暗記のすすめ

暗号技術を理解するたった一つの方法

- あの最近はやりの SSH の鍵タイプ、なんだっけ…?
 - ed?????

- あの最近はやりの SSH の鍵タイプ、なんだっけ…?
 - ed25519

- ・ed25519 の元となっている Curve25519 の式、なんだっけ…?
 - $v^2 = u^3 + ?????u^2 + u$

- ・ed25519 の元となっている Curve25519 の式、なんだっけ…?
 - $v^2 = u^3 + 486662u^2 + u^3$

- ・では ed25519 の式、なんだっけ…?
 - $-x^2 + y^2 = 1 (?????????????)x^2y^2$

- ・では ed25519 の式、なんだっけ…?
 - $-x^2 + y^2 = 1 (121665/121666)x^2y^2$

- ・486662 と 121665/121666 の関係、どうだったかな…?
 - A = 486662, d = -121665/121666 とすると d = -(???)/(???)
- v^2 = u^3 + Au^2 + u と -x^2 + y^2 = 1 + dx^2y^2 の変換、どうだったかな…?
 - $\cdot x = (....), y = (....)$

- ・486662 と 121665/121666 の関係、どうだったかな…?
 - A = 486662, d = -121665/121666 とすると d = -(A-2)/(A+2)
- v^2 = u^3 + Au^2 + u と -x^2 + y^2 = 1 + dx^2y^2 の変換、どうだったかな…?
 - x = sqrt(-(A+2))u/v, y = (u-1)/(u+1)

で、覚えて何の役に立つの?

メリットは色々あるが、以下のことが大きい:

- ・頭の中で実験・考察できる
- · CTF で変な実装を見た時、嗅覚が働いてすぐにわかる
- ワーキングメモリーが鍛えられる

頭の中で実験・考察できる

- Edwards25519 の基点の y = 4/5 って 16 進でどうだったっけ…?
- $p = 2^255 19$ だから $p \mod 5 = 8 4 = 4$
- ・ だから $4/5 \mod p = (4p+4)/5 だ!$
- $4p+4 = 2^257 72 = 0x1$ ff ff ... ff b8 σ t t t!
- ・これを 5 で割ると 0x66 66 ... 66 58 だ!
- ・実際にソースを読みに行くと合ってる

頭の中で実験・考察できる

- ・暗算でやる意味は?
- こうした苦労したエピソードがあると y = 4/5 という値を忘れにくい
- ・Curve25519 で u = 9 というのも覚えておけば、y = (u-1)/(u+1) や u = (1+y)/(1-y) も忘れにくい
- ・淡い記憶を複数持っておいて定期的に検算することで、記憶を強固にするイメージ

CTF で変な実装を見た時、嗅覚が働いてすぐにわかる

どこに脆弱性があるでしょう

```
def·main():
62
      ···signal.alarm(300)
63
64
      ····flag·=·os.environ.get("FLAG", · "Onepoint{frog_pyokopyoko_3_pyokopyoko}")
65
       ····assert·len(flag)·<·2*8*n
66
       ····while·len(flag)·%·16·!=·0:
67
       · · · · · · · · · flag · += · '' \ 0''
68
69
      \cdots G = (gx, gy)
70
      \cdots s = randrange(0, q)
71
72
      | · · · · print("sG·=·{}".format(mul(s,·G)))
       \cdots tG = -ast.literal_eval(input("tG = -")) \cdots + you \cdot should \cdot input \cdot something \cdot like \cdot (x, \cdot y)
       \cdots assert \cdot len(tG) \cdot == \cdot 2
75
76
       ····assert·type(tG[0])·==·int·and·type(tG[1])·==·int
       ...share = to_bytes(mul(s, tG))
77
```

CTF で変な実装を見た時、嗅覚が働いてすぐにわかる

どこに脆弱性があるでしょう→入力の validation をしていない!

https://alpacahack.com/ctfs/zer0pts-ctf-2022/challenges/eddh

```
62
      def·main():
          •signal.alarm(300)
63
64
      ····flag·=·os.environ.get("FLAG", · "Onepoint{frog_pyokopyoko_3_pyokopyoko}")
65
       ····assert·len(flag)·<·2*8*n
66
      ····while·len(flag)·%·16·!=·0:
67
       · · · · · · · · · flag · += · '' \ 0''
68
69
      \cdots G = (gx, gy)
70
      \cdots s = randrange(0, q)
71
72
      | · · · · print("sG·=·{}".format(mul(s,·G)))
       \cdots tG = -ast.literal_eval(input("tG = -")) \cdots + you \cdot should \cdot input \cdot something \cdot like \cdot (x, \cdot y)
75
       \cdots assert · len(tG) ·== · 2
76
       ····assert·type(tG[0])·==·int·and·type(tG[1])·==·int
       ...share = to_bytes(mul(s, tG))
77
```

ワーキングメモリーが鍛えられる

- ・CTF や暗号ライブラリーの読解では、そこそこ長いコードの理解が必要
- ・ 頭の中に多くの情報が載せられると、役に立つ!
- ・ 頭の中の情報がリンクされていると、忘却しにくい!

