

# BÀI TẬP THỰC HÀNH SỐ 1 MÔN: MÂT MÃ HOC

# 1 Mục tiêu

- Thực hiện phá mã Many Time Pad thành công dưới sự hỗ trợ của máy tính.

## 2 Mô tả

Chúng ta sẽ xem xét điều gì xảy ra với mã dòng khi khóa được sử dụng lại nhiều lần. Giả sử chúng ta có 2 bản mã  $c_1=m_1\oplus k$  và  $c_2=m_2\oplus k$  được mã hóa với cùng một khóa k. Khi có 2 bản mã, người tấn công có thể tính được  $c_1\oplus c_2=(m_1\oplus k)\oplus (m_2\oplus k)=m_1\oplus m_2$ .

Trong bản mã ASCII, khi một ký tự alphabet (a-z hoặc A-Z) XOR với một khoảng trắng thì sẽ bị chuyển thành chữ hoa (nếu hiện tại là chữ thường) hoặc bị chuyển thành chữ thường (nếu hiện tại là chữ hoa). Như vậy, chỉ cần xét các ký tự alphabet trong  $c_1 \oplus c_2$  là có thể khẳng định tồn tại một khoảng trắng thuộc  $m_1$  hoặc  $m_2$  với xác suất rất cao.

Để trả lời khoảng trắng là của  $m_1$  hay  $m_2$  thì phải dựa vào các bản mã  $c_i$  còn lại. Khi ta tính  $c_1 \oplus c_i$  và thu được vị trí có khoảng trắng trùng với lại vị trí khoảng trắng trong  $c_1 \oplus c_2$  thì có khả năng cao khoảng trắng tại vị trí đó là của  $m_1$ .

Khi xác định được hầu hết các khoảng trắng trên các bản rõ  $m_i$  thì ta có thể suy ra những ký tự của khóa tương ứng tại các vị trí đó. Nếu vị trí các khoảng trắng là so le với nhau thì việc tìm lại khóa sẽ dễ dàng hơn. Nếu không, ta cần suy đoán để tìm ra các bản rõ  $m_i$  có nghĩa, rồi mới tìm ra khóa k.

## 3 Yêu cầu

Cho 10 bản mã được mã hóa bằng phép XOR với cùng một khóa.

# Ciphertext #1

470becf05721cc5c1f430c1ce5bbef7e163992086f1ab56400fd15a93e0e0943e094ca3438de4072ab794127168c225bb86da25421ac543fda2112cf354a93d18b1f492b634b9af0aad66b7cdd73d751678e48388c3896106014860d1691c3e479494c7d58d4713af328262a4291991f69dd8243f0ec72d4bef8487d7b4c12c20d3ec038c92b807f



## Ciphertext #2

431ea9e45132c95b5e5c011ce9efe46d1b698f132801a7341cec50fe2c1 e4045e18ec03723d30565ff7b4c2a5ec33013a928a25321b65138ca3146 c0355693cd885c5f307a4d98a2bd9f247bc6659b126f8c42329a75920a6 a099151428cdeeb37494e7649d07b27a92460245ed5c9096fd89f55f0e0 6080a8f90b6c715542d41632d924c82c9030746a2105622a2f0a712a339 f580ef1990cb05270d77f2dcc6ed1e2465ccc0e6724ffb52dc52b88d5b6 bf62a6c3404ce3acdeb0847c5afcba8d623f66ae

## Ciphertext #3

5900ecf3503180484d591b04b1aaaa740760db0f2a07b22d1af25ca9391 a0f06fe81d12638d81321ac64442c53c33714a16de14f2aa6572fcb725b c73c57c1cf8f08553664059eb1a2d3697189739b1a6b9902779f3b93447 c088d01428dd8f6375148670cca7631ee247223498c990c69dd9e11ede1 27c3b4f1056b7a4801d60d3a9422c3268134746f374b35213e16262a379 2105ae98244a5412c

# Ciphertext #4

5100ecee5524cc515c591945a4bcf46a0f698f15201de62d1ab511e7344 d135ffd94c63f71c81368b16b052e448a321ab86dec572abc052fd13140 d02a4cdacd805c552a2a5195b1ba9f787dcc32d81e638d5b39973696106 0158f014684c3f17e5f5e3e44dc6831a077692649d5ce1a798e9957b9e7 69c9aff50972785842c4113ec638c822d33020682b126221245e676f259 41b08e3820cad526ccd733a91

#### Ciphertext #5

4406a9a75b3dd0505a424d08a0bbef70063996093c07e62a1be150eb284 d1243ff95ca2034d94075b02c473b16902118be6db5106fa44b2e9f3b46 89374dc0d6ce1e59796b4791b5eecb6335cf73d71d2e8940239175830c6 c5b80405881c2a5785c0d6a44d83e31ee616b320c82d00f68c18345b9e7 69c3b4f21e7b7a4807d91a3a9a

## Ciphertext #6

514ebfe25b21d25d1f550306b7b6f76b0b76955c3c10ae2119f050e4381 e1406e681d53771dc406aba75052d4682271eec7ca95d3be54c399f3c5d dd7a4ec6ce80194e38684998f0bad02c70d17ada047d9447219b7584016 8098b4918



## Ciphertext #7

4406a9a7503dd34c50421445aaa9a77c0e78880f2610a72854f01eea3f1 41052e78fcd7222de0864b269567e5f90641dad7ba25521a45123d1351e 893857c7cace0b552d62058fb5bdcf6976dd32cf1e2e944632de3892106 1148c521690c2e0731a4c6d0cca7b38ec2467380c81d11e20c79857f5fb 62ceb8f94871720101c5002fc03ec1379221687a6e0a2c2c6a1d7436268 51914e79a55b35a718379269f39cdf84b4a85086977f8b532d925

## Ciphertext #8

5100ece25637d2414f44040aabeff47c0a7c96196f1ab56407f013fc3f0 8404fe8c0cd3d71dc0477ba7e563f449a6418ad66e15a26ab416acb3a57 89295dd0d08b081c326f5cdda7a6da6235ce7bcd1460c04f779d3c870c6 c099c444e919fa5444f4e760cdc3e30e5626f254581d0146e8e9957b9eb 69c3a9e5186a7d4e0c971a30d921ca2087346c7a6e062b3b391b756f229 91d5af69945ae472c

## Ciphertext #9

5500aff54124d451505e4d16a6a7e2720739920f6f17a3221dfb15ed6d0 f1906fa88d137349d016db8635737428b2908ec4fa45263e56024dc7e12 c8345c93e68b1f10796b56dda7abd36035c8619b102e935e329d3c910d6 a1a9c48598b91ea711a4c3e41d86d27e163636b5f85d8186580

#### Ciphertext #10

3029a9e9183dd3185e101d17aaade67d0b75920f3b1aa56415f917e63f0 4144ee3c0d73a30c9406eaa78552b4290641aec63a4456fae0529d73d41 cc3418d2c18d134e3d634b9af0bad02c66c67fde516a895d238c3c95117 d12874f1691d9e4631a446d0cd97b20e5766b224290dd5b62d7d645f1eb 27d3b8f40d73710f

Bản mã sau đây được mã hóa sử dụng cùng một khóa với 10 bản mã trên. Hãy giải mã bản mã này.

514eafee483cc54a1f5d1816b1efe57a4269891d2c07af2715f91cf0614 d0940ae8ecc2671d00175b769483f428a271aa064b8106fac4b2eda315b d9325dc1c38c105977