看雪. 纽盾 KCTF 2019 Q2 | 第七题点评及解题思路

KCTF 看雪学院 7月2日

时光匆匆,不知不觉间已经迈入了七月,我们一路相伴,经过KCTF精彩激烈的比拼,之后又对赛题依次进行了详细的点评和思路分析,不知道看过题目解析的你有没有感到豁然开朗呢?

今天解析的这道题就厉害了,截至比赛结束时无人攻破。废话不多说,下面就让我们来看下第七题,一起斗智斗勇,看看如何去化解部落冲突!

题目简介

题目背景:

经过几天几夜的奋战,双眼已经开始不听使唤,不停的往下掉。终于,世界变成一片黑暗,思想变得虚无。待双眼睁开,白光闪进双眼,只见一个和你相同模样的人正在你的面前仔细端详着你。

"你是谁?"

"我是你"

空气中开始回荡起一阵阴森诡异的笑声……有一个守护宝石的部落出现在你面前,首领长老叫司看。那个和你长得一样的,是部落里的一位勇士,名叫狂场,勇猛善战。他身后站着一个女巫,斜挎着一个兽皮袋,名叫暴风雪,擅长设置机关和控制天气。

在这个自由的世界里,部落之间经常发生冲突。冲突来临时,他们各有分工。狂场是场上队长,带领着勇士们冲锋陷阵。暴风雪会在开仗之前,先在战场上布下机关,并且在战争过程中通过控制天气来引导狂场正确走位。

如果走位正确,就能毫发无伤;如果走位错误,肯定要被射成刺猬。但是,暴风雪自身很脆弱,一旦被敌人发现就非常危险。所以她通常隐匿在战场的某个角落。而司看的任务就是: 监督狂场严格听从天气的指示,禁止狂场回头看暴风雪,以免暴露她隐藏的位置。

狂场已经等了你很久了。能否拿到宝石,就看你的走位了。



本题共有1840人围观,截至比赛结束没有人能攻破此题。是第二赛段难度最高的一道题。

看雪评委crownless点评

"部落冲突"这道题模拟了一个正版软件,假设攻击方花钱购买了这个软件,并获得了一个正 确序列号, 然后这个攻击者想求出另外一个用户的正确序列号。分析向量表和散列值的叠加 结果的随机性,是此题的解题线索。

出题团队简介

本题出题战队 中娅之戒:



再拜各位大佬!

本次2019KCTF Q2的中娅之戒由三名队员组成:

Venessa: 仍旧被玄学击垮的密码学方向在读研(小)究(姑)生(娘)

loom: 我只是一只小猫咪, 我不应该为生活发愁.jpg

上海刘一刀: 科锐31期4阶段学员, 战队里话最多且技术最辣鸡的弟弟, 写壳比较像cxk

//这里还有一些奇奇怪怪的资料↓

//http://www.51asm.com/zuixindongtai/xueyuandongtai/2019/0702/247.html

设计思路

"部落冲突"是一个模拟实战环境的CM。

模拟场景: 攻击者得到了一组授权后,通过观察分析,使用相关技术推算得到另一组授权。

"部落冲突"是"七十二疑冢"的升级作品。

"七十二疑冢"考验的是攻击方的CRC算法能力。它选用了CRC校验作为基本运算,而CRC函数(在多项式意义下)是线性运算的,从而使得"七十二疑冢"能被高效破解。

为了进一步提高难度,"部落冲突"采用了哈希函数作为作为基本运算,而序列号就是依次序改变哈希函数种子的下标。算法如下:

上一轮种子经过哈希函数生成的散列值(256bit),叠加上由序列号指定的常向量(给定256个向量,每个向量256bit)计算出本轮迭代值,作为下一轮哈希的种子。

按照这样的规则迭代下去,直至穷尽序列号。如果最终计算结果得到全0序列(256bit),即为破解成功。或者说,要想正面攻克部落冲突本质上就是一个寻找弱碰撞的过程,其穷举难度很大。

如果把破解思路安排在hash碰撞上,太没意思,而且也是违规的。

作者安排的正确解法是什么呢?

