2018-16371 자유전공학부 문보설

- 1. 실행 결과 (terminal 스크린샷)
- 1) Part1

```
sp4:-/handout/part1$ make run test1
./utils -o libmentrace.so -shared -fPIC memtrace.c ../utils/memlog.c ../utils/memlist.c -ldl
ry tracer started.
    malloc( 1024 ) = 0x5633772612d0
    malloc( 32 ) = 0x5633772616e0
    malloc( 1 ) = 0x563377261710
    free( 0x563377261710 )
    free( 0x5633772616e0 )
 Memory tracer stopped.
3718s4:-/handout/part$ make run test2
-1../utils -0 libmentrace.so -shared -fPIC memtrace.c ../utils/memlog.c ../utils/memlist.c -ldl
Memory tracer started.
malloc( 1024 ) = 0x55e99839a2d0
free( 0x55e99839a2d0 )
Statistics
allocated_total
allocated_avg
freed_total
     Statistics
allocated_total
allocated_avg
freed_total
```

2) Part 2

```
63718:p4:-/handout/part2$ make run test1
-I ../utils -o libmemtrace.so -shared -fPIC memtrace.c ../utils/memlog.c ../utils/memlist.c -ldl
Memory tracer started.
malloc( 1924 ) = 0x558240bf772d0
malloc( 1) = 0x558240bf7710
malloc( 1) = 0x558240bf7770
free( 0x58240bf7770)
free( 0x58240bf7770)
                 Statistics
allocated_total
allocated_avg
freed_total
                 Non-deallocated memory blocks
block size ref cnt
0x558240bf72d0 1024 1
                Memory tracer stopped.
637/8994:-/handout/part2$ make run test2
-1 ../utils -0 libmemtrace.so -shared -fPIC memtrace.c ../utils/memlog.c ../utils/memlist.c -ldl
Memory tracer started.
malloc( 1024 ) = 0x555567c7f2d0
free( 0x555567c7f2d0 )
                Statistics
allocated_total
allocated_avg
freed_total
                 Memory tracer stopped.

8373@sp8:-/handout/part25 make run test3
-1../utils o libmentrace.so -shared -fPIC memtrace.c ../utils/memlog.c ../utils/memlist.c -ldl
Memory tracer started.
calloc( 1, 55046 ) = 0x55f0dc0f82d0
calloc( 1, 47062 ) = 0x55f0dc1052a10
malloc( 24973 ) = 0x55f0dc110220
malloc( 44973 ) = 0x55f0dc110220
malloc( 41973 ) = 0x55f0dc12200
malloc( 41973 ) = 0x55f0dc12200
malloc( 3835 ) = 0x55f0dc124040
malloc( 3835 ) = 0x55f0dc124040
malloc( 3835 ) = 0x55f0dc13d200
malloc( 37096 ) = 0x55f0dc13d200
malloc( 37096 ) = 0x55f0dc144bf0
free( 0x55f0dc13d200 )
free( 0x55f0dc13d200 )
free( 0x55f0dc13d200 )
free( 0x55f0dc13d200 )
free( 0x55f0dc12fdc0 )
free( 0x55f0dc12120 )
free( 0x55f0dc12120 )
free( 0x55f0dc13120 )
free( 0x55f0dc1820 )
free( 0x55f0dc18200 )
free( 0x55f0dc18200 )
free( 0x55f0dc18200 )
free( 0x55f0dc18200 )
Statistics
allocated_total
allocated_avg
freed_total
```

3) Part 3

2. 구현 방법

1) Part 1

Part 1에서는 네 개의 함수를 모두 구현하되 malloc, realloc, calloc 등 메모리 할당을 하는 부분만 트레이싱했다. 네 개의 함수는 함수 안에 dlsym(RTLD_NEXT, "함수명")을 활용하여 진짜 함수의 포인터를 받아오고, 이 포인터를 활용해 진짜 함수를 실행하는 방식으로 구현했다. 각 함수 모두 memlog.h에서 대응되는 LOG함수를 찾아 호출한다 (malloc – LOG_MALLOC, realloc-LOG_REALLOC, calloc – LOG_CALLOC, free – LOG_FREE). 트레이싱은 malloc, realloc, calloc 안에서 (재)할당한 크기만큼을 n_allocb에 누적하고, 각 함수의 실행 횟수를 기록(n_malloc, n_realloc, n_calloc에 저장)하는 방식으로 구현했다. 트레이싱 결과 구할 수 있는 allocated_total과 allocated_avg는 마지막에 출력되고, 각자 (n_allocb), (n_allocb/(n_malloc+n_calloc+n_realloc))으로 계산했다. 여기서 출력은 memlog의 LOG_STATISTICS를 사용했다. 구체적인 사항은 코드를 읽어 보면 알 수 있다.

