

基于图的防欺诈分析

----- 极意网络 开发总监 洪晓龙

极意成立



■ 我们开始有了团队，核心理念“为世所想，为世所用”正式开创验证安全 2.0 新纪元



极验2.0发布

■ 仅凭口碑就已有近3500家中小型网站主

天使投资



■ 获得杭州天使湾数十万投资



■ 获得 IDG 资本的数百万美元投资

红杉投资



■ 由红杉资本领投、IDG 跟投的2400 万美元 B 轮融资



极验3.0发布

■ 懂科技更懂人性，用户量达到 16万

安全平台



■ Test-button解决方案

■ One pass解决方案

■ G-guard解决方案



• 22万家

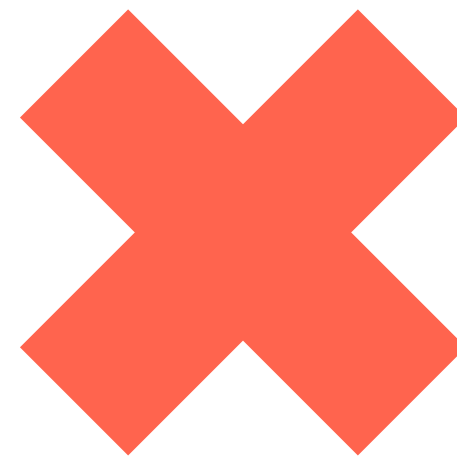
背景

随着互联网的发展，人们的生活越来越方便，但是网络黑产也跟着快速发展，使得大多数互联网企业遭受到各种攻击：

- 羊毛党
- 恶意爬虫
- 恶意刷单
- 等等

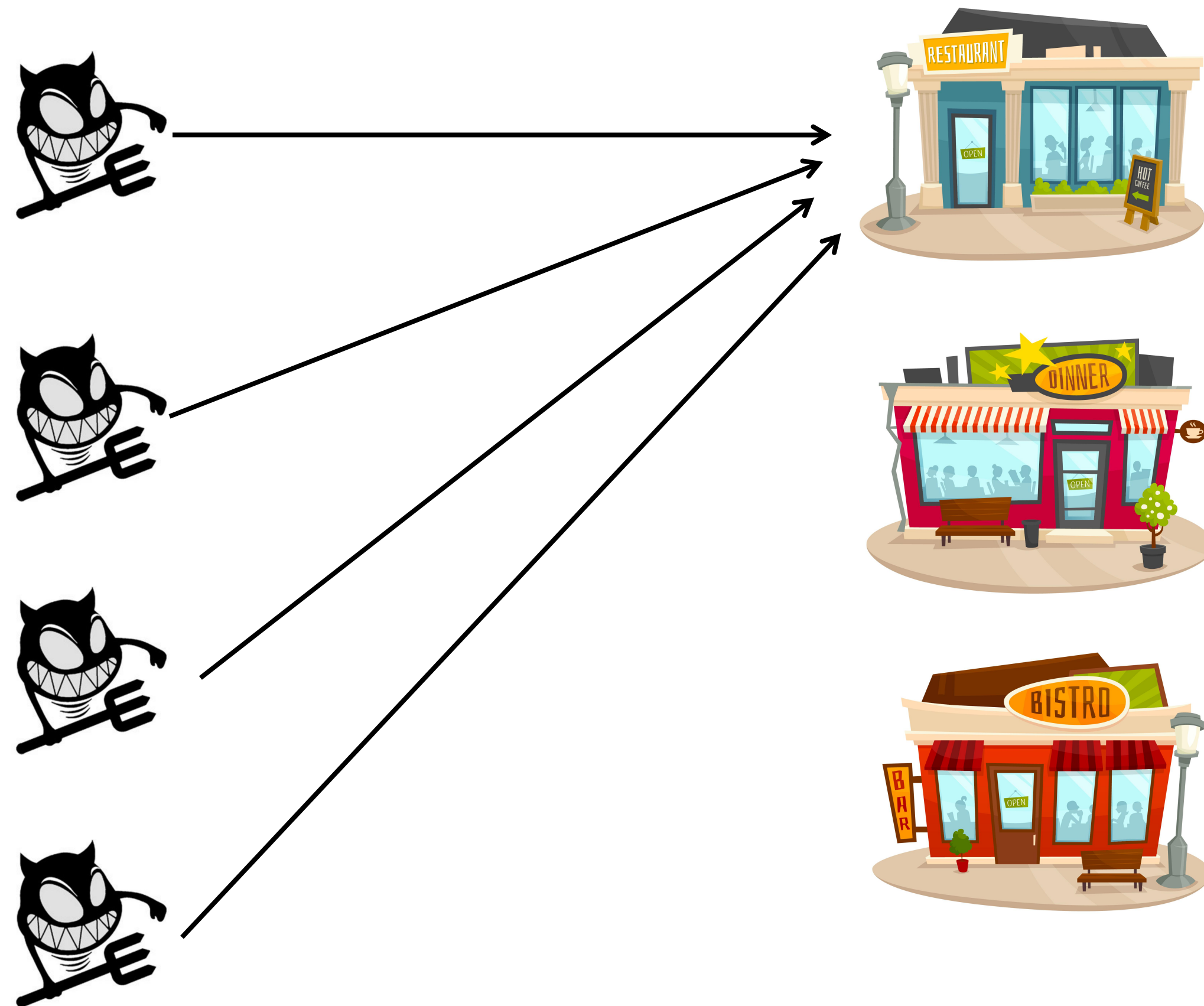
如何发现这些攻击者？

- 频繁项挖掘
- 聚类
- 黑名单



