情報セキュリティ基礎演習問題

光成滋生

last update: 2025/10/23

収束の定義

問題

• 実数 x に関する実数値関数 f(x) が $x \to \infty$ で a に収束することを本来の収束の定義の ε と N の順序を入れ換えて $D':\exists N>0 \text{ s.t. } \forall \varepsilon>0, \forall x>N, |f(x)-a|<\varepsilon$ と定義すると収束の意味をなさないのはなぜか。

答え

• D' は「x>N」ならどんなに「小さい $\varepsilon>0$ 」であっても「 $|f(x)-a|<\varepsilon$ 」を要求する。「 $f(x)\neq a$ となるx>N」が存在すると、これは成り立たないので「x>Nならばf(x)=a」でなければならない。これはxが大きいところでf(x)が「定数関数」になっていることを要求し扱いたい収束の概念とは異なる。

電話番号のハッシュ値

問題

- あるWebサービスが、ユーザの携帯電話の番号のSHA-1値をデータベースに保存していたが、 ある日そのデータベースが漏洩した。
 - そのニュースを見たAは「SHA-1は安全じゃないからSHA-2を使うべきだった」と主張した。
- この主張の誤りの理由を述べよ。

答え

- 携帯番号のパターンは先頭は070,080,090で始まるもののみを考え全体で11桁の数値とすると最大「 $3*10^8$ 」通りである。
 - それらのパターン一つずつの「ハッシュ値」を求めてデータベースの値と一致するものを探索 すれば元の携帯番号を復元できる。
 - 仮に1秒間に1000万回探索できるなら $3*10^8/10000000=30$ 秒で全数探索できる。 ハッシュ関数をそのまま使う限り、安全な「SHA-2」で保存してもこの状況はほぼ変わらないから。

脆弱なHMAC

問題

• HをSHA-2としてMACを256bitの秘密鍵 s, メッセージ m に対して MAC(s,m) = H(s||m) と作った。このMACはsEUF-CMA安全でないことを示す。

答え

• メッセージm に対してt=MAC(s,m) を取得したとする pad(|x|)をxの長さにしか依存しないpaddingデータとする。 SHA-2はMerkle-Damgård構造なので別のメッセージm' に対して t'=H(s||m||pad(|s|+|m|)||m') を計算できる。 つまり、「m||pad(|s|+|m|)||m']」に対するvalid MAC値なt'を構成できた。

2次拡大体

問題

• $K=(\mathbb{F}_2)^2$ の元 x=(a,b),y=(c,d) に対してxとyの乗算を xy=(ac,bd) と定義する。 このとき K は体にならないことを示せ。

答え

• $(1,0)\times(0,1)=(0,0)$ となり(1,0)の逆元が存在しないから。

解説

• 一般に ab=0 となる 0 でない元 $a,b\in K$ が存在すると体にはならない。 なぜなら a の逆元 a^{-1} が存在するなら、 $a^{-1}ab=b=0$ となり矛盾するから。

8次拡大体

問題

ullet $K=\mathbb{F}_2[x]/(f(x))$ の多項式を $f(x)=x^8+x+1$ とすると拡大体とはならない。

答え

• x^8+x+1 を x^2+x+1 で割ると商が $x^6+x^5+x^3+x^2+1$ で余りが0である。 つまり $x^8+x+1=(x^2+x+1)(x^6+x^5+x^3+x^2+1)$ なので x^8+x+1 は既約ではなく x^2+x+1 の逆元が存在しないから。

多項式の除算の例

筆算でする

ullet 多項式の除算: 煩雑さを避けるため x^8+x+1 を 8+1+0 などと表記する

```
6+5+3+2+1
2+1+0 ) 8+1+0
        8+7+6
          7+6+1+0
          7+6+5
            5+1+0
            5+4+3
            4+3+1+0
            4+3+2
               2+1+0
               2+1+0
```