"部落冲突"模拟了一个正版软件。

假设攻击方花钱购买了这个软件,并获得了一个(以狂场为用户名的)正确序列号,然后这个攻击者想求出另外一个用户(用户名为"你")的正确序列号。

上述计算过程被包装成一个名为"部落冲突"的游戏。

要求解的序列号就是"你"的走位,只有成功躲开所有射击(中0箭)才能活着走出战阵(破解成功)。

而"你"不是唯一的玩家。游戏中已经有一名叫做"狂场"的通关玩家,并且题干中已经显式给出了他的走位(已知一组正确序列号)。

通过分析"狂场"的走位,发现其中暗藏的规律,应当可以得到解题思路。

分析过程如下:

1) 观察狂场的走位, 序列号本身并无特殊规律 --> 解题线索蕴藏于走位过程中。

- 2) 游戏的流程是单向进行的,每一轮迭代值由哈希算法迭代生成,不可逆推或跳过 --> 必 须一步一步跟踪迭代结果。
- 3) 脱壳后最先可以看到256*256bit的向量表,看起来数据随机毫无规律(但作者是有机会 在其中精心构造数据的) --> 作为用来叠加到散列值的向量, 不太可能单独成为解题线索, 所以攻击者不能抛开哈希函数和散列值单独分析向量表。
- 4) 哈希函数得到怎样的散列值,对于出题者来说也是难以控制(预测或构造)的,同时哈希 函数因其特性可以作为伪随机数生成器(或伪随机数生成器的一部分) --> 散列值应当依概 率满足伪随机序列的特点,因此也不能作为作者预埋解题线索的地方。
- 5)结合3)4)分析,尽管向量表和散列值都看似随机,但根据计算流程,二者的叠加结果 才是真正值得分析的,作者预留的解题线索只能在这个地方。
- 6) 如果此题的计算过程真的都是随机的, 那么作者也难设计有效解法 --> 作者预埋的解题 线索必然是"不随机"的。

所以,分析向量表和散列值的叠加结果的随机性,是此题的解题线索。

据此分析"狂场"的走位,使用经典的随机性检测方法*分别对迭代值进行随机性检测,会发 现:每3步会出现一个"游程分布*"严重不随机的迭代值。

本题的随机性检测方法,基于 国家密码管理局发布的《GM/T 0005-2012 随机性检测规 范》。

具体算法如下:

4.4.7 游程分布检测

a) 计算 $e_i - (n-i+3)/2^{i+2}$, $1 \le i \le n$, 并求出满足 $e_i \ge 5$ 的最大整数 k.

5

GM/T 0005-2012

- b) 统计待检序列 ε 中每一个游程的长度。变量 b_i , g_i 分别记录一个二元序列中长度为 i 的 1 游程和 0 游程的数目。
- c) 计算 $V \sum_{i=1}^{k} \frac{(b_i e_i)^2}{e_i} + \sum_{i=1}^{k} \frac{(g_i e_i)^2}{e_i}$.
- d) 计算 P-value -igamc(k-1,V/2)。
- e) 如果 P-value≥α,则认为待检序列通过游程分布检测。

其中:

n为待检测序列长度(此题中n=256)

igamc为不完全伽马函数 (Incomplete Gamma Function)

本题中"狂场"的走位先后经过的迭代值及其游程分布检测P-value值如下:

001: B1 A9 97 CC D0 002: 8B 51 0C 4C 3B 003: AA D2 6B 41 6B 004: 5F 12 B2 14 DB 005: 48 63 22 3C 47 006: 55 A6 B8 AD 42 007: 3F A5 86 99 6C 008: 48 83 EC 20 8B 009: 57 2E B6 D5 35 010: B1 A1 F3 7B 47 011: 48 89 5C 24 08 012: AA D5 67 DA 90 014: 76 3F 74 65 22	D2 72 OA 8B 41 08 03 C2 4C 3B D0 72 OF 41 FF C1 48 83 C1 28 45 3B CB 72 E2 33 C0 1D 54 9F AB 7D E9 7A 95 6B 4D D5 55 28 DD DF 95 06 AF 6A AB AA AA D 5C 0 A6 D9 8D AE ED 7A A2 AB 42 DD 99 AA DB 8A 66 07 B9 52 27 B9 04 8E B7 E7 9F 60 40 29 00 3B 03 C8 33 C0 81 39 50 45 75 0C BA 0B 02 00 66 39 51 18 0F 94 C0 45 33 C9 33 C0 C3 04 FA AF AC 34 32 AA 0D 5F 6C 92 95 DD 6A FD A7 DA AB 4A BB 6B 68 FD AA B5 A1 7A 05 A2 B5 1F 8A AA EA 15 5F 50 24 2B 87 65 5A AF FD 45 55 DB 35 FF 6E 25 A8 95 AA A5 02 95 F1 B 03 66 99 DF 9D 20 0D D7 F9 7E DC EF 63 6C D1 14 23 E0 98 98 52 62 2A D8 04 88 96 C2 41 04 88 89 74 24 18 57 41 54 41 55 41 56 41 48 83 EC 20 33 FF 4C 63 E9 05 CC B4 24 A1 51 6A 36 4A 15 35 54 A1 B5 2B EB 25 F7 AE A6 D5 5F 29 3A A2 AE AA 22 05 C6 FF 6F A 81 15 20 B2 56 50 2F 5A EA 95 CE BC AA 92 15 52 55 A0 4E 75 4A 05 00000000000000000000000000000000000	83 76 74 69 56 50 25 25 40 78 77 75
015: 2A DO A5 56 49	94 42 5E 52 12 AB 81 15 20 B2 56 50 2F 5A EA 95 CE BC AA 92 15 52 55 AO 4E 75 4A	75 13 41 24

第0步,初始种子,若以%s输出为"狂场"的汉字,即玩家用户名;

第19步, 迭代值为全0序列(中0箭,中箭支数其实就是256bit序列中有多少个1),为此题目标;

第3、6、9、12、15、18步(即每隔3步)所处迭代值及其游程分布检测P-value值如下:

*向右滑动,查看更多

{ 0xAA, 0xD2, 0x6B, 0x41, 0x6E, 0x1D, 0x54, 0x9F, 0xAB, 0x7D, 0xE9, 0x7A, 0x95, 0x6B,

{ 0x55, 0xA6, 0xE8, 0xAD, 0x42, 0xCA, 0xFA, 0xAF, 0xAC, 0x34, 0x32, 0xAA, 0x0D, 0x5F,

 $\{0x57, 0x2E, 0xB6, 0xD5, 0x35, 0xA2, 0xB5, 0x1F, 0x8A, 0xAA, 0xEA, 0x15, 0x5F, 0x50, 0x5F, 0x5F, 0x50, 0x5F, 0x5$

{ 0xAA, 0xD5, 0x67, 0xDA, 0x92, 0xCC, 0xB4, 0x24, 0xA1, 0x51, 0x6A, 0x36, 0x4A, 0x15, $\{0x2A, 0xD0, 0xA5, 0x56, 0x49, 0x94, 0x42, 0x5E, 0x52, 0x12, 0xAB, 0x81, 0x15, 0x20, 0x42, 0x5E, 0x52, 0x12, 0xAB, 0x81, 0x15, 0x20, 0x42, 0x5E, 0x52, 0x12, 0x42, 0x5E, 0x52, 0x5$ $\{0x52, 0xAB, 0xA0, 0x8D, 0x54, 0xAA, 0xA2, 0xBA, 0x16, 0x88, 0x90, 0x67, 0x12, 0x89, 0x67, 0x89, 0x67, 0x89, 0x67, 0x89, 0x67, 0x89, 0x8$

可以观察到P-value值均小于10^(-12)

在得知了"游程分布不随机"这个线索之后,可以求解本题:

- 1) 以"你"为初始种子出发
- 2) 以3步为深度限制,遍历所有组合(共256*256*256=2^24=16777216种)
- 3)对于每种组合得到的散列值,用相同量级检测其游程分布P-value值
- 4) 记录这些随机性严重异常的组合,并以其迭代结果为种子
- 5) 重复步骤2) 3) 4) ,就能在5分钟之内找出"你"的完整序列号: 3C97E45B5E8DB16C9BD0DF4A00EAED0D8CA413ADCFD68E2EC7923EE2620B62A 191135E25C0A6F2B4

附"你"的正确走位各步迭代值的P-value:

3E E5 4A 9E A2 8B 1A 5F 6 E2 F9 B2 64 88 A2 65 88 A2 66 8A A2 67 9B A2 68 8A A3 68 8A FA 68 8A FA 68 8A FA 69 8B B4 EE 60 AL 53 AL 54 77 95 8 A D D A 97 6 C E 37 E 2 D E D F 5 D D E D F 5 D E D F 4 A A F A 10 C E A 97 A 10 C E A 10 C FE 26A D 77 C 4 4 9 0 1 1 F 1 3 B 1 4 E B 1 5 D 1 5 2 D 1 7 C 4 4 9 0 1 1 F 1 3 B 1 4 E B 1 5 D 1 5 2 51 AF 0E 54 A 50 95 0 9 C 48 A 52 4 E 44 5 D 5 6 9 B 2 D A 5 2 A 5 6 3 2 B 5 9 6 7 A 8 A 7 8 A 6 6 7 9 B E 96 2E 30 56 D 74 D 9 D D 1 E 4 A A D D 9 B B A A 4 C 5 3 S A 8 C F 3 C F 3 S A 8 C F 5 C F 3 S A 8 C F 5 C F 3 S A 8 C F 5 C F 0.000000000005611 0.881567360571290 0.4234733240761802 0.0000000000000097 0.3054425884613815 0.5848787906124766 0.0000000000007146 0.2948138191194065 0.0513300451807372 0.0000000000002140 0.2213438975603407 0.5096292312752527 00000000000083

附:

1、随机性检测方法:

参见 https://baike.baidu.com/item/随机性/10578688

2、游程分布检测 (runs distribution test):

根据国家密码管理局发布的《GM/T 0005-2012 随机性检测规范》,游程分布检测是:一种统计检测项目,用于检测待检序列中相同长度游程(指序列中由连续的"0"或"1"组成的子序列,并且该子序列的前导与后继元素都与其本身元素不同)的数目是否接近一致。

END

- 1、【英雄榜单】看雪.纽盾 KCTF 晋级赛Q2 排行榜出炉!
- 2、<u>看雪.纽盾 KCTF 2019 Q2 | 第一题点评及解题思路</u>

- 3、看雪.纽盾 KCTF 2019 Q2 | 第二题点评及解题思路
- 4、看雪.纽盾 KCTF 2019 Q2 | 第三题点评及解题思路
- 5、看雪.纽盾 KCTF 2019 Q2 | 第四题点评及解题思路
- 6、看雪.纽盾 KCTF 2019 Q2 | 第五题点评及解题思路
- 7、看雪.纽盾 KCTF 2019 Q2 | 第六题点评及解题思路



攀看雪

看雪学院(www.kanxue.com)是一个专注于PC、移动、智能设备安全研究及逆向工程的开发者 社区!创建于2000年,历经19年的发展,受到业内的广泛认同,在行业中树立了令人尊敬的专业 形象。平台为会员提供安全知识的在线课程教学,同时为企业提供智能设备安全相关产品和服务。





上海纽盾科技股份有限公司(www.newdon.net)成立于2009年,是一家以"网络安全"为主轴,以"科技源自生活,纽盾服务社会"为核心经营理念,以网络安全产品的研发、生产、销售、售后服务与相关安全服务为一体的专业安全公司,致力于为数字化时代背景下的用户提供安全产品、安全服务以及等级保护等安全解决方案。



10大议题正式公布! 第三届看雪安全开发者峰会重磅来袭!



♦ 小手一戳,了解更多



公众号ID: ikanxue

官方微博:看雪安全

商务合作: wsc@kanxue.com

戳原文,查看更多精彩writeup!

阅读原文