

CTF 学习笔记四——LCG 发生器

线性同余发生器 (Linear congruential generator)，简称 LCG，是一种能产生具有不连续计算的伪随机序列的分段线性方程的算法，它代表了最古老和最知名的伪随机序列生成器算法之一，其理论相对容易理解，并且易于实现和快速，特别是在可以通过存储位截断提供模运算的计算机硬件上。

它的计算公式如下：

$$x_{n+1} = (ax_n + b) \bmod(m)$$

x 表示伪随机数， a 表示乘数， b 表示增量， m 表示模数。

线性同余发生器的好处是，通过适当选择参数，区间长度可知且很长。虽然不是唯一标准，但是一般情况下太短的区间长度在伪随机数发生器中是一个致命的缺陷。

虽然 LCG 能够产生伪随机数，且可以通过正规的随机性测试，但它对参数 a 和 b 的选择极为敏感。例如， $a=1$ ， $c=1$ 。产生一个简单的 m 进制计数器，它具有长的周期，但显然非随机。

在 CTF 中，LCG 是一种非常容易破解的加密题型。因为题目中的 a, b, m, x 之间是可以互相推导而求出来的。

计算公式如下：

目的	公式
1. X_{n+1} 反推出 X_n	$X_n = (a^{-1} (X_{n+1} - b)) \% m$
2. 求a	$a = ((X_{n+2} - X_{n+1}) (X_{n+1} - X_n)^{-1}) \% m$
3. 求b	$b = (X_{n+1} - aX_n) \% m$
4. 求m	$t_n = X_{n+1} - X_n, m = \gcd((t_{n+1}t_{n-1} - t_nt_n), (t_nt_{n-2} - t_{n-1}t_{n-1}))$

图 1 推导表

下面是公式证明：公式 1：

$$X_{n+1} = aX_n + b \pmod m$$

$$aX_n = X_{n+1} - b \pmod m$$

$$X_n = a^{-1} (X_{n+1} - b) \pmod m$$

公式 2

解线性方程组

$$X_{n+2} = aX_{n+1} + b \pmod m$$

$$X_{n+1} = aX_n + b \pmod m$$

$$X_{n+2} - X_{n+1} = a(X_{n+1} - X_n) \pmod{m}$$

$$a = (X_{n+2} - X_{n+1})(X_{n+1} - X_n)^{-1} \pmod{m}$$

公式 3

$$X_{n+1} = aX_n + b \pmod{m}$$

$$b = X_{n+1} - aX_n \pmod{m}$$

公式 4

$$\text{设 } t_n = X_{n+1} - X_n$$

$$t_n = (aX_n + b) - (aX_{n-1} + b) = at_{n-1} \pmod{m}$$

$$t_{n+1}t_{n-1} - t_nt_n = 0 \pmod{m}$$

所以 m 必然是 $t_{n+1}t_{n-1} - t_nt_n$ 的约数，如果有多组 $t_{n+1}t_{n-1} - t_nt_n$ ，那么取它

们的公约数就是 m 的值。

接下来以一道 CTF 例题来具体介绍一下 LCG：

题目代码：

```
import gmpy2
from Crypto.Util.number import bytes_to_long, long_to_bytes
from rsa.prime import getprime

from flag import flag
```

```

class LCG:
    a: int
    b: int
    m: int
    seed: int

    def __init__(self, a, b, m, seed):
        self.a = a
        self.b = b
        self.m = m
        self.seed = seed

    def next(self):
        self.seed = (self.a * self.seed + self.b) % self.m
        return self.seed

if __name__ == '__main__':
    fp = open("task.enc", "w")
    p = getprime(1024)
    q = getprime(1024)
    e = 0x10001
    n = p * q
    c = gmpy2.powmod(bytes_to_long(flag), e, n)
    seed1 = getprime(1024)
    b1 = getprime(1024)
    fp.write("b1=" + str(b1) + "\n")
    m1 = getprime(1024)
    fp.write("m1=" + str(m1) + "\n")
    lcg1 = LCG(p, b1, m1, seed1)
    seed2 = lcg1.next()
    fp.write("x2=" + str(lcg1.next()) + "\n")
    a2 = getprime(1024)
    b2 = getprime(1024)
    m2 = getprime(1024)
    lcg2 = LCG(a2, b2, m2, seed2)
    l = []
    for index in range(10):
        l.append(lcg2.next())
    fp.write("l=" + str(l) + "\n")
    fp.write("n=" + str(n) + "\n")
    fp.write("c=" + str(long_to_bytes(c)) + "\n")

