**Analisi del Malware – Relazione Homework 1**

Studente: Andrea Pepe Matricola: 0315903

# Obiettivo

Acquisire informazioni sul funzionamento del programma ed individuare le strutture di dati fondamentali utilizzate.

# Descrizione preliminare

Il file eseguibile oggetto dell’analisi è in formato Portable Executable (PE), dunque un eseguibile per sistemi operativi Windows. Le finalità e la contestualizzazione del programma sono inizialmente ignote, dunque, a priori, è impossibile effettuare un’analisi mirata a specifiche funzionalità del programma o ipotesi sul suo funzionamento.

In seguito ad un’analisi dell’eseguibile effettuata con *Ghidra*, sono state recuperate alcune importanti informazioni, tra cui:

* Processore: x86 (a 32 bit);
* Endianess: Little Endian;
* Compilatore: visualstudio: unknown

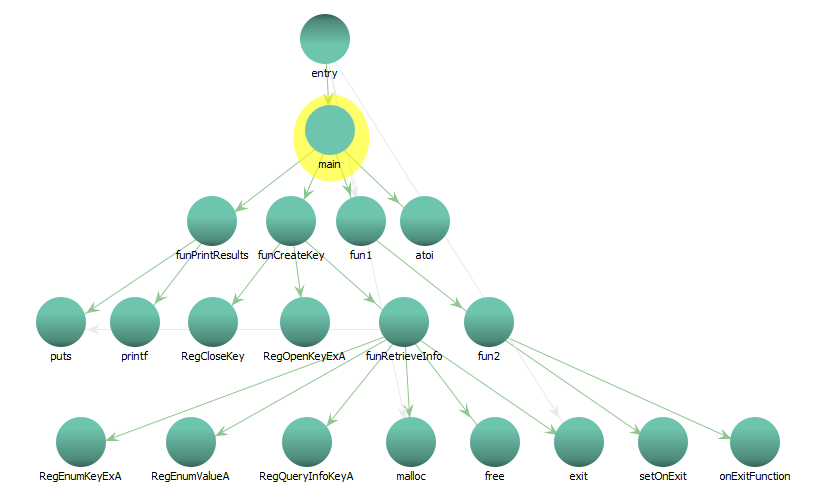
# Individuazione del main

È stato utilizzato il tool di disassemblaggio messo a disposizione da *Ghidra* per disassemblare l’eseguibile, così da poterne eseguire un’analisi statica, interpretando le istruzioni in linguaggio assembly.

Il primo obiettivo da raggiungere è stato individuare la funzione main del programma. A tale scopo, è stato di fondamentale importanza l’utilizzo dello strumento *Function Call Graph* di *Ghidra*, in quanto, in particolare, ha fornito una panoramica del grafo delle chiamate a funzione della entry, identificata dal disassembler. Espandendo i livelli del grafo delle chiamate, si è cercato di identificare delle possibili candidate ad essere la funzione main. È saltata subito all’occhio una parte del grafo in cui figurano chiamate alle funzioni “printf”, “puts” e “atoi”, buoni indizi per individuare funzioni scritte dal programmatore. Dunque, si è utilizzato il tool *Defined Strings* per appurare se, tra le varie stringhe utilizzate dal programma, ce ne fossero alcune che potessero essere considerate con buona probabilità delle stringhe user-defined. Sono state individuate le seguenti stringhe:

* “RegQueryInfoKey failed: key not found”;
* “Memory allocation error”;
* “Class. %s\n”;
* “Security descriptor: 0x%lx\n”;
* “Time: %08lx%08lx\n”;
* “Sub-keys:”;
* “\t%s\n”;
* “Values:”
* “\t%s: [%lu] ”;
* “ %02x”;
* “ (%s)\n”;
* “SYSTEM\\ControlSet001\\Control”.

