팀명: GAZUAAA

팀원 :

14012848 최재현 (조장) 15012977 고창훈 15012978 서성관 15012981 이소영 16011783 곽근진



리버스 엔지니어링 Team Mission Mission3\_RE\_PasswordManager

### 1. 구현 물을 따르면서, 리버싱을 어렵게 하기 위해 작성한 코드를 구현동기와 함께 설명하시오. (Min 3 items)

#### 1-A. 코드 분석

사용자가 입력하는 평문을 암호문으로 바꾸는 코드가 동작하는 개괄적인 단계는 다음과 같다.

Step 1) 입력되는 패스워드 데이터에 대해 마스킹 처리한다.

Step 2) 문자열이 숫자일때 인덱스+3 하고 , 문자일때 인덱스+10 한다

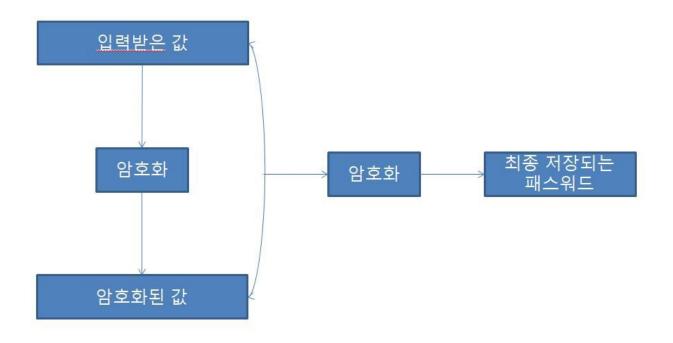
Step 3) 두개의 문자열을 입력받은 뒤 문자열의 아스키코드를 정수로 받아 두개의 배열의 덧셈과 곱셈을 조합하여 하나의 배열을 생성하고 문자형으로 변환한다.

Step 4) 위에서 암호화 된 문자열들을 비트연산, 분기 및 루프를 이용해 섞어준다.

Step 5) 사용자가 입력한 패스워드의 유효성을 판단할 때는 위와 동일한 과정을 거쳐 패스워드를 암호화해, 나온 출력값을 password.txt에 저장된 암호문과 비교하여 유효성을 검사한다.

위의 과정에서 설명했듯이, 일반 평문을 사용자가 입력할 경우 숫자, 문자에 관한 기본적인 Encryption 과정으로서 index shift 과정을 거쳐 Basic 한 암호문을 생성한다.(1차적 암호화) 그 후 기존에 있던 사용자의 입력값과 Encryption 과정을 거친 암호문(key 역할)을 덧셈과 곱셈으로 조합하여 하나의 배열로 만든다. (2차적 암호화)

마지막으로 비트연산과 분기및 루프를 이용하여 나열되어 있는 배열의 순서를 다시 섞어준다.(**3차적 암호화**) 이러한 구조를 통해 Decompile 과정을 거치고 알고리즘의 구조를 완전히 파악한다 하더라도 역함수를 찾기 어렵게 만들었고, 역함수를 찾는다 하더라도 key value로서 사용된 암호문을 다시 복호화 시키는 것이 어렵게 만들었다.



[그림] Step 3 과정 도식화

[그림] default password 의 Password.txt

#### 1-B. 알고리즘의 구현 동기

패스워드를 암호화 해 저장하면, 암호화 알고리즘의 역함수가 존재 한다면, 역공학자가 결국에는 패스워드를 평문으로 계산할 수 있다고 생각하였고, 이를 막기 위해 패스워드를 암호화 키로 이용하고자 하였습니다. 하지만 패스워드를 키로 이용해 코드 내에 공개된 평문을 암호화하였을때, 평문과 암호문이 공개된 상태에서 역함수를 이용하여 역공학을 진행한다면 키를 유추할 수 있을 것이고, 이는 처음에 저희가 해결하고자했던 문제점을 해결하지 못하였습니다. 따라서 저희는 평문과 키 값이 모두 사용자 입력한 패스워드에 종속되게끔 알고리즘을 작성하였고, 패스워드의 길이 등 패스워드에 대한 정보가 없는 역공하자의 입장에서 암호화 알고리즘을 역을 계산했다고 하더라도, 패스워드를 쉽게 계산할 수 없도록 하였습니다.