```

```
fp.close()
```

task. enc 的内容为:

```
b1=16832760566025682463563518827157289995680484092531220258022150139978464728524139
50762505581295893997687611534537909375258939007115877173088220819841878845270059340
40735671234712891322152612220403179050706452506432061976734391245087565799802818687
118150739197496652738092261163072198427100186203109566995894609
m1=91341052100049604493057552773718105067340514703937146228495092995662520576184116
76724532732871664047489765215298457181046157903651516465812560673316786939526872260
03231939427523820570135865106137213295049705529505673784600664092679468334975170299
76791713258752037305075829737591107919735452309129594889251431
x2=4566238867420243270147554343671673672222400668182205427324714727858173658276575
04543985857140164313103183250479156290922510925353200637812207158039556037109338876
40780364029589282511096193700992800706880190079566837368044512752747561747702955798
35871531791368524227667007603747248621461756062343162032586779
l=[95601122720192256805397056684771002069784724291784746814322178003438999638026647
92756877630518797572777307671748428411299989352698201101002393666420638417957101754
96080568660769877816746453740452327692968263332400529928262536929935534878474856882
65459107147930592225904944068187671128512673673440925978445115, 4366088268132058104
82380836423260352192129256241764140883105518227866705880103164807411035546272655960
69397902072866482788667742249808096620241713804756729771209719553536215627093701764
92927394139419841322525996441719939697650863054039927987540349948370828819010898471
6179065847989619461755982820217310178926, 14276795660932024520641611589289992308144
57765704269391900676505803040912081847583411351578958739967374230381806845031716649
34999036720027083069653619370575347003181327040268519151310776347710681171308862320
29633410291640966558361627064422773672809109871305062190201296457875704358338878252
716102948581635028, 165647734675773546918522704589784692292211410748054165777995336
00042886576441561457823321290712509231722982636492125212030682712491439981825431344
25922880938760750794826422749470533016814722563160143032981184374006235804961178121
98007548022787573493244498574636882862526603353446358987574441294979004018430896, 8
66130386277614909891043933471881304855535528823561840639146438702235702252603485227
02512413386888107678895802720084110010979280364474138454571735735807596415335257568
95374357996856247870248567858308593712250983376247575073774497456463304979848559284
5719042211811974035556077085035750852989120105504163451123, 99233897939219089613452
72668602947253941508109233798662851313012734204881412768322940477663992670152219369
76241010353779339621135948512840082228914504640639748264082613218242058067602983843
