哈爾濱Z業大學 实验报告

实验(三)

题	目.	Binary Bomb
		二进制炸弹
专	<u> 1</u> 1/	计算机类
学	号	120L022115
班	级	2003007
学	生	王炳轩
指导教	女 师	吴锐
实验地	也点	线上
实 验 日	期	2022-04-01

计算学部

目 录

第1章 实验基本信息	3 -
1.1 实验目的	3 - 3 - <i>错误! 未定义书签。</i>
1.2.3 开发工具	3 -
第 2 章 实验环境建立	4 - -4 -
3.1 阶段 1 的破解与分析	- 6 6 7 9 10 12 -
第4章 总结4.1 请总结本次实验的收获4.2 请给出对本次实验内容的建议	14 -
参考文献	15 -

第1章 实验基本信息

1.1 实验目的

熟练掌握计算机系统的 ISA 指令系统与寻址方式 熟练掌握 Linux 下调试器的反汇编调试跟踪分析机器语言的方法 增强对程序机器级表示、汇编语言、调试器和逆向工程等的理解

1.2 实验环境与工具

1.2.1 硬件环境

Surface Go 3: x64, Pentium G6500Y @ 1.1GHz, 16GB RAM, 128GB SSD.

1.2.2 软件环境

Windows 11, Windows Subsystem for Linux, Ubuntu 20.04

1.2.3 开发工具

Code::Blocks, gcc, vim, edb, gdb

1.3 实验预习

上实验课前,认真预习实验指导书(PPT或PDF)

了解实验的目的、实验环境与软硬件工具、实验操作步骤,复习与实验有关的 理论知识。

写出 C 语言下包含字符串比较、循环、分支(含 switch)、函数调用、递归、 指针、结构、链表等的例子程序 sample.c。

生成执行程序 sample.out。

用 gcc - S 或 CodeBlocks 或 GDB 或 OBJDUMP 等,反汇编,比较。

第2章 实验环境建立

2.1 Ubuntu 下 CodeBlocks 反汇编(10 分)

CodeBlocks 运行 hello.c。反汇编查看 printf 函数的实现。

要求: C、ASM、内存(显示 hello 等内容)、堆栈(call printf 前)、寄存器同时在一个窗口。

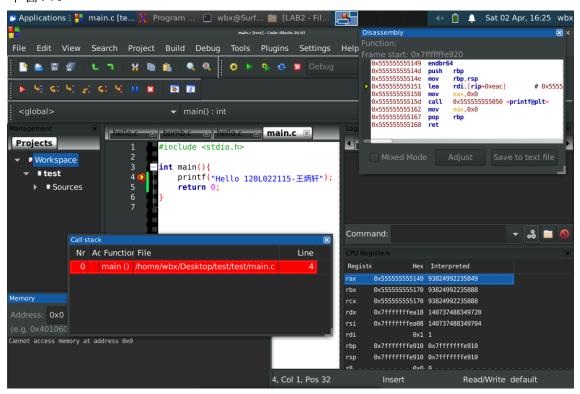


图 2-1 Ubuntu 下 CodeBlocks 反汇编截图

2. 2 Ubuntu 下 EDB 运行环境建立(10 分)

用 EDB 调试 hello.c 的执行文件, 截图, 要求同 2.1

计算机系统实验报告

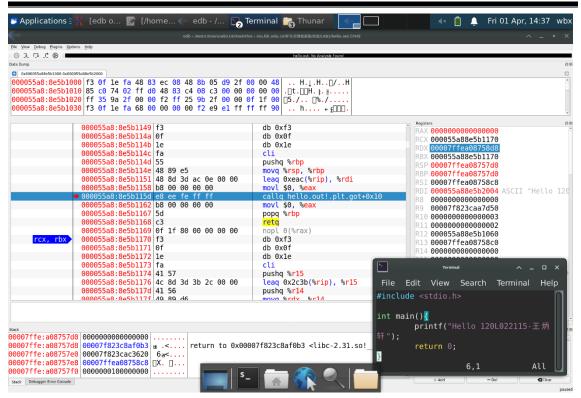


图 2-2 Ubuntu 下 EDB 截图

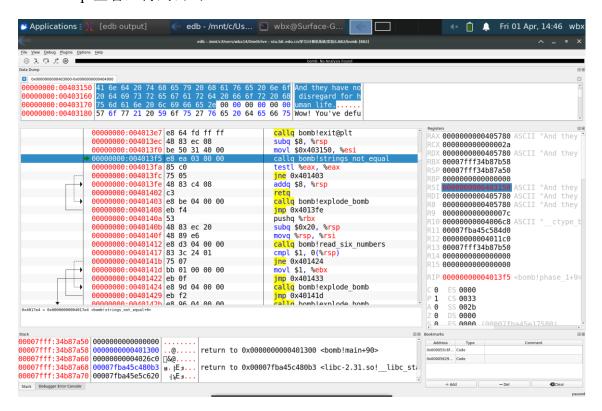
第3章 各阶段炸弹破解与分析

每阶段 30 分,密码 10 分,分析 20 分,总分不超过 80 分

3.1 阶段1的破解与分析

密码如下: And they have no disregard for human life.

