(注意:本报告中所说的行数并不是指汇编代码的真实行数,而是汇编中对应函数首地址的偏移量对应的行)

运行结果的截图位于报告的最底部

### phase 1:

```
Dump of assembler code for function phase_1:
  0x00000000000400ee0 <+0>:
                               sub
                                      $0x8,%rsp
  0x00000000000400ee4 <+4>:
                                      $0x402400,%esi
                               MOV
                               call
  0x0000000000400ee9 <+9>:
                                     0x401338 <strings_not_equal
  0x0000000000400eee <+14>:
                               test
                                      %eax,%eax
  0x0000000000400ef0 <+16>:
                                      0x400ef7 phase_1+23>
                              je
  0x00000000000400ef2 <+18>:
                                     0x40143a <explode bomb>
                               call
  0x0000000000400ef7 <+23>:
                               add
                                      $0x8,%rsp
  0x00000000000400efb <+27>:
                               ret
End of assembler dump.
(gdb)
```

Phase\_1 中,读入我们的一个字符串,同时将位于 0x402400 的数据存放在%esi 中,接着调用 strings\_not\_equal 函数,可以猜测该函数将我们的字符串与一个字符串作比较,返回一个 bool 值,再判断该 bool 值是否为零(test %eax %eax),为零则出栈,结束函数,而位于 0x402400 的数据是:

```
End of assembler dump.

(gdb) x/s 0x402400

"Border relations with Canada have never been better."
```

我们输入这一段话:

```
Welcome to my fiendish little bomb. You have 6 phases with which to blow yourself up. Have a nice day!
Border relations with Canada have never been better.
Phase 1 defused. How about the next one?
```

通过。

# Phase\_2:

在压栈之后,函数将栈顶地址传给%rsi,并调用函数 read six numbers,该函数汇编如下:

```
(gdb) disas read_six_numbers
    of assembler code for function read_six_numbers:
                                                                 I
                                         $0x18,%rsp
                                         %rsi,%rdx
                                       0x4(%rst),%rcx
                        <+11>:
                                       0x14(%rsi),%rax
                         <+15>:
                                         %rax,0x8(%rsp)
                                         0x10(%rsi),%rax
                                         %rax,(%rsp)
                         <+28>:
                                   lea
                                         0xc(%rsi),%r9
                                   lea
                                         0x8(%rsi),%r8
                                          $0x4025c3,%esi
                                          $0x0,%eax
                          <+46>:
                                          $0x5,%eax
```

可以看出,除去所有的加载有效地址和 mov 及压栈操作,该函数调用了\_\_isoc99\_sscanf@plt, Sscanf 在 C 语言中可将字符串转化为数字存入数组中(栈顶为起点,这也是为什么将栈顶地址作为参数传进去的原因),并返回成功转化的个数,而指令(mov 0x4025c3, %esi),查看0x4025c3:

该格式为 sscanf 进行读入,即,将 6 个字符转化为对应的数字,此时可以知道 read\_six\_numbers 的作用为: 读我们输入的六个字符,并转化为数字存在栈上(开头的压栈操作)。此时,我们跳回原函数,原函数接着将 1 和栈顶的第一个元素做对比,即,将 1 和我们输入的第一个数做对比,因此,我们确定第一个数是 1; 之后,函数跳到 52,将两个地址给到%rbx 和%rbp,并跳到 27,由于下面有条件判断,且有可能再次跳回 27,因此这可能是一个循环,在第一次循环中,%eax 保存了栈顶值,并自加(乘 2),将自加的结果与下一个输入的数作比较(%rbx 比%eax 存值的地址大 4,可能是下一个我们的数),再往下看,%rbx 每次加 4,而%rbp 存的地址正好是%rbx+6\*4次的地址,此时知道,那六个数字的具体位置了,也证实了"将自加的结果与下一个输入的数作比较",比较结果不一样的话引爆炸弹,因而序列为: 1 2 4 8 16 32;

### Phase\_3:

```
| Description |
```

开头调用函数 sscanf,与 phase\_2 类似,直接查看 0x4025cf 的内容:

```
c+138>: ret
End of assembler dump.
(gdb) x/s 0x4025cf
: "%d %d"
(gdb)
```

