

Dreamhack just read memory

일단 파일을 ida에서 디컴파일해보았다.

```
int __fastcall main(int argc, const char **argv, const char **envp)
{
    _QWORD v4[8]; // [rsp+0h] [rbp-70h] BYREF
    char v5; // [rsp+40h] [rbp-30h]
    void *v6; // [rsp+48h] [rbp-28h]
    int j; // [rsp+54h] [rbp-1Ch]
    char *v8; // [rsp+58h] [rbp-18h]
    int v9; // [rsp+64h] [rbp-Ch]
    int v10; // [rsp+68h] [rbp-8h]
    int i; // [rsp+6Ch] [rbp-4h]

    memset(v4, 0, sizeof(v4));
    v5 = 0;
    printf("Input: ");
    __isoc99_scanf("%64s", v4);
    head_node = malloc(0x10uLL);
    *((_QWORD *)head_node + 1) = 0LL;
    *(_BYTE *)head_node = 0;
    tail_node = (__int64)head_node;
    for ( i = 0; i <= 63; ++i )
        append_list((unsigned int)i);
    v10 = 1;
    v9 = 0;
    v8 = (char *)*((_QWORD *)head_node + 1);

    while ( head_node )
    {
        *(_BYTE *)head_node = 0;
        v6 = (void *)*((_QWORD *)head_node + 1);
        *((_QWORD *)head_node + 1) = 0LL;
        free(head_node);
        head_node = v6;
    }
    tail_node = 0LL;
    if ( v10 )
    {
        puts("Correct");
        printf("flag is DH{");
        for ( j = 0; j <= 63; ++j )
            printf("%d", *(_BYTE *)v4 + j) % 0xAu);
        puts("}");
    }
    else
    {
        puts("Wrong");
    }
    return 0;
}
```

일단 main함수의 흐름을 분석했다.

## 1. 변수 초기화

v4[8]: 사용자 입력을 저장할 64바이트 크기의 배열.

v5, v6, v8, v9, v10 등은 각각 상태 플래그, 포인터, 인덱스, 비교 결과를 관리.

## 2. 입력 처리

scanf를 통해 최대 64바이트의 입력을 v4 배열에 저장.

입력 데이터는 문자열로 처리되며, 널 종료가 필요 없기 때문에 64바이트 제한을 넘어갈 경우 메모리 손상이 발생할 수 있다.

## 3. 연결 리스트 생성

16바이트 크기의 노드를 할당하여 연결 리스트의 헤드로 설정.

append\_list((unsigned int)i) 호출을 통해 64개의 노드를 연결 리스트로 구성.

## 4. 비교 로직

사용자 입력(v4)과 연결 리스트에 저장된 데이터(v8)를 비교.

하나라도 다르면 v10 플래그를 0으로 설정하여 실패로 간주.

v8 포인터를 이동하며 리스트의 다음 노드로 진행.

## 5. 연결 리스트 메모리 해제

생성된 연결 리스트를 순회하며 각 노드를 해제.

메모리 누수를 방지하며, head\_node와 tail\_node를 NULL로 설정.

## 6. 출력 및 플래그 생성

입력 데이터와 연결 리스트가 일치하면 "Correct"를 출력하고 플래그를 생성:

플래그는 입력 값의 각 바이트를 10으로 나눈 나머지 값(mod 10)을 조합하여 생성.

플래그 형식은 DH{플래그}. 일치하지 않으면 "Wrong"을 출력.

일단 scanf로 제한 없는 %s 형식을 사용했으므로, 64바이트를 초과하는 입력이 있을 경우 버퍼 오버플로우가 발생할 수 있겠다.

또한 메모리 초기화와 관련된 취약점으로, 연결 리스트 생성 시 노드의 초기화가 충분하지 않을 경우 예상치 못한 데이터가 남을 수 있다고 생각할 수 있다.

입력 데이터(v4)가 연결 리스트의 데이터와 정확히 일치할 때만 플래그가 출력되므로 이를 이용해야한다고 생각되었다. 그런데 이때 연결 리스트의 데이터는 append\_list 함수에서 특정 방식으로 생성되므로 이 방식을 알아야 하는데 이것과 메모리를 어떻게 연관지을지는 잘 모르겠다.