🔢 Sifat Dasar Modulo

Misal a≡bmod ma \equiv b \mod ma≡bmodm, maka berlaku:

- 1. Penjumlahan:
 - a+c≡b+c mod ma + c \equiv b + c \mod ma+c≡b+cmodm
- 2. Pengurangan:
 - a-c≡b-cmod ma c \equiv b c \mod ma-c≡b-cmodm
- 3. Perkalian:
 - a · c≡b · cmod ma \cdot c \equiv b \cdot c \mod ma · c≡b · cmodm
- 4. Pangkat (Eksponen):
 - an≡bnmod ma^n \equiv b^n \mod man≡bnmodm

🔁 Mod Operasi Langsung

- (amod m)+(bmod m)≡(a+b)mod m(a \mod m) + (b \mod m) \equiv (a + b) \mod m(amodm)+(bmodm)≡(a+b)modm
- (amod m) · (bmod m)≡(a · b)mod m(a \mod m) \cdot (b \mod m) \equiv (a \cdot b)
 \mod m(amodm) · (bmodm)≡(a · b)modm

Modular Inverse (Invers Modulo)

Kalau a·x≡1mod ma \cdot x \equiv 1 \mod ma ·x≡1modm, maka xxx disebut **invers modulo** dari aaa.

Invers hanya ada jika $gcd(a,m)=1 \gcd(a,m)=1$

📚 Sifat Khusus

- Fermat's Little Theorem: Jika ppp adalah bilangan prima dan a≡0mod pa \not\equiv 0 \mod pa≡0modp, maka:
 - ap-1=1mod pa^{p-1} \equiv 1 \mod pap-1=1modp
- Euler's Theorem: Jika gcd(a,m)=1\gcd(a, m) = 1gcd(a,m)=1, maka: aφ(m)≡1mod ma^{\phi(m)} \equiv 1 \mod maφ(m)≡1modm di mana φ(m)\phi(m)φ(m) adalah fungsi Euler (jumlah bilangan < m yang relatif prima terhadap m).

Mencari inverse multip step by step:

```
multiplicative inverse 683 utk GF(887)
```

```
gcd

887=1·683+204

683=3·204+71

204=2·71+62

71=1·62+9

62=6·9+8

9=1·8+1

8=8·1+0

extended euclidian (back sub)

1=9-1·8

1=9-1(62-6·9)=9-1.62+6.9=7·9-1·62

1=7(71-1·62)-1·62=7·71-8·62

1=7·71-8(204-2·71)=23·71-8·204

1=23(683-3·204)-8·204=23·683-77·204

1=23·683-77(887-1·683)=100·683-77·887
```

```
def extended_gcd(a, b):
    if b == 0:
        return a, 1, 0
    else:
        gcd, x1, y1 = extended_gcd(b, a % b)
        x = y1
        y = x1 - (a // b) * y1
        return gcd, x, y

def mod_inverse(a, m):
    gcd, x, _ = extended_gcd(a, m)
    if gcd != 1:
        return None
    else:
        return x % m
```

```
a = 683
m = 887
inverse = mod_inverse(a, m)
print(f"Invers dari {a} modulo {m} adalah: {inverse}")
```

Your answer is incorrect.

The correct answer is: 7

```
x^4+x+1=0

x^4=-(x+1)=x+1

g=x=0010=2

g^2=g^*g=x^2=0100=4

g^3=g^2*g=x^2x=x^3=1000=8

g^4=g^3*g=x^3x=x^4=x+1=0011=3

g^5=g^4*g=(x+1)x=x^2+x=0110=6

g^6=g^5*g=(x^2+x)x=x^3+x^2=1100=12

g^7=g^6*g=(x^3+x^2)x=x^4+x^3=x^3+x+1=1011=11

g^8=g^7*g=(x^3+x+1)x=x^4+x^2+x=x^2+2x+1=x^2+1=0101=5

g^9=g^8*g=(x^3+x)x=x^3+x=1001=9

g^10=g^9*g=(x^3+x)x=x^4+x^2=x^2+x+1=0111=7
```

• Exercise: Find the last three digits of 7^{803} .

```
last 3 digits -> n mod 1000
7^803 = 7^400*2+3 = (7^400)^2 * 7^3
we know that 7^u(1000) === 1 mod 1000
7^400 === 1 mod 1000
```

Untuk data dalam notasi hex berikut:

ABABCDCDEFEF3388

padding menurut PKCS#5 agar menjadi 10 byte adalah

Select one:

- oa. 01
- o b. 030303
- oc. 0202

Your answer is incorrect.

The correct answer is: 0202

ABABCDCDEFEF3388

1 byte = 8 bit biner = 2 bit hex
AB AB CD CD EF EF 33 88 = 8 byte = kurang 2 byte
padding PKCS#5 nambahin byte sesuai jumlah byte yang kurang -> kurang 2 byte -> 02
(hex)
jadi padd 02 02

Tinjau $GF(2^4)$ dengan $m(x) = x^4 + x + 1$.

Dalam representasi polinomial, hasil perkalian antara $x^3 + x dan x^3 + 1 adalah$

Select one:

- \circ a. $x^4 + x^3 + x$
- O b. $x^3 + x + 1$
- \circ c. $x^6 + x^4 + x^3 + x^*$
- \circ d. $x^2 + 1$

Your answer is incorrect.

The correct answer is: $x^2 + 1$

$$x^4+x+1=0$$

 $x^4=-(x+1)=x+1$

 $(x^3+x)(x^3+1) = x^6+x^4+x^3+x$ subs x^4 $x^6+x^4+x^3+x = x^6+x^3+2x+1 = x^6+x^3+1$ subs x^6 $x^6+x^3+1 = x^4*x^2+x^3+1 = (x+1)x^2+x^3+1 = x^3+x^2+x^3+1 = 2x^3+x^2+1 = x^2+1$