2) Part 2

Part2에서는 Part1에서 구현한 코드들을 모두 동일하게 유지하되 free, realloc에서와 같이 할당한 메모리를 해제하는 부분을 추가로 트레이싱했다. 트레이싱은 함수 안에서 해제되는 메모리의 사이즈를 n_freeb에 누적하는 방식으로 구현했다. 또한 이를 위해 이때까지 어느 주소에 얼마만큼의 메모리를 할당했는지 추적할 필요가 있다. 따라서 memlist를 활용하여 메모리 할당 상황을 관리했다. 모든 함수는 메모리를 할당할 때마다

memlist의 alloc함수를 이용해서 리스트에 할당한 메모리 주소와 사이즈, 레퍼런스 하고 있는 개수 등을 담고 있는 _item을 추가한다. 그리고 메모리를 해제할 때에는 memlist 의 dealloc 함수를 활용하여 해제하고자 하는 메모리의 정보를 담고 있는 _item의 정보를 수정한다. 트레이싱 결과 구할 수 있는 freed_total은 n_freeb로 마지막에 출력했다. Part2와 마찬가지로 LOG_STATISTICS를 사용했다. 또한 메모리 할당을 관리하는 리스트에 아직 해제되지 않은 메모리가 있다고 나오는 경우, 이 역시 memlog를 활용하여, LOG_NON-FREED_START(), LOG_BLOCK()으로 출력했다. 구체적인 사항은 코드를 읽어 보면 알 수 있다.

3) Part 3

Part3에서는 Part2까지 구현한 코드들을 모두 동일하게 유지하되 illegal free, double free로 인해 발생하는 에러를 LOG로 알려주고 무시하고 계속 진행할 수 있도록 했다. 자료에는 realloc, free 모두를 고려하라고 했지만, 아래 etl 질문글 답변에서 realloc 의 경우는 무시해도 좋다는 답변을 받아 free내에서만 해당 에러 처리를 구현했다.



이 부분은 진짜 free함수를 호출 하기 전에 지금까지의 메모리 할당 내역을 관리하고 있는 list를 확인하여 적절한 메모리 해제인지를 확인하는 방식으로 구현했다. 적절하지 않은 메모리 해제는 요청이 들어온 ptr에 메모리 할당을 한 적이 없는 경우와 요청이 들어온 ptr이 이미 해제된 경우(해당 메모리를 레퍼런스하는 개수가 0인 경우)이다. 각 경우는 memlist의 find함수를 통해 해당 ptr에 해당하는 메모리 할당 및 해제 내역을 확인하여구분될 수 있다. 전자의 경우 LOG_ILL_FREE()를 하고, 후자의 경우에는 LOG_DOUBLE_F-REE()를 한다. 두 경우 모두 아니라면 그 때 앞서 구현한 메모리 해제 코드(실제 free함수를 부르고, list를 수정하거나 n_freeb를 관리하는 코드)를 실행한다.

3. 어려웠던 점

처음 part3을 구현할 때, "ignore illegal free (not to invoke error)"가 시그널 핸들 러를 활용하라는 뜻인 줄 알아서 난항을 겪었다. 여기서 "not to invoke error"를 사용자 입장에서만 생각하여, 내부적으로는 에러가 발생해도 memtrace 프로세스에서 적절히 처리하여 abort되지 않도록 하라는 것으로 이해했던 것이다. 그러나 illegal free나 double free에서 발생하는 에러들(SIGSEGV, SIGTRAP)은 시그널 핸들러 처리를 해도 에러를 발생시킨 그 코드로 다시 돌아와서 에러를 또 발생시키기 때문에 naïve하게 짠 코드에서는 제대로 처리할 수 없었다. 다시 생각해 보니 먼저 illegal free, double free를 하게 하는지

를 판단하고 만약 그렇다면 아예 메모리 해제를 하지 못하도록 하면 된다는 생각이 들었다. 이렇게 구현하니 테스트도 모두 통과할 수 있었다. 앞으로 사회에 나가서 더 큰 시스템에서 이렇게 스펙 문서를 오독하면 큰일이 나겠다는 생각이 들어 앞으로는 좀 더 신중하게 생각하고 구현을 해야겠다고 다짐했다.

4. 새롭게 배운 점

라이브러리 인터포지셔닝을 이론으로 배웠을 때는 잘 기억에 남지 않았는데 이렇게 직접 구현을 해 보니 확실히 어떻게 이루어지는 것인지 이해할 수 있었다. 그리고 3에서 말한 이상한 행동을 했었기 때문에 확실히 SIGSEGV, SIGTRAP은 좀 더 정교한 코드로 핸들링해 야한다는 사실도 배우고, 시그널 핸들러가 에러가 난 그 코드로 다시 돌아온다는 것도 배우게 되었다. 앞으로도 이렇게 직접 코드를 짜 보면서 공부해야겠다는 생각을 했다.