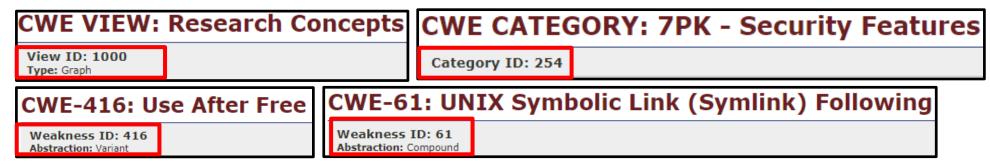
CWE 구조

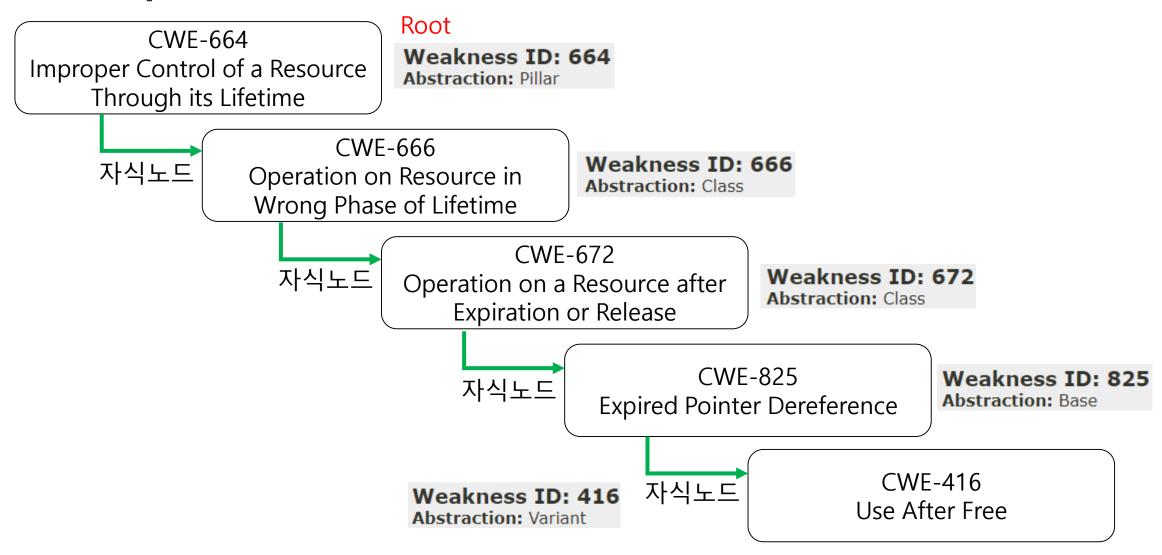
- · CWE의 표현
 - CWE를 View, Weakness, Category, Compound Element 4가지로 구분



■ CWE 항목 사이의 관계를 그래프구조로 표현함



CWE 구조



CWE의 상세설명

• 각 CWE에 이름과 번호(ID)를 부여

■ ID: 416

Abstraction: Variant

Status: Stable

CWE-416: Use After Free

Weakness ID: 416
Abstraction: Variant
Structure: Simple

Status: Stable

Weakness (Abstraction)

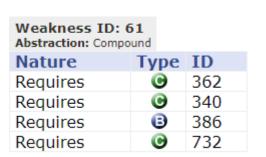
- Weakness Pillar: 더 이상 추상적으로 만들 수 없는 가장 높은 수준의 결함
- Weakness Class: 특정 언어 또는 기술에 연관되지 않은 범위가 넓고 일반화된 결함
- Weakness Base: Variant보다 포괄적이고 Class보다 구체적인 정보 제공
- Weakness Variant: 특정 언어 또는 기술에 연관된 세밀한 정보를 제공함

CWE의 상세설명

- Compound Element
 - 두 개 이상으로 구성된 CWE의 묶음, 복합 요소를 의미함
- Category
 - 결함의 공통된 특성에 따라서 CWE 항목들의 집합으로 구성