Effettivamente, tali stringhe sono impiegate dalle funzioni presenti in quella parte di *Function Call Graph* presa in esame, che, per concretezza, viene riportata di seguito (figurano già delle ridenominazioni delle funzioni):

Inoltre, il disassembler di *Ghidra* ha individuato che alla funzione rinominata “main” vengono passati due parametri di ingresso, entrambi di tipo int. Ciò ha avvalorato ulteriormente l’ipotesi che si potesse trattare realmente della funzione main: infatti, cambiando il tipo di dato del secondo parametro da int a char\*\*, il codice ottenuto utilizzando il decompilatore risulta molto più ragionevole.

# Struttura e finalità del programma

Si è cercato di acquisire il prima possibile degli indizi sulle finalità del programma, così da poter agevolare la formulazione di ipotesi plausibili sul funzionamento delle varie componenti del programma stesso e, in particolare, delle varie funzioni, a partire da quelle invocate dal main.

A tale scopo, si è partiti ad analizzare la funzione che invoca “printf” e “puts” (la funzione denominata “funPrintResults” nel grafo), poiché probabilmente è stata utilizzata per stampare in output dei dati acquisiti dal programma. Dunque, l’eventuale individuazione di tali dati, avrebbe di certo favorito la ricerca delle strutture di dati utilizzate e rivelato auspicabilmente qualcosa riguardo le intenzioni del programmatore. Da una prima analisi delle istruzioni assembly della funzione, si è compreso che essa stampasse su standard output i seguenti valori:

* Una stringa che rappresentasse una classe, desunta dalla stringa “Class: %s\n” data in input alla printf come primo parametro;
* Un valore numerico che rappresentasse un security descriptor;
* Dei valori numerici associati ad un tempo, desunti dalla stringa “Time: %08lx%08lx\n”;
* Se presenti, delle stringhe associate ad un insieme di *Sub-keys*, all’interno di un while loop;
* Se presenti, delle stringhe e dei valori numerici associati ad un insieme di *Values* all’interno di un while loop; inoltre, è presente un ulteriore loop annidato in cui avviene la stampa di bytes.

Di certo, i dati più interessanti sono le *Sub-keys* e i *Values*. Dunque, l’analisi è proceduta cercando di capire cosa fossero tali dati e in che modo venissero recuperati.

Riguardando il grafo delle chiamate a funzione illustrato in precedenza, si nota la presenza di funzioni della DLL ADVAPI32 che nella segnatura fanno riferimento a *Keys* e *Values*:

* RegOpenKeyExA;
* RegCloseKey;
* RegEnumKeyExA;
* RegEnumValueA;
* RegQueryInfoKeyA.

Quindi, è risultato naturale proseguire l’analisi dalla funzione che invocasse la RegOpenKeyExA, denominata dunque “funCreateKey”. Quest’ultima viene invocata dal main e prende come parametri di input un handle ad una chiave (HKEY) ed una stringa. Sostanzialmente, la funCreateKey non fa altro che invocare la RegOpenKeyExA passando come:

* 1° parametro: il valore HKEY che ha ricevuto in input, che rappresenta un handle ad una chiave del registro di sistema, che sia aperta oppure una delle chiavi predefinite;
* 2° parametro: la stringa che ha ricevuto in input, la quale indica il nome di una sottochiave del registro che si intende aprire;
* 3° parametro: impostato a zero;
* 4° parametro: il codice 0xf003f, che corrisponde alla macro KEY\_ALL\_ACCESS per aprire la sottochiave con tutti i permessi d’accesso;
* 5° parametro: l’indirizzo di una variabile di tipo HKEY dove verrà restituito un nuovo handle alla sottochiave aperta.

Dopodiché, l’handle ottenuto viene passato ad un’altra funzione (denominata in seguito “funRetrieveInfo”), la quale si presume possa utilizzarlo per recuperare i dati che verranno successivamente stampati dalla funPrintResults, essendo che una chiave di registro può contenere al suo interno sia altre sottochiavi che valori. Infine, viene invocata la RegCloseKey per chiudere l’handle ottenuto in precedenza. A questo punto, si è cercato di capire quale sottochiave il programmatore intendesse aprire e, quindi, sono stati analizzati i parametri che la funzione main passa alla funCreateKey.

