가상 머신 기반으로 난독화된 실행파일의 구조 및 원본의미 추출 동적 방법

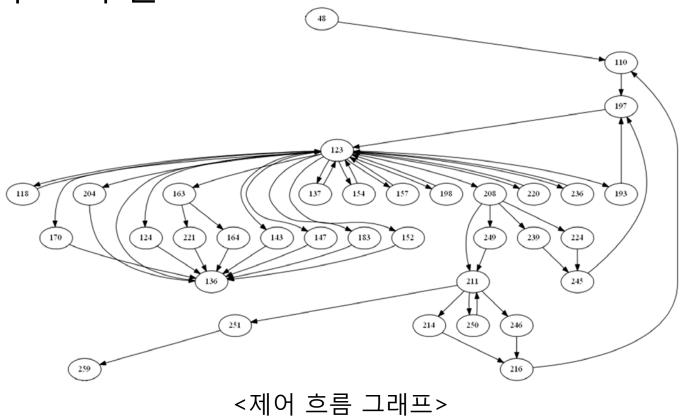
이성호, 한태숙 Journal of KIISE. Vol 41. pp 859-869. 2014 10

> 김영철 2016. 1. 8.

- 가상 머신 구조
 - a. 인터프리터
 - b. 가상 프로그램 카운터
 - c. 인터프리터 초기화 루틴
 - d. 바이트 코드 핸들러

- 제어 흐름 그래프 구축을 위한 규칙
 - R1. 베이직 블록 정의
 - R2. 베이직 블록 분화
 - R3. 제어 흐름 보정

• 가상 머신 구조 추출



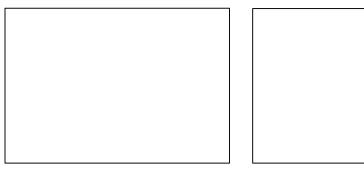
• 인터프리터 추출

: 제어 흐름 그래프에서 가장 많음 후임 노드를 가진 노드

- 가상 프로그램 카운터 추출
 - : 6개의 규칙을 정의하여 역방향 슬라이싱 수행

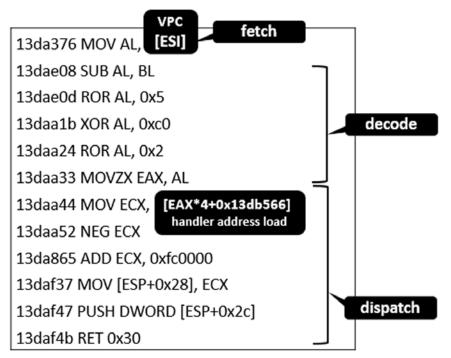
```
\begin{aligned} \textbf{B3: } \textbf{r} &\leftarrow \textbf{c} \\ & \text{if } \textbf{r} \in \textbf{R}_{i+1} \text{ then} \\ & \textbf{R}_{i} \leftarrow \textbf{R}_{i+1} - \{\textbf{r}\} \\ & \textbf{M}_{i} \leftarrow \textbf{M}_{i+1} \\ & \text{fi} \end{aligned}
```

```
\begin{aligned} \textbf{B2: } & \textbf{r_1} \leftarrow \textbf{[r_2]} \\ & \text{if } \textbf{r_1} \in \textbf{R}_{i+1} \textbf{ then} \\ & \text{if } \textbf{IsStackAddress(value(r_2)) then} \\ & \textbf{R}_i \leftarrow \textbf{R}_{i+1} - \{\textbf{r_1}\} \\ & \textbf{M}_i \leftarrow \textbf{M}_{i+1} \textbf{ U } \{ value(\textbf{r_2}) \} \\ & \text{else then} \\ & \textbf{R}_i \leftarrow (\textbf{R}_{i+1} - \{\textbf{r_1}\}) \textbf{ U} \{ \textbf{ r_2} \} \\ & \textbf{M}_i \leftarrow \textbf{M}_{i+1} \\ & \text{fi} \end{aligned}
```



```
B6: [r] \leftarrow c 
 if value(r<sub>1</sub>) \in M<sub>i+1</sub> then 
 R<sub>i</sub> \leftarrow R<sub>i+1</sub> 
 M<sub>i</sub> \leftarrow M<sub>i+1</sub> - {value(r)} 
 fi
```

