TI DSP, MCU 및 Xilinx Zynq FPGA 프로그래밍 전문가 과정

2018-04-20 (42 회차)

강사: Innova Lee(이상훈)

gcccompil3r@gmail.com

학생: 정유경

ucong@naver.com

1. 시스템 콜 fork() 개요

시스템 호출 이 발생하면 인텔프로세서 내부에서 인터럽트 벡터번호 0x80(128)을 이용하여 system call 루틴을 호출하고 커널로 진입한다.

시스템 호출 fork()

사용자 프로그램에서 시스템콜인 fork()함수를 호출하면 라이브러리(libc.a)의 fork()함수 내부에 mov 2 %eax, int 0x80을 실행한다

즉, fork()함수번호 2 번을 eax 레지스터에 저장, IDT 의 엔트리번호 0x80(128)트랩게이트를 호출 fork 함수번호는 sys call table 의 엔트리 2 번을 의미

0x80 트랩게이트의 서비스루틴(system_call)에서는 sys_call_table 의 엔트리 2 에 정의된 sys_fork 함수를 호출

커널에서 제공하는 모든 시스템호출 함수는 sys/_call_table 에 정의되어 잇다함수명은 모두 "sys_"

2. 커널 분석

```
#ifdef __ARCH_WANT_SYS_FORK
SYSCALL_DEFINEO(fork)
{
#ifdef CONFIG_MMU // MMU-based Paged Memory Management Support 가 정의되어 있는가
return _do_fork(SIGCHLD, 0, 0, NULL, NULL, 0); // SIGCHLD 는 17 로 정의(x86)
#else
    /* can not support in nommu mode */
return -EINVAL;
#endif
}
#endif
```

sys_fork() 함수는 do_fork()함수를 호출한다.

```
// Determine whether and which event to report to ptracer
if (!(clone flags & CLONE UNTRACED)) { // !(17 & 0x00800000 24 번째 비트가 1 인가) 들어
감
         if (clone_flags & CLONE_VFORK) // 17 & 0x00004000 (15 번째 비트가 1 인가 )패스
              trace = PTRACE_EVENT_VFORK;
         else if ((clone_flags & CSIGNAL)!= SIGCHLD) // 17 & 0x000000ff = 17 이므로 패스
              trace = PTRACE_EVENT_CLONE;
         else
              trace = PTRACE EVENT FORK; // trace 는 1
         if (likely(!ptrace_event_enabled(current, trace))) // ptrace 는 디버깅에 사용 지금은 안씀
              trace = 0:
     }
     p = copy_process(clone_flags, stack_start, stack_size, // 들어가면
              child tidptr, NULL, trace, tls);
// This creates a new process as a copy of the old one,
static struct task_struct *copy_process(unsigned long clone_flags,
                       unsigned long stack_start,
                       unsigned long stack size,
                       int __user *child_tidptr,
                       struct pid *pid,
                       int trace,
                       unsigned long tls)
{
     int retval;
     struct task_struct *p;
     void *cgrp_ss_priv[CGROUP_CANFORK_COUNT] = {};
    /* if 문 모두 패스함 하나도 안걸림*/
     retval = security_task_create(clone_flags); // 들어가면
// 들어가면 2 가지 있다. 하나는 0 을 반환하고 하나는 아래와 같다. 둘중 어떤거?
2, call_int_hook \rightarrow list_for_each_entry \rightarrow 3, list_first_entry \rightarrow 3, list_entry \rightarrow 13, container_of
// container of - cast a member of a structure out to the containing structure
#define container_of(ptr, type, member) ({
     const typeof( ((type *)0)->member ) *__mptr = (ptr); \
     (type *)( (char *)__mptr - offsetof(type,member) );})
파고들어왔지만…?? retval 에 반환되는 값이 뭔지 잘 모르겠습니다.
retval 에 값을 리턴받았다면, 계속 진행.
```

if (retval)

```
goto fork_out;
retval = -ENOMEM; // retval = -12
p = dup_task_struct(current); // 들어가면
```

```
static struct task_struct *dup_task_struct(struct task_struct *orig) // orig : 현재수행중 태스크의 포
인터
{
  struct task_struct *tsk;
  struct thread_info *ti;
  int node = tsk_fork_get_node(orig); // 들어가면
```

```
/* called from do_fork() to get node information for about to be created task */
int tsk_fork_get_node(struct task_struct *tsk)
{
#ifdef CONFIG_NUMA

if (tsk == kthreadd_task) // *kthreadd_task 가 현재 수행중인 태스크이면

return tsk → pref_node_fork; // tsk 구조체의 pref_node_fork 멤버를 리턴
#endif
return NUMA_NO_NODE;
}
```

```
리턴한 값을 node 에 저장하고 계속 진행합니다
int err;
tsk = alloc_task_struct_node(node); // 들어가면
```