Dalle istruzioni in assembly e dal codice generato dal decompilatore, si è appreso che, nel caso in cui il parametro *argc* del main fosse minore di 3, alla funCreateKey viene passato come primo parametro il valore 0x80000002, che corrisponde alla macro HKEY\_LOCAL\_MACHINE, e come secondo parametro la stringa “SYSTEM\\ControlSet001\\Control”. Dunque, il programmatore cerca di ottenere un handle alla sottochiave della chiave di registro predefinita HKEY\_LOCAL\_MACHINE, il cui nome corrisponde alla stringa passata come parametro. Tale sottochiave conserva la configurazione del sistema operativo corrispondente all’ultima volta in cui ne è stato eseguito il boot.

Il prossimo passo è l’analisi della funzione ridenominata “funRetrieveInfo” e l’individuazione delle strutture dati utilizzate dal programmatore.

# Individuazione delle strutture di dati

La funzione funRetrieveInfo prende come unico parametro di input un handle ad una chiave di registro, che, come visto in precedenza, sarà l’handle della nuova chiave aperta dalla RegOpenKeyExA. La prima operazione effettuata all’interno della funzione è una chiamata alla funzione di libreria “malloc” passandole come parametro il valore 52. Successivamente, i primi 4 bytes della allocazione di memoria appena allocata nello heap vengono utilizzati per l’assegnazione di un ulteriore puntatore ad una nuova area di memoria contigua di 260 bytes, allocata sempre utilizzando la malloc, di cui il primo byte viene inizializzato con il carattere terminatore di stringa ‘\0’. I secondi 4 bytes dell’area di memoria da 52, sono inizializzati con il valore intero 260, proprio la taglia dell’altra area di memoria allocata; invece, i 4 bytes di memoria successivi sono impostati a 0.

Dunque, viene allocata una porzione contigua di 52 bytes in cui il primo campo è un puntatore ad un array di caratteri e i successivi due sono valori interi, quindi tipi di dato differenti. Ciò porta ad ipotizzare che i 52 bytes siano la taglia di un tipo di dato *struct* definito dal programmatore. Tale ipotesi viene ulteriormente sostenuta andando avanti nell’analisi delle istruzioni assembly della funzione: infatti, vengono caricati sullo stack gli indirizzi delle locazioni di memoria dei vari campi della presunta *struct*, ottenendoli tramite offset dall’indirizzo base, per poterli passare come parametri alla funzione di libreria RegQueryInfoKeyA. Tale funzione prende come unico parametro di input un handle ad una chiave di registro di cui ne recupera le informazioni e le restituisce agli indirizzi passati come parametri di output. Utilizzando la documentazione, sono stati individuati i tipi di dato di alcuni dei campi della *struct*, che è stata definita anche in *Ghidra* per agevolare l’analisi, assegnandole il nome “struct\_query\_info”:

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| **Bytes** | **Tipo di dato** | **Nome campo** | **Descrizione** |
| 4 | LPSTR | className | Classe user-defined della chiave |
| 4 | DWORD | classNameLen | Lunghezza del className |
| 4 | DWORD | numSubKeys | Numero di sottochiavi della chiave |
| 4 | DWORD | maxSubKeyLen | Lunghezza della più lunga delle sottochiavi |
| 4 | DWORD | maxClassLen | Lunghezza della più lunga stringa che specifica la classe di una sottochiave |
| 4 | DWORD | numValues | Numero di values della chiave |
| 4 | DWORD | maxValueNameLen | Lunghezza del più lungo nome di un valore |
| 4 | DWORD | maxValueLen | Dimensione del più lungo componente dati tra i valori della chiave, in bytes |
| 4 | DWORD | securityDescriptor | Lunghezza del security descriptor della chiave |
| 8 | FILETIME | lastWriteTime | Struttura che contiene il tempo in cui la chiave o uno dei suoi valori sono stati modificati l’ultima volta |
| 8 | undefined | ??? | ??? |