記憶メソッド

- ・実装を読む (インプット)
- ・ 論文/RFC を読む (インプット)
- ・自分でコードゴルフしてみる (アウトプット)
- ・暗算する (分析)

実装を読む(インプット)

- ・ビット演算を駆使して分岐を消せるのか…! (驚き)
- https://github.com/openssh/openssh-portable/blob/V_9_9_P2/

```
openssh-portable / ed25519.c
                                                                                          ↑ Top
                                                                       Raw 🕒 😃 🧷
                                                                  83
                                                                                             <>
Code
         Blame
                 2030 lines (1831 loc) · 197 KB
  132
  133
  134
          static crypto_uint32 fe25519_equal(crypto_uint32 a,crypto_uint32 b) /* 16-bit inputs */
  135
  136
            crypto_uint32 x = a ^b; /* 0: yes; 1..65535: no */
            x = 1; /* 4294967295: yes; 0...65534: no */
  137
  138
            x >>= 31; /* 1: yes; 0: no */
  139
            return x;
  140
  141
```

論文/RFC を読む (インプット)

- Curve25519
- ・ 点の u 座標だけで楕円曲線のスカラー倍が計算できる!?
- https://cr.yp.to/ecdh/curve25519-20060209.pdf

• Use x/z inside scalar multiplication, not (x/z, y/z) or $(x/z^2, y/z^3)$.

自分でコードゴルフしてみる (アウトプット)

- ・ CRC32 とかはかなり簡単 (筆者実装は Go で 10 行)
 - https://sizu.me/koba_e964/posts/ub7ak2mdoknv

これだけです

```
func crc32(b []byte) uint32 {
  u := uint32(0xffff_ffff)
  for _, b := range b {
    u = uint32(b)
    for i := 0; i < 8; i++ {
       u = u >> 1 ^ 0xedb8_8320*(u&1)
  return u ^ Oxffff_ffff
```

暗算する (分析)

- ・怪しい公式を複数組み合わせて、矛盾を検出・解消する
- ワーキングメモリーをフル稼働させて、頭の中にすべて載せる
 - 載らなかったら頑張ろう

暗算する (分析) やり方

. j-不変量が j の楕円曲線、
$$y^2 = x^3 - \frac{3j}{j-1728}x + \frac{2j}{j-1728}$$
 だったっけ…?

•
$$y^2 = x^3 + ax + b$$
 の j-不変量は $\frac{4a^3}{4a^3 + 27b^2}$ だったっけ…?

・ そう思って j-不変量を計算すると $\frac{\dot{j}}{1728}$ になり、1728 忘れに気付ける

暗算する(分析)やり方

- ・ 頭の中でやる方法
- . j 1728 = A としてしまおう。a = -3j/A, b = 2j/A

$$\frac{4a^3}{4a^3 + 27b^2} = \frac{\frac{-108j^3}{A^3}}{\frac{-108j^3}{A^3} + \frac{108j^2}{A^2}}$$

分子と分母を 108j^2/A^3 で割ると $\frac{-J}{-j+A} = \frac{J}{1728}$

おすすめ分野

- ASCII code
- 初等整数論
- 楕円曲線論

ASCII code

- 'A' == 0x41 とかだったりするアレ
- ・ 英語のアルファベットにランダムアクセスできると強い
 - ・せめて途中のポイントを覚えよう
 - D => 4, H => 8, L => 12, P => 16, T => 20, X => 24
- ・十進数と十六進数の変換もできるようになっておこう
 - 16, 32, 48, 64, 80, 96, 112 = 7 * 16 までの 16 の倍数でいいので楽

初等整数論

- ・ 具体例の宝庫
- ・ 平方剰余とか乗法群
 - . $a^{(p-1)/2} \equiv 1 \pmod{p}$ なら a は平方剰余
 - $p \equiv 1 \pmod{3}$ なら mod p で 1 の 3 乗根がある
 - ・存在定理なので実際の構築との間にはギャップあり、実際に調べよう
 - ・ ランダムに a をとれば $a^{(p-1)/3}$ が確率 2/3 で非自明な 3 乗根

楕円曲線論

- ・ おもしろい
- ・ 楕円曲線論は広大すぎて迷いやすいので、CTF で使いそうなところから
 - ・おすすめ初手: 有限体上の楕円曲線
 - 手前味噌: https://qiita.com/kobae964/items/e3927b57f1bf91f4caf6
 - SafeCurves: https://safecurves.cr.yp.to/

まとめ

- ・CTFでも暗号理論でも、楽しむためにはスムーズに記憶することが不可欠
- スムーズな記憶のためにはエピソードが大事
- ・暗算スキルを高めてエピソードを頭の中で錬成しよう!

予備スライド

子備スライド

Oxedb8_8320って何?

- GF(2) の多項式
 - ・ つまり mod 2 で色々やるということ
- ・ 下位ビットが次数の高い側
- x^32 は省略されている
- . つまり $(1+x+x^2)+(x^4+x^5+x^7)+\cdots+x^{26}+x^{32}$ ということ
 - Oxe = Ob1110, Oxd = Ob1101 に注意。

Edwards25519 の加法公式は?

- https://ed25519.cr.yp.to/ed25519-20110926.pdf
- ・ほとんど複素数の積、ただし…
 - xとyが逆、i²=1
 - ・分母がある

$$(x_1, y_1) + (x_2, y_2) = \left(\frac{x_1y_2 + x_2y_1}{1 + dx_1x_2y_1y_2}, \frac{y_1y_2 + x_1x_2}{1 - dx_1x_2y_1y_2}\right)$$