39964664185616625426342693371978804345407660885107514367730631997075085708278360709
898005191663010825182409034051484936, 933103969120446691436784326319807749867163731
96862649788742606056984310008586818986436888357854203508617383823753593234553770743
26602169291786216655242146718150925218591822765701757605427301953997866346098885777
58820647757642884129463672849196553533326703633861080008489265820632007857657972007
29124854779275, 1575641536095510427195067326019875797249336745407724801840518432019
91883408851249860667015011291503624496327932115129042157892048813663701523720730810
```

```
89198331956925535270533175741621582732994693423070774547739195187745423015430883664
2697509847111864609274101987417938812557546398392486294317997112011281195964, 13443
82045207539408642059707242465576826152318305666683632913248547572758821972966903208
80614451133714388335892351282193628465222001821305370257020096020640809455516209104
12776142799057325581168173615635236500736207107610391905172602214905307292159225883
2910841066178609278462368342549151033193933152964125167, 34029011556649097795059726
95566122250561619486658858204620052230432382247089803895524631893737936833043827623
51390838299656923125674549190542493445914211681975369834359040349169406342807564681
16413674591698164386153578957995233794737401716055105219605088073498825279729504173
647610047738558475662975068277525]
n=238580217863652085460992493897325858539659903147795282217868772244499477098045795
20563614321978426282355291621727354327290869850715870940564758186856444083524048657
87333133851292192646184908664683985078419644131252261253803467122567124777114924181
88794245397629210534181217435016915623034354746378538463045841583389982586355779907
56023136333075280118784895953660364590925024936732397593315489379659849022790226072
96188730185661510397567249652682803021345869622068113444949176607959300889207631134
30106355548114807477201722075112641346698732420343811165756778538025304932954731560
65061632530710577393108423498017204071
c=b"m\xca\xee\xe1f6w\xbe\xc0\xe4]P\xd9\xf1\xd2^\xc0\xb9\xae'~|\xcb\xf6&\x0e\xc3\xa2
\x9a\x0c\x81o\x05\xab\x04>`\xd6j\x82e`f\x04\x05U/\xd6D8)\x94\x1b\x92\xb2\xe4P\xf5i8
\x9e\xa4\xa7\xae\x9f\xc1R\xa88\xd1\xf71V\xd3\xd1\xbb?\xc0\x17[\x98\x9e\xb98\xcb\x9d
i\x81\xea\x00V\x86\x1b\xc6\xb44\x17\xc7\xa1\x01\xff\xc0|\x0c\xda\xfb\xda\xc6z\xe4D<
\xd5\xb9C\x10\xaf\x81c`\tX\x87\xa46\xbb\xd7!xX1\x88\xda\xab\xad\x0c5\x9be\x95\xbc\x
8d \x99]\xf2\x8d\xa6\x88\x87a\xfc\xfb+ \x9c(\xfax\xfc\xa5\xbf\xce\xc2\xe8\xb5}\x8b\
xf8\xd5\x0e0\xb3\xee\x81\xf5\xe1\xc0>\x8fN\x17%\xba8 g\xc3\n\xa67\x89\xd4\x96b%\x04
_\x84\xae\xf8\x06U%pvCd\x0e\x04HL\x85\xc4\xedW\xa90\xdeA\xbb;\xaf\xa1\x1dr\xcf%\xc
0Q\xa7\xf0s\x98E\xf9\xbc/\xb0\x88\x9a\xaa\x7f\xa8\xc4\xc3\xe2X\xfc\xd9\x19\x9c\xed]
\xec"
```