Ci sono ancora 8 bytes da ricoprire, ma, di fatto le *Sub-keys* e i *Values* non sono ancora stati recuperati, quindi questi 8 bytes potrebbero fare riferimento a tali dati. Infatti, continuando ad analizzare le istruzioni assembly della funzione funRetrieveInfo con l’ausilio del tool *Function Graph* di *Ghidra*, si vede che viene valutato se il campo numSubKeys è maggiore di zero e, in tal caso, si entra in un ciclo while in cui viene chiamata la funzione di libreria RegEnumKeyExA, per recuperare informazioni su una singola sottochiave ogni volta che viene invocata. Prima di ciò, nel ciclo while viene effettuata una malloc di 16 bytes, di cui l’indirizzo di alcune locazioni di memoria viene passato alla RegEnumKeyExA per salvare le informazioni prodotte in output, in particolare il nome della sottochiave e la sua lunghezza. Inoltre, i primi 4 bytes dei 16 allocati sono un puntatore alla *struct* struct\_query\_info definita in precedenza, mentre i successivi 4 vengono settati con il riferimento alla area di memoria da 16 bytes allocata nella precedente iterazione del loop. Rappresentano quindi un campo next di una struttura dati di tipo lista collegata. Quindi, viene definita una ulteriore *struct* che rappresenta un nodo della lista contenente informazioni su una sottochiave; tale struttura è stata denominata “struct\_subkey”:

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| **Bytes** | **Tipo di dato** | **Nome campo** | **Descrizione** |
| 4 | struct\_query\_info\* | queryInfo | Puntatore alla struttura con le informazioni della query sulla chiave |
| 4 | struct\_subkey\* | next | Puntatore al successivo nodo nella lista di sottochiavi |
| 4 | LPSTR | subKeyName | Puntatore al nome della sottochiave |
| 4 | DWORD | nameLen | Lunghezza del nome della sottochiave |

La lista viene costruita effettuando degli inserimenti in testa: ogni nuovo nodo inserito viene fatto puntare alla testa della lista e, di conseguenza, diviene la testa della lista. Qualora la RegEnumKeyExA restituisca un valore di errore, il nodo appena inserito in testa alla lista viene rimosso e il suo successore diviene nuovamente la testa della lista.

Infine, il puntatore alla testa della lista di sottochiavi, viene settato come penultimo campo della struttura “struct\_query\_info”, che dunque mantiene un riferimento alla lista di *Sub-keys*.

In maniera analoga, in un successivo while loop vengono recuperati dati riguardanti i *Values* invocando la funzione di libreria RegEnumValueA e ne viene costruita una lista. Anche in questo caso è stata definita una *struct* per i nodi della lista, denominata “struct\_regValue”:

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| **Bytes** | **Tipo di dato** | **Nome campo** | **Descrizione** |
| 4 | struct\_query\_info\* | queryInfo | Puntatore alla struttura con le informazioni della query sulla chiave |
| 4 | struct\_regValue\* | next | Puntatore al successivo nodo nella lista di valori |
| 16384 | CHAR[16384] | valueName | Buffer contenente il nome del valore |
| 4 | DWORD | valueNameLen | Lunghezza del nome del valore |
| 4 | DWORD | type | Codice che identifica il tipo dei dati conservati nel valore |
| 256 | BYTE[256] | data | Buffer contenente i dati del valore |
| 4 | DWORD | dataLen | Lunghezza in bytes dei dati |

