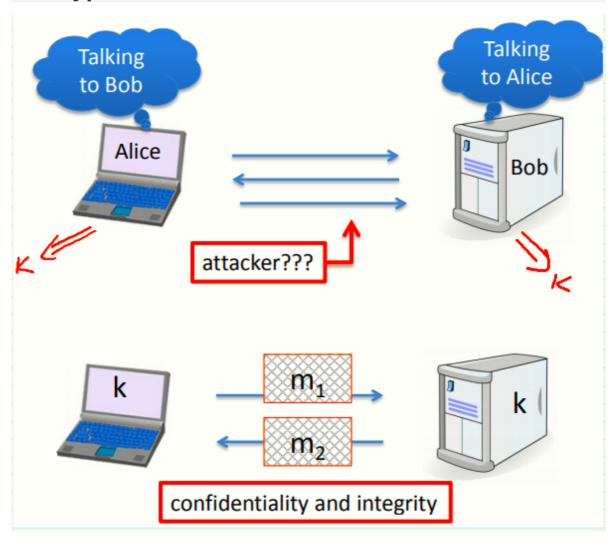
# W1 1-2 What is Cryptograhpy

### 1. Crypto core



- (1) Secret key establishment:在安全协议结束时,Alice和Bob能获得相同的共享密钥K,除此之外,Alice会知道她确实是在跟Bob说话,而Bob也确定和他对话的是Alice,对于攻击者而言,即便他能够窃听会话,也不能得知共享密钥
- (2) Secure communication:获得安全密钥后,他们就希望能通过密钥加密从而安全通信,而攻击者无法得知通信双方传送的消息,且攻击者若篡改了消息则一定会被发现,方案不仅提供了保密性(confidentiality)还提供了完整性(integrity)

## 2. Crypto can do much more

- (1) Digital signatures: 一种对现实世界签名的模拟,数字签名的工作方式基于内容的签名函数实现,即便是攻击者试图将签名者的签名从一个文档复制到另一文档,则在新的文档中由于内容不同而无法通过验证
- (2) Anonymous communication: 用户与服务器通信时包含隐私数据时,此时用户希望匿名交谈而服务器不知晓他是谁,实现这一目的有标准方法mixnet,允许Alice通过一系列代理最终与Bob通信,而通信结束后Bob不知晓通信对方是谁

Mixnet基本工作方式:通过一些列的代理 (proxy, proxies),使得传输的消息经过适当的加解密后最终发送到Bob,不仅Bob不知晓在与谁通信,甚至中间的代理服务器也不知晓通信双方的信息

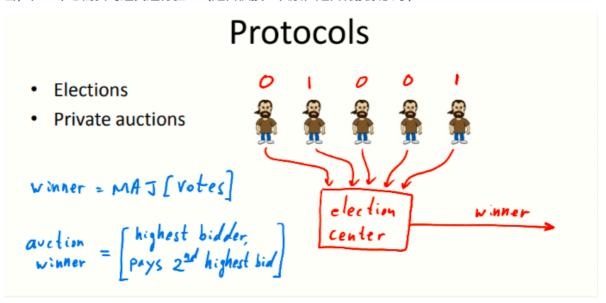
匿名通信实际上是双向通道,即便Bob不知晓通信对象是谁也能为其响应,且Alice能收到这些响应

简单的例子: 匿名电子现金,确保Alice的钱使用且仅使用一次,若使用超过一次则会被警察带走(具体实现后续讨论)

#### 3. Protocol

密码学的另一些应用, 即与一些抽象的协议结合

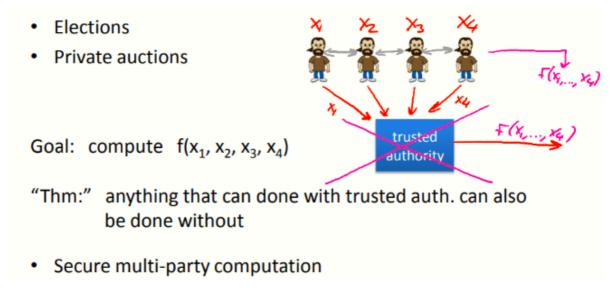
(1) Elections: 票数加密后送入精选中心, 竞选结束后中心宣布获胜方而不泄露其他信息(票数仍保密), 且中心需要对选民进行验证(是否仅投一次票, 是否有投票权等)



(2) Private auctions: 上述模型也常用于私人拍卖会上,如Vickrey auction,竟标最高者获胜但仅需要支付第二高竞标者的出价

计算结束时,除了得知结果之外(winner和payment),其他一切信息诸如竞标者的个人信息,最高竞标者的出价都应保密,唯独需要公开第二高出价金额和最高竞标者的身份

(3) Secure multi-party computation: 多方安全计算

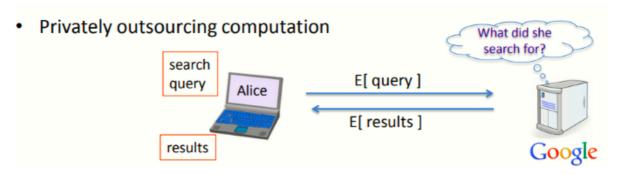


模型1:引入一个可信组织,收集所有个人输出,并且承诺对所有输入保密,仅有可信组织知道,该组织根据输入计算结果并公开,且不公开除结果之外的其他个人信息,但是这个组织搞名堂那就没用了

 惊讶的事实:如果你能把一个计算交给可信组织完成,则一定可以不需要可信组织来得到结果,即 我们可以使任何事情都不需要可信组织插手就能得到结果,仅需要参与者使用某种协议与其他参与 者交换信息,协议结束后每个人都江之岛最终结果是什么而对计算过程一无所知(即个体的输入仍 然是保密的,但没有可信的权威组织介入),看上去难以置信但确实可行

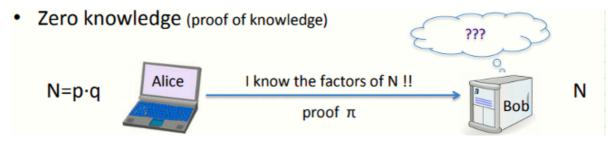
### 4. Crypto magic

- 一些难以归为密码学的应用, 但确实很神奇
- (1) Privately outsourcing computation: 私人外包计算,比如Alice使用特殊的加密方案使得它可以发送加密的查询给google,然后基于这种加密特性,使得google可以计算搜索而无需知道原始文本,并将计算结果以加密方式返回给Alice,Alice解密后得到查询结果



google全程仅知道加密后的查询内容,并不知道Alice想搜索什么和搜索结果是什么

(2) Zero knowledge (proof of knowledge)



零知识证明,比如Alice有一大整数N,且知道其因子p和q,Bob仅知道N,通过零知识证明Alice可以向Bob证明他知道N的分解而不向Bob透露因子

### 5. A rigorous science

我们描述的每个概念都将严格的按照三个步骤, 我们将反反复复地遵循这三个步骤

- (1) Precisely specify threat model:对于每个原语,我们要精确定义威胁模型是什么
- (2) Propose a construction:接着提出一种构造方案
- (3) Prove that breaking construction under threat mode will solve an underlying hard problem: 再证明在特定威胁模型条件下,任何攻击者都能攻击这个构造

一旦攻击者成功进行攻击,则攻击者也可以解决相对应的一些复杂难题,如果难题足够复杂以至于无 法破解,则证明在这个模型下没有攻击者可以破解

如整数分解被普遍认为是个困难问题,因此......