

哈尔滨工业大学

实验报告

实验（二）

题 目 Binary Bomb

二进制炸弹

专 业 人工智能

学 号 2022113416

班 级 2203601

学 生 刘子康

指 导 教 师 吴锐

实 验 地 点 G715

实 验 日 期 2024.3.31

计算学部

目 录

第 1 章 实验基本信息	- 3 -
1.1 实验目的.....	- 3 -
1.2 实验环境与工具.....	- 3 -
1.2.1 硬件环境.....	- 3 -
1.2.2 软件环境.....	- 3 -
1.2.3 开发工具.....	- 3 -
1.3 实验预习.....	- 3 -
第 2 章 实验环境建立	- 5 -
2.1 UBUNTU 下 CODEBLOCKS 反汇编（10 分）	- 5 -
2.2 UBUNTU 下 EDB 运行环境建立（10 分）	- 6 -
第 3 章 各阶段炸弹破解与分析	- 7 -
3.1 阶段 1 的破解与分析.....	- 7 -
3.2 阶段 2 的破解与分析.....	- 8 -
3.3 阶段 3 的破解与分析.....	- 9 -
3.4 阶段 4 的破解与分析.....	- 11 -
3.5 阶段 5 的破解与分析.....	- 12 -
3.6 阶段 6 的破解与分析.....	- 14 -
3.7 阶段 7 的破解与分析(隐藏阶段).....	- 16 -
第 4 章 总结.....	- 17 -
4.1 请总结本次实验的收获.....	- 17 -
4.2 请给出对本次实验内容的建议.....	- 17 -
参考文献.....	- 18 -