CWE CATEGORY: 7PK - Security Features





CWE 리스트

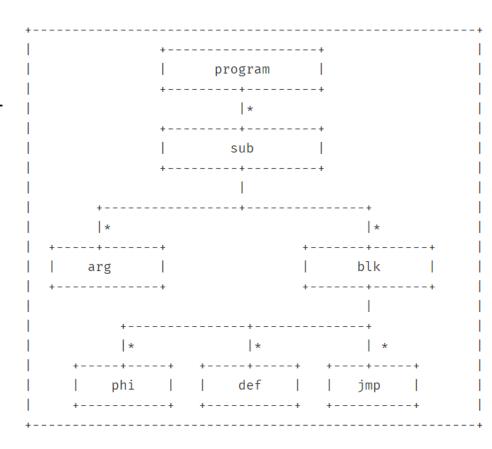
- CWE-125: Out-of-bounds Read → Weakness Base
- CWE-190: Integer Overflow or Wraparound → Weakness Base
- CWE-269: Improper Privilege Management → Weakness Class
- CWE-362: Concurrent Execution using Shared Resource with Improper Synchronization ('Race Condition') → Weakness Class
- CWE-264: Permissions, Privileges, and Access Controls → Category (Obsolete)
- CWE-284: Improper Access Control → Weakness Pillar
- CWE-254: 7PK Security Features → Category

- BAP IR코드를 통한 탐지
 - BAP을 이용해서 바이너리를 IR로 변화시킬 수 있음
 - BAP 모듈을 이용해서 IR에서 세부정보를 추출할 수 있음
 - Ocaml언어로 구현해야 함

```
def

00000433: RBP := mem[RSP, el]:u64
00000436: RSP := RSP + 8
0000043f: #48 := mem[RSP, el]:u64
00000442: RSP := RSP + 8
jmp

00000419: call @malloc with return %0000041b
```



```
000001a4: sub main(main_argc, main_argv, main_result)
000001c6: main_argc :: in u32 = RDI
000001c7: main_argv :: in out u64 = RSI
000001c8: main_result :: out u32 = RAX
0000016c:
0000016d: v175 := RBP
0000016e: RSP := RSP - 8
0000016f: mem := mem with [RSP, el]:u64 <- v175
00000170: RBP := RSP
00000172: RSP := RSP - 0x30
00000179: mem := mem with [RBP + 0xFFFFFFFFFFFFC, el]:u32 <- low:32[RDI]
0000017a: mem := mem with [RBP + 0xFFFFFFFFFFFD0, el]:u64 <- RSI
0000017b: RAX := mem[FS BASE + 0x28, el]:u64
0000017c: mem := mem with [RBP + 0xFFFFFFFFFFFF8, el]:u64 <- RAX
0000017d: RAX := 0
00000184: mem := mem with [RBP + 0xFFFFFFFFFFFFC, el]:u32 <- 0x7B
00000185: mem := mem with [RBP + 0xFFFFFFFFFFFF, el]:u32 <- 0xEA
00000186: mem := mem with [RBP + 0xFFFFFFFFFFFFFF, el]:u32 <- 0x159
00000187: RAX := pad:64[mem[RBP + 0xFFFFFFFFFFFFF, el]:u32]
00000188: mem := mem with [RBP + 0xFFFFFFFFFFFFEC, el]:u32 <- low:32[RAX]
00000189: RAX := 0
0000018a: RDX := mem[RBP + 0xFFFFFFFFFFFF8, el]:u64
0000018b: RDX := RDX ^ mem[FS_BASE + 0x28, el]:u64
00000191: ZF := 0 = RDX
00000197: when ZF goto %00000192
00000196: goto %00000193
```

Target IR

CWE-416: Use After Free

Free이후 메모리접근을 확인하여 0값을 집어 넣는지 확인



Parsing Code

```
dongmin@ubuntu:~/BAP/cwe_checker$ cwe_checker test_a
INFO: Using standard configuration...
mem[RBP + 0xFFFFFFFFFFE0, el]:u64
Dangling Pointer
mem with [RBP + 0xFFFFFFFFFFFFF0, el]:u64 <- 0
No Dangling Pointer</pre>
```