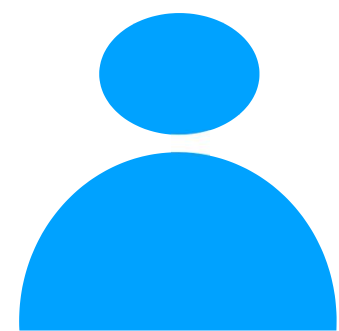
攻击者特点

- 目的性强
- 流量大

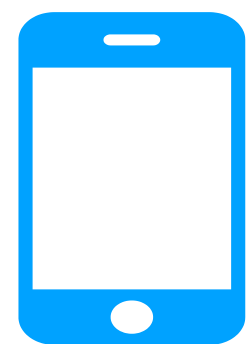


攻击者成本

- 人力成本
- 技术成本
- 资源成本



账户/手机号



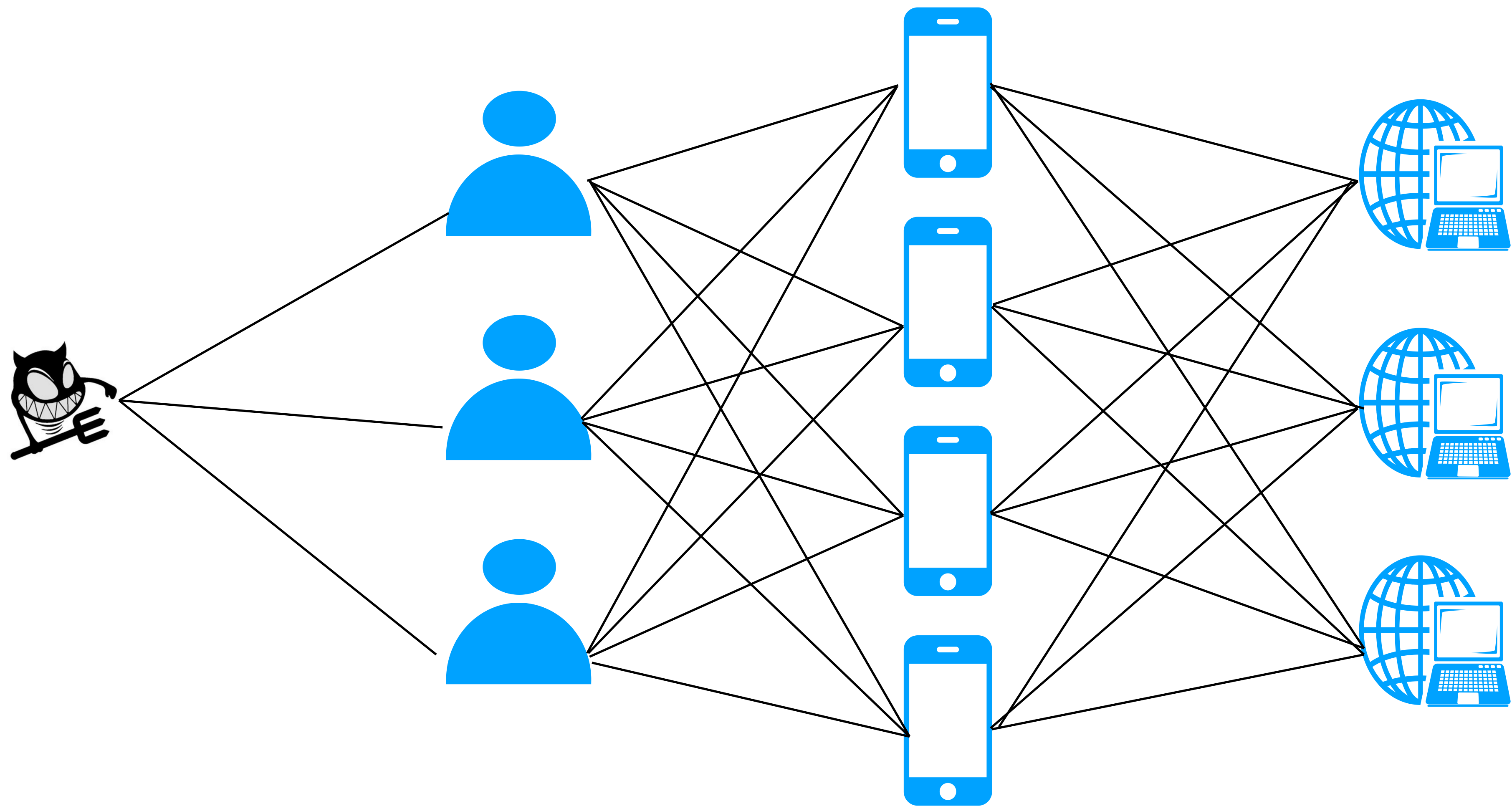
设备

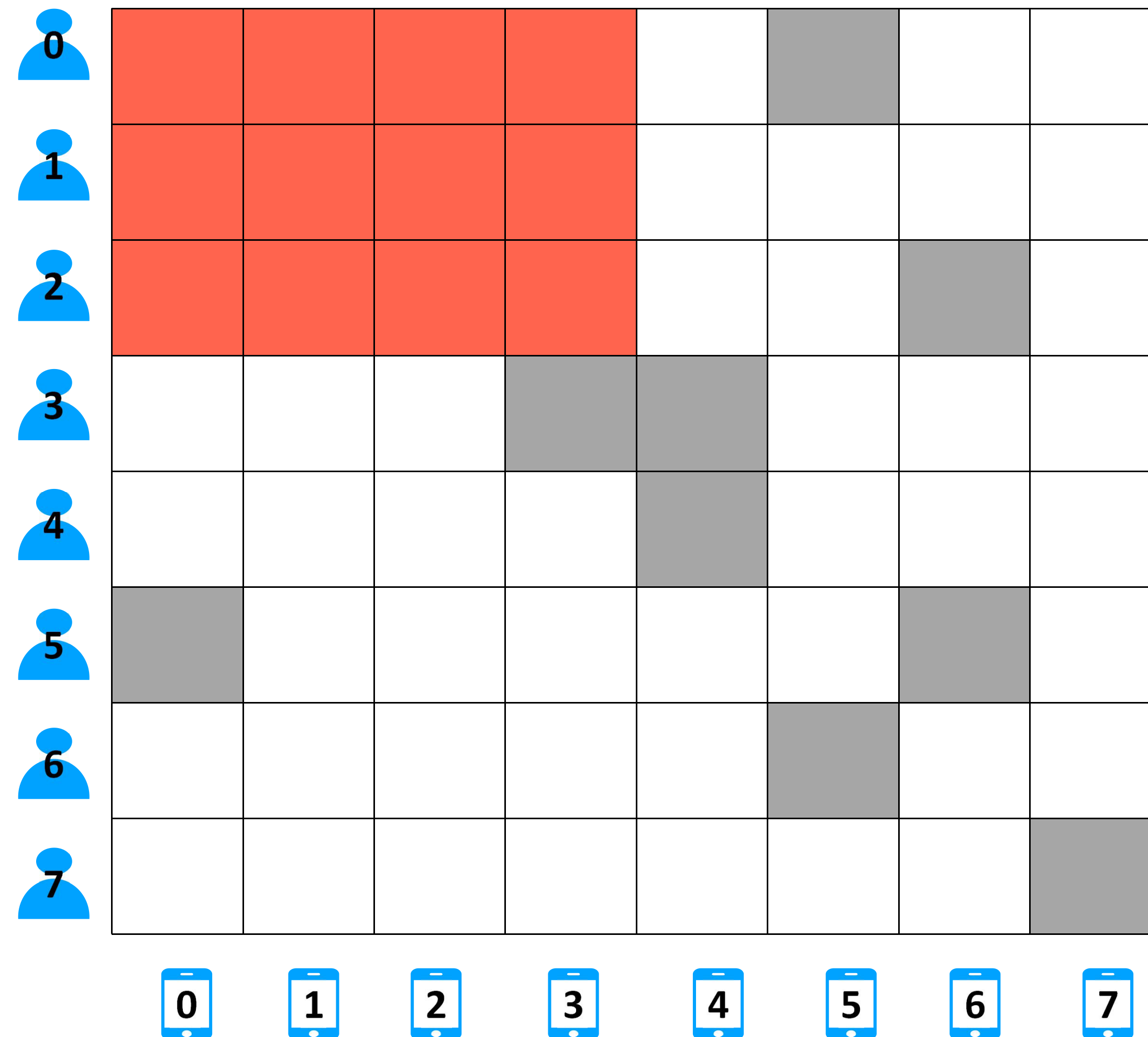
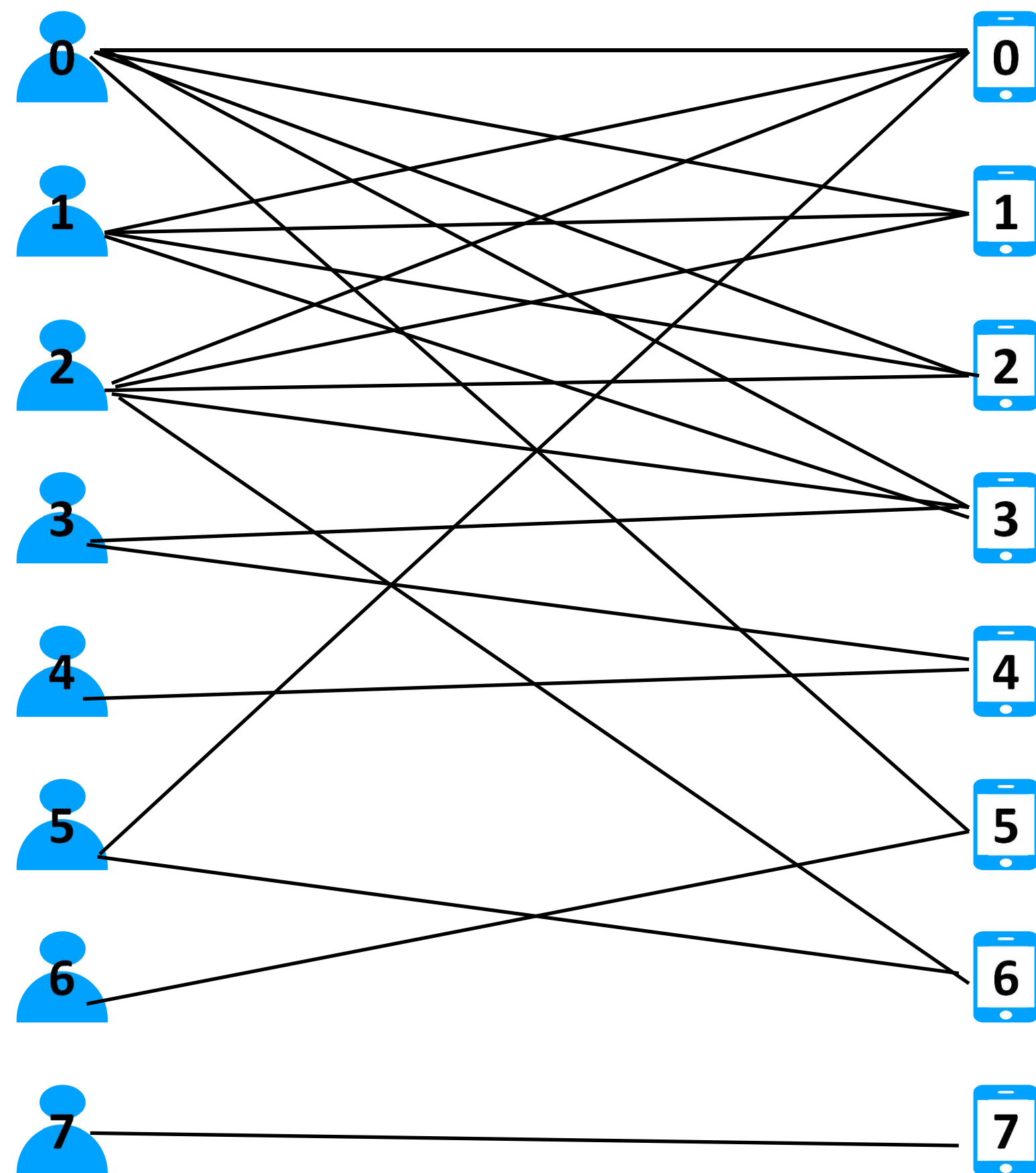


