2010년 10월 12일 화요일 오전 8:45

CodeEngn Advanced RCE L07

L3m0nTr33 L3m0nTr33.SUR3.org

1. Introduction

Advance RCE L07 문제는 .NET 으로 compile 된 Program 이다. 그러므로 .Net Reflector 를 사용해서 손쉽게 분석이 가능하다. 문제를 살펴본 결과 약간의 암호학 개념이 들어가는 것을 확인 하였다. Reflector 를 실행시켜보니 Button 1 을 Click 하였을 때의 Event 를 가르쳐 주는 함수를 볼 수 있었다.

- 여기에서 우리는 Name (textBox1.Text) 길이가 5 ~ 27 사이인, 26 자리 B₁-B₂-B₃ 형태인 Serial (textBox2.Text) 이어야 한다는 것을 알 수 있다.
 여기서 각각의 B(lock) 은 8자리여야 한다는 것도 textBox2.Text[8], textBox2.Text[0x11] == '-' 로 알 수 있다.
- ° num, num2, fsfsdf 는 각각 B1-B2-B3 를 읽어 들여서, 16진수로 표현된 숫자의 String 을 **32Bit 부호 없는 정수로 반환된 값**이다.

```
Name (textBox1.Text)의 Hash 값을 구하는 부분을 발견할 수 있다.
```

```
uint num5 = ytrewq.qwerty(dfgsf(this.textBox1.Text));
uint hashCode = (uint) this.textBox1.Text.GetHashCode();
```

성공을 알리는 MessageBox 부분을 발견 할 수 있다.

```
if ((this.vxzzz(this.yreee, this.ewrr, 0x8ffe2225, fsfsdf) && (this.yreee[2] == hashCode)) && (this.yreee[3] == num5))
{
MessageBox.Show("Congratulations, mate!", "Fine!", MessageBoxButtons.OK, MessageBoxIcon.Asterisk);
}
```

° vxzzz, treee, werrr, fsfsdf 등은 추측을 하지 못하게 일부러 의미없이 만든 것이며, vxzzz 함수가 이 Crackme 의 핵심이라는 것을 알 수 있다,

2. Analyze

우선 **vxzzz 함수를 분석**하여 보았다.

```
Disassembler
  private bool vxzzz(uint[] rwerqw, uint[] kgtsdfs, uint pgdsfa, uint fsfsdf)
         int num = (pgdsfa % 0x39) - 1;
        uint num10 = rwergw[0];
        uint num6 = num;
          int num2 = pgdsfa
             uint num5 = num6 / 0x10;
uint num3 = num10 << ((byte) (num6 / 8));
uint num4 = num10 >> (3 + ((byte) num5));
uint num7 = (num6 / 4) + 3;
uint num9 = num7;
              num7 = kgtsdfs[(mt) ((IntPtr) ((num2 >> ((byte) num7)) % 4))];
uint num8 = num2 + num7;
num11 -= (((num3 ^ num4) + num10) ^ num8) - num;
              num2 -= pgdsfa;
num11 -= num;
              \begin{array}{l} num3 = num11 << (((byte) (num9 + 1)) ^8); \\ num4 = num11 >> (((byte) (((num6 / 2) - num9) + 0x17)) ^0x19); \end{array}
              num4 = num11 >>
if (num == num6)
              } if (num == ((num6 / 2) + (num9 ^0 0x1b)))
                  num9 = (num3 \land num4) + (num11 \land num);
              else
                  num9 = (num3 ^ num4) + num11;
              num10 -= num9 ^ (num2 + kgtsdfs[(int) ((IntPtr) (num2 & 3))]);
         }
rwerqw[0] = num10 ^ 4;
rwerqw[1] = num11 ^ 7;
rwerqw[2] = rwerqw[1] ^ ((byte) (((num6 + 1) / 3) - 4));
rwerqw[3] = rwerqw[0] ^ ((byte) (((num6 - 0x15) + 1) ^ rwerqw[0] ^ = kgtdsfe[1];
rwerqw[1] ^ = kgtdsfe[5];
return true;
       return false;
```

○ 우선 인자로 넘어온 값들을 알아 볼 수 있는 변수로 약간의 연산과 함께 **다시 이름 짓는 것**을 알 수 있다.

4번째 인자와 3번째 인자를 XOR 연산한 것을 3번째 인자에 대입

num = 3번째 인자 / 0x39 의 나머지 - 1 num10 = 1번째 인자 (배열)의 1번째 값 num11 = 1번째 인자 (배열)의 2번째 값

■ 이로 인해, **B1-B2 를 연산** 하는 함수라는 것을 알 수 있다.

num6 = num 과 동일

num2 = 3번째 인자를 0x61 과 (num + 0x44) XOR 한 값을 Byte 단위로 Shift 연산

의미상 1번째 인자를 Block , 2번째 인자를 sbox, 3번째 인자를 c, 4번째 인자를 key 로 볼 수 있다.

- "이는 보통 **대칭키 알고리즘에서 쓰이는 변수들**이다. 대칭키 알고리즘의 설명은 아래에 설명 하겠다.
- 그 후, num **값 이 0 이 아니라는 조건 하에 while 문을 수행**한다.

얼핏 살펴보면 num 6 / 0x10(16), num 10 << ((byte)(num6/8));, (num6/4) + 3, num6 / 2 등이 보인다.

P 리는 num 값이 **적어도 16으로 나누어져야 한다**는 것은 알 수 있다(ex : **최소인 32로 값을 설정**한다면, 여러 값을 미리 계산 해 볼 수 있다.)

임의로 설정한 **변수 값들을 모두 의미 있는 값으로 두고, 과정들을 정리**하여 보았다.

```
private void vxzzz(...)
    ···uint·num·=·32;
 ....uint num10 = rwerqw[0];
....uint num11 = rwerqw[1];
....uint num2 = 1056;
 » while (num---> 0)
      uint num3 = num10 <<< 4;
uint num4 = num10 >>> 5;
uint num8 = num2 + kgtsdfs[0];
num11 -= (((num3 ^ num4) + num10) ^ num8); >>> >>
      rwerqw[2] = num11;
rwerqw[3] = num10;
       return true;
private void vxzzz_reversed(...)
       ·uint·num11·=·<hashcode>;
       uint num10 == <num5>;
uint num10 == <num5>;
uint num12 == <hashcode> - ^ - 0x8FFE2204;
uint pgdsfa == 33;
       uint num2 = 0;
uint num = 32;
        while (i---> 0)
              uint num3 = num11 << 4;
uint num4 = num11 >> 5;
uint num9 = (num3 ^ num4) + num11;
              num10 \cdot += \cdot num9 \cdot ^{ \cdot } \cdot (num2 \cdot + \cdot kgtsdfs[num2 \cdot & \cdot 3]);
              num2 · += · 33;
              num3 -= num10 -<< 4;
              num4 = num10 >> 5;
num8 = num2 + kgtsdfs[0];
              num11 · += · (((num3 · ^ · num4) · + · num10) · ^ · num8);»
```

3. Conclusion

위의 코드를 Compile 하여 실행하면 해당 하는 Serial 을 획득 할 수 있다.



답: 11E051D1