此时可以猜测要输入两个数字,继续读主函数,sscanf 返回转化的个数,存到%eax 中,接着与 1 对比,大于 1 才不会炸,说明我们之前的猜测是有道理的,可能要输入两个数据,继续读,将 7 和栈上加 8 的位置的数据做对比,大了的话就引爆炸弹,此时,我们知道开头有两个加载有效地址的操作,一个是%rsp+c,另一个是%rsp+8, c>8,因此栈上加 8 位置的数应该是第一个,即第一个数要小于等于 7,而向下读,%eax 保存第一个值,接着出现这个指令:jmp\*0x402470(,%rax,8)即 switch语句,我们去看下面每一个分支,都不会直接引爆炸弹,除最后几行外,都是跳转 123 行,因此,可能有多个答案,我们假定第一个数为 1,计算跳转的位置为:



由于 x86-64 为小端法机器,因此跳转地址为 0x400fb9,继续读,此时跳到 118 行,将 0x137(311) 放到%eax 中,与第二个数比较,相等的话出栈,函数结束,因此,第二个数就是 0x137(311),得到答案: 1,311;(也有其他答案,因为 123 行是比较行,而每个分支都有具体值)

## Phase\_4:

前面内容与 phase\_3 高度雷同,我们可以知道,应该也要输入两个数字,29 行中 sscanf 与 2 对比的式子证明了我们的猜测,继续读,他将第一个数与 14 对比,小于等于就不会炸,此时我们确定第一个数小于等于 14,接着是三个传参操作,%edx 存下 14,%esi 存下 0,%edi 存下第一个数,调用 func4: (下一页)

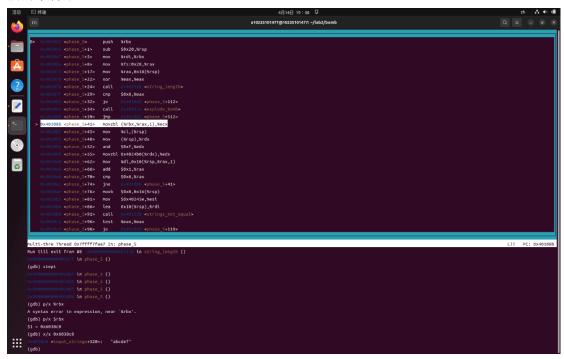
从第 0 行到第 22 行执行了如下操作:将%edx(14)移给%eax,%eax 自减 0,将结果移给%ecx 之后逻辑右移 31 位(取符号位),加给%eax,%eax 为正数,则 eax 不变,接着算术右移一位,eax 此时为 7,下一个操作,计算 7+0\*1,赋给%ecx,接着比较%edi 和%ecx(7),若小于等于7,则跳到 36 行。在 36 行%eax 赋 0 操作之后,再一次将%edi 和%ecx(7)比较,若大于等于则跳到 57 行,出栈,结束函数,此时我们可以假定 7 是第一个数(一路通畅走完 func4),该函数有别的分支,取其他数可能会进行递归调用,或引爆炸弹。

第 65 行是一个 test 语句,执行与操作,由于%eax 为 0,接着读 69 行,69 行将 0 和第二个数对比,不相等则引爆炸弹,因此第二个数为 0;故答案为:7,0;

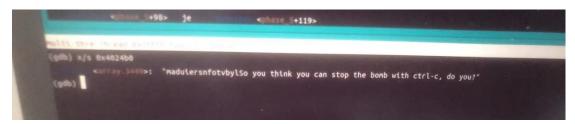
# Phase\_5:

前面几行都是常规的压栈操作,以及一个设立金丝雀值的操作(并将该值放到%rsp+24 的位置),接着%eax 置零,调用 string\_length,由名字可知,该函数计算我们输入字符的长度,并返回该长度,接着与 6 比较,不相等就引爆炸弹,此时我们知道要输入一个长度为六的字符

串,继续读,跳转到 112 行,将%eax 置零后跳回 41 行,41 行到 55 行的操作:将%rbx+%rax\*1 算出来的内存地址中的值进行零扩展后赋给%ecx,接着,将%ecx 的低八位(%cl,一个字节)放到栈顶和%rdx 中,接着,将该值的低四位(and 语句)取出。此时%edx 是一个 0 到 15 的数值。继续读,接下来两句话是将内存 0x4024b0+(0~15)中的内存值放到%rsp+0x10 处,然后%rax++,下面是一个跳转比较,可以知道是跳回 41 行,故 41 行到 74 行形成了一个循环,循环六次,此时与我们的字符串长度相等,有可能这个循环是对我们的字符串做操作,而由于每次%rax+1,%rbx+%rax\*1 算出来的值也不一样,因此我们在 phase\_5 处设一个断点,向下执行到 41 行,查看一下%rbx 的值,并写入字符串"abcdef",看这个%rbx 指向的值是不是我们的字符串:



由图可知,%rbx 指向的值正是我们的字符串,此时我们可以确定,该循环对我们的字符串做了操作,通过该操作将内存 0x4024b0 的某个东西取出,并保存到%rsp 的位置,此时我们查看 0x4024b0:

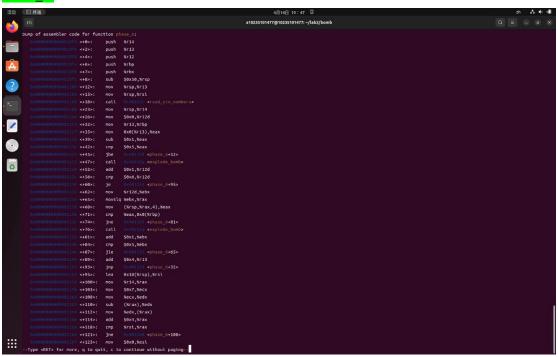


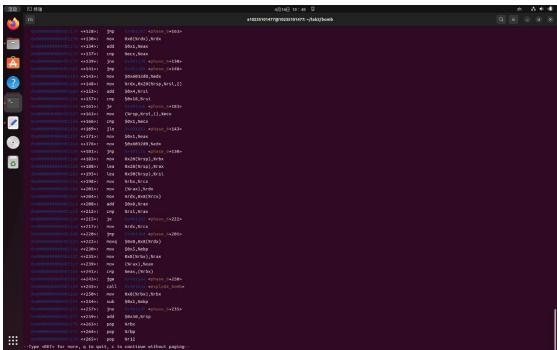
由于%rdx 只能是 0~15,故只看前 16 个,此时并无头绪,只能继续读,接下来是两个传参的操作,调用 strings\_not\_equal 函数,此时观察到%rdi 指向的值就是我们的字符串,而%rsi是一个内存保存的值,查看该值:

```
(gdb) x/s 0x40245e
: "flyers"
(gdb)
```

我们此时可以知道,转换后的字符串应该与"flyers"一样,而转换后的字符串是从"maduiersnfotvbyl"中提取,找到对应位置,即为%rdx 在六次循环中分别的值(二进制):1001,1111,1110,0101,0110,0111.而%rdx 的低四位就是%rbx 指向的值对应的低四位(继续读,下面查看返回值是否为零,即不相等就爆炸,接着就是查看金丝雀值是否修改,此时已与拆弹无关,故此处加括号)故拆弹的密码需满足:按顺序各字符 ASCLL 码的低四位必须分别是1001,1111,1110,0101,0110,0111.找到这样一组字符串:ionefg。即为答案。

# Phase\_6:





剩下一小段为弹栈操作,不再贴出。

该题特别困难, 先分段处理, 第一段: 0~26 行; 第二段: 32~93 行; 第三段: 95~121 行;

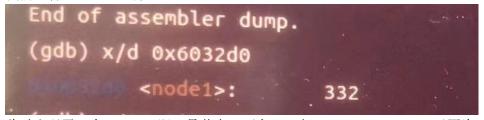
第四段: 123~181 行; 第五段: 剩下所有。

第一段:被调用者保存五个值,调用函数 read\_six\_numbers,和 phase\_2 一样,将我们读入的 6 个数转化为数组存到栈顶;

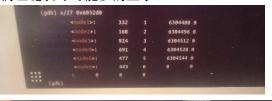
第二段:%r14指向数组的第一个值,接着将 0 赋给%r12,再将%r13的值赋给%rbp,接着第 35 行,%r13指向栈顶(第 12 行),将%r13指向的值赋给 eax,若%eax-1 小于等于 5,则,%r12++,此时%r12为 1,小于 6,继续向下读,接下来三句话将数组的第二个元素赋给%eax,将该元素与 0x0(%rbp),第一个元素作比较,一样的话就引爆炸弹,接着%ebx++,重复 65~87 行 5次,此时可以推出,第一个数与后面五个数都不一样。走出这个循环,%r13+4,回到 32 行,可以看出这是一个嵌套循环,%r12 存储了循环的次数。%rbp 此时指向%r13+4 指向的内容,而%r13 自身也更新为%r13+4,即这个大的循环,是在遍历读入的数组,将数组的每一个元素与其他元素做对比,相等就炸,故第二段说明,六个数都不一样。