IP

资源成本

攻击者手里的资源（账号/手机号，设备，IP等）有限，必须重复组合地去利用。





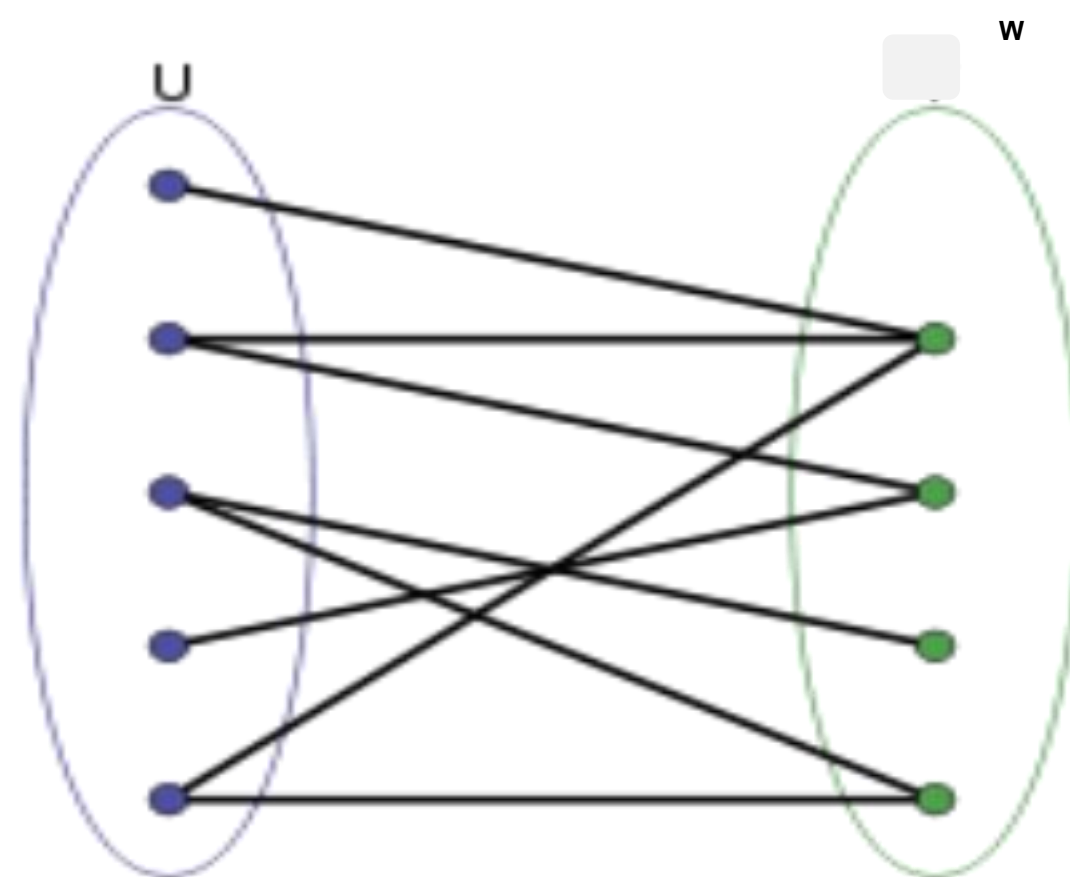
一些尝试

- 聚类
- 社群发现

建模

二部图

- 设 $G=(V,E)$ 是一个无向图，如果顶点 V 可分割为两个互不相交的子集 (U,W) ，并且图中的每条边 (i,j) 所关联的两个顶点 i 和 j 分别属于这两个不同的顶点集 ($i \in U, j \in W$)，则称图 G 为一个二部图。

