

bomblab 报告

姓名：赵梓名 学号：2024201617

总分	phase_1	phase_2	phase_3	phase_4	phase_5	phase_6	secret_phase
7	1	1	1	1	1	1	1

scoreboard 截图：

2024201617	1	1	1	1	1	1	0
------------	---	---	---	---	---	---	---

解题报告

phase_1

```
1439: 48 8d 35 40 1d 00 00    lea    0x1d40(%rip),%rsi
1440: e8 41 08 00 00          call   1c86 <strings_not_equal>
1445: 85 c0                   test   %eax,%eax
1447: 75 05                   jne    144e <phase_1+0x19>
144e: e8 98 0a 00 00          call   1eeb <explode_bomb>
```

为不跳转到 144e 行使得炸弹引爆，在 1445 行比较中，需输入的字符串与 0x1d40(%rip) 一致。访问该处：

```
0x000055555555439 <+4>:    lea    0x1d40(%rip),%rsi    # 0x555555557180
(gdb) x/s 0x555555557180
0x555555557180: "But I am so still here surrender the silence..."
```

可见 phase_2 答案为：But I am so still here surrender the silence...

phase_2

```
int matA[2][3] = {966, 649, 371, 194, 951, 493};
int matB[3][2] = {800, 617, 237, 278, 866, 223};    // 外部矩阵定义

void phase_2(char *input) {
    // 读取并检验
    int a, b, c, d;    int expected[4] = {a, b, c, d};
    if (sscanf(input, "%d %d %d %d", &a, &b, &c, &d) != 4) explode_bomb();

    // 计算并验证结果
    int result_matrix[2][2] = matA \cdot matB
    if (result_flat[i] != expected[i]) explode_bomb();
}
```

程序实现了两个矩阵的乘法，要求我们正确输入结果。如何得知矩阵的初始值？注意到以下两行：

```
0x00005555555548e <+57>:    lea    0x4c9b(%rip),%rdi    # 0x55555555a130 <matA.2>
0x0000555555554bb <+102>:   lea    0x4c4e(%rip),%rsi    # 0x55555555a110 <matB.1>
```

于是：

```
(gdb) x/8wd 0x55555555a130
0x55555555a130 <matA.2>:      966      649      371      194
0x55555555a140 <matA.2+16>:    951      493       0       0
(gdb) x/8wd 0x55555555a110
0x55555555a110 <matB.1>:      800      617      237      278
0x55555555a120 <matB.1+16>:    866      223       0       0
```

通过计算，本题答案是：**1247899 859177 807525 494015**

phase_3

```
void phase_3(char *input) {
    // 读取并检验
    int a, b, result;
    if (sscanf(input, "%d %d", &a, &b) <= 1)    explode_bomb();
    if (b >= 0 || a > 7)    explode_bomb();

    // 计算并验证结果
    switch (a) {
        case 0: case 1: case 2: case 3: explode_bomb(); break;
        case 4: case 6: result = 0; break;
        case 5: case 7: result = -542; break;
        default: explode_bomb();
    }
    if (a > 5 || b != result)    explode_bomb();
}
```

解为：**5 -542**。由于 `switch` 表，可行的 `a` 只能为 `4` 或 `5`，由于 `b` 负数的限制，只有以上唯一解。

这道题 `jump` 语句较多，需灵活判断怎样的取值是安全的。

phase_4

```
int func4_1(int n) {    // n 在 %rdi 中
    if (n <= 0) return 0;
    if (n == 1) return 1;
    return 2 * func4_1(n - 1) + 1;    // 以 %eax 返回
}
```

```

void func4_2(int n, int ebx, char r12, char r13, char r14, char *output) {
    // 基础情况: 第一步
    if (n == 1) {output[0] = r12;   output[1] = r13;   output[2] = '\0';   return;}

    int steps = func4_1(n - 1); // 2^(n-1) - 1
    // 递归处理 n-1
    if (steps >= ebx) func4_2(n-1, ebx, r14, r13, r12, output);
    // 刚好第 ebx 步
    else if (steps + 1 == ebx) {output[0] = r12;   output[1] = r13;   output[2] = '\0';}
    // 跳过前 steps+1 步
    else {ebx = ebx - steps - 1;   func4_2(n-1, ebx, r13, r12, r14, output);}
}

```

```

void phase2(char *input) {
    // 读取并检验
    int num;   char steps[3];   char expected[3];
    if (sscanf(input, "%d %s", &a, &b) != 2)   explode_bomb();
    if (a != func4_1(5) || strlen(b) != 2)   explode_bomb();

    // 计算并验证结果
    func4_2(5, 12, 'A', 'B', 'C', expected);
    if (strcmp(steps, expected) != 0)   explode_bomb();
}

```

简言之，`func4_1` 通过递归，计算 `n` 阶 Hanoi Tower 的最少步数；`func4_2` 同样使用递归，计算此时某一步的移动方法。而主函数负责检验两个输入参数，第一个必须是 5 阶 Hanoi Tower 的最少移动步数 31，第二个是第 12 步的移动方法 CB，这样才能避免爆炸。因此，答案为：31 CB

phase_5

```

void phase_5(char *input) {
    // 读取并检验
    int a, b;
    if (sscanf(input, "%d %d", &a, &b) <= 1)   explode_bomb();
    if (a >= 0) explode_bomb();
    int index = a & 0xf;
    if (index == 0xf)   explode_bomb();

    // 计算并验证结果
    int sum = 0, count = 0, cur_value = 0, array[16] = [<array>];
    do {
        cur_value = array[index];
        sum += cur_value;   count++;
        index = (unsigned char)cur_value;
    } while (cur_value != 0xf);
    if (count != 7 || b != sum) explode_bomb();
}