Analogamente, la lista viene costruita con degli inserimenti in testa e il riferimento alla testa della lista è assegnato all’ultimo campo della *struct* “struct\_query\_info”, la quale adesso risulta completa. Si riporta di seguito una definizione delle struct citate in precedenza il linguaggio C, così da ricapitolare le informazioni ottenute:

struct struct\_query\_info{

LPSTR className,

DWORD classNameLen,

DWORD numSubKeys,

DWORD maxSubKeyLen,

DWORD maxClassLen,

DWORD numValues,

DWORD maxValueNameLen,

DWORD maxValueLen,

DWORD securityDescriptor,

FILETIME lastWriteTime,

struct\_subkey \*listOfSubKeys,

struct\_regValue \*listOfValues

};

struct struct\_subkey{

struct\_query\_info \*queryInfo,

struct\_subkey \*next,

LPSTR subKeyName,

DWORD nameLen

};

struct struct\_regValue{

struct\_query\_info \*queryInfo,

struct\_regValue \*next,

CHAR[16384] valueName,

DWORD valueNameLen,

DWORD type,

BYTE[256] data,

DWORD dataLen

};

La funzione funRetrieveInfo restituisce il puntatore alla struttura di dati struct\_query\_info allocata. A sua volta, la funzione funCreateKey, lo restituisce al main dopo aver invocato la RegCloseKey e, quindi, questo puntatore viene passato in input alla funPrintResults per poterne stampare i dati contenuti.

In particolare, vengono stampati su standard output:

* Il nome della classe user-defined della chiave;
* La lunghezza in bytes del security descriptor della chiave;
* Il valore temporale dell’ultima modifica delle sottochiavi o dei valori;
* Per ogni sottochiave, navigando la lista, ne viene stampato il nome;
* Per ogni valore, navigando la lista, ne viene stampato: il nome, il codice rappresentante il tipo di valore e, se presenti, i dati contenuti, sia come bytes che come stringa (tipicamente, un valore contiene dati in formato stringa o sequenze di bytes, ma talvolta può contenere anche un intero a 32 bit, un gruppo di stringhe, una stringa con riferimenti a variabili d’ambiente o un valore amorfo).

# Analisi approfondita della funzione main

Infine, vengono analizzati dei dettagli della funzione main che non sono stati approfonditi inizialmente. Innanzitutto, come prima operazione, il main invoca una funzione ridenominata “fun1”. Tale funzione è invocata sia dal main ma anche dalla entry. Inoltre, il suo comportamento è determinato dal valore di una variabile globale di tipo intero: se il valore di tale variabile è diverso da zero, allora la fun1 non fa nulla e restituisce il controllo al chiamante; invece, se il valore della variabile globale è pari a zero, esso viene settato ad 1 e viene invocata un’altra funzione (ridenominata “fun2” nel grafo illustrato precedentemente). Tuttavia, si nota che, nella entry, la fun1 è invocata prima di chiamare il main: dunque, quando il main invocherà nuovamente fun1, il valore della variabile globale cui si è fatto riferimento in precedenza sarà di certo diverso da zero e, quindi, fun1 restituirà immediatamente il controllo al main senza fare nulla. È importante notare che, guardando i riferimenti alla variabile globale, si evince che essa viene acceduta sia in lettura che scrittura dalla sola funzione fun1, quindi il suo valore non può essere modificato in nessun’altra zona del codice.

Molto probabilmente, la chiamata a fun1 inserita nel main è frutto di una modifica del file eseguibile successiva alla sua generazione e il suo scopo era semplicemente quello di ostacolare il processo di analisi e reversing del codice, cercando di depistare l’analista.

Inoltre, dopo aver ripreso il controllo dalla fun1, nel main viene effettuato il controllo se argv[argc] è pari a NULL, che, se verificato, porta il main a terminare ritornando il valore 0. Questo controllo è sempre verificato, in quanto argv[argc] è sempre posto pari a NULL; dunque, di fatto, il programma quando viene eseguito non fa altro che terminare. Molto probabilmente questa operazione è una misura precauzionale legata esclusivamente allo svolgimento dell’homework, inserita per impedire l’analisi dinamica dell’eseguibile e l’utilizzo di debugger.