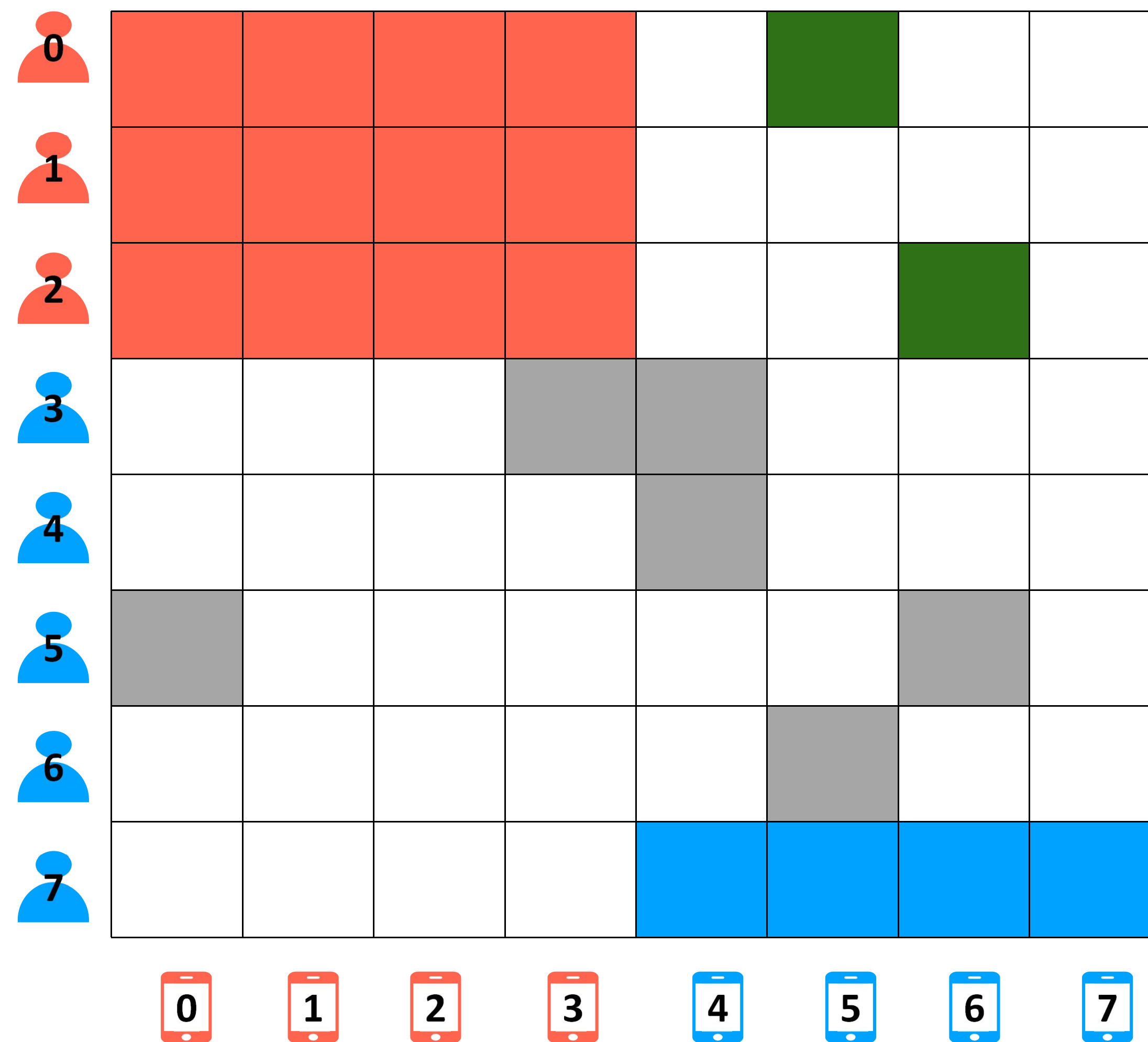


- 在我们的实验中，二部图的节点有两类：一类是ip，另一类是UA。当ip使用某个UA进行验证时，便会在代表ip的节点和代表UA的节点之间构建一条边。

如何求得高密度子图？

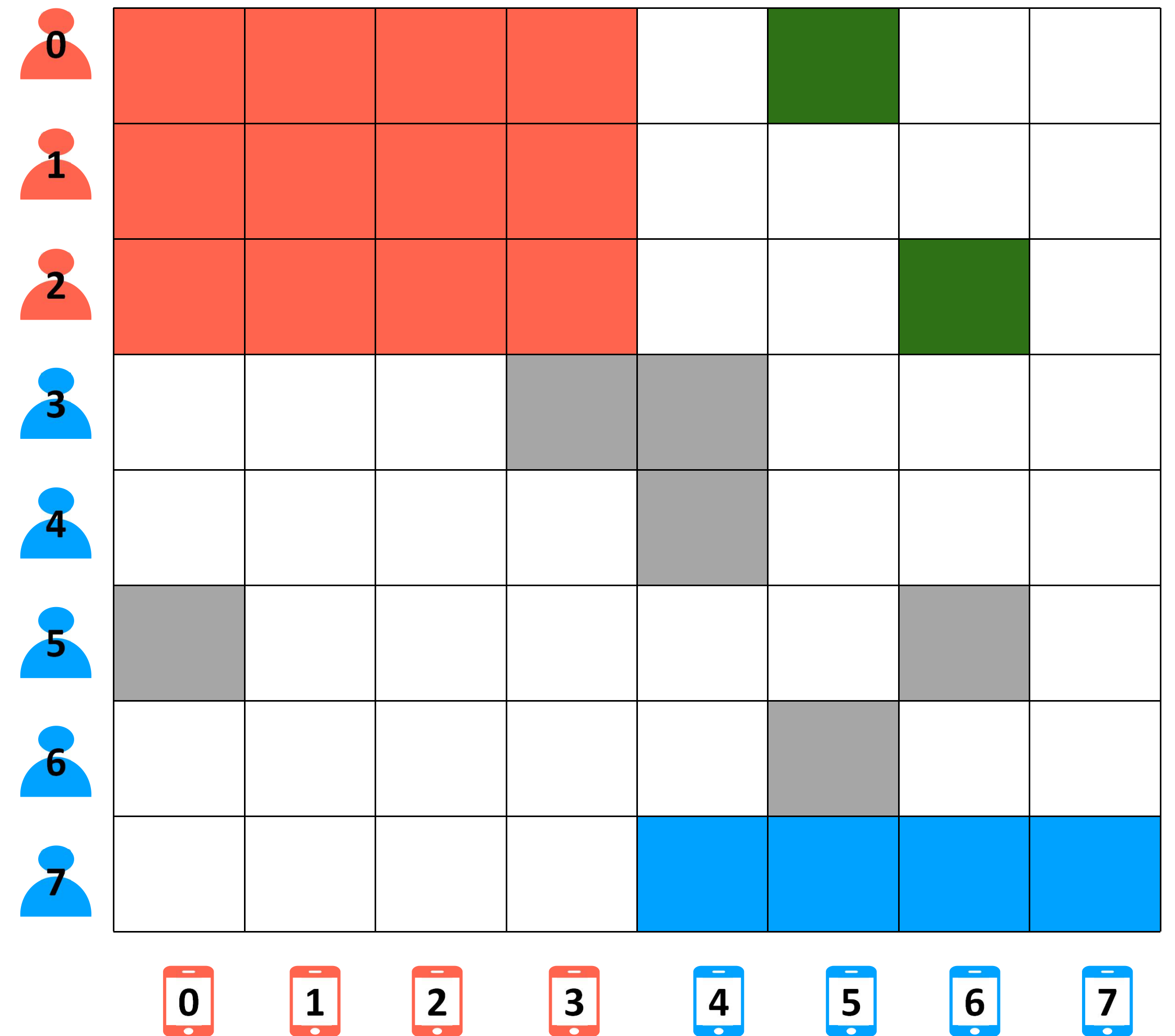
正向求解

- 暴力枚举所有子图