#### void case2(char \*ch)

```
Evoid case2(char *ch) {
    int **arr = (int**)malloc((sizeof(int*) * 1000));
     for (int i = 0; i < strlen(ch); i++) {</pre>
        arr[i] = (int*)malloc((sizeof(int) * 1000));
    int cnt = 0, m, n;
    int chcnt = 0;
    int idx;
    char tmpc, chb;
    n = sqrt(strlen(ch)) + 1;
    m = sqrt(strlen(ch)) + 2;
    for (int i = 0; i < m; i++) {
        for (int j = 0; j < i + 1; j++) {
            if (j < n) {
                arr[j][i - j] = ++cnt;
    for (int i = 1; i < n; i++) {
            if (j < m)
                arr[i + j][m - 1 - j] = ++cnt;
     for (int i = 0; i < n; i++) {
         for (int j = 0; j < m; j++) {
             if (arr[i][j] - 1 < strlen(ch)) {</pre>
                 if (chcnt == 0) {
                    idx = arr[i][j] - 1;
                    chb = ch[arr[i][j] - 1];
                     chcnt++;
                     tmpc = ch[arr[i][j] - 1];
                    ch[arr[i][j] - 1] = chb;
                     chb = tmpc;
```

case2함수는 문자열을 섞기 위해 만들었고, 2차원 배열을 이용하여 대각선으로 배열에 정수를 담고 1행 부터 순서대로 배열에 담겨있는 값이 문자열의 길이보다 작다면 그 값대로 문자열을 섞는다. 다음에 사용되는 case2함수들의 기본 틀로 사용 했다.

#### void case3(char \*ch)

```
void case3(char *ch) {
   int **a = (int**)malloc((sizeof(int*) * 1000));
   for (int i = 0; i < strlen(ch); i++) {</pre>
       a[i] = (int*)malloc((sizeof(int) * 1000));
   int chcnt = 0;
   char tmpc, chb;
   m = sqrt(strlen(ch)) + 1;
   n = sqrt(strlen(ch));
                                                                      for (int j = 0; j < m1; j++) {
   if (a[i][j] - 1 < strlen(ch)) {</pre>
   n1 = n;
   cnt1 = 0, cnt2 = 0;
                                                                                   idx = a[i][j] - 1;
        while (cnt1 < m) {
           a[i][j] = ++cnt;
                                                                                   tmpc = ch[a[i][j] - 1];
                                                                                   ch[a[i][j] - 1] = chb;
                                                                                   chb = tmpc;
```

case3 함수도 문자열을 섞기 위해 만들었다. 2차원 배열을 이용하여 달팽이 모양으로 배열에 정수를 담고 1행 부터 순서대로 배열에 담겨있는 값이 문자열의 길이보다 작다면 그 값대로 문자열을 섞는다. 다음에 사용되는 case3함수들의 기본 틀로 사용 했다.

#### void composition(char \*ch)

## □void composition(char \*ch) {

```
while (i > -1) {

    if (ch[i] >= 'a'&&ch[i] <= 'v') {
        if (ch[len - i - 1] >= '0'&&ch[len - i - 1] <= '9') {
            tmp = ch[i];
            ch[i] = ch[len - i - 1];
            ch[len - i - 1] = tmp;
        }
    }
    i--;
}

for (i = 0; i < len; i++) {
    for (j = len - 1; j >= 0; j--) {
        tmp = ch[i];
        ch[i] = ch[j];
        ch[j] = tmp;
    }
}

for (i = 0; i < len; i++) {
    for (j = len - 1; j >= 0; j--) {
        if (ch[i] >= 'a'&&ch[i] <= 'h'] &&ch[j] >= '0'&&ch[j] <= '9') {
        tmp = ch[j];
        ch[j] = tmp;
    }
}
</pre>
```

패스워드가 유출되는 것을 방지하고 혼란을 가중시키기 위해 for문 과 while문 등의 분기와 루프를 다량으로 사용하여 composition 함수를 구현하였다.