Result

• BAP Primus를 통한 탐지

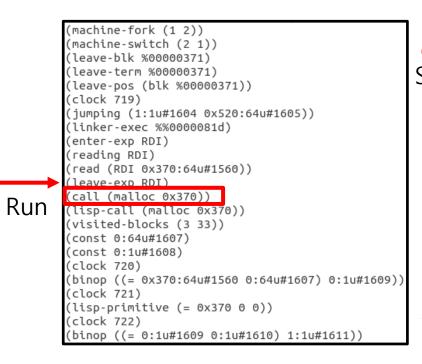
- Primus는 프로그램을 Emulate할 수 있음
- 프로그램 실행 중 다양한 Observation을 제공하여 프로그램 실행 중에 발생하는 모든 이벤트를 추적할 수 있는 기능을 제공함
- Observation이 발생할 때마다 신호를 수신하고 언어를 이용해서 어떠한 규칙을 적용시킬 수 있음
- Lisp 언어를 이용해야 함

```
val clock: clock이 값을 변경할 때 발생
val pc_change: 주소의 코드가 실행될 때 발생
val loading: 메모리에서 주소의 값을 로드하기 전 발생
val loaded: 메모리주소가 로드된 후 발생
val storing: 값이 주소에 저장되기 전에 발생
val stored: 값이 주소에 저장된 후 발생
val reading: environment에서 값을 읽기전 발생
val read: 변수가 다른 값으로 평가될 때 발생
val writing: 변수에 값이 쓰여지기 전 발생
val written: 변수에 값이 쓰여진 후 발생
val jumping: Jmp하기 직전에 발생
···
···
```

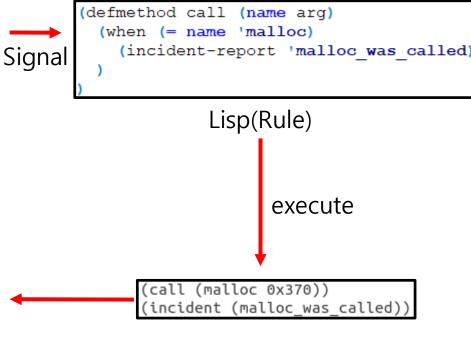
(Observation)

```
00001a4: sub main(main_argc, main_argv, main_result)
000001c6: main_argc :: in u32 = RDI
000001c7: main argv :: in out u64 = RSI
000001c8: main_result :: out u32 = RAX
0000016d: v175 := RBP
0000016e: RSP := RSP - 8
0000016f: mem := mem with [RSP, el]:u64 <- v175
00000170: RBP := RSP
00000179: mem := mem with [RBP + 0xFFFFFFFFFFFFFFDC, el]:u32 <- low:32[RDI]
 000017a: mem := mem with [RBP + 0xFFFFFFFFFFFFFD0, el]:u64 <- RSI
 000017b: RAX := mem[FS_BASE + 0x28, el]:u64
 000017c: mem := mem with [RBP + 0xFFFFFFFFFFFFF8, el]:u64 <- RAX
 0000184: mem := mem with [RBP + 0xFFFFFFFFFFFFFEC, el]:u32 <- 0x7B
 0000185: mem := mem with [RBP + 0xFFFFFFFFFFFFFF, el]:u32 <- 0xEA
 0000186: mem := mem with [RBP + 0xFFFFFFFFFFFFFF, el]:u32 <- 0x159
00000187: RAX := pad:64[mem[RBP + 0xFFFFFFFFFFFFFF, el]:u32]
00000188: mem := mem with [RBP + 0xFFFFFFFFFFFFFEC, el]:u32 <- low:32[RAX]
0000018a: RDX := mem[RBP + 0xFFFFFFFFFFFFFF, el]:u64
0000018b: RDX := RDX ^ mem[FS BASE + 0x28, el]:u64
00000191: ZF := 0 = RDX
00000197: when ZF goto %00000192
 0000196: goto %00000193
```

Primus Machine (Emulate)



Interpreter (Observation)



Result

Description

- Abstraction: Weakness Base
- 설명: 정해진 버퍼 이외의 공간에서 데이터를 읽을 경우 해당 취약점 발생
- 공격자가 다른 메모리 위치에 있는 중요한 정보를 읽거나 충돌을 일으킬 수 있음

• Relationships (하위 취약점 2개)

Nature	Type	ID	Name
ChildOf	G	119	Improper Restriction of Operations within the Bounds of a Memory Buffer
ParentOf	V	126	Buffer Over-read
ParentOf	V	127	Buffer Under-read
CanFollow	₿	822	Untrusted Pointer Dereference
CanFollow	₿	823	<u>Use of Out-of-range Pointer Offset</u>
CanFollow	₿	824	Access of Uninitialized Pointer
CanFollow	₿	825	Expired Pointer Dereference