分析代码，发现这道题构造了两个 LCG 生成器，其中第二个生成器给出了

生成器生成的十个数字，第一个生成器给出了 b 和 m 的值，以及生成器生

成的一个数字。

所以，这道题的解题思路为：先根据十个数字推断出第二个生成器的初始

参数，也就是 seed2，然后根据 seed2 的值，以及第一个生成器的相关参

数， b 和 m ，来求出第一个生成器的 a 的值，于是就可以轻松破解这个 RSA 加密了。

首先根据公式 4，我们可以求出模数 m 的值，代码如下：

```
import gmpy2
s = [95601122720192256805397056684771002069784724291784746814322178003438999638026
64792756877630518797572777307671748428411299989352698201101002393666420638417957101
75496080568660769877816746453740452327692968263332400529928262536929935534878474856
88265459107147930592225904944068187671128512673673440925978445115, 4366088268132058
10482380836423260352192129256241764140883105518227866705880103164807411035546272655
96069397902072866482788667742249808096620241713804756729771209719553536215627093701
76492927394139419841322525996441719939697650863054039927987540349948370828819010898
4716179065847989619461755982820217310178926, 14276795660932024520641611589289992308
14457765704269391900676505803040912081847583411351578958739967374230381806845031716
64934999036720027083069653619370575347003181327040268519151310776347710681171308862
32029633410291640966558361627064422773672809109871305062190201296457875704358338878
252716102948581635028, 165647734675773546918522704589784692292211410748054165777995
33600042886576441561457823321290712509231722982636492125212030682712491439981825431
34425922880938760750794826422749470533016814722563160143032981184374006235804961178
12198007548022787573493244498574636882862526603353446358987574441294979004018430896
, 866130386277614909891043933471881304855535528823561840639146438702235702252603485
22702512413386888107678895802720084110010979280364474138454571735735807596415335257
56895374357996856247870248567858308593712250983376247575073774497456463304979848559
2845719042211811974035556077085035750852989120105504163451123, 99233897939219089613
45272668602947253941508109233798662851313012734204881412768322940477663992670152219
36976241010353779339621135948512840082228914504640639748264082613218242058067602983
84339964664185616625426342693371978804345407660885107514367730631997075085708278360
709898005191663010825182409034051484936, 933103969120446691436784326319807749867163
73196862649788742606056984310008586818986436888357854203508617383823753593234553770
74326602169291786216655242146718150925218591822765701757605427301953997866346098885
77758820647757642884129463672849196553533326703633861080008489265820632007857657972
00729124854779275, 1575641536095510427195067326019875797249336745407724801840518432
01991883408851249860667015011291503624496327932115129042157892048813663701523720730
81089198331956925535270533175741621582732994693423070774547739195187745423015430883
6642697509847111864609274101987417938812557546398392486294317997112011281195964, 13
44382045207539408642059707242465576826152318305666683632913248547572758821972966903
20880614451133714388335892351282193628465222001821305370257020096020640809455516209
10412776142799057325581168173615635236500736207107610391905172602214905307292159225
8832910841066178609278462368342549151033193933152964125167, 34029011556649097795059
```

```

72695566122250561619486658858204620052230432382247089803895524631893737936833043827
62351390838299656923125674549190542493445914211681975369834359040349169406342807564
68116413674591698164386153578957995233794737401716055105219605088073498825279729504
173647610047738558475662975068277525]
t = []
for i in range(1, len(s)):
    t.append(s[i]-s[i-1])
m = abs(t[2]*t[0]-t[1]*t[1])
for i in range(2, len(t)-1):
    res = abs(t[i+1]*t[i-1]-t[i]*t[i])
    m = gmpy2.gcd(m, res)
print(m)