破解过程:进入 Phase_1 函数,发现为直接与 0x403150 地址的字符串进行比较,如果比较正确即破解,因此第一关的密码就是位于该地址的字符串,通过 DataDump 查看,得到密码。



3.2 阶段2的破解与分析

密码如下: 12481632

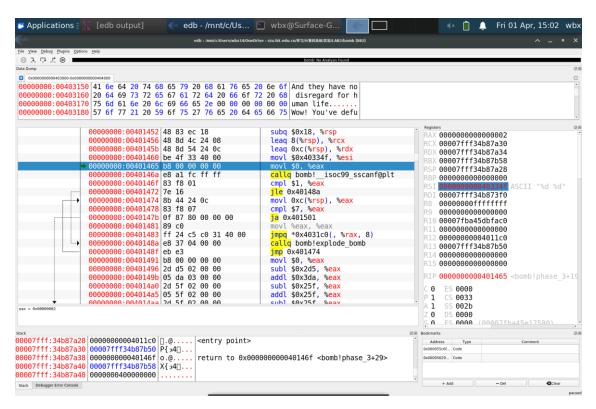
破解过程: 进入 Phase_2 函数,发现了一个读入 6 个数的函数,那么密码就一定是 6 个数。jne 给出了第一个数为 1,因为如果不等就会爆炸。之后发现有一个 6 次循环比较(ebx 是循环次数,当为 5 的时候跳转到 ret),6 个数分别与 eax 比较,而 eax 从 1 开始、每次比较都翻倍,所以这 6 个数为 1、2、4、

8, 16, 32.

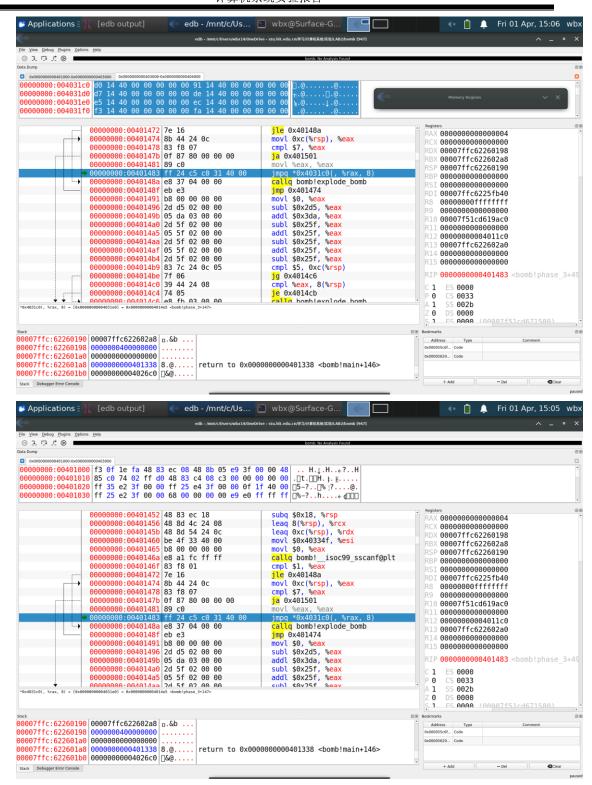
3.3 阶段3的破解与分析

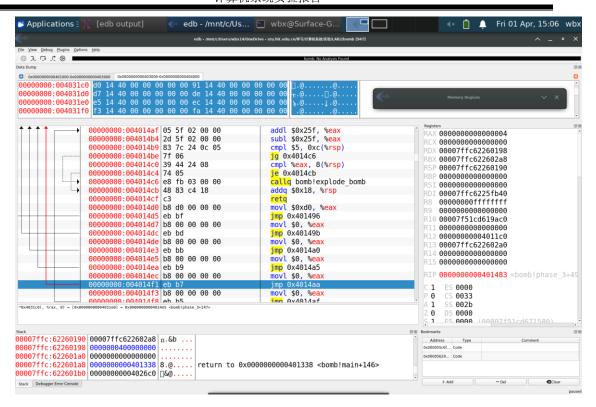
密码如下: 40 (密码不唯一)

破解过程:进入 Phase_3 函数,发现"%d %d"传入了 scanf 函数,那么密码就一定是 2 个数。j 给出了第一个数必须小于 7,之后是一个含有第二个数的地址寻址模式,经过 Memory 查看,发现了跳转列表,显然是一个 switch 语句。经过计算得到了第 2 个数为 4 才能跳转到正确的计算结果,使 eax 不超出范围 (大于 5),最后 eax 与第一个数进行比较,相等即可拆除,得到第一个数为 0 的结果。实际上,通过其他 switch 分支也有可能破解,但本次实验未要求(造成密码不唯一)。