Infine, si nota che i parametri passati alla funzione funCreateKey, che quindi rappresentano sostanzialmente la chiave del registro di sistema di cui si vogliono recuperare valori e sottochiavi, sono pari a HKEY\_LOCAL\_MACHINE e “SYSTEM\\ControlSet001\\Control” solo se argc è minore di 3. Quindi, passando in input al programma due parametri diversi, si può utilizzare il programma per ottenere dati riguardanti un’altra chiave.

# Ricostruzione del programma in linguaggio C

Si riporta di seguito una descrizione ad alto livello in linguaggio C del programma, frutto dell’analisi delle istruzioni assembly e del supporto fornito dal decompilatore di *Ghidra*:

struct struct\_query\_info{

LPSTR className,

DWORD classNameLen,

DWORD numSubKeys,

DWORD maxSubKeyLen,

DWORD maxClassLen,

DWORD numValues,

DWORD maxValueNameLen,

DWORD maxValueLen,

DWORD securityDescriptor,

FILETIME lastWriteTime,

struct\_subkey \*listOfSubKeys,

struct\_regValue \*listOfValues

};

struct struct\_subkey{

struct\_query\_info \*queryInfo,

struct\_subkey \*next,

LPSTR subKeyName,

DWORD nameLen

};

struct struct\_regValue{

struct\_query\_info \*queryInfo,

struct\_regValue \*next,

CHAR[16384] valueName,

DWORD valueNameLen,

DWORD type,

BYTE[256] data,

DWORD dataLen

};

typedef struct struct\_query\_info struct\_query\_info;

typedef struct struct\_subkey struct\_subkey;

typedef struct struct\_regValue struct\_regValue;

DWORD global\_int;

void fun1(){

/\*

This function is also called by the entry function.

In particular, the entry function calls fun1() before calling the main():

this implies that, when the main calls fun1(), the value of the global variable

"global\_int" has already been set to 1.

SO THIS FUNCTION DOES ABSOLUTELY NOTHING WHEN IT'S CALLED BY MAIN!!!

Indeed, the only cross references to the variable "global\_int" are made in the fun1() function.

This means that global\_int can be modified only by fun1(), so, after the first call to fun1(),

global\_int's value is always equal to 1!!!

\*/

if(global\_int != 0){

return;

}

global\_int = 1;

// calling other stuff

//fun2();

return;

}

void funPrintResults(struct\_query\_info\* info){

printf("Class: %s\n",info->className);

printf("Security descriptor: 0x%lx\n",info->securityDescriptor);

printf("Time: %08lx%08lx\n",(info->lastWriteTime).dwLowDateTime, (info->lastWriteTime).dwHighDateTime);

// print subKeys names, if any

struct\_subkey\* currSubKey = info->listOfSubKeys;

if(currSubKey != NULL){

puts("SubKeys:");

do{

printf("\t%s\n", currSubKey->subKeyName);

currSubKey = currSubKey->next;

} while(currSubKey != NULL);

}

// print values, if any

struct\_regValue\* currValue = info->listOfValues;

if(currValue != NULL){

puts("Values:");

do{

printf("\t%s: [%lu] ", currValue->valueName, currValue->type);

// print data, if any

if(currValue->dataLen != 0){

for(int i=0; i < currValue->dataLen; i++){

printf(" %02x", currValue->data[i]);

}

}

printf(" (%s)\n", currValue->data);

currValue = currValue->next;

} while(currValue != NULL)

}

return;

}

struct\_query\_info\* funRetrieveInfo(HKEY param1){

struct\_subkey\* subkeys = NULL;

struct\_regValue\* values = NULL;

struct\_query\_info\* info = malloc(sizeof(struct\_query\_info)); // 52 bytes

if(info == NULL) goto malloc\_failed;

info -> className = malloc(260);

if(info -> className == NULL) goto malloc\_failed;

