

計算機安全 HW2 Writeup

- Real name: 張瀚文
- Nickname on course website: Hwww
- Student ID: b07505027.

RSA

解法

這題的關鍵是 $n = p * q_1 * q_2$ ，根據題目 `generate.py`，猜測 q_1, q_2 的數量級大約與 p 相同，所以 $n \approx 12p^3$ 。推估 $p \approx \sqrt[3]{n} \approx 10^{154}$ 。把 n 看作 p 的函數 $n(p)$ ， $n(p)$ 會是遞增的，所以試著二分搜 p ，手測一下，左界 $l = 10^{154}$ ，右界 $r = 2 * 10^{154}$ ，程式跑一下就搜出答案了

(見 `RSA/solve.py`)

心得

這題剛開始不確定 p, q_1, q_2 會不會相近，也不確定 `next_prime` 會不會讓搜尋變很慢，剛開始就放棄暴搜，想找講義有沒有解法。後來找不到可用的解法，試試看暴搜，沒想到速度滿快的～

LSB

解法

這題跟講義上的 LSB Oracle Attack 範例差不多，差別只在講義上的 oracle 是 mod 2，而這題的 oracle 是 mod 3，因此，修改一下推論，可得

$$\begin{aligned}\lfloor \lfloor 3m \rfloor_n \rfloor_3 &= \lfloor 3m \rfloor_3 = 0, && \text{if } m \in [0, n/3) \\ \lfloor \lfloor 3m \rfloor_n \rfloor_3 &= \lfloor 3m - n \rfloor_3 = 1, && \text{if } m \in [n/3, 2n/3) \\ \lfloor \lfloor 3m \rfloor_n \rfloor_3 &= \lfloor (3m - 2n) \rfloor_3 = 2, && \text{if } m \in [2n/3, n)\end{aligned}$$

程式碼為 `LSB/solve.py`，主要是修改講義中 GitHub 上 LSB 範例程式碼，將 2 改成 3，2 倍改成 3 倍，結果的 2 種情況改成 3 種情況，調整一下 LR 即可。因為改成 3 後有些細節沒有調得很好，有機率會沒搜中，但多試幾次即可。

心得

因為這題跟講義上的類似，觀念也沒有特別難懂，所以很快就解出來了～