암호문이 문자열 중 숫자로만 이루어져있지만 리버싱 하는 과정에서 복잡하고 오랜 시간이 걸리게 하기 위해 위에 첨부한 코드 사진 중 빨간박스에 포함된 부분과 같이 if문에 문자나 특수문자 등의 의미없는 값도 적용해두었다. void change(char \*ch, int a, char b, int n), void change2(char \*ch, int a, int i)

```
ch[a] ^= b;
ch[a] &= 0x0f;
ch[a] |= 0x30;
ch[a] = (((ch[a] - 48) % 10 + 48 + n % 10) - 48) % 10 + 48;
```

```
∃void change2(char *ch, int a, int i) {
    if (i == 0) {
    if (ch[a] & (0x01)) (ch[a] = (ch[a] >> 1) | 0x08);
         else (ch[a] = (ch[a] >>= 1) & 0x07);
      if (ch[a] & (0x01)) (ch[a] = (ch[a] >> 1) | 0x08);
     if (i == 2) {
   if (ch[a] & (0x01)) (ch[a] = (ch[a] >> 1) | 0x01);
         else (ch[a] = (ch[a] >>= 1) & 0x07);
     if (i == 3) {
        if (ch[a] & (0x01)) (ch[a] = (ch[a] >> 1) | 0x01);
         if (ch[a] & (0x01)) (ch[a] = (ch[a] >> 1) | 0x04);
         else (ch[a] = (ch[a] >>= 1) & 0x07);
    if (i == 5) {
   if (ch[a] & (0x01)) (ch[a] = (ch[a] >> 1) & 0x07);
   if (ch[a] & (0x01)) (ch[a] = (ch[a] >> 1) & 0x07);
         else (ch[a] = (ch[a] >>= 1) & 0x0b);
     if (i == 6) {
        if (ch[a] & (0x01)) (ch[a] = (ch[a] >> 1) | 0x04);
        if (ch[a] & (0x01)) (ch[a] = (ch[a] >> 1) | 0x02);
         else (ch[a] = (ch[a] >>= 1) & 0x07);
    if (i == 8) {
   if (ch[a] & (0x01)) (ch[a] = (ch[a] >> 1) | 0x02);
        if (ch[a] & (0x01)) (ch[a] = (ch[a] >> 1) & 0x0d);
         else (ch[a] = (ch[a] >>= 1) & 0x0e);
    ch[a] &= 0x0f;
     ch[a] = 0x30;
     ch[a] = (((ch[a] - 48) % 10 + 48 + i % 10) - 48) % 10 + 48;
```

change함수와 change2함수는 전체 암호화를 마친 암호문의 결과가 숫자로 나오기 때문에 그 암호문을 찾기 어렵도록 숫자로된 문자열을 추가하고 섞을 때 사용 할 숫자로 구성 된 문자열을 만들기 위해 만들었다. 다른 문자열을 섞는 함수와 같이 사용하여 XOR연산, 다양한 경우의 shift연산을 해서 평문을 찾기 힘들게 한다.

#### void intcase2(char \*ch, int nike)

```
int **arr = (int**)malloc((sizeof(int*) * 1000));
for (int i = 0; i < strlen(ch); i++) {</pre>
                                                               for (int j = 0; j < m; j++) {
    arr[i] = (int*)malloc((sizeof(int) * 1000));
                                                                   if (arr[i][j] - 1 < strlen(ch)) {</pre>
                                                                      nike += 2;
int cnt = 0, m, n;
                                                                       if (chcnt == 0) {
                                                                           change2(ch, arr[i][j] - 1, (nike) % 10);
int idx;
                                                                           idx = arr[i][j] - 1;
char tmpc, chb;
                                                                           chb = ch[arr[i][j] - 1];
n = sqrt(strlen(ch)) + 1;
                                                                           chcnt++;
m = sqrt(strlen(ch)) + 2;
            arr[j][i - j] = ++cnt;
                                                                           change2(ch, arr[i][j] - 1, (nike) % 10);
                                                                           change(ch, arr[i][j] - 1, chb, nike);
                                                                           tmpc = ch[arr[i][j] - 1];
                                                                          ch[arr[i][j] - 1] = chb;
                                                                           chb = tmpc;
    for (int j = 0; j < n - i; j++) {
                                                           ch[idx] = chb;
```

intcase2 함수는 case2의 방식과 change2, change 를 활용하여 문자열을 XOR하고, shift하고 섞어서 그 결과를 숫자문자로 뽑는다. 문자열을 암호화하고 후에 다른 암호문과 섞어서 길이를 늘이기 위해 만들었다.