Sample Code

```
Observation
int main(){
                                                                 (call (malloc 0x10))
                                        int(4byte) * 4
                                                                 (incident (malloc was called))
int *arr;
                                        만큼 메모리 할당
                                                                 (call-return malloc 0x10 0x201028)
int size = 4;
int ret = 0;
                                                                      Ptr: 0x201028
                                                                      Size: 0x10
arr = (int *)malloc(sizeof(int) * size);
arr[0] = 0xAA;
                                                             (read (RAX 0x201028:64u#2044))
arr[1] = 0xBB;
                                                              loaded (0x201027 64u#2046 0:8u#1783))
arr[2] = 0xcc;
                                                             read (RAX 0x201028:64u#2044))
arr[3] = 0xDD:
                                                             loaded (0x201026:64u#2048 0:8u#1724))
                                       arr[-1]에 접근
                                                             (read (RAX 0x201028:64u#2044))
arr[3] = arr[-1];
                                                             loaded (0x201025:64u#2051 0:8u#1665))
                                                             read (RAX 0x201028:64u#2044))
printf("PRINT: %d \n", arr[3]);
                                                             loaded (0x201024:64u#2054 0x10:8u#1606))
                                                                      Ptr: 0x201027~0x201024
                                                                      해당 메모리주소 로드
```

Primus

• 탐지전략

- Malloc에서 pointer와 Size를 알 수 있음
- 배열에 접근할 때 RAX로 malloc ptr을 가져온 후 메모리주소를 load하는 패턴

```
arr[3] = arr[-1];
```

```
(read (RAX 0x201028:64u#2124))
(binop ((+ 0x201028:64u#2124 0xFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFF64u#2125) 0x201027:64u#2126))
(loaded (0x201027:64u#2126 0:8u#1788))
(read (RAX 0x201028:64u#2124))
(binop ((+ 0x201028:64u#2124 0xFFFFFFFFFFFFFFFFE:64u#2127) 0x201026:64u#2128))
(loaded (0x201026:64u#2128 0:8u#1729))
(read (RAX 0x201028:64u#2124))
(binop ((+ 0x201028:64u#2124 0xFFFFFFFFFFFFFFFFFD:64u#2130) 0x201025:64u#2131))
(loaded (0x201025:64u#2131 0:8u#1670))
(read (RAX 0x201028:64u#2124))
(binop ((+ 0x201028:64u#2124))
(binop ((+ 0x201028:64u#2124))
(loaded (0x201028:64u#2134 0xFFFFFFFFFFFFFFFFFC:64u#2133) 0x201024:64u#2134))
```

- 1) RAX를 arr pointer로 변경
- 2) Pointer값을 접근할 메모리 영역으로 변경한 뒤
- 3) 메모리 Load

• 탐지전략

malloc 정보 식별

(call (malloc 0x10))
(call-return (malloc 0x10 0x201028))

Malloc pointer 식별

(read (RAX 0x201028:64u#5551))
(incident (malloc_pointer))

- 1) Malloc 함수 식별
- 2) Pointer부터 Size만큼 메모리영역 정보 저장 0x201028 ~ 0x201038

- 1) read 동작에서 RAX를 식별
- 2) RAX데이터와 저장된 malloc 메모리영역에서 가장 낮은 값(Pointer)과 비교
- 3) 일치하다면 readflag를 킴

loaded 메모리 영역확인

(loaded (0x201027:64u#5569 0:8u#3176)) (read (*readflag* 1:64u#5567))S (read (*malloc-arena-end* 0x241024:64u#2808)) (read (*malloc-arena-start* 0x201024:64u#2038)) (incident (CWE_125))

- 1) Loaded 식별
- 2) Readflag가 1이면 저장된 메모리영역 바운더리를 비교
- 3) 저장한 영역을 벗어난 주소라면 Detect