• 가상 프로그램 카운터 추출



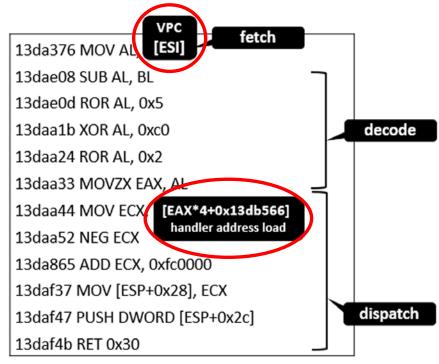
fetch : 바이트 코드 로드

decode: VPC 변경

dispatch : 바이트 코드 핸들러 주소 로드

<인터프리터 베이직 블록>

• 가상 프로그램 카운터 추출



<인터프리터 베이직 블록>

```
vpc = {}
register = {}
index = Inst_list.size-1
while(index >= 0)
  inst = Inst_list[index]
  if(inst.type == AssignStatement)
    if(inst.RightHandSide.type == LoadStatement)
      if(inst.RightHandSide.address != StackAddress)
        if(register.size == 0)
           register = register U
                     {inst.RightHandSide.base_registers}
        else if(inst.LeftHandSide.register ∈ register)
           vpc = vpc U {inst.RightHandSide.base_registers}
    else if(inst.LeftHandSide.register ∈ register)
      register = register - {inst.LeftHandSide.register} u
                 {inst.RightHandSide.registers}
 index--
```

< VPC 추출 알고리즘 >

- 인터프리터 초기화 루틴 추출
 - : 인터프리터 이전에 실행된 베이직 블록들에 대해 슬라이싱
 - : 집합 R과 M이 공집합이 되거나 최초 베이직 블록에 대한 슬라이싱이 완료될 때까지 수행

• 인터프리터 초기화 루틴 추출

```
13dcab9 PUSH DWORD 0xcdcd541a

13dc33b MOV DWORD [ESP+0x4], 0xfc0000

13dc5d8 MOV ESI, [ESP+0x30]

13dbe56 XOR ESI, 0xa0934b1c

13da993 ROL ESI, 0xc

13db364 SUB ESI, 0xe1ae980d

13da77d MOV EBX, ESI
```

<인터프리터 초기화 루틴>

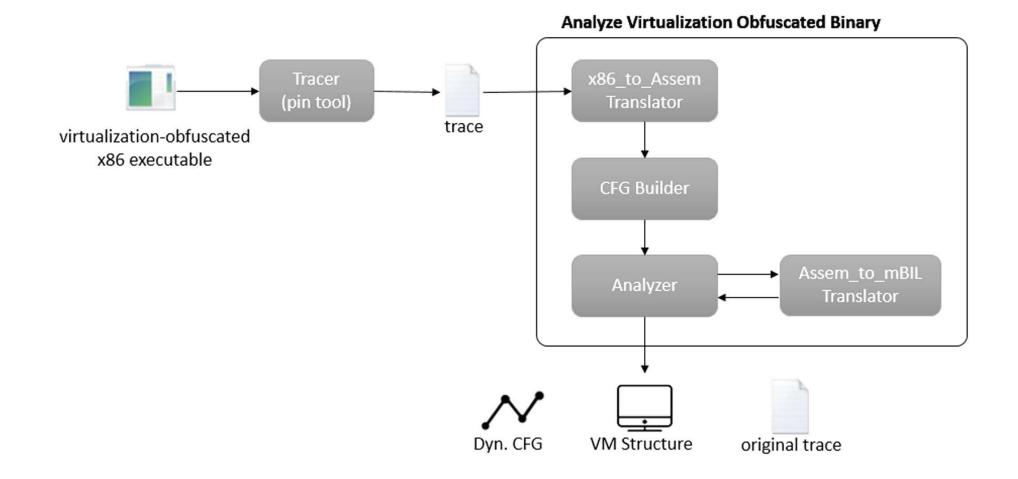
13da789 ADD ESI, [EBP+0x0]