第三段:这一段对数组中的每个数都做了处理,将(7-自身)存到自身的位置。由 68 行的乘数 因子 4 可以知道这是一个 int 类型的数组,由于有 6 个数,栈顶的数组应存到 0x18(%rsp)为止,而 lea 指令将这个截止地址赋给%rsi,下面的 cmp 指令将%rsi 与%eax 做对比(%eax 的值来自于%r14,而%r14 指向栈顶,而%eax 又有自身+4 的操作,即%eax 在这个循环里是一个数组下标),不相等就进入循环,所以循环进行了 6 次,每次按顺序处理数组的中的一个数,第 103 行到 112 行,先将 7 赋给%edx(%ecx 在这个循环中一直是 7),然后 edx 减去%rax 指向的值,也就是对应数组的值,之后再赋给数组对应位置的值,即所有数变成了 7-自身。

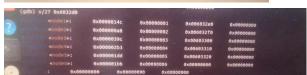
第四段:这一段也是对数组进行处理,只不过处理是有条件的,对于此时数组中的每个数,若该数小于等于一,则将位于内存 0x6032d0 的数据传给一个新数组中的对应位置(0x20(%rsp) 作为新数组的开头,每个元素为八个字节),如果不是,更新 rdx,且更新的 rdx 必须满足这个条件:更新次数为这个数组对应数的值。接着让 rdx 更新后指向的值存入数组中,接下来,我们查看 0x6032d0 的值:



此时出现了一个 node1,即一号节点,而在 130 行,%rdx=0x8(%rdx),又因为后面有将%rdx 指向的值赋值给新数组的操作,考虑这里有一个链表,则需要知道该链表的存储值,因此我们让链表尽可能多的显示:



(十进制形式)



(16 进制)

故该链表有 6 个节点,注意: %rdx=0x8(%rdx),这条语句跳了八个字节,也就是说,rdx 每次更新的值是下一个结点的地址(每个结点的最后一个参数),并将这个地址的值存到新数组中

(由于相应地址的值根据原数组的相应的值变化而变化,这里并不能告诉我们拆弹的密码),以上就是这段的功能,该段功能显得怪异,需与下一段结合来看。

第五段: %rbx 存储了新数组的第一个元素(链表的某个节点), %rax 是下一个元素,而%rsi 就是尾部了(一个指针 8 字节,0x20 到 0x50 正好 6 个指针,对上 6 个节点),接下来 198 行到 220 行,是将链表按照新数组的顺序进行重新组合(%rcx 是%rbx,因此 0x8(%rcx)是该节点的指针域,而指针域被替换为%rdx,即新数组的下一个元素(%rdx 是%rax 指向的节点,也就是下一个节点)),而比较%rax 和%rsi 的值是为了保证所有的节点被重排,此时链表已经根据新数组被重排了,继续读,222 行到 257 行是为了判断重排后的链表是否按照递减的顺序排列,%rbx,由上一个循环可知,仍指向第一个节点,%rax=0x8(%rbx),即%rbx 的指针域,也就是下一个节点,而接下来%eax 又保存了其节点的值,并与%rbx 结点的值做比较,较大才不引爆炸弹,又因为%rbx 和%rax 会不断更新(%rbx 指向自己的指针域,即下一个节点)可以知道,前一个结点的值要大于后一个结点的值,我们根据节点的值对节点序号进行如下排列: node3 > node4 > node5 > node6 > node1 > node2 ,也就是说,我们输入的数(设为 Ai,0 < i < 7), node[7-Ai(第三段的结论)]=node[j],j表示重排后的节点序号,由此我们计算出 6 个数:7-A1=3,7-A2=4,7-A3=5,7-A4=6,7-A5=1,7-A6=2,故密码为: 4,3,2,1,6,5。

## 完整答题截图:

