### Solution

ExfJoe

福建省长乐第一中学

March 20, 2017

### Outline

- 1 最大土地面积
- ② 最佳农场
- 3 负环

• 选取的点一定在凸包上

- 选取的点一定在凸包上
- 令四个点按顺序为 i, j, k, l

- 选取的点一定在凸包上
- 令四个点按顺序为 i, j, k, l
- $n \le 4000$ : 固定 i, 枚举 k, 利用旋转卡壳求出最优的 j, l

- 选取的点一定在凸包上
- 令四个点按顺序为 i, j, k, l
- $n \leq 4000$ : 固定 i, 枚举 k, 利用旋转卡壳求出最优的 j, l
- $\bullet$  k 逆时针移动时, j, l 的最优位置也是逆时针单调移动的, 时间复杂度  $O(n^2)$

- 选取的点一定在凸包上
- 令四个点按顺序为 i, j, k, l
- $n \leq 4000$ : 固定 i, 枚举 k, 利用旋转卡壳求出最优的 j, l
- $\bullet$  k 逆时针移动时, j, l 的最优位置也是逆时针单调移动的, 时间复杂度  $O(n^2)$
- 固定 i 后, k 的最优位置也是单调移动的



- 选取的点一定在凸包上
- 令四个点按顺序为 i, j, k, l
- $n \leq 4000$ : 固定 i, 枚举 k, 利用旋转卡壳求出最优的 j, l
- k 逆时针移动时, j, l 的最优位置也是逆时针单调移动的, 时间复杂度  $O(n^2)$
- 固定 i 后, k 的最优位置也是单调移动的
- 因此每次尝试将 k 移动, 当 k 达到最优时, 直接移动 i

- 选取的点一定在凸包上
- 令四个点按顺序为 i, j, k, l
- $n \leq 4000$ : 固定 i, 枚举 k, 利用旋转卡壳求出最优的 j, l
- $\bullet$  k 逆时针移动时, j, l 的最优位置也是逆时针单调移动的, 时间复杂度  $O(n^2)$
- 固定 i 后, k 的最优位置也是单调移动的
- 因此每次尝试将 k 移动, 当 k 达到最优时, 直接移动 i
- 时间复杂度 O(n)

#### Outline

- 1 最大土地面积
- ② 最佳农场
- 3 负环

4 / 7

• 将小矩阵的行翻转一下再将列也翻转一下,容易看出这是一个二维卷积的 形式



- 将小矩阵的行翻转一下再将列也翻转一下,容易看出这是一个二维卷积的 形式
- 对谷物与牲畜分别做二维 FFT, 答案相加就能求出每个位置上的答案

- 将小矩阵的行翻转一下再将列也翻转一下,容易看出这是一个二维卷积的 形式
- 对谷物与牲畜分别做二维 FFT, 答案相加就能求出每个位置上的答案
- 具体实现时把二维矩阵转化一个一维多项式, 并加一些 0 把项补齐即可

### Outline

- 1 最大土地面积
- 2 最佳农场
- ③ 负环

6 / 7

• 预处理一个倍增数组  $\mathit{dis}(t,i,j)$ ,表示 i 经过  $2^t$  步到达 j 时的最短路

- 预处理一个倍增数组 dis(t,i,j), 表示 i 经过  $2^t$  步到达 j 时的最短路
- 考虑倍增地处理出答案 (或者说是二分答案)

- 预处理一个倍增数组 dis(t,i,j), 表示 i 经过  $2^t$  步到达 j 时的最短路
- 考虑倍增地处理出答案 (或者说是二分答案)
- 例如考虑 2<sup>t</sup> 步下,原图是否存在负环,若存在则考虑 2<sup>t-1</sup> 步,否则将当前图保留,继续考虑 2<sup>t-1</sup> 步

- 预处理一个倍增数组 dis(t,i,j),表示 i 经过  $2^t$  步到达 j 时的最短路
- 考虑倍增地处理出答案 (或者说是二分答案)
- 例如考虑 2<sup>t</sup> 步下,原图是否存在负环,若存在则考虑 2<sup>t-1</sup> 步,否则将当前图保留,继续考虑 2<sup>t-1</sup> 步
- 每次利用预处理的 dis 重新做 floyd, 求出图中新的最短路 f(i,j)

- 预处理一个倍增数组 dis(t,i,j),表示 i 经过  $2^t$  步到达 j 时的最短路
- 考虑倍增地处理出答案 (或者说是二分答案)
- 例如考虑 2<sup>t</sup> 步下,原图是否存在负环,若存在则考虑 2<sup>t-1</sup> 步,否则将当前图保留,继续考虑 2<sup>t-1</sup> 步
- 每次利用预处理的 dis 重新做 floyd, 求出图中新的最短路 f(i,j)
- 时间复杂度 O(n³ log n)