#### void intcase3(char \*ch, int nike)

```
int cnt = 0, cnt1, cnt2, n, m, i = 0, j = -1, aa = -1, m1, n1, idx;
char tmpc, chb;
int **a = (int**)malloc((sizeof(int*) * 1000));
for (int i = 0; i < strlen(ch); i++) {
    a[i] = (int*)malloc((sizeof(int) * 1000));
                                                                                         for (int i = 0; i < n1; i++) {
n = sqrt(strlen(ch)) + 1;
                                                                                             for (int j = 0; j < m1; j++) {
m = sqrt(strlen(ch)) + 2;
                                                                                                 if (a[i][j] - 1 < strlen(ch)) {</pre>
                                                                                                      chchange2(ch, a[i][j] - 1, (nike) % 10);
cnt1 = 0, cnt2 = 0;
                                                                                                      if (chcnt == 0) {
                                                                                                          chb = ch[a[i][j] - 1];
    while (cnt1 < m) {
        a[i][j] = ++cnt;
                                                                                                          chchange2(ch, a[i][j] - 1, (nike) % 10);
                                                                                                          chchange(ch, a[i][j] - 1, chb, nike);
                                                                                                          tmpc = ch[a[i][j] - 1];
        a[i][j] = ++cnt;
                                                                                                          chb = tmpc;
```

intcase3 함수는 case3의 방식과 change2,change를 활용하여 문자열을 XOR하고, shift하고 섞어서 그 결과를 숫자문자로 뽑는다. 문자열을 암호화하고 후에 다른 암호문과 섞어서 길이를 늘이기 위해 만들었다.

#### char\* itoa(int val, char \* buf, int radix)

enc에 저장된 정수의 값들을 문자형으로 바꿔서 새로운 변수에 이어 붙이게 하였다.

#### char \*int2char(int \*p, int cnt)

```
char *int2char(int *p, int cnt) {
    char *b;
    int i = 0;
    b = (char *)malloc(sizeof(char) * 10000);
    char c[10000] = { 'W0' };
    for (i = 0; i < cnt; i++) {
        itoa(p[i], &b[i], 10);
        strcat(c, &b[i]);
    }
    return &c[0];
}</pre>
```

아스키 코드 값의 범위가 넘어가는 정수 들이 저장된 int형 배열 전체를 0~9의 숫자가 나열된 char형 배열로 변환한다.

#### char \*func(char \*pass, char \*cpass)

```
Fichar *func(char *pass, char *cpass) {
     int *enc;
     int add:
     int i, j, k = 0;
     enc = (int*)malloc(sizeof(int)*(int)(strlen(pass) + strlen(cpass) - 1) + 1);
     for (j = 0; j < (int)strlen(pass) + (int)strlen(cpass) - 1; j++) {</pre>
         enc[j] = 0;
     for (i = 1; i < strlen(cpass); i++) {
         add = 0;
         for (j = 0; j < i; j++) {
             add += pass[i - 1 - j] * cpass[j];
         enc[i-1] = add;
     for (i = (int)strlen(cpass); i <= (int)strlen(pass) - 1; i++) {
         for (j = 0; j < strlen(cpass); j++) {</pre>
             add += pass[i -1 - j] * cpass[j];
         enc[i-1] = add
     for (i = (int)strlen(cpass); i > 0; i--) {
         k++;
         add = 0;
         for (i = 0; j < i; j++) {
             add += pass[strlen(pass) -1 - j] * cpass[j + k -1];
         enc[strlen(pass) - 2 + k] = add;
     return int2char(enc, strlen(pass) + strlen(cpass) - 1);
```

두개의 문자열을 입력 받아 합성하여 하나의 char형 배열로 출력하도록 하였다. 입력하는 두 문자열은 모두 사용자가 입력하는 비밀번호에 종속되는 값이다. 입력 받은 문자열의 아스키 코드를 정수로 받아 두 개의 배열을 덧셈과 곱셈을 하도록 조합하였다. 또한 출력되는 결과는 아스키 코드 값을 벗어나는 수(10^4의 자리수 이상)로 정수형을 문자형으로 변환하여 저장하였다. 따라서 역공학의 관점에서는 각 숫자들의 자리수를 알지 못하고, 키의 길이 또한 알지 못하므로, 암호문을 유출라도 나열된 숫자들에서 정확한 암호문을 찾을 수 없도록 하였다.