- 遍历联通分量求每个分量密度
- 直接选取度大的点



逆向求解

每次选择度最小的点删除



算法思想

算法的本质就是贪心算法查找高密子图的过程

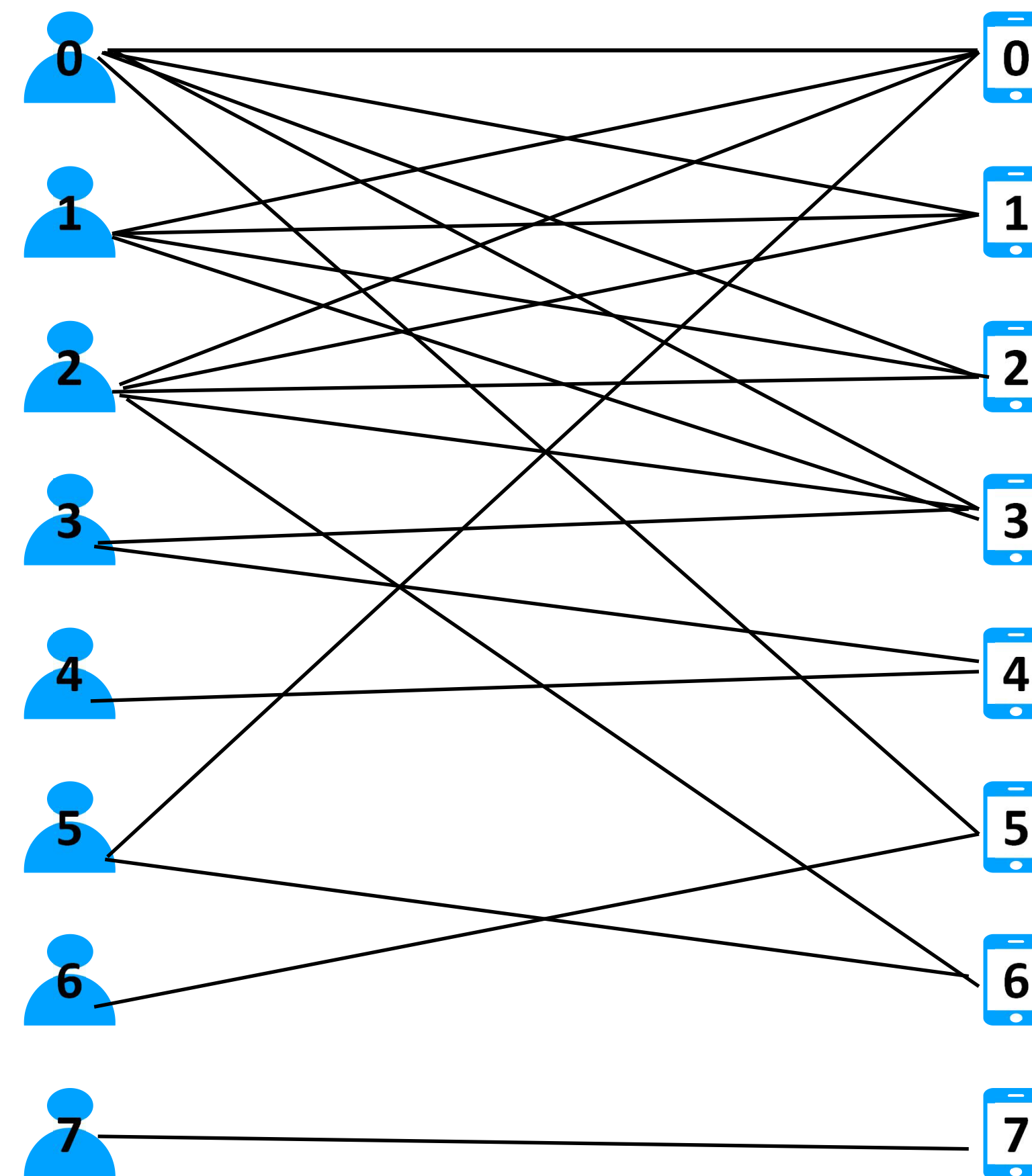
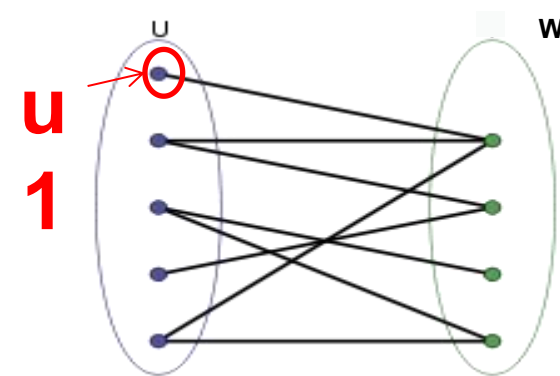
高密子图度量标准: $g(S) = f(S)/|S|$