\*(info -> className) = '\0';

info->classNameLen = 260;

info->numSubKeys = 0;

// getting info

DWORD queryRes = RegQueryInfoKeyA(param1, info->className, &info->classNameLen, NULL, &info->numSubKeys, &info->maxSubKeyLen, &info->maxClassLen, &info->numValues, &info->maxValueNameLen, &info->maxValueLen, &info->securityDescriptor, &info->lastWriteTime);

if(queryRes != ERROR\_SUCCESS){

puts ("RegQueryInfoKey failed: key not found");

return NULL;

}else{

//retrieving subkeys and building the first linked list

if(info->numSubKeys != 0){

struct\_subkey\* next = NULL; // last inserted subKey

for(int i = 0; i < info -> numSubKeys; i++){

subkeys = malloc(sizeof(struct\_subkey)); // 16 bytes

if(subkeys == NULL) goto malloc\_failed;

subkeys -> queryInfo = info;

subkeys -> next = next;

subkeys -> nameLen = info -> maxSubKeyLen;

subkeys -> subKeyName = malloc(info->maxSubKeyLen);

if(subkeys -> subKeyName == NULL) goto malloc\_failed;

// getting subkey info

if(RegEnumKeyExA(param1, i, subkeys->subKeyName, &subkeys->nameLen,

NULL, NULL, NULL, &info->lastWriteTime) != ERROR\_SUCCESS){

// removing the item from the list: something went wrong

next = subkeys->next; //the head of the list remains the same

free(subkeys);

subkeys = next; // the head of the list is the last inserted struct

}else{

next = subkeys; // new head

}

}

}

info->listOfSubKeys = subkeys;

//retrieving values and building the second linked list

if(info->numValues != 0){

struct\_regValue\* nextVal = NULL;

for(int j=0; j < info->numValues; j++){

values = malloc(sizeof(struct\_regValue)); //16660 bytes

if(values == NULL) goto malloc\_failed;

values->queryInfo = info;

values->next = nextVal;

values->valueNameLen = 16383; // MAX POSSIBLE

values->valueName[0] = '\0';

values->dataLen = 256;

if(RegEnumValueA(param1, j, values->valueName, &values->valueNameLen, NULL,

&values->type, &values->data, &values->dataLen) != ERROR\_SUCCESS){

nextVal = values->next;

free(values);

}

nextVal = values;

}

}

info->listOfValues = values;

return info;

}

malloc\_failed:

puts("Memory allocation error");

exit(1);

}

struct\_query\_info\* funCreateKey(HKEY hKey, LPCSTR subKey){

struct\_query\_info\* ret = NULL;

HKEY newKey;

if(RegOpenKeyExA(hKey, subKey, NULL, KEY\_ALL\_ACCESS, &newKey) == ERROR\_SUCCESS){

ret = funRetrieveInfo(newKey);

RegCloseKey(newKey); // close the handle to the previuosly opened key

}

return ret;

}

int main(int argc, char \*\*argv){

// function that typically does nothing

fun1();

if(argv[argc] == '\0'){

/\*

always true; maybe to avoid leaking of useful informations

for the reversing process by executing the program

\*/

return 0;

}

if(argc < 3){

argv[1] = '\0';

argv[2] = '\0';

}

HKEY hKey = atoi(argv[1]);

if(HKEY == 0){

hKey = HKEY\_LOCAL\_MACHINE;

}

char\* subKeyString = argv[2];

if(argv[2] == '\0'){

subKeyString = "SYSTEM\\ControlSet001\\Control";

}

struct\_query\_info\* info = funCreateKey(hKey, subKeyString);

int ret = 1;

if(info != NULL){

funPrintResults(info);

ret = 0;

}

return ret;

}