역공학의 관점에서 초기의 특정 암호가 아닌 다른 여러 가지 암호문으로 해석할 여지가생기지만, 각각의 암호가 func함수의 역함수를 통과하면 몇몇개의 문자열 쌍이 생성되고,이 문자열 쌍이 그 전의 암호알고리즘을 역으로 통과했을 때, 평문이 같아야된다는 점, 또한 그 평문이 문자,숫자,특수문자의 아스키 코드 값의 범위에 있어야한다는 점을고려할때 충돌되는 문자열은 극히 적을 것이라 생각된다.

#### char\* encrypt isdigit(char \*str)

사용자가 입력한 password 에 digit value(숫자 값) 가 있을 경우 3칸씩 뒤로 shift 시키는 함수이다.

#### char\* encrypt rot10(char \*str)

```
int i = 0;
int c = 0;
int c = 0;

for (i = 0; i < strlen(str); i++) {
    if (str[c] >= 'a' && str[c] <= 'm') str[c] += 10;
    else if (str[c] >= 'A' && str[c] <= 'M') str[c] += 10;
    else if (str[c] >= 'n' && str[c] <= 'z') str[c] -= 10;
    else if (str[c] >= 'N' && str[c] <= 'Z') str[c] -= 10;
    c++;
}
return str;</pre>
```

encrypt\_rot10은 Caesar cipher 와 비슷하게 사용자가 입력한 password value 중 알파벳 값이들어올 경우 알파벳 값 만을 10칸 씩 뒤로 shift 시키는 함수이다. 이는 비록 쉽게 간파되는 방식이긴 하나 다른 암호화 방식 알고리즘과 혼용하여 사용하는 것으로 단점을 보완하였다.

#### void data masking(char \*arr)

```
void data_masking(char *arr) {
   char rarr[100];
    int i = 0;
   while ((arr[i] = getch()) != '₩r') {
       if (arr[i] == 8) {
           if (i > 0) {
               printf("\b");
               printf(" ", stdout);
               printf("\b");
               arr[i-1] = 'W0';
       else {
           printf("*");
           rarr[i] = arr[i];
            i++;
   printf("\n");
   rarr[i] = '\0';
   strcpy(arr, rarr);
```

입력하는 실제 패스워드 데이터를 노출시키지 않기 위해 데이터 필드 마스킹 효과를 이용하여 data masking 함수를 구현하였다.

이 함수는 실제 패스워드 데이터에 대한 수정이나 변경, 변화가 없으며 실제 패스워드 데이터를 특수문자인 \*로 변조함으로써 실제 패스워드 데이터의 의미를 알 수 없도록하고 또한 데이터의 유출을 방지할 수 있다.

#### char\* encrypt basic(char \*str)

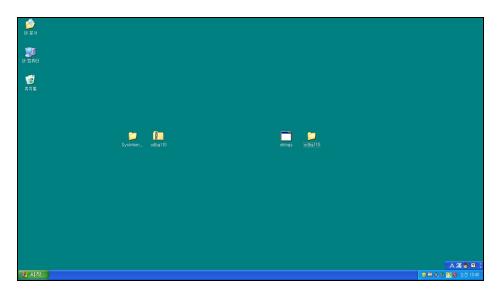
```
|char* encrypt_basic(char *str) {
    char *tem;
    char *add;
    tem = (char*)malloc(sizeof(char) * 100000);
    add = (char*)malloc(sizeof(char) * 100000);
    strcpy(tem, str);
    strcpy(add, str);
    encrypt_isdigit(str);
    encrypt_rot10(str);
    for (x = 0; x < strlen(str); x++) {
        str[x] = ((str[x] - 33) + 10) \% 95 + 33;
    for (int j = 0; j < 2; j++) {
        for (int i = 0; i < 3; i++) {
            if (strlen(add) % 2 == 0) {
                charcase2(add, strlen(add));
                charcase3(add, strlen(add));
                charcase3(add, strlen(add));
                charcase2(add, strlen(add));
        strcat(tem, add);
```

```
if (strlen(add) % 2 == 0) {
            charcase3(add, strlen(add));
            charcase2(add, strlen(add));
            charcase2(add, strlen(add));
            charcase3(add, strlen(add));
    strcat(str, add);
composition(str);
case2(str);
str = func(str, tem);
strcpy(add, str);
for (int i = 0; i < 3; i++) {
    if (strlen(str) % 2 == 0) {
        intcase2(add, strlen(str) % 10);
        intcase3(add. strlen(str) % 10);
        intcase3(add, strlen(str) % 10);
        intcase2(add, strlen(str) % 10);
    strcat(str, add);
case3(str);
composition(str);
return str;
```