- 바이트 코드 핸들러 추출
 - : 제어 흐름 그래프에서 인터프리터와 사이클을 이루는 루틴
 - : 베이직 블록 하나 or 베이직 블록 리스트로 구성

원본 프로그램 의미 추출

- 제어 흐름 그래프 + 동적 트레이스
- 원본 프로그램의 의미를 포함한 동적 트레이스
- 바이트 코드 로드 시점의 메모리를 순서대로 저장
 - → 실행되는 바이트 코드 주소의 순서 파악
- 원본 제어 흐름 그래프 복원
 - → 바이트 주소를 베이직 블록으로 선정
- 원본 동적 트레이스 복원
 - → 실행된 핸들러를 순서대로 나열

도구 시스템 구성



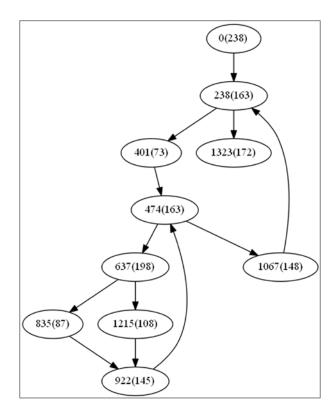
샘플 및 실험 결과

- 샘플은 C언어로 작성
- 난독화 도구
 - → VMProtect v2.12.2
 - → Code Virtualizer v1.3.9.10

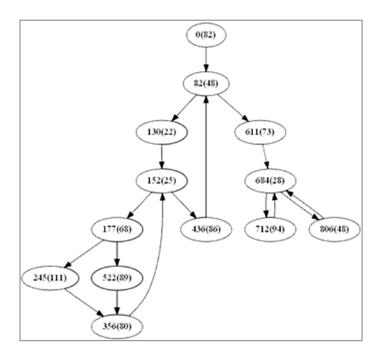
샘플 및 실험 결과

```
#include <stdio.h>
void main(){
  int result = 0;
  for(int i=1; i<11; i++){
     for(int j=1; j<11; j++){
        if(i\%2 == 0)
           result += i;
        else
           result -= i;
   printf("%d\n",result);
```

<이중 반복문 내 분기문>



<VMProtect CFG>



<Code Virtualizer CFG>

샘플 및 실험 결과

Tori: 원본 인스트럭션 수

Tob: 난독화 인스트럭션 수 Tre: 복원된 인스트럭션 수

	T_{ori}	T_{ob}		T_{re}		Del%	
		VMProtect	Code	VMProtect	Code	VMProtect	Code
			Virtualizer	VIVIFIOLECT	Virtualizer		Virtualizer
Sample1	2,124	384,714	190,613	170,156	71,533	55.8%	62.5%
Sample2	2,181	575,649	311,305	271,451	121,383	52.8%	63.4%
Sample3	3.589	5,544,662	3,662,938	2,563,034	1,163,414	53.8%	68.2%
Sample4	2,333	1,052,416	538,564	518,302	212,353	50.8%	60.6%

<난독화된 샘플의 복원>

결론

- 가상 머신 기반 난독화 기법에 대한 분석 방법 제안, 도구 개발
 - → 가상 머신 구조 추출
 - → 원본 의미 추출
- 원본에 비해 많은 인스트럭션을 가짐
- 최적화 기법을 적용하여 원본과 유사하게 복원 기대