```

这题比较有趣，题目内编码了一个数列（更像链表），访问之：

```
0x000055555555800 <+80>:    lea    0x1a39(%rip),%rsi    # 0x555555557240 <array.0>
(gdb) x/16d 0x555555557240
0x555555557240 <array.0>:    10      2      14      7
0x555555557250 <array.0+16>:    8       12     15     11
0x555555557260 <array.0+32>:    0        4      1     13
0x555555557270 <array.0+48>:    3        9      6      5
```

得到 `array[16] = [10, 2, ..., 5]`。接下来我们需要找到一个参数 `index`，使得：

- 从起点 `index` 开始，每次访问 `array[index]` 作为下一次访问的 `index`；
- 连续访问 7 次，最终访问的 `array[index]` 为 15；
- 全程所有 `index` 之和，应当等于输入的第二个参数 `b`。

倒推一下：（`index` 实际运行时，取模 16 的余）

```
起点: index = 8
|
|→ array[8]  = 0    (值是0, 下一个index = 0)
|
|→ array[0]  = 10   (值是10, 下一个index = 10)
|
|→ array[10] = 1    (值是1, 下一个index = 1)
|
|→ array[1]  = 2    (值是2, 下一个index = 2)
|
|→ array[2]  = 14   (值是14, 下一个index = 14)
|
|→ array[14] = 6    (值是6, 下一个index = 6)
|
|→ array[6]  = 15   (值是15 = 0xf, **停止! **)
|
└ 累加: 0+10+1+2+14+6+15 = 48  ✓
  循环次数: 7 次  ✓
```

可见一个可行答案为: **-8 48**（第一个参数应当为负数，且模 16 余 8）

phase_6

```
struct Node {
    int data;
    int node_number;
    struct Node *next;
};
```

```

node1.data ~ node6.data = (469, 265, 493, 980, 255, 827);

void phase_6(char *input) {
    // 读取并检验
    int nums[6];
    read_six_numbers(input, nums);
    for (int i = 0; i < 6; i++) {    // 输入应为正整数 1~6 的某个排序
        if ((unsigned)(nums[i] - 1) > 5)    explode_bomb();
        for (int j = i + 1; j < 6; j++) {if (nums[i] == nums[j])    explode_bomb();}
    }

    // 计算并验证结果
    // 按输入找到对应 node ，并按顺序连接
    struct Node *nodes[6];
    for (int i = 0; i < 6; i++) {
        struct Node *cur = &node1;
        for (int j = 1; j < nums[i]; j++)    cur = cur->next;
        nodes[i] = cur;
    }
    for (int i = 0; i < 5; i++) nodes[i]->next = nodes[i + 1];
    nodes[5]->next = NULL;

    // 需要 node 的 data 递增
    struct Node *cur = nodes[0];
    for (int i = 0; i < 5; i++) {
        if (cur->data > cur->next->data)    explode_bomb();    // 如果逆序, explode_bomb()
        cur = cur->next;
    }
}

```

这里有若干个节点，需要我们按序重连，使得链表中 `node.data` 递增。其实就是排序，各个 `node` 如下：

节点	node1	node2	node3	node4	node5	node6
地址	0x6210	0x6220	0x6230	0x6240	0x6250	0x6160
data (十进制)	469	265	493	980	255	827
next 指向	0x6220	0x6230	0x6240	0x6250	0x6160	0x0000

观察得知，答案为：**5 2 1 3 6 4**。按照这个顺序，255->265->469->493->827->980 升序，符合要求。

serect_phase

隐藏谜题需要在 `phase 6` 中输入追加 `cipher` 触发，是一个骑士走迷宫问题：

棋盘：

```
      列： 0  1  2  3  4  5  6  7
行 0：  H  .  #  .  .  #  .  .
行 1：  .  .  .  #  .  .  .  #
行 2：  #  .  #  .  .  #  .  .
行 3：  #  .  .  .  .  .  .  .
行 4：  .  #  .  .  #  .  #  ★  <- 目标 (4,7)
行 5：  #  .  .  #  #  .  .  .
行 6：  .  .  .  .  .  #  .  #
行 7：  .  .  .  .  .  .  .  .
```

图例：H -> 起点；. -> 可通行；# -> 障碍；★ -> 目标

移动规则：

```
      列： 1  2  3  4  5
行 1：  .  7  .  0  .
行 2：  6  .  .  .  1
行 3：  .  .  H  .  .
行 4：  5  .  .  .  2
行 5：  .  4  .  3  .
```

图例：M -> 当前位置(3,3)；数字0-7 -> 对应方向的移动目标位置

一种可行走法是 **33022**（也是本题答案），对应走法为：

```
      列： 0  1  2  3  4  5  6  7
行 0：  H  .  #  .  .  #  .  .
行 1：  .  .  .  #  .  .  .  #
行 2：  #  1  #  3  .  #  .  .
行 3：  #  .  .  .  .  4  .  .
行 4：  .  #  2  .  #  .  #  5  <- 目标★
行 5：  #  .  .  #  #  .  .  .
行 6：  .  .  .  .  .  #  .  #
行 7：  .  .  .  .  .  .  .  .
```

反馈/收获/感悟/总结

是谁做完了六个 phase 才想起来可以直接 `break explode_bomb`？哦原来是我啊。

我的办法就是先 GDB 无赖调内存，要 `cmp` 跳转这种扭回来（但复杂代码就很难调了）。比较简单的话，先输入一些很大的值，看一下准备比较时的两项，看下有没有规律，比方说有时寄存器值就是某个位置的输入参数。

感悟是，还好现在不是只能用汇编写代码了。这玩意简直是巫术。