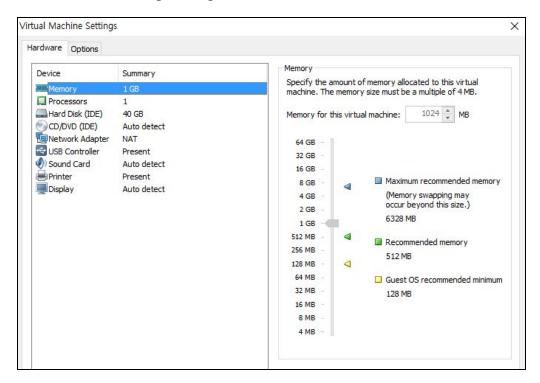
위의 암호화 알고리즘 들을 합쳐 하나의 함수로 만들었다. encrypt\_basic 함수에 평문을 입력하면 암호화된 문이 출력되도록 하여, 추후 유지 부수 및 프로그램의 변경에 있어 용이하도록 하였으며, 기존의 encrypt\_ isdigit, encrypt\_ rot10 으로 암호화 한 결과물을 문자열을 섞는 composition 및 case 함수 들로 다시 뒤섞을 뿐만 아니라 convolution( "func ()") 과정 전에 한번 더 shift 시켜 다중 암호화를 가능케 하는 역할이다.

# 2. 안티리버싱 여부를 검증하기 위한 테스팅 과정을 설명하시오.

#### 2-A. 테스팅 환경



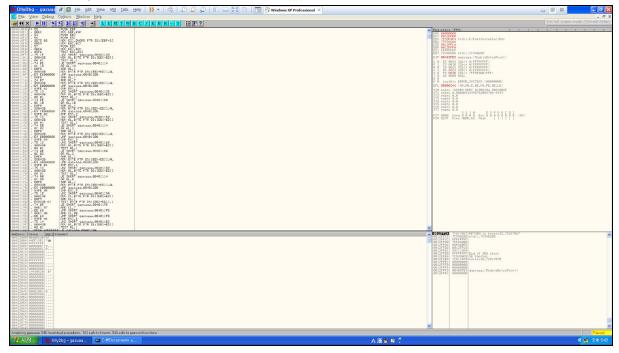
운영체제 : window xp 32bit professional version ISO

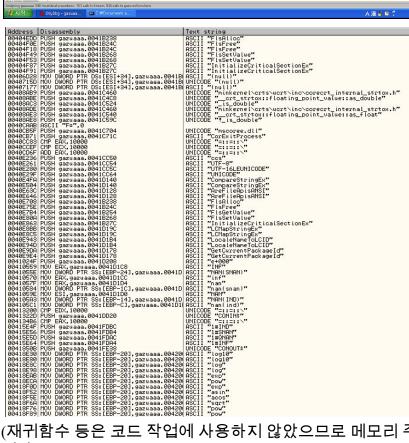


HW 사양

#### 2-B. 디버깅을 통한 확인

XP 운영체제 환경에서 OllyDbg Tool (OLLYDBG 32bit - 1.0.10.0 ver) 을 사용해 .exe 실행파일을 열어본 결과 아래 그림과 같이 default password를 제외하고는 string value로 검출되는 비밀번호가 없음을 확인 할 수 있다.





Search for ▶ All referenced text strings 로 따로 검출한 Strings value 들 에서도 검출 사항이 없었으며, 당초 password를 저장 시 문자열 shift 용 encrypt 와 string value 등을 섞는 알고리즘, convolution( func () ) 등을 전부 적용시켜 저장하고, 또 이를통해 비교 및 대조를 한다.

(재귀함수 등은 코드 작업에 사용하지 않았으므로 메모리 주소상의 끝나지 않는 루프는 없다.)

#### 2-C. Strings 를 통한 확인

sysinternals 사의 strings 툴을 이용하여 확인한 결과 밑의 결과물과 같이 default password 인 "sejong\_security\_2017!"를 제외한 다른 패스워드 정보가 검출되지 않았다.