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

X64 CPU; 3.2GHz; 16G RAM; 512G SSD

1.2.2 软件环境

Windows11 64 位; Vmware 17; Ubuntu 22.04 LTS 64 位

1.2.3 开发工具

Visual Studio 2022 64 位; CodeBlocks; gcc、g++; vi/vim/gedit

1.3 实验预习

上实验课前，必须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。

请写出 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。

列出每一部分的 C 语言对应的汇编语言。

修改编译选项-O (缺省 2)、O0、O1、O3、Og、-m32/m64。再次查看生成的汇

编语言与原来的区别。

注意 O1 之后缺省无栈帧，RBP 为普通寄存器。用 `-fno-omit-frame-pointer` 加上栈指针。

GDB 命令详解 - tui 模式 ^XA 切换 layout 改变等等

有目的地学习：看 VS 的功能，GDB 命令用什么？

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。

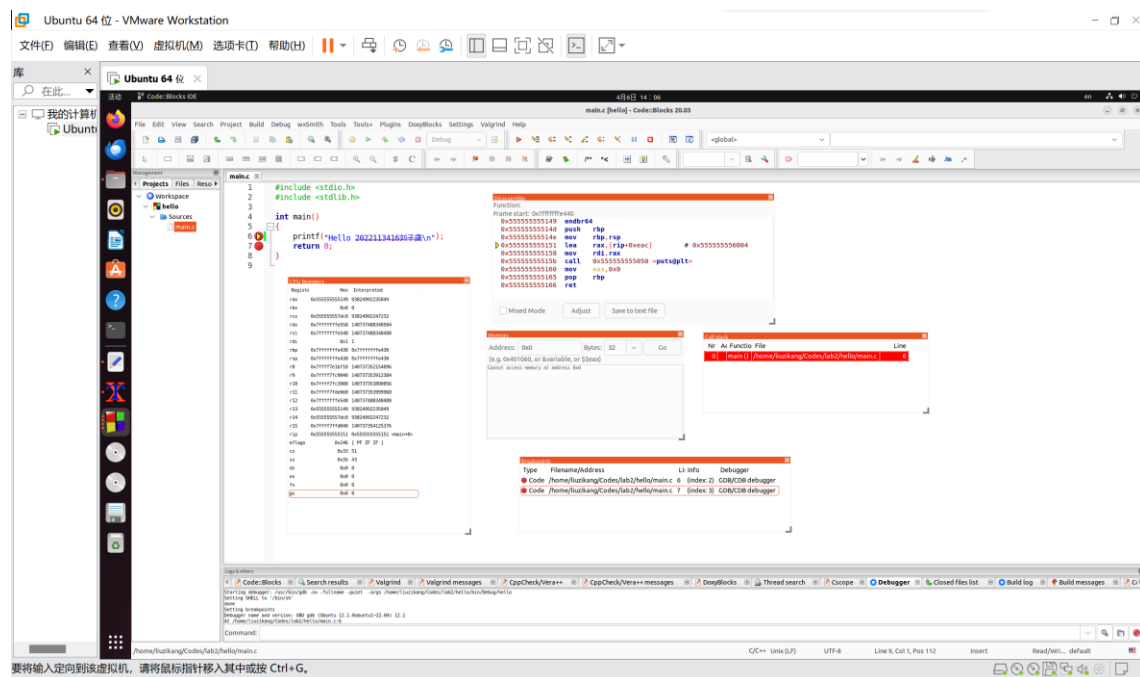


图 2-1 Ubuntu 下 CodeBlocks 反汇编截图

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

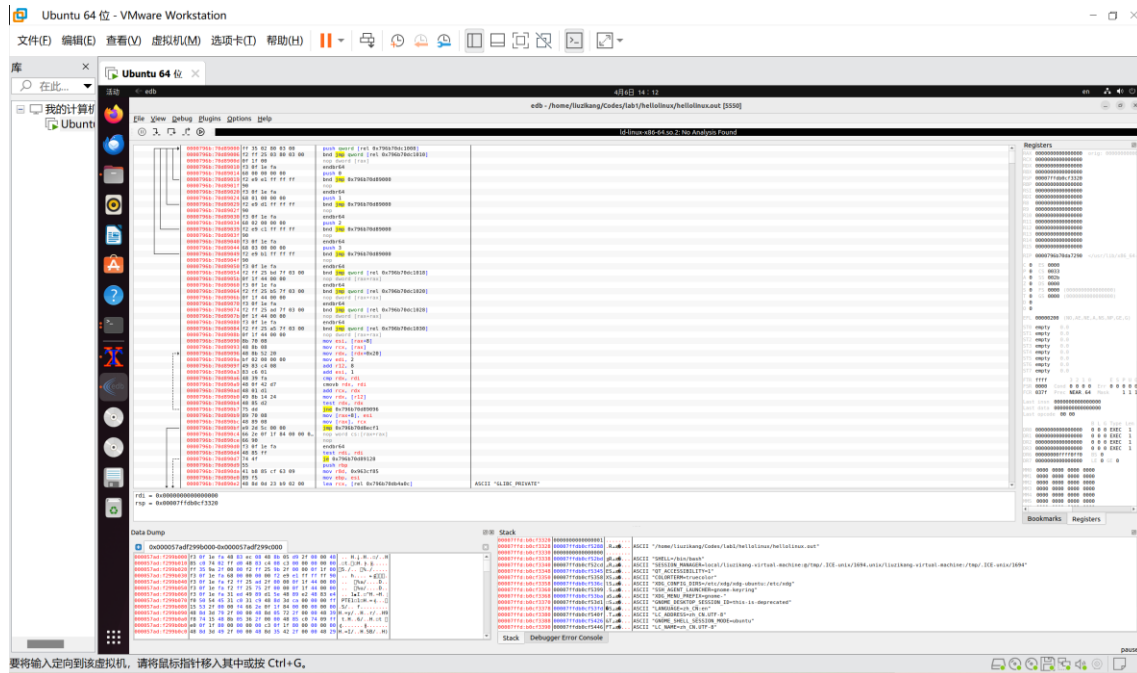


图 2-2 Ubuntu 下 EDB 截图

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：Houses will begat jobs, jobs will begat houses.

破解过程：

(1) 用户输入的字符串经过 `readline` 函数存储在 `%edi`，309 行将立即数 `0x403150` 赋给 `%esi`，310 行调用 `strings_not_equal` 字符串比较函数，参数为 `%edi` 和 `%esi`，若返回值 `%eax` 为 0（即不相等）则炸弹爆炸。

309	4013fd:	be 50 31 40 00	mov	\$0x403150,%esi
310	401402:	e8 2d 04 00 00	call	401834 <strings_not_equal>
311	401407:	85 c0	test	%eax,%eax
312	401409:	75 02	jne	40140d <phase_1+0x14>

(2) 推测拆弹密码存放在地址 `0x403150`，使用 `gdb` 指令 `x/s 0x403150` 查看。

```
liuzikang@liuzikang-virtual-machine:~/Codes/lab2$ chmod 744 bomb
liuzikang@liuzikang-virtual-machine:~/Codes/lab2$ gdb bomb
GNU gdb (Ubuntu 12.1-0ubuntu1-22.04) 12.1
Copyright (C) 2022 Free Software Foundation, Inc.
License GPLv3+: GNU GPL version 3 or later <http://gnu.org/licenses/gpl.html>
This is free software; you are free to change and redistribute it.
There is NO WARRANTY, to the extent permitted by law.
Type "show copying" and "show warranty" for details.
This GDB was configured as "x86_64-linux-gnu".
Type "show configuration" for configuration details.
For bug reporting instructions, please see:
<https://www.gnu.org/software/gdb/bugs/>.
Find the GDB manual and other documentation resources online at:
<http://www.gnu.org/software/gdb/documentation/>.

For help, type "help".
Type "apropos word" to search for commands related to "word"...
Reading symbols from bomb...
(gdb) b main
Breakpoint 1 at 0x4012a6: file bomb.c, line 37.
(gdb) r
Starting program: /home/liuzikang/Codes/lab2/bomb
[Thread debugging using libthread_db enabled]
Using host libthread_db library "/lib/x86_64-linux-gnu/libthread_db.so.1".

Breakpoint 1, main (argc=1, argv=0x7ffffffdf28) at bomb.c:37
warning: Source file is more recent than executable.
37 {
(gdb) n
45 if (argc == 1) {
(gdb) n
46     infile = stdin;
(gdb) n
67 initialize_bomb();
(gdb) n
69 printf("Welcome to my fiendish little bomb. You have 6 phases with\n");
(gdb) n
Welcome to my fiendish little bomb. You have 6 phases with
70 printf("Which to blow yourself up. Have a nice day!\n");
(gdb) n
Which to blow yourself up. Have a nice day!

73     input = readline(); /* Get input
(gdb) n
hello world
74     phase_1(input); /* Run the phase
(gdb) x/10i $rip
=> 0x401303 <main+93>: call 0x4013f9 <phase_1>
0x401308 <main+98>: call 0x401ab9 <phase_defused>
0x40130d <main+103>: mov $0x4030f8,%edi
0x401312 <main+108>: call 0x401060 <puts@plt>
0x401317 <main+113>: call 0x40198e <read_line>
0x40131c <main+118>: mov %rax,%rdi
0x40131f <main+121>: call 0x401414 <phase_2>
0x401324 <main+126>: call 0x401ab9 <phase_defused>
0x401329 <main+131>: mov $0x40303d,%edi
0x40132e <main+136>: call 0x401060 <puts@plt>
(gdb) si
phase_1 (input=0x405780 <input_strings> "hello world") at phases.c:20
20 phases.c: 没有那个文件或目录。
(gdb) si
0x00000000004013fa 20 in phases.c
(gdb) x/10i $rip
=> 0x4013fa <phase_1+1>: mov %rsp,%rbp
0x4013fd <phase_1+4>: mov $0x403150,%esi
0x401402 <phase_1+9>: call 0x401834 <strings_not_equal>
0x401407 <phase_1+14>: test %eax,%eax
0x401409 <phase_1+16>: jne 0x40140d <phase_1+20>
0x40140b <phase_1+18>: pop %rbp
0x40140c <phase_1+19>: ret
0x40140d <phase_1+20>: call 0x401938 <explode_bomb>
0x401412 <phase_1+25>: jmp 0x40140b <phase_1+18>
0x401414 <phase_2>: push %rbp
(gdb) x/s0x403150
0x403150: "Houses will begat jobs, jobs will begat houses."
(gdb) q
A debugging session is active.

Inferior 1 [process 19829] will be killed.

Quit anyway? (y or n) y
```

3.2 阶段 2 的破解与分析

密码如下：0 1 3 6 10 15

破解过程：

(1) 由 322-324 行申请了 48 字节的内存空间，并调用 read_six_numbers 函数，推测阶段 2 应输入 6 个数字，并且首个数字应非负，否则炸弹爆炸。

322	401419:	48 83 ec 28	sub	\$0x28,%rsp
323	40141d:	48 8d 75 d0	lea	-0x30(%rbp),%rsi
324	401421:	e8 2c 05 00 00	call	401952 <read_six_numbers>
325	401426:	83 7d d0 00	cmpl	\$0x0,-0x30(%rbp)
326	40142a:	78 07	js	401433 <phase_2+0x1f>

(2) 327-342 行是循环体，%ebx 是初值为 1 的计数器，每次循环结束后加一，大于 5 时跳出循环（333-334 行）；在一次循环中，%ecx 存储计算结果（%ecx = %ebx + (%rbp - 0x30) + 4 * (%rbx - 1)），输入的数字（(%rbp - 0x30) + 4 * %rax）应等于 %ecx；因此输入的 6 个数字应为 n, n+1, n+1+2, n+1+2+3, n+1+2+3+4, n+1+2+3+4+5，其中 n 非负且可由用户决定。

327	40142c:	bb 01 00 00 00	mov	\$0x1,%ebx
328	401431:	eb 0f	jmp	401442 <phase_2+0x2e>
329	401433:	e8 f8 04 00 00	call	401930 <explode_bomb>
330	401438:	eb f2	jmp	40142c <phase_2+0x18>
331	40143a:	e8 f1 04 00 00	call	401930 <explode_bomb>
332	40143f:	83 c3 01	add	\$0x1,%ebx
333	401442:	83 fb 05	cmp	\$0x5,%ebx
334	401445:	7f 17	jg	40145e <phase_2+0x4a>
335	401447:	48 63 c3	movslq	%ebx,%rax
336	40144a:	8d 53 ff	lea	-0x1(%rbx),%edx
337	40144d:	48 63 d2	movslq	%edx,%rdx
338	401450:	89 d9	mov	%ebx,%ecx
339	401452:	03 4c 95 d0	add	-0x30(%rbp,%rdx,4),%ecx
340	401456:	39 4c 85 d0	cmp	%ecx,-0x30(%rbp,%rax,4)
341	40145a:	74 e3	je	40143f <phase_2+0x2b>
342	40145c:	eb dc	jmp	40143a <phase_2+0x26>

3.3 阶段 3 的破解与分析

密码如下：0-231

破解过程：

(1) %eax 为 isoc99_sscanf 的返回参数，代表输入参数的个数，则行可知应至少输入两个参数，否则炸弹爆炸。

352	40146d:	48 8d 4d f8	lea	-0x8(%rbp),%rcx
353	401471:	48 8d 55 fc	lea	-0x4(%rbp),%rdx
354	401475:	be 4f 33 40 00	mov	\$0x40334f,%esi
355	40147a:	b8 00 00 00 00	mov	\$0x0,%eax
356	40147f:	e8 8c fc ff ff	call	401110 <__isoc99_sscanf@plt>
357	401484:	83 f8 01	cmp	\$0x1,%eax
358	401487:	7e 11	jle	40149a <phase_3+0x35>

```
(gdb) x/s 0x40334f
0x40334f: "%d %d"
```

(2) 359-361 行说明第一个参数应小于等于 7，否则炸弹爆炸；

359	401489:	8b 45 fc	mov	-0x4(%rbp),%eax
360	40148c:	83 f8 07	cmp	\$0x7,%eax
361	40148f:	77 7b	ja	40150c <phase_3+0xa7>
362	401491:	89 c0	mov	%eax,%eax
363	401493:	ff 24 c5 c0 31 40 00	jmp	*0x4031c0(,%rax,8)

362-363 行根据第一个参数的值跳转到 0x4031c0+8*%rax 处存储的地址，不同 %rax 对应的跳转地址如下图所示。

```
(gdb) x/s *0x4031c0
0x4014db <phase_3+118>: "\270S\001"
(gdb) x/s *(0x4031c0+8)
0x4014a1 <phase_3+60>: "\270"
(gdb) x/s *(0x4031c0+16)
0x4014e2 <phase_3+125>: "\270"
(gdb) x/s *(0x4031c0+24)
0x4014e9 <phase_3+132>: "\270"
(gdb) x/s *(0x4031c0+32)
0x4014f0 <phase_3+139>: "\270"
(gdb) x/s *(0x4031c0+40)
0x4014f7 <phase_3+146>: "\270"
(gdb) x/s *(0x4031c0+48)
0x4014fe <phase_3+153>: "\270"
```

(3) 366-380 行说明第一个参数的值应小于等于 5，同时第二个参数的值应与通过一系列加减得出的%eax 的值相等，否则炸弹爆炸。

366	4014a1:	b8 00 00 00 00	mov	\$0x0,%eax
367	4014a6:	2d 37 02 00 00	sub	\$0x237,%eax
368	4014ab:	05 e0 03 00 00	add	\$0x3e0,%eax
369	4014b0:	2d e3 03 00 00	sub	\$0x3e3,%eax
370	4014b5:	05 e3 03 00 00	add	\$0x3e3,%eax
371	4014ba:	2d e3 03 00 00	sub	\$0x3e3,%eax
372	4014bf:	05 e3 03 00 00	add	\$0x3e3,%eax
373	4014c4:	2d e3 03 00 00	sub	\$0x3e3,%eax
374	4014c9:	83 7d fc 05	cmpl	\$0x5,-0x4(%rbp)
375	4014cd:	7f 05	jg	4014d4 <phase_3+0x6f>
376	4014cf:	39 45 f8	cmp	%eax,-0x8(%rbp)
377	4014d2:	74 05	je	4014d9 <phase_3+0x74>
378	4014d4:	e8 57 04 00 00	call	401930 <explode_bomb>
379	4014d9:	c9	leave	
380	4014da:	c3	ret	