其中 f_s 为子图中边的条数之和, $|S|$ 为子图的顶点集中顶点的个数

贪心策略: 选取使得度量函数 $g(S)$ 最大的子集 S

迭代: 对顶点集 V , 每次删除度最小的节点 u_i , 对剩下的集合

$\{V \setminus u_i\}$ 计算 $g(\{V \setminus u_i\})$



算法优化

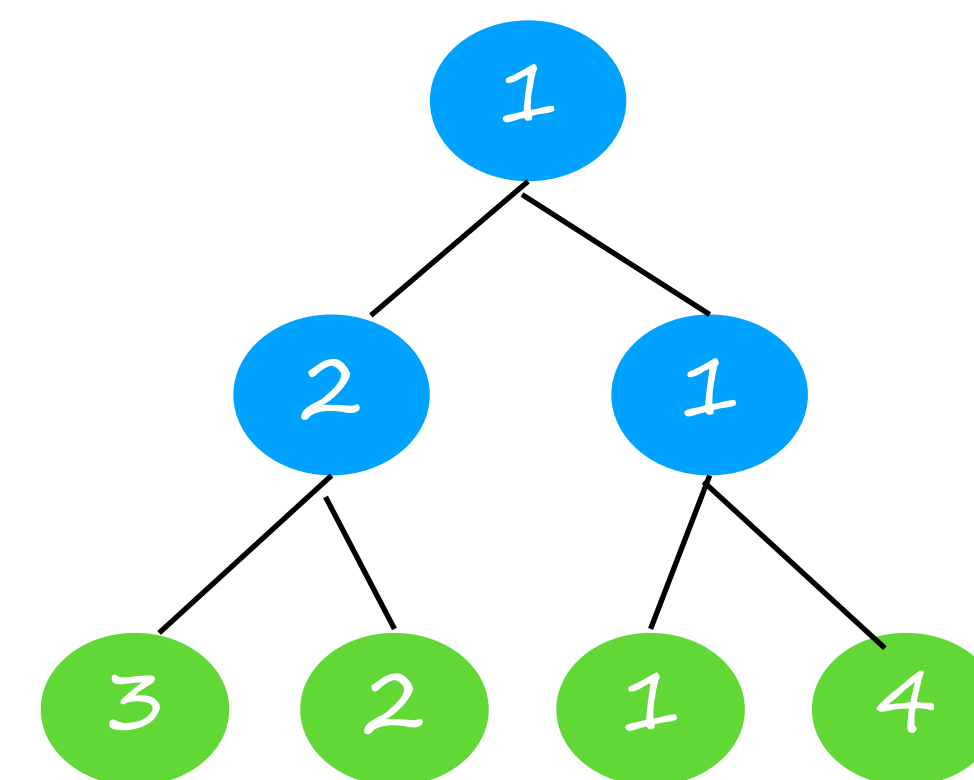