• CWE에서 제공하는 Sample Code

```
int getValueFromArray(int *array, int len, int index){
  int value;
  if(index < len){
    value = array[index];
  }
  else{
    printf("Value is: %d\n", array[index]);
    value = -1;
  }
return value;
}</pre>
```

```
int getValueFromArray(int *array, int len, int index){
  int value;
 if(index < len){</pre>
    value = array[index];
  else{
    printf("Value is: %d\n", array[index]);
    value = -1;
return value;
int main(){
 int *arr;
 int size = 4:
  int ret = 0;
  arr = (int *)malloc(sizeof(int) * size);
  arr[0] = 0xAA;
 arr[1] = 0xBB;
 arr[2] = 0xcc;
  arr[3] = 0xDD;
  ret = getValueFromArray(arr, size, -1)
  printf("PRINT: %d \n", ret);
```

```
(call (malloc 0x10))
   (call-return (malloc 0x10 0x201028))
    (read (RAX 0x201028:64u#8145))
    (incident (malloc_pointer))
[loaded (0x201027:64u#12979 0:8u#3276)]
(incident (CWE 125))
(loaded (0x201026:64u#13047 0:8u#3217))
[loaded (0x201025:64u#13079 0:8u#3158))
loaded (0x201024:64u#12769 0x10:8u#3099))
                 탐지
```

```
int getValueFromArray(int *array, int len, int index){
  int value;
 if(index < len){</pre>
   value = array[index];
  else{
                                                                      (call (main 0 0x40000008))
    printf("Value is: %d\n", array[index]);
                                                                      (call (malloc 0x10))
   value = -1:
                                                                      (call-return (malloc 0x10 0x201028))
                                                                      (incident (TAINT))
return value:
                                                                      (call (getValueFromArray))
                                                                      (incident (CWE 125))
                                                                      (call-return (getValueFromArray 0x10)
int main(){
                                                                      (call (printf 0x822))
                                                                      (call-return (printf 0x822 0xC7C760E3))
 int *arr;
                                                                      (call (deregister tm clones))
 int size = 4:
                                                                      (call-return (deregister_tm_clones 0x201010))
  int ret = 0;
                                                                      (call-return (main 0 0x40000008 0x201010))
                                                                      (call-return (deregister tm clones 0))
  arr = (int *)malloc(sizeof(int) * size);
                                                                      (call-return (main 0 0x40000008 0))
  arr[0] = 0xAA;
                                                                      (call-return (deregister tm clones 0))
 arr[1] = 0xBB;
                                                                      (call-return (main 0 0x40000008 0))
  arr[2] = 0xcc;
  arr[3] = 0xDD;
                                                                              오탐없이 정확히 탐지
  ret = getValueFromArray(arr, size, -1);
  printf("PRINT: %d \n", ret);
```

Description

- Abstraction: Weakness Base
- 설명: 정수값이 관련 표현을 저장하기에 너무 큰값으로 증가할 때 발생
- 반복문 제어, 메모리 할당, 메모리 복사 시 보안상 문제를 발생시킬 수 있음

• Relationships (하위 취약점 없음)

Nature	Type	ID	Name
ChildOf	Р	682	Incorrect Calculation
PeerOf	₿	128	Wrap-around Error
CanPrecede	•	119	Improper Restriction of Operations within the Bounds of a Memory Buffer

• CWE에서 제공하는 Sample Code

```
oxFFFFFFFF + 0xDD의 결과로 Integer Overflow 발생 num_imgs는 0xDC가 된다.

int num_imgs;
num_imgs = 0xFFFFFFFFF;
num_imgs = num_imgs + 0xDD
int table_ptr = (int *)malloc(sizeof(int) * num_imgs);
}

Malloc의 결과로 예상보다 작은 값이 할당된다. 

Malloc에 의해 0x370만큼 할당됨
0xDC * int(4byte) = 0x370
```

HANYANG UNIVERSITY

• 구현된 탐지 모듈

■ 함수를 호출할 때마다 호출 직전 Basic Block에서 곱셈 명령이 있는지 확인

• 현재 모듈의 한계점

- 호출직전의 Basic Block만을 검사하여 탐지함
- 실제로 오버플로우가 되는지 확인하지 않음
- 더하기 또는 빼기로 생기는 오버플로우는 탐지하지 못함

• 탐지전략

■ 현재 Malloc에 인자로 들어가는 **변수의 값을 추적해야 함**

```
(int *)malloc(sizeof(int) * num imgs); 처음부터 모든 변수를 기록하고 검사하기는 어려움 Malloc함수에 나오는 인자를 역추적해야 함
```

■ 해당 변수가 Inter overflow가 발생하는지 검사해야 함

```
num_imgs = num_imgs + 0xDD; 변수의 덧셈과 곱셈을 확인하여, 본래의 값보다 작은 값이 저장되거나 음수 값이 되는지 확인해야 함
```

- 탐지전략 (Primus)
 - 포인터를 역추적하여 변수 추적 가능

```
(stored (0x3FFFFD8:64u#1346 0xFF:8u#1347))
(stored (0x3FFFFD9:64u#1343 0xFF:8u#1344))
(stored (0x3FFFFDA:64u#1340 0xFF:8u#1341))
(stored (0x3FFFFDB:64u#1337 0xFF:8u#1338))
(stored (0x3FFFFD8:64u#1408 0xDC:8u#1422))

Ox3FFFFD8:64u#1408 0xDC:8u#1422))
```

