点,
- 对于每个位置建一个点, 代价为  $-a$
- 对于每个字符建一个点, 代价为  $-b + a$

# 最优价值

- 对于  $w_{i,j} + w_{j,i}$  建一个点,
- 对于每个位置建一个点, 代价为  $-a$
- 对于每个字符建一个点, 代价为  $-b + a$
- 一类点连向二类点, 二类点连向三类点

# 最优价值

- 对于  $w_{i,j} + w_{j,i}$  建一个点,
- 对于每个位置建一个点, 代价为  $-a$
- 对于每个字符建一个点, 代价为  $-b + a$
- 一类点连向二类点, 二类点连向三类点
- 最大权闭合图