(4) 故第 3 阶段通过输入的的第一个参数 (0~5) 确定跳转地址，从而确定%eax 的初始值以及从何处开始进行一系列加减，并且输入的第二个参数应与计算结果相等。以第一个参数是 0 为例，%eax 初始值为 0x153，进行 367-373 行运算，结果为 0xffffffff19(-231)，因此输入字符串应为“0 -231”。

```
(gdb) x/10i $rip
=> 0x4014cd <phase_3+104>:    jg     0x4014d4 <phase_3+111>
      0x4014cf <phase_3+106>:    cmp     %eax,-0x8(%rbp)
      0x4014d2 <phase_3+109>:    je     0x4014d9 <phase_3+116>
      0x4014d4 <phase_3+111>:    call  0x401930 <explode_bomb>
      0x4014d9 <phase_3+116>:    leave
      0x4014da <phase_3+117>:    ret
      0x4014db <phase_3+118>:    mov     $0x153,%eax
      0x4014e0 <phase_3+123>:    jmp     0x4014a6 <phase_3+65>
      0x4014e2 <phase_3+125>:    mov     $0x0,%eax
      0x4014e7 <phase_3+130>:    jmp     0x4014ab <phase_3+70>
(gdb) si
0x00000000004014cf      96      in phases.c
(gdb) si
0x00000000004014d2      96      in phases.c
(gdb) info reg
rax                     0xffffffff19      4294967065
```

3.4 阶段 4 的破解与分析

密码如下：14 7

破解过程：只需分析汇编指令即可。

(1) 由 428-434 行可知应输入两个参数，否则炸弹爆炸。

428	40155a:	48 8d 4d f8	lea	-0x8(%rbp),%rcx
429	40155e:	48 8d 55 fc	lea	-0x4(%rbp),%rdx
430	401562:	be 4f 33 40 00	mov	\$0x40334f,%esi
431	401567:	b8 00 00 00 00	mov	\$0x0,%eax
432	40156c:	e8 9f fb ff ff	call	401110 <__isoc99_sscanf@plt>
433	401571:	83 f8 02	cmp	\$0x2,%eax
434	401574:	75 0c	jne	401582 <phase_4+0x30>

(2) 由 435-440 行可知第一个参数应大于等于 0 且小于等于 14。

435	401576:	8b 45 fc	mov	-0x4(%rbp),%eax
436	401579:	85 c0	test	%eax,%eax
437	40157b:	78 05	js	401582 <phase_4+0x30>
438	40157d:	83 f8 0e	cmp	\$0xe,%eax
439	401580:	7e 05	jle	401587 <phase_4+0x35>
440	401582:	e8 a9 03 00 00	call	401930 <explode_bomb>

(3) 441-446 行调用 func4 函数，参数为%edx（初值 14）、%esi（初值 0）和%edi（第一个参数），且返回值必须为 7，否则炸弹爆炸，通过穷举 0~14 并查看返回值可找到返回值 7 对应的输入参数应为 14。

441	401587:	ba 0e 00 00 00	mov	\$0xe,%edx
442	40158c:	be 00 00 00 00	mov	\$0x0,%esi
443	401591:	8b 7d fc	mov	-0x4(%rbp),%edi
444	401594:	e8 7f ff ff ff	call	401518 <func4>
445	401599:	83 f8 07	cmp	\$0x7,%eax
446	40159c:	75 06	jne	4015a4 <phase_4+0x52>

(4) func4 是一个递归函数，有三个形参，416 和 420 行进行了递归调用；函数返回值为 $1/2 * (\text{signal}(\text{edx} - \text{esi}) + \text{edx} - \text{esi}) + \text{esi}$ ，等于 edi 时退出，大于时 $\text{esi} = 1/2 * (\text{signal}(\text{edx} - \text{esi}) + \text{edx} - \text{esi}) + \text{esi} + 1$ ，再次调用 func4 函数并返回结果的 2 倍+1，小于时 $\text{edx} = (\text{signal}(\text{edx} - \text{esi}) + \text{edx} - \text{esi}) + \text{esi} - 1$ ，调用 fun4 返回结果的 2 倍；通过返回值 7 逆推可得到输入的第二个参数应为 14。

399	0000000000401518	<func4>:		
400	401518:	55	push	%rbp
401	401519:	48 89 e5	mov	%rsp,%rbp
402	40151c:	89 d1	mov	%edx,%ecx
403	40151e:	29 f1	sub	%esi,%ecx
404	401520:	89 c8	mov	%ecx,%eax
405	401522:	c1 e8 1f	shr	\$0x1f,%eax
406	401525:	01 c8	add	%ecx,%eax
407	401527:	d1 f8	sar	%eax
408	401529:	01 f0	add	%esi,%eax
409	40152b:	39 f8	cmp	%edi,%eax
410	40152d:	7f 09	jg	401538 <func4+0x20>
411	40152f:	7c 13	jle	401544 <func4+0x2c>
412	401531:	b8 00 00 00 00	mov	\$0x0,%eax
413	401536:	5d	pop	%rbp
414	401537:	c3	ret	
415	401538:	8d 50 ff	lea	-0x1(%rax),%edx
416	40153b:	e8 d8 ff ff ff	call	401518 <func4>
417	401540:	01 c0	add	%eax,%eax
418	401542:	eb f2	jmp	401536 <func4+0x1e>
419	401544:	8d 70 01	lea	0x1(%rax),%esi
420	401547:	e8 cc ff ff ff	call	401518 <func4>
421	40154c:	8d 44 00 01	lea	0x1(%rax,%rax,1),%eax
422	401550:	eb e4	jmp	401536 <func4+0x1e>

(5) 由 447-449 行可知输入第二个参数应为 7，否则炸弹爆炸，故阶段 4 的拆弹密码为“14 7”。

447	40159e:	83 7d f8 07	cmpl	\$0x7,-0x8(%rbp)
448	4015a2:	74 05	je	4015a9 <phase_4+0x57>
449	4015a4:	e8 87 03 00 00	call	401930 <explode_bomb>

3.5 阶段 5 的破解与分析

密码如下：888889

破解过程：

(1) 首先分析汇编指令，459-461 行说明输入的字符串长度应为 6，否则炸弹爆炸。

459	4015b7:	e8 64 02 00 00	call	401820 <string_length>
460	4015bc:	83 f8 06	cmp	\$0x6,%eax
461	4015bf:	75 25	jne	4015e6 <phase_5+0x3b>

(2) 463-471 行是指针遍历字符串过程, %eax 计数器记录指针移位, 467-468 行将%rbx+%rdx 处的值以 0 扩展形式赋给%edx 并保留二进制低四位;

462	4015c1:	b9 00 00 00 00	mov	\$0x0,%ecx
463	4015c6:	b8 00 00 00 00	mov	\$0x0,%eax
464	4015cb:	83 f8 05	cmp	\$0x5,%eax
465	4015ce:	7f 1d	jg	4015ed <phase_5+0x42>
466	4015d0:	48 63 d0	movslq	%eax,%rdx
467	4015d3:	0f b6 14 13	movzbl	(%rbx,%rdx,1),%edx
468	4015d7:	83 e2 0f	and	\$0xf,%edx
469	4015da:	03 0c 95 00 32 40 00	add	0x403200(,%rdx,4),%ecx
470	4015e1:	83 c0 01	add	\$0x1,%eax
471	4015e4:	eb e5	jmp	4015cb <phase_5+0x20>
472	4015e6:	e8 45 03 00 00	call	401930 <explode_bomb>
473	4015eb:	eb d4	jmp	4015c1 <phase_5+0x16>
474	4015ed:	83 f9 1b	cmp	\$0x1b,%ecx
475	4015f0:	75 07	jne	4015f9 <phase_5+0x4e>

%ecx 是初值为 0 的累加器, 469 行将 0x403200+4*%rdx 处的值加到%ecx, 字符串遍历结束后若%ecx 的值等于 27 则通过, 其中 0x403204-0x403240 处的值如下图所示;

```
(gdb) x/s *0x403204
0xa: <error: Cannot access memory at address 0xa>
(gdb) x/s 0x403204
0x403204 <array.3403+4>:      "\n"
(gdb) x/s *0x403208
0x6: <error: Cannot access memory at address 0x6>
(gdb) x/s *0x403212
0x100000: <error: Cannot access memory at address 0x100000>
(gdb) x/s *0x403216
0x90000: <error: Cannot access memory at address 0x90000>
(gdb) x/s *0x403220
0x4: <error: Cannot access memory at address 0x4>
(gdb) x/s *0x403224
0x7: <error: Cannot access memory at address 0x7>
(gdb) x/s *0x403228
0xe: <error: Cannot access memory at address 0xe>
(gdb) x/s *0x403232
0x80000: <error: Cannot access memory at address 0x80000>
(gdb) x/s *0x403236
0xf0000: <error: Cannot access memory at address 0xf0000>
(gdb) x/s *0x403240
0x79206f53: <error: Cannot access memory at address 0x79206f53>
```

(3) 可知第 5 阶段需要通过 6 次累加使%ecx 的值从 0 变为 27, 其中每次加法的值为输入的 6 位字符串每一位数字对应的 0x403200+4*%rdx 处存储的值, 通过指针移位进行循环。通过分析采用 5 次 0x403220 (4) 和 1 次 0x403224 处 (7), 因此前五位数字为 $0x20 \div 4 = 8$, 第六位数字为 $0x24 \div 4 = 9$ 。

3.6 阶段 6 的破解与分析

密码如下：5 2 1 3 4 6

破解过程：

(1) 首先分析汇编指令，与阶段 2 相似，程序读入 6 个数字，并将第一个数字存在 -0x40(%rbp) 处。

489	401609:	48 83 ec 58	sub	\$0x58,%rsp
490	40160d:	48 8d 75 c0	lea	-0x40(%rbp),%rsi
491	401611:	e8 3c 03 00 00	call	401952 <read_six_numbers>

(2) 497-516 行是一个两层循环，将输入的 6 个数字彼此比较，若存在相等数字则炸弹爆炸，可知输入的 6 个数字应各不相等。

497	40162a:	83 c3 01	add	\$0x1,%ebx
498	40162d:	83 fb 05	cmp	\$0x5,%ebx
499	401630:	7f 12	jg	401644 <phase_6+0x44>
500	401632:	49 63 c4	movslq	%r12d,%rax
501	401635:	48 63 d3	movslq	%ebx,%rdx
502	401638:	8b 7c 95 c0	mov	-0x40(%rbp,%rdx,4),%edi
503	40163c:	39 7c 85 c0	cmp	%edi,-0x40(%rbp,%rax,4)
504	401640:	75 e8	jne	40162a <phase_6+0x2a>
505	401642:	eb e1	jmp	401625 <phase_6+0x25>
506	401644:	45 89 ec	mov	%r13d,%r12d
507	401647:	41 83 fc 05	cmp	\$0x5,%r12d
508	40164b:	7f 19	jg	401666 <phase_6+0x66>
509	40164d:	49 63 c4	movslq	%r12d,%rax
510	401650:	8b 44 85 c0	mov	-0x40(%rbp,%rax,4),%eax
511	401654:	83 e8 01	sub	\$0x1,%eax
512	401657:	83 f8 05	cmp	\$0x5,%eax
513	40165a:	77 c2	ja	40161e <phase_6+0x1e>
514	40165c:	45 8d 6c 24 01	lea	0x1(%r12),%r13d
515	401661:	44 89 eb	mov	%r13d,%ebx
516	401664:	eb c7	jmp	40162d <phase_6+0x2d>

(3) 510-513 行，将输入的参数赋给 %eax，若 %eax > 5（即参数 > 6）则炸弹爆炸，故输入的 6 个参数应都小于等于 6，结合 (2) 推测 6 个数字为 1~6 的。

510	401650:	8b 44 85 c0	mov	-0x40(%rbp,%rax,4),%eax
511	401654:	83 e8 01	sub	\$0x1,%eax
512	401657:	83 f8 05	cmp	\$0x5,%eax
513	40165a:	77 c2	ja	40161e <phase_6+0x1e>

(4) 520-522 行，通过一个 6 次的循环，将输入的参数（用 arg[i] 表示）替换为 7-arg[i]。

519	40166d:	48 63 c8	movslq %eax,%rcx
520	401670:	ba 07 00 00 00	mov \$0x7,%edx
521	401675:	2b 54 8d c0	sub -0x40(%rbp,%rcx,4),%edx
522	401679:	89 54 8d c0	mov %edx,-0x40(%rbp,%rcx,4)
523	40167d:	83 c0 01	add \$0x1,%eax
524	401680:	83 f8 05	cmp \$0x5,%eax
525	401683:	7e e8	jle 40166d <phase_6+0x6d>

(5) 526-551 行通过循环将链表按照输入的参数顺序重组, 例如输入为 3 6 5 2 1 4 时将原链表第三个节点设为表头, 第六个节点接在表头之后, 以此类推; 其中 538 行将立即数 0x4052d0 存放在 %edx, 推测为链表表头地址。

