飞扬的小鸟

关于这道题可以看下 NOI2012 美食节或 SCOI2007 修车

一个费用流的经典模型,对于这种问题,我们可以认为,对于一个洞,最后一个的鸟通过的时间,只有他一个在等待,总答案贡献为 Time*1,倒数第二只鸟为 Time*2,一次类推,于是我们可以建立出一张费用流的图

- 将源点连向 n 种鸟,费用 0,流量为这种鸟的 shuliang
- 将 m 个洞分别拆成 p 份,将这 m*p 个点连向汇点,费用 0,流量 1
- 将 n 种鸟分别连向 m*p 个洞的点,费用为 f(m,n)*1, f(m,n)*2, f(m,n)*3, , f(m,n)*p, 流量为 1

然而 m*p 有 80000, n 有 40, 连边有 3200000条, 所以需要优化, 我们发现, 一个洞的 f(m,n)*1 没有满流时, f(m,n)*2 一定没有用, 于是我们可以一开始只将鸟连向每个洞的第一个点, 当一个点流满后, 再在下一个点上建立新边, 动态加边就可以过这道题了。