

## 安全级别 (由上到下, 逐渐增强)

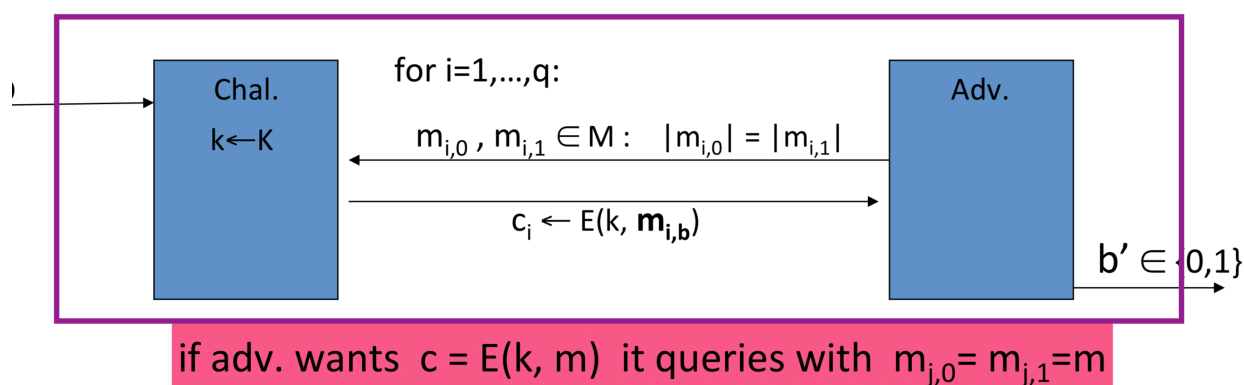
### Semantic Security for one time key

- 不能有查询的步骤
- 只能直接给挑战者一个  $m_0, m_1$ , 然后立马猜实验为0, 1 的概率

### Semantic Security for many time key CPA (Chosen - plaintext attack)

- Adv 可以给Chl 多次明文, 而获得返回的密文
- 攻击Game的定义:
  - 攻击者可以先询问挑战者任意次数的加密密文, 且每一次询问的格式为  $(m_0, m_1)$  返回  $(c_0, c_1)$
  - 如果攻击者想知道某个消息的加密密文, 则只需要提交的明文为  $(m_0, m_1)$  and  $m_0 = m_1$
  - 开始攻击时, 最后一次提交一对  $(m_0, m_1)$  然后挑战者随机返回  $C_i$   $i$  属于  $0, 1$
  - 则此时便有了安全的定义: 即如果E为安全, 则对于返回的  $C_i$  挑战者能猜出为是明文  $m_0$ , 或  $m_1$  的概率应该相同, 即  $P(\text{guess}(m_0)) - P(\text{guess}(m_1))$  是可以忽略的.
- 如果相同密文下返回相同的明文, 则一定不是CCA安全, 要做到CCA级别的安全, 必须要相同的密文返回不同的密文, 这就需要在加密的时候, 加入随机变量, 或者噪声等.

$E = (E, D)$  a cipher defined over  $(K, M, C)$ . For  $b=0,1$  define  $\text{EXP}(b)$  as:

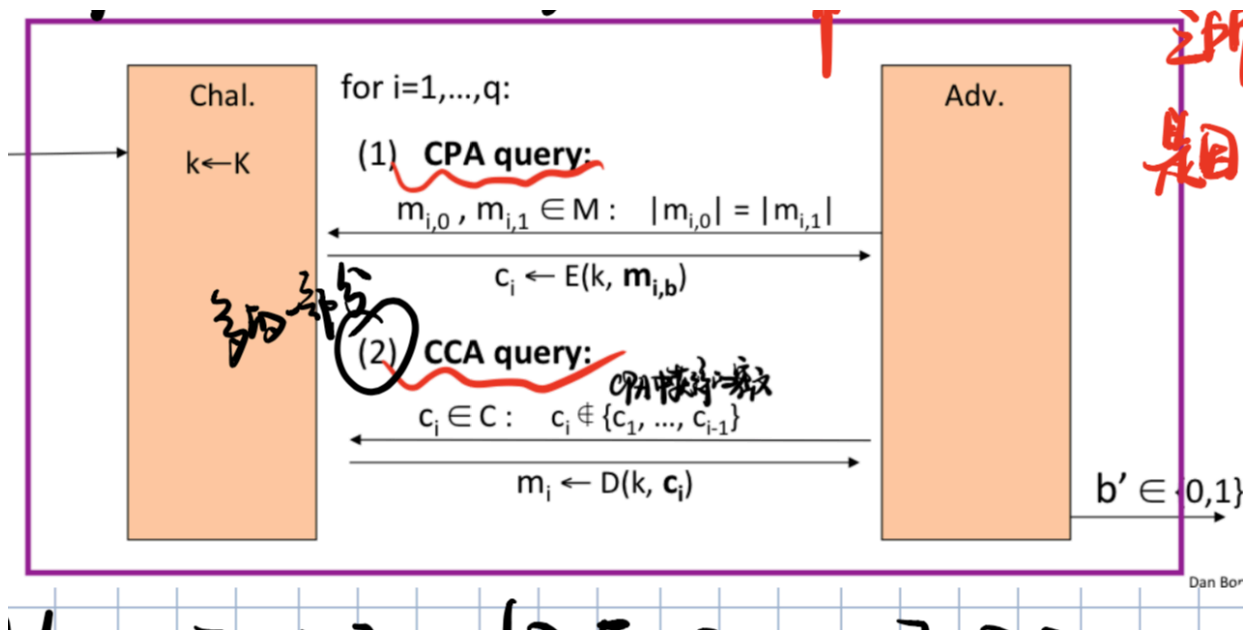


### Semantic Security for many time key CCA (Chosen - CipherText attack)

- CCA (Chosen - CipherText attack): 其中满足CCA的加密模式, 肯定是已经满足了CPA
  - Adv 可以给Chl 多次明文, 而获得返回的密文
  - Adv 可以给Chl 多次密文, 而获得返回的明文

- 因此 CCA 包含 CPA

- CCA1



- CCA2

- 选择密文查询. 接着提交挑战
- 在提交明文挑战之后, 还可以进行密文查询 这是个 CCA1 的主要区别

$E = (G, E, D)$  public-key enc. over  $(M, C)$ . For  $b=0,1$  define  $\text{EXP}(b)$ :