526	401685:	be 00 00 00 00	mov \$0x0,%esi
527	40168a:	eb 18	jmp 4016a4 <phase_6+0xa4>
528	40168c:	48 8b 52 08	mov 0x8(%rdx),%rdx
529	401690:	83 c0 01	add \$0x1,%eax
530	401693:	48 63 ce	movslq %esi,%rcx
531	401696:	39 44 8d c0	cmp %eax,-0x40(%rbp,%rcx,4)
532	40169a:	7f f0	jg 40168c <phase_6+0x8c>
533	40169c:	48 89 54 cd 90	mov %rdx,-0x70(%rbp,%rcx,8)
534	4016a1:	83 c6 01	add \$0x1,%esi
535	4016a4:	83 fe 05	cmp \$0x5,%esi
536	4016a7:	7f 0c	jg 4016b5 <phase_6+0xb5>
537	4016a9:	b8 01 00 00 00	mov \$0x1,%eax
538	4016ae:	ba d0 52 40 00	mov \$0x4052d0,%edx
539	4016b3:	eb de	jmp 401693 <phase_6+0x93>
540	4016b5:	48 8b 5d 90	mov -0x70(%rbp),%rbx
541	4016b9:	48 89 d9	mov %rbx,%rcx
542	4016bc:	b8 01 00 00 00	mov \$0x1,%eax
543	4016c1:	eb 12	jmp 4016d5 <phase_6+0xd5>
544	4016c3:	48 63 d0	movslq %eax,%rdx
545	4016c6:	48 8b 54 d5 90	mov -0x70(%rbp,%rdx,8),%rdx
546	4016cb:	48 89 51 08	mov %rdx,0x8(%rcx)
547	4016cf:	83 c0 01	add \$0x1,%eax
548	4016d2:	48 89 d1	mov %rdx,%rcx
549	4016d5:	83 f8 05	cmp \$0x5,%eax
550	4016d8:	7e e9	jle 4016c3 <phase_6+0xc3>
551	4016da:	48 c7 41 08 00 00 00	movq \$0x0,0x8(%rcx)

(6) 553-564 行, 从表头开始链表每个节点 %rbx 依次与下一个节点 0x8(%rbx) 比较, 若出现递增则炸弹爆炸, 故重组后的链表节点元素应为递减的。

553	4016e2:	41 bc 00 00 00 00	mov	\$0x0,%r12d
554	4016e8:	eb 08	jmp	4016f2 <phase_6+0xf2>
555	4016ea:	48 8b 5b 08	mov	0x8(%rbx),%rbx
556	4016ee:	41 83 c4 01	add	\$0x1,%r12d
557	4016f2:	41 83 fc 04	cmp	\$0x4,%r12d
558	4016f6:	7f 11	jg	401709 <phase_6+0x109>
559	4016f8:	48 8b 43 08	mov	0x8(%rbx),%rax
560	4016fc:	8b 00	mov	(%rax),%eax
561	4016fe:	39 03	cmp	%eax,(%rbx)
562	401700:	7d e8	jge	4016ea <phase_6+0xea>
563	401702:	e8 29 02 00 00	call	401930 <explode_bomb>
564	401707:	eb e1	jmp	4016ea <phase_6+0xea>

(7) 综上所述可知，该程序读取输入的 6 个数字，并按照对应的顺序将链表重组，使得重组后的链表元素递减排列，通过表头地址 0x4052d0 查询链表元素可知正确的顺序为 2 5 6 4 3 1，又因程序用 7-arg[i] 替换 arg[i]，故密码应为 5 2 1 3 4 6。

```
(gdb) x/12xg 0x4052d0
0x4052d0 <node1>: 0x000000010000008d 0x00000000004052e0
0x4052e0 <node2>: 0x00000002000003b4 0x00000000004052f0
0x4052f0 <node3>: 0x0000000300000090 0x0000000000405300
0x405300 <node4>: 0x000000040000014b 0x0000000000405310
0x405310 <node5>: 0x0000000500000278 0x0000000000405320
0x405320 <node6>: 0x00000006000001a8 0x0000000000000000
```

3.7 阶段 7 的破解与分析(隐藏阶段)

密码如下：

破解过程：

第 4 章 总结

4.1 请总结本次实验的收获

- (1) 更加深入理解了汇编语言的指令和反汇编代码，了解了不同机器级语言程序的 C 语句在汇编语言下的形式，增强了对逆向工程的理解；
- (2) 掌握了 Linux 系统下使用 gdb 反汇编调试的方法，学会了使用 OllyDBG 和 EDB 等调试工具。

4.2 请给出对本次实验内容的建议

- (1) 希望可以举例讲解一下每个阶段的拆弹密码和对应机器级语言程序的关系，如阶段 1 是输入的字符串与密码直接比较，阶段 2 是通过循环读取和操作输入的参数；
 - (2) 希望 ppt 内容解释的更详细一点，相关指令添加适当注释。
- 注：本章为酌情加分项。

参考文献

- [1] 深入理解计算机系统 CSAPP（第三版）.
- [2] 汇编指令--移位操作 SHL、SHR、SAL、SAR 以及它们的区别
<https://blog.csdn.net/deniece1/article/details/103274744>.
- [3] 【汇编语言】(x86) test 与跳转指令 (je jle jge jg jl……) 组合的含义
https://blog.csdn.net/weixin_42929607/article/details/106579347.
- [4] 汇编语言——跳转指令: JMP、JECXZ、JA、JB、JG、JL、JE、JZ、JS、JC、JO、JP <https://blog.csdn.net/wq57885/article/details/80700032>.