计算机系统实验报告

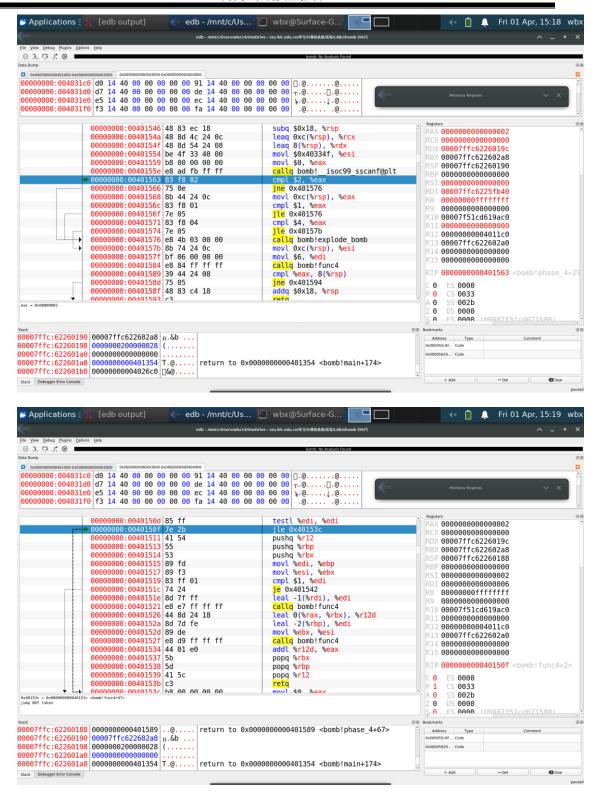




3.4 阶段 4 的破解与分析

密码如下: 402(密码不唯一)

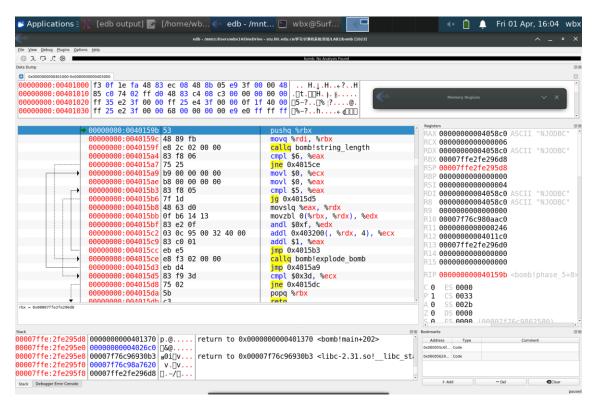
破解过程: 进入 Phase_4 函数,发现"%d %d"传入了 scanf 函数,即密码是两个数。并且发现第二个数介于 2~4 之间(造成密码不唯一),否则就会爆炸。紧接着发现 func4 的递归函数,经过对汇编代码的抽象处理得到了 f(a,b)=f(a-1,b)+f(a-2,b)+b,f(1,b)=b,f(0,b)=b 的数学表达式模型,其中 a 为固定值 6,通过给出数 2(即 b)作为第 2 个参数,得到 f(a,b)的结果返回值 eax 为 0x28,此时有 je 判断数 1 等于 eax,给数 1 为 0x28,即可破解。



3.5 阶段5的破解与分析

密码如下: NJODBC (密码不唯一)

破解过程: 进入 Pharse_5 函数,发现了一个判断读入字符串长度为 6 的指令,那么密码就一定是 6 个字符。经过对后续代码的分析,得出最终要让 ecx=0x3d 的结果,而 eax 作为循环计数,总共循环 6 次,初始化 ecx=0,读入的字符串放在 rbx 指定的地址中,rdx 为变址计数,指向字符串索引为 0-5 的字符,edx 作为结果,再与 0xf 相与,保留低 4 位,再寻址 0x403200+rdx*4,得到值加到 ecx 中。此时发现,0x403200 所在空间为 16 个 32 位整数,从地址低位开始依次是: 2、A、6、1、C、10、9、3、4、7、E、5、B、8、F、D。总结得到,读入的 6 个字符的低四位进行这样的一个函数映射(f(0)=2,f(1)=A,f(2)=6, ……),得到结果相加最终得到 0x3d 即可,因此将 0x3d 分解得到 F+E+D+C+6+1 得到其对应的低四位为 14、10、15、4、2、3。再经过查阅 ASCII 码表得到低四位对应的可打印字符(造成密码不唯一),得到密码。



			(Ame	erio	an	Committee of the Commit		The State of the S	fo			SCII		erch	ang	e	美田	-	住信	-		弋码)		
高四	9位	位 ASCII控制字符										ASCII打印字符 0010 0101 0100 0111														
1		0000							0001						010 2	0011		0100		0101		0100		0111		.11
美四份	/	十进制	字符	Ctrl		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		十进制		十进制	字符	1.24		十进制	字符	十进制	字符	Ctrl
000	0	0		^@	NUL	\0	空字符	16		۸D	חות	2.11	*社记;本政44	32		48	0	64	(a)	80	P	96	•	112	р	
001						20.50													_		1					
				927			->						1 X H.1								-					
010	2	2	•	^B	STX		正文开始	18	1	^K	DCZ		设备控制 2	34	""	50	2	66	В	82	R	98	b	114	r	
011	*		*	-10	Dill		正文结束	13	::	^0	DES		设备控制 9	95	#	51	3	67	C	83	S	99	c	115	S	- 6
100	4	-		40	-		14 10/2 H2/4	20	-	47	DC4		设备控制 4	30	\$	52	4	68	D	84	T	100	d	116	t	- 1
101	5	5	*	^E	ENQ		查询	21	§	^U	NAK		否定应答	37	%	53	5	69	E	85	U	101	e	117	u	7
110	6	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	
111	7	7		^G	BEL	۱a	响铃	23	1	^W	ЕТВ		传输块结束	39	•	55	7	71	G	87	W	103	g	119	w	
000				٨Ц	D.C.	۱b	退枚	24	^	۸y	CAN		田の治	40	(56	Q	79	П	00	v	104	h	120	x	
001	9	9		^	нт	١t	横向制表	25		^Y	EM		介质结束	41	,	57	9	73	T	89	Y	105		121		
	9	9	0	(8)	nı	16	1共1401001400	25	+		EM		カルラロネ ***)	700	9	0.00	I	-			i		У	
010	*	÷	V		-	-	5-17	96	7	A7	CUD		11代	48	٠	58	÷	74	J	90	Z	106	j	122	Z	_2
011	В	11	ð	^K	VT	١٧	纵向制表	27	←]^	ESC	le	溢出	43	+	59	;	75	K	91]	107	k	123	{	
100	c	12	Q	^L	FF	\f	换页	28	L	νl	FS		文件分隔符	44	,	60	<	76	L	92	1	108	1	124		
101	D	13	D	^M	CR	۱r	回车	29	\leftrightarrow	^]	GS		组分隔符	45	_	61	=	77	M	93]	109	m	125	}	
110	6				500		多出	50	À		I/O		记录分解的	90		62	>	78	N	94		110	n	126	~	_1
111	_		Pak.		411-		40.1	1000					24 - A) 0= AX		,		0		0	95		111	0	127		^Backs

3.6 阶段6的破解与分析

密码如下: 154236

破解过程:经过对汇编代码的逐步分析,抽象成以下等价的 C 语言代码。实际上就是对一个链表的重新排序,使其值按从大到小排列(给出 6 个索引值)。

```
#include <stdio.h>
typedef struct Table TB;
struct Table {
    int val;
    int id;
    TB *next;
};
int explode(){
    printf("bomb\n");
    exit(8);
    return 0;
}

int main() {
    TB T[6];
    int num[] = {0x3cb,0x25a,0x1c6,0x2ec,0x3b0,0x154};
```

```
int i=0, j=0;
for(i=0;i<6;i++){
    T[i].val = num[i];
    T[i].id = i;
    if(i < 5) T[i].next = &T[i+1];
    else T[i].next = NULL;
int a[6]=\{0\};
for(i=0;i<6;i++)
    scanf("%d",&a[i]);
for(i=0;i<6;i++){
    if(a[i]>6) explode();
    for(j=i+1;j<6;j++){
         if(a[i]==a[j]) explode();
TB *t,*nt[6]=\{0\},*t1;
for(i=0;i<6;i++)
    t = &T[0];
    for(j=0;j<a[i]-1;j++) t=t->next;
    nt[i] = t;
for(i=0;i<5;i++){
    t = nt[i];
    t1 = t-> next;
    t->next = nt[i+1];
t = nt[5];
t->next = NULL;
t = nt[0];
for(i=0;i<5;i++)
    if((t->val)<(t->next->val)) explode();
    t = t-> next;
return 0;
```

3.7 阶段7的破解与分析(隐藏阶段)

密码如下: 未分析

破解过程: 未分析

第4章 总结

4.1 请总结本次实验的收获

学会并了解了许多 C 语言语句在汇编语言中的形式。 学会使用 EDB\GDB 等调试工具对可执行文件进行调试或分析。 了解一些逆向工程的概念与知识。

4.2 请给出对本次实验内容的建议

无

注:本章为酌情加分项。

参考文献

[1] ASCII_百度百科 (baidu.com)