```

然后由于 $t_n = at_{n-1}(\bmod m)$

所以可以求出 a 的值，代码很简单，这边就略过不写了。

然后由公式 3: $b = X_{n+1} - aX_n (\bmod m)$

就可以求出 b 的值，代码略。

知道了 a , b , m 的值之后，就可以由公式 1: $X_n = a^{-1} (X_{n+1} - b) (\bmod m)$

求出 $seed2$ 的值

然后来看第一个 LCG 生成器，我们知道该生成器产生的连续的两个数字，

以及 b 和 m 的值，那么 a 的值很快就能求出来。 $a = X_n^{-1} (X_{n+1} - b) (\bmod m)$

接着需要注意，这里的 a 的值不是唯一的，所有满足 $a_k = a + k * m$, $k \in$

\mathbb{Z} 的数都符合题意。再观察代码，发现 a 是 n 的一个因数，所以可以通过代码

求出它。

代码如下

```
import gmpy2
seed2 = 32780240664994253004367364516857043877699268540350136580342178073551782231
17371311457434516573943032635688441806042019664910691316513533259711601368054286271
93888066576362851082062619572840089468363776591670476271522180445745115221293666106
5932132007644946514824953747288424673017865920988600579773443161928
x2 = 45662388674202432701475543436716736722224006681822054273247147278581736582765
75045439858571401643131031832504791562909225109253532006378122071580395560371093388
76407803640295892825110961937009928007068801900795668373680445127527475617477029557
9835871531791368524227667007603747248621461756062343162032586779
b1=16832760566025682463563518827157289995680484092531220258022150139978464728524139
50762505581295893997687611534537909375258939007115877173088220819841878845270059340
40735671234712891322152612220403179050706452506432061976734391245087565799802818687
118150739197496652738092261163072198427100186203109566995894609
m1=91341052100049604493057552773718105067340514703937146228495092995662520576184116
76724532732871664047489765215298457181046157903651516465812560673316786939526872260
03231939427523820570135865106137213295049705529505673784600664092679468334975170299
76791713258752037305075829737591107919735452309129594889251431
a1 = ((x2-b1)*gmpy2.invert(seed2,m1))%m1
n=238580217863652085460992493897325858539659903147795282217868772244499477098045795
20563614321978426282355291621727354327290869850715870940564758186856444083524048657
87333133851292192646184908664683985078419644131252261253803467122567124777114924181
88794245397629210534181217435016915623034354746378538463045841583389982586355779907
56023136333075280118784895953660364590925024936732397593315489379659849022790226072
96188730185661510397567249652682803021345869622068113444949176607959300889207631134
30106355548114807477201722075112641346698732420343811165756778538025304932954731560
65061632530710577393108423498017204071
for i in range(100000):
    res = gmpy2.gcd(a1+i*m1,n)
    if res!=1:
        print(res)
        break
```

最后就是常规的 RSA 操作了，代码如下：

```
from Crypto.Util.number import *
import gmpy2
e = 0x10001
n = 2385802178636520854609924938973258585396599031477952822178687722444994770980457
95205636143219784262823552916217273543272908698507158709405647581868564440835240486
57873331338512921926461849086646839850784196441312522612538034671225671247771149241
81887942453976292105341812174350169156230343547463785384630458415833899825863557799
```

07560231363330752801187848959536603645909250249367323975933154893796598490227902260
72961887301856615103975672496526828030213458696220681134449491766079593008892076311
34301063555481148074772017220751126413466987324203438111657567785380253049329547315
6065061632530710577393108423498017204071

c=b"m\xca\xee\xe1f6w\xbe\xc0\xe4]P\xd9\xf1\xd2^\xcf\xb9\xae'~|\xcb\xf6&\x0e\xc3\xa2
\x9a\x0c\x81o\x05\xab\x04>`\xd6j\x82e`f\xf4\xf5U/\xd6D8)\x94\xb1\x92\xb2\xe4P\xf5i8
\x9e\xa4\xa7\xae\x9f\xc1R\xa88\xd1\xf71V\xd3\xd1\xbb?\xcf\x17[\x98\x9e\xb98\xcb\x9d
i\x81\xea\x00V\x86\xb1\xc6\xb44\x17\xc7\xa1\x01\xff\xc0|\x0c\xda\xfb\xda\xc6z\xe4D<
\xd5\xb9C\x10\xaf\x81c` \tX\x87\xa46\xbb\xd7!xX1\x88\xda\xab\xad\x0c5\x9be\x95\xbc\x
8d \x99]\xf2\x8d\xa6\x88\x87a\xfc\xfb+ \x9c(\xfax\xfc\xa5\xbf\xce\xc2\xe8\xb5}\x8b\
xf8\xd5\x0e0\xb3\xee\x81\xf5\xe1\xc0>\x8fN\x17%\xba8 g\xc3\n\xa67\x89\xd4\x96b%\x04
_\x84\xae\xf8\x06U%pvCd\xf0e\x04HL\x85\xc4\xedW\xa90\xdeA\xbb;\xaf\xa1\x1dr\xcf%\xc
0Q\xa7\xf0s\x98E\xf9\xbc/\xb0\x88\x9a\xaa\x7f\xa8\xc4\xc3\xe2X\xfc\xd9\x19\x9c\xed]
\xec"

p = 1366840325475942666743763719331090719683989775632268640975467490054319343072106
15523878201383895998364029364736494955124042537803539306948814141795240766749569832
70762573754622363174092758185095640727289172892034658368505362489005848715708650249
7251968657166230528159789214311670053953830316464032953074363749

q = n//p

c = bytes_to_long(c)

n = p*q

d = gmpy2.invert(e, (p-1)*(q-1))

m = pow(c, d, n)

print(long_to_bytes(m))