

# 变异凯撒（实验吧CTF题库-密码学）

原创

皮卡皮卡~ 于 2019-05-21 08:49:18 发布 7195 收藏 19

分类专栏: [CTF题库](#) 文章标签: [凯撒加密](#) [CTF](#) [密码学](#) [变异凯撒](#)

版权声明: 本文为博主原创文章, 遵循 [CC 4.0 BY-SA](#) 版权协议, 转载请附上原文出处链接和本声明。

本文链接: [https://blog.csdn.net/y\\_universe/article/details/90376962](https://blog.csdn.net/y_universe/article/details/90376962)

版权



[CTF题库](#) 专栏收录该内容

10 篇文章 5 订阅

订阅专栏

## 变异凯撒（实验吧CTF题库-密码学）

### 题目概述

分值: 10 难度: 易 解题通过率: 92%

加密密文: `afZ_r9VYfScOeO_UL^RWUc`

格式: `flag{}`

题目链接: <http://www.shiyanbar.com/ctf/2038>

### 基础知识

根据题目名称“变异凯撒”可以推断这个题应该是用了凯撒加密的变异形式。

我们先来了解一下凯撒加密:

在密码学中, 凯撒密码 (英语: Caesar cipher), 或称凯撒加密、凯撒变换、变换加密, 是一种最简单且最广为人知的加密技术。它是一种替换加密的技术, 明文中的所有字母都在字母表上向后 (或向前) 按照一个固定数目进行偏移后被替换成密文。例如, 当偏移量是3的时候, 所有的字母A将被替换成D, B变成E, 以此类推。这个加密方法是以罗马共和时期凯撒的名字命名的, 当年凯撒曾用此方法与其将军们进行联系。

恺撒密码通常被作为其他更复杂的加密方法中的一个步骤, 例如维吉尼亚密码。恺撒密码还在现代的ROT13系统中被应用。但是和所有的利用字母表进行替换的加密技术一样, 恺撒密码非常容易被破解, 而且在实际应用中也无法保证通信安全。

### 参考解题步骤

### 1、观察密文， afZ\_r9VYfSc0eO\_UL^RWUc

由于密文中有下划线和阿拉伯数字，所以推测应该不是用的字母表进行的替换加密，很有可能是用的ASCII码表。

## ASCII表

( American Standard Code for Information Interchange 美国标准信息交换代码 )

高四位	ASCII控制字符										ASCII打印字符													
	0000					0001					0010	0011	0100		0101	0110		0111						
	0					1					2	3	4		5	6		7						
低四位	十进制	字符	Ctrl	代 码	转义 字符	字符解释	十进制	字符	Ctrl	代 码	转义 字符	字符解释	十进制	字符	十进制	字符	十进制	字符	十进制	字符	Ctrl			
0000	0			^@	NUL	\0	空字符	16	▶	^P	DLE	数据链路转义	32		48	0	64	@	80	P	96	`	112	p
0001	1	☺		^A	SOH		标题开始	17	◀	^Q	DC1	设备控制 1	33	!	49	1	65	A	81	Q	97	a	113	q
0010	2	☹		^B	STX		正文开始	18	↕	^R	DC2	设备控制 2	34	"	50	2	66	B	82	R	98	b	114	r
0011	3	♥		^C	ETX		正文结束	19	!!	^S	DC3	设备控制 3	35	#	51	3	67	C	83	S	99	c	115	s
0100	4	♦		^D	EOF		传输结束	20	¶	^T	DC4	设备控制 4	36	\$	52	4	68	D	84	T	100	d	116	t
0101	5	♣		^E	ENQ		查询	21	§	^U	NAK	否定应答	37	%	53	5	69	E	85	U	101	e	117	u
0110	6	♠		^F	ACK		肯定应答	22	—	^V	SYN	同步空闲	38	&	54	6	70	F	86	V	102	f	118	v
0111	7	•		^G	BEL	\a	响铃	23	↕	^W	ETB	传输块结束	39	'	55	7	71	G	87	W	103	g	119	w
1000	8	▣		^H	BS	\b	退格	24	↑	^X	CAN	取消	40	(	56	8	72	H	88	X	104	h	120	x
1001	9	○		^I	HT	\t	横向制表	25	↓	^Y	EM	介质结束	41	)	57	9	73	I	89	Y	105	i	121	y
1010	A	◉		^J	LF	\n	换行	26	→	^Z	SUB	替代	42	*	58	:	74	J	90	Z	106	j	122	z
1011	B	♂		^K	VT	\v	纵向制表	27	←	^[	ESC	溢出	43	+	59	;	75	K	91	[	107	k	123	{
1100	C	♀		^L	FF	\f	换页	28	└	^\ FS		文件分隔符	44	,	60	<	76	L	92	\	108	l	124	
1101	D	♪		^M	CR	\r	回车	29	↔	^] GS		组分隔符	45	-	61	=	77	M	93	]	109	m	125	}
1110	E	🎵		^N	SD		移出	30	▲	^^ RS		记录分隔符	46	.	62	>	78	N	94	^	110	n	126	~
1111	F	☀		^O	SI		移入	31	▼	^- US		单元分隔符	47	/	63	?	79	O	95	_	111	o	127	␣ *Backspace 代码: DEL

注：表中的ASCII字符可以用“Alt + 小键盘上的数字键”方法输入。

### 2、由题目可知其格式为 flag{ }，所以我们可以从 flag 和 afZ\_ 之间的对应关系找出规律。

密文	明文	变化规律
a (97)	f (102)	+5
f (102)	l (108)	+6
Z (90)	a (97)	+7
_ (95)	g (103)	+8

可以看出其偏移量是对每个字符：从第一个字符的偏移量为5，第二个字符的偏移量为6.....第n个字符的偏移量为4+n。偏移量依次递增。

### 3、解密

Python版解密代码

```

ciphertext = 'afZ_r9VYfSc0eO_UL^RWUc'
j = 5
for i in ciphertext:
    print(chr(ord(i) + j), end='')
    j += 1
    
```

java版解密代码

```
public class Caesar {
    public static void main(String[] args) {
        String ciphertext = "afZ_r9VYfScOeO_UL^RWUc";
        char[] plaintext = new char[ciphertext.length()];
        for(int i = 0; i < ciphertext.length(); i++){ //注意i是从0开始的, 所以是5+i
            plaintext[i] = (char)(((int)ciphertext.charAt(i) + 5 + i) % 128);
        }
        for (char i: plaintext) {
            System.out.print(i);
        }
    }
}
```

结果

```
flag{Caesar_variation}
Process finished with exit code 0
```

#### 4、提交答案 `flag{Caesar_variation}`

加密密文: afZ\_r9VYfScOeO\_UL^RWUc

格式: flag{ }

解题链接: [通过](#)

```
flag{Caesar_variation}
```

解题成功