■ Primus의 binop를 확인하여 Integer overflow 확인 가능

```
(binop ((+ 0xFFFFFFFF:32u#1419 0xDD:32u#1420) 0xDC:32u#1421))
(stored (0x3FFFFD8:64u#1392 0:8u#1406))
(stored (0x3FFFFDA:64u#1376 0:8u#1390))
(stored (0x3FFFFDB:64u#1360 0:8u#1374))
```

■ 그러나 Lisp에서 binop 신호를 받지 못해 문제해결 중

```
(defmethod binop (_)
  (incident-report 'print)
)

dongmin@ubuntu:~/.opam/4.09.0/BAP/toolkit$
> (defmethod binop (_)
> (incident-report 'print)
> )
> ^
```

Description

- Abstraction: Weakness Class
- 설명: 사용자에 대한 권한을 잘못 설정하거나 확인하지 않아 발생
- 관리자 권한은 악용될 소지가 있으므로, 권한을 최소화할 필요가 있음

• Relationships (하위 취약점 8개)

Nature	Type	ID	Name
ChildOf	Р	284	Improper Access Control
ParentOf	₿	250	Execution with Unnecessary Privileges
ParentOf	₿	266	Incorrect Privilege Assignment
ParentOf	₿	267	Privilege Defined With Unsafe Actions
ParentOf	₿	268	Privilege Chaining
ParentOf	₿	270	Privilege Context Switching Error
ParentOf	Θ	271	Privilege Dropping / Lowering Errors
ParentOf	₿	274	Improper Handling of Insufficient Privileges
ParentOf	₿	648	Incorrect Use of Privileged APIs

Sample Code

- CWE-266: Incorrect Privilege Assignment
 - → 관리자 권한 획득
- CWE-250: Execution with Unnecessary Privileges
- CWE-271: Privilege Dropping / Lowering Errors
 - → chroot() 이후 관리자 권한삭제 하지 않음
- CWE-267: Privilege Defined With Unsafe Actions
- CWE-268: Privilege Chaining
- CWE-270: Privilege Context Switching Error
- CWE-274: Improper Handling of Insufficient Privileges

```
seteuid(0);
/* do some stuff */
seteuid(getuid());
chroot(APP_HOME);
FILE* data = fopen(argv[1], "r+");
Sample Code 없음
```

• CWE-266 탐지전략

- seteuid로 점프하기전 RDI에서 0인 값을 확인
- getuid 호출 이후 곧바로 seteuid 호출

```
seteuid(0);
/* do some stuff */
seteuid(getuid());
```

seteuid(0) : 루트권한으로 설정

seteuid(getuid()) : 실제 유저 권한으로 설정

```
000003ac: #41 := RBP

000003af: RSP := RSP - 8

000003b2: mem := mem with [RSP, el]:u64 <- #41

000003b9: RBP := RSP

000003c0: RDI := 0

000003c9: RSP := RSP - 8

000003cc: mem := mem with [RSP_el]:u64 <- 0x6E8

000003cf: call @seteuid with return %000003d1
```

seteuid(0)

```
000003ee:
000003f5: RSP := RSP - 8
000003f8: mem := mem with [RSP, el]:u64 <- 0x6FE
000003fb: call @getuid with return %000003fd

000003fd:
00000402: RDI := pad:64[low:32[RAX]]
0000040b: RSP := RSP - 8
0000040e: mem := mem with [RSP, el]:u64 <- 0x705
00000411: call @seteuid with return %00000413
```

seteuid(getuid())

- CWE-250, 271 탐지전략
 - Chroot 호출을 탐지
 - → Chroot는 관리자권한일때만 실행
 - 0이 아닌 setuid() 호출이 있는지 검사

```
chroot(APP_HOME);
chdir("/");
FILE* data = fopen(argv[1], "r+");
...
chroot() : root 디렉토리 변경
```

```
000003ac: #41 := RBP

000003af: RSP := RSP - 8

000003b2: mem := mem with [RSP, el]:u64 <- #41

000003b9: RBP := RSP

000003c0: RDI := 0x794

000003c9: RSP := RSP - 8

000003cc: mem := mem with [RSP_ el]:u64 <- 0x6EA

000003cf: call @chroot with return %000003d1
```

chroot

```
0000041e:

00000423: RDI := 0x3E8

0000042c: RSP := RSP - 8

0000042f: mem := mem with [RSP. ell:u64 <- 0x751

00000432: call @setuid with return %00000434
```

setuid(1000) 0x3EB = 1000

Description

- Abstraction: Weakness Class
- 설명: 해당 취약점은 공유리소스에 대해서 하나의 프로세스만 접근해야 하지만 동시에 공유 리소스를 접근할 수 있을 경우에 발생