复杂度 $O(N*N)$ ✖

如何去优化？

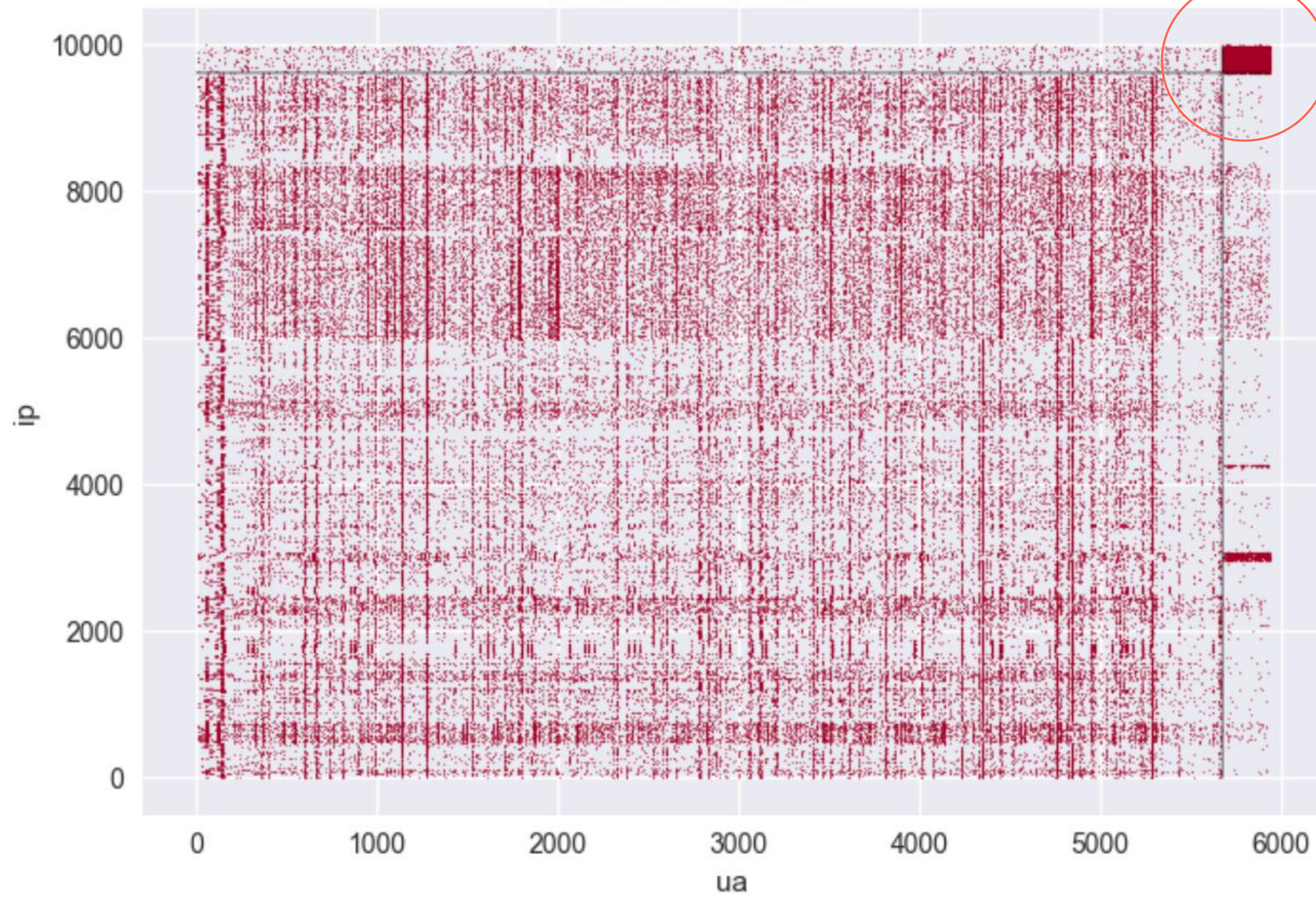
小根堆优化✖

优先树

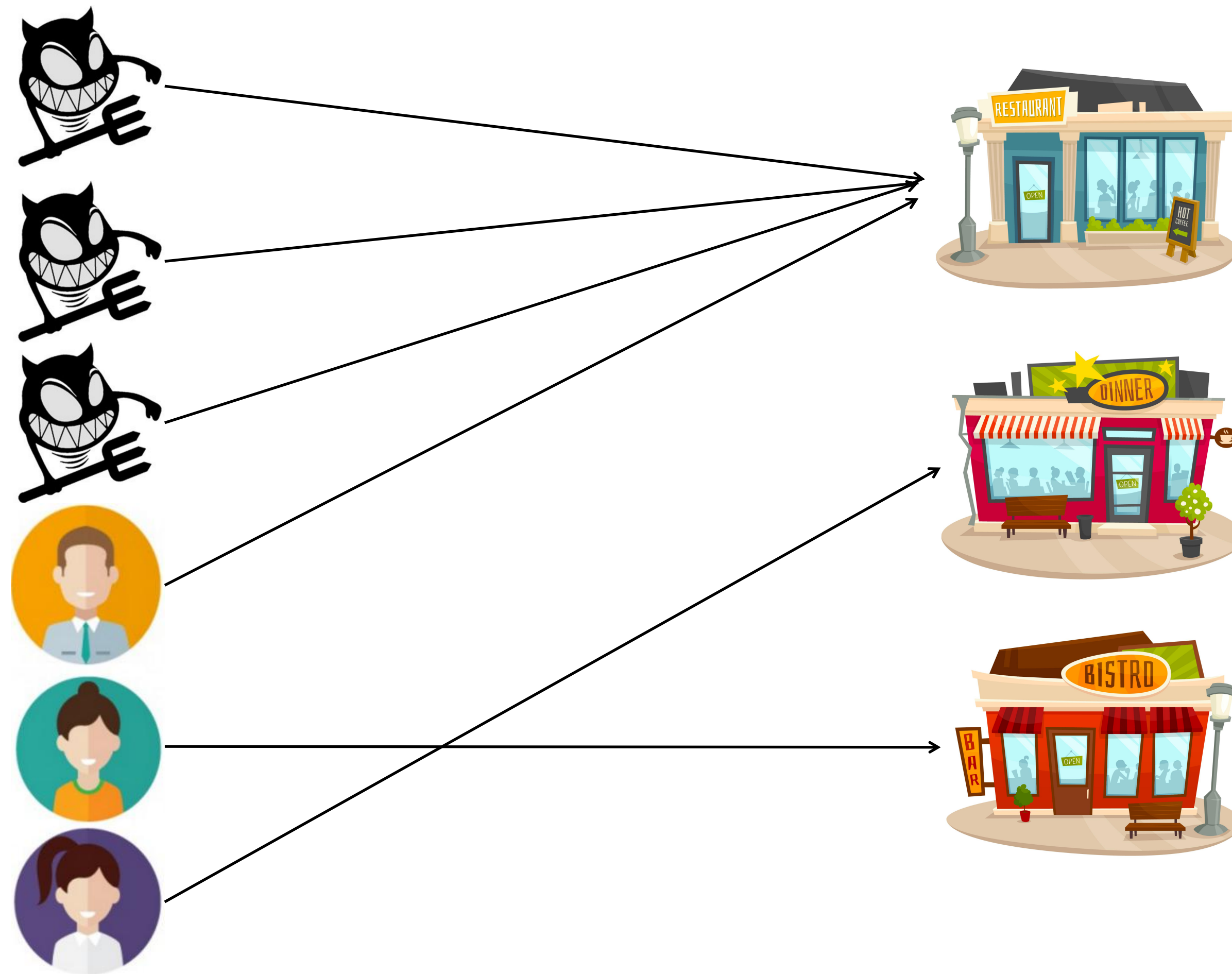
优化后的复杂度 $O(N*\log N)$



block shape: (376,257) suspicious: 17566.31



GeeGuard



F&Q