• Relationships (하위 취약점 6개)

Nature	Type	ID	Name
ChildOf	Р	691	Insufficient Control Flow Management
ParentOf	₿	364	Signal Handler Race Condition
ParentOf	₿	366	Race Condition within a Thread
ParentOf	₿	367	Time-of-check Time-of-use (TOCTOU) Race Condition
ParentOf	₿	368	Context Switching Race Condition
ParentOf	₿	421	Race Condition During Access to Alternate Channel
ParentOf	₿	1223	Race Condition for Write-Once Attributes
CanFollow	0	662	Improper Synchronization

CWE-362 Sample Code

- 다음 함수에서는 공유 리소스에 대한 작업을 수행하기 위해 Mutex를 획득하려고 시도 함
- 코드는 pthread_mutex_lock()의 반환 값에서 오류를 확인하지 않음
- Pthread_mutex_lock()이 어떠한 이유로 Mutex를 획득할 수 없는 경우 해당 함수는 race conditio에 도입하여 부적절한 동작을 발생시킬 수 있음

```
void f(pthread_mutex_t *mutex) {
  pthread_mutex_lock(mutex);

/* access shared resource */

pthread_mutex_unlock(mutex);
}
```

• CWE-364: Signal Handler Race Condition

- SIGHUP을 처리하기 위해 sh()이 호출
- 첫번째 sh() 호출은 global1이 free되는 시점에 도달
- SIGTERM으로 두번째 sh()호출
- 두번째 sh()는 global1을 또다시 free
- 결과적으로 double-free 취약점을 가지게 됨

```
void *global1, *global2;
char *what;
void sh (int dummy) {
 syslog(LOG_NOTICE,"%s\n",what);
free(global2);
free(global1);
 /* Sleep statements added to expand timing window for race condition */
 sleep(10);
 exit(0);
int main (int argc,char* argv[]) {
 what=argv[1];
 global1=strdup(argv[2]);
signal(SIGHUP,sh);
signal(SIGTERM,sh);
/* Sleep statements added to expand timing window for race condition */
 sleep(10);
 exit(0);
```

- CWE-366: Race Condition within a Thread
 - 다중 스레드 환경에서 동시에 해당 리소스를 사용 하는 경우 문제가 발생할 수 있음
 - Mutex와 같은 locking 함수를 사용해야 함

```
int foo = 0;
int storenum(int num) {
  static int counter = 0;
  counter++;
  if (num > foo) foo = num;
  return foo;
}
```

- CWE-367: Time-of-check Time-of-use Race Condition
 - 해당 코드는 Istat함수로 파일의 정보를 확인한 후 해당 내용을 업데이트 하는 코드
 - Printf의 실행시간 때문에 Istat함수와 Check시간 중간에 파일이 업데이트되었다면, 의도하지 않게 데이터가 변경될 수 있음

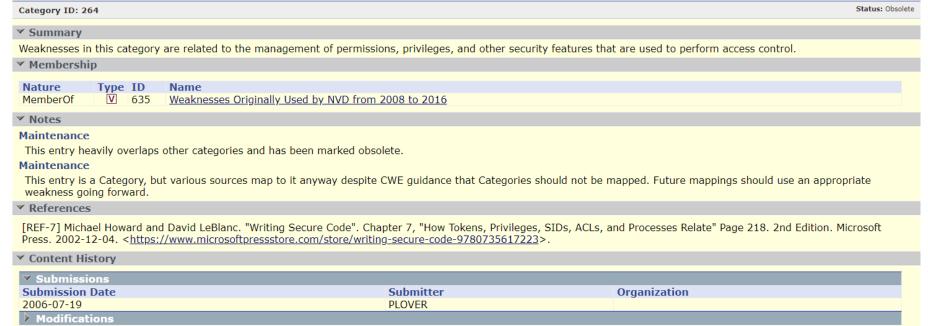
```
struct stat *sb;
...
lstat("...",sb); // it has not been updated since the last time it was read
printf("stated file\n");
if (sb->st_mtimespec==...){
   print("Now updating things\n");
   updateThings();
}
```

CWE-264: Permissions, Privileges, and Access Controls

Description

- 설명: 이 카테고리의 Weakness는 접근 제어를 수행하는데 사용되는 권한과 기타 보안기능의 관리와 관련 되어 있음 → 현재 폐쇄된 취약점
- Abstraction: Category

CWE CATEGORY: Permissions, Privileges, and Access Controls



CWE-284: Improper Access Control

Description

■ 설명: 권한이 없는 사용자에게 리소스에 대한 접근을 적절하게 제한하지 않음

Abstraction: Pillar

Relationships

- 해당 취약점은 Weakness중에서 가장 추상적인 CWE 유형이기 때문에 구체적인 설명이나 샘플코드가 없음
- 접근제어와 **관련한 하위 취약점 27**개를 가지고 있음

CWE-284: Improper Access Control

Nature	Type	ID	Name	
MemberOf	V	1000	Research Concepts	
ParentOf	•	269	Improper Privilege Management	
ParentOf	•	282	Improper Ownership Management	
ParentOf	•	285	Improper Authorization	
ParentOf	•	286	Incorrect User Management	
ParentOf	•	287	Improper Authentication	
ParentOf	₿	346	Origin Validation Error	
ParentOf	•	923	Improper Restriction of Communication Channel to Intended Endpoints	
ParentOf	V	942	Permissive Cross-domain Policy with Untrusted Domains	
ParentOf	3	1191	<u>Exposed Chip Debug and or Test Interface With Insufficient Access</u> <u>Control</u>	
ParentOf	₿	1220	Insufficient Granularity of Access Control	
ParentOf	₿	1224	Improper Restriction of Write-Once Bit Fields	
ParentOf	₿	1231	Improper Implementation of Lock Protection Registers	
ParentOf	₿	1242	<u>Inclusion of Undocumented Features or Chicken Bits</u>	
ParentOf	₿	1252	CPU Hardware Not Configured to Support Exclusivity of Write and Execute Operations	
ParentOf	₿	1256	Hardware Features Enable Physical Attacks from Software	
ParentOf	₿	1257	Improper Access Control Applied to Mirrored or Aliased Memory Regions	
ParentOf	₿	1259	Improper Protection of Security Identifiers	
ParentOf	₿	1260	Improper Handling of Overlap Between Protected Memory Ranges	
ParentOf	₿	1262	Register Interface Allows Software Access to Sensitive Data or Security Settings	
ParentOf	₿	1267	Policy Uses Obsolete Encoding	
ParentOf	₿	1268	Agents Included in Control Policy are not Contained in Less-Privileged Policy	
ParentOf	₿	1270	Generation of Incorrect Security Identifiers	
ParentOf	₿	1274	Insufficient Protections on the Volatile Memory Containing Boot Code	
ParentOf	V	1275	Sensitive Cookie with Improper SameSite Attribute	
ParentOf	₿	1276	Hardware Block Incorrectly Connected to Larger System	
ParentOf	₿	1280	Access Control Check Implemented After Asset is Accessed	
ParentOf	₿	1283	<u>Mutable Attestation or Measurement Reporting Data</u>	

CWE-254: 7PK – Security Features

Description

- 설명: 이 카테고리의 Weakness는 인증, 접근제어, 기밀성, 암호화, 권한관리와 같은 취약점의 카테고리
- Category: 해당 취약점은 11가지 취약점유형을 포함

Relationships

Nature	Type	ID	Name
MemberOf	V	700	Seven Pernicious Kingdoms
HasMember	₿	256	<u>Unprotected Storage of Credentials</u>
HasMember	V	258	Empty Password in Configuration File
HasMember	V	259	Use of Hard-coded Password
HasMember	₿	260	Password in Configuration File
HasMember	₿	261	Weak Encoding for Password
HasMember	₿	272	<u>Least Privilege Violation</u>
HasMember	Р	284	Improper Access Control
HasMember	Θ	285	Improper Authorization
HasMember	Θ	330	Use of Insufficiently Random Values
HasMember	₿	359	Exposure of Private Personal Information to an Unauthorized Actor
HasMember	₿	798	Use of Hard-coded Credentials