- 2, alloc_task_struct_node → 3, kmem_cache_alloc_node → ?, slab_alloc_node
- static struct kmem_cache *task_struct_cachep;
- : kmem cache 는 슬랩 할당자(5 번)이고, cachep 는 슬랩할당자 포인터
- GFP_KERNEL : 메모리 할당 성공을 요구, 메모리가 충분하지 않을 경우는 호출한 프로세스를 멈추고 동적 메모리 할당할 수 있는 상태가 될때까지 대기(계속 시도)

```
/* Allocate an object on the specified node
* @cachep: The cache to allocate from.
* @flags: See kmalloc().
* @nodeid: node number of the target node. */

void *kmem_cache_alloc_node(struct kmem_cache *cachep, gfp_t flags, int nodeid)
{
    void *ret = slab_alloc_node(cachep, flags, nodeid, _RET_IP_);
// 1,2 번중 어디로 들어가야할지 모르겠습니다??
// trace 는 디버깅, 볼필요 없다
```

```
return ret:
}
```

슬랩할당자로 새로운 태스크에 메모리를 할당해준다

```
tsk 에 리턴받은 후 나머지를 계속 진행.
if (!tsk)
         return NULL;
    ti = alloc thread info node(tsk, node); // 들어가면
3, alloc_thread_info_node → alloc_pages_node → 2, __alloc_pages → __alloc_pages_nodemask
→ get_page_from_freelist
// Allocate pages if THREAD_SIZE is >= PAGE_SIZE
# if THREAD_SIZE >= PAGE_SIZE // 16K >= 4K
// #define THREAD_SIZE
                              (1 << THREAD_SHIFT), 1<<14 이므로 16K
static struct thread_info *alloc_thread_info_node(struct task_struct *tsk,
int node)
{
    struct page *page = alloc_kmem_pages_node(node, THREADINFO_GFP,
                           THREAD SIZE ORDER); // 들어가면
```

```
* This is the 'heart' of the zoned buddy allocator.
struct page *
__alloc_pages_nodemask(gfp_t gfp_mask, unsigned int order,
             struct zonelist *zonelist, nodemask t *nodemask)
{
    page = get_page_from_freelist(alloc_mask, order, alloc_flags, &ac);
// 버디알고리즘에 의해 16KB 메모리를 할당받는다. // 더 들어가지 않고 진행
    return page; // 가상주소 리턴
```

정리하면, tsk 는 Slab 을 통해 할당받은 것이고 ti 는 Buddy 를 통해 할당받은 것이다.

```
ti 에 값을 반환받고 계속 진행한다.
 if (!ti)
       goto free tsk;
   err = arch_dup_task_struct(tsk, orig); // 들어가면
```

```
// copy the current task into the new thread.
int arch_dup_task_struct(struct task_struct *dst, struct task_struct *src)
```

```
{
    memcpy(dst, src, arch_task_struct_size); // 새로만든 task_struct 인 tsk 에 orig 를 복사한다
#ifdef CONFIG_VM86
    dst->thread.vm86 = NULL;
#endif
    return fpu__copy(&dst->thread.fpu, &src→thread.fpu); // fpu: 부동소수점 처리용 cpu
}
```

```
err 에 값을 반환받고 계속 진행
if (err)
goto free_ti;

tsk->stack = ti; // thread_info 를 자식 프로세스의 stack 에 저장?

setup_thread_stack(tsk, orig); // 들어가면
```

```
static inline void setup_thread_stack(struct task_struct *p, struct task_struct *org)
{
    *task_thread_info(p) = *task_thread_info(org); // 부모의 thread_info 를 자식의 thread_info
    task_thread_info(p)->task = p; // thread_info 의 task 멤버를 자식프로세스로 지정
}
```

다시 돌아가서

```
clear_user_return_notifier(tsk); // 무슨일을 하는지 잘 모르겠습니다…?!
    clear tsk_need_resched(tsk);
    set_task_stack_end_magic(tsk);
#ifdef CONFIG CC STACKPROTECTOR
    tsk->stack_canary = get_random_int(); // 스택 보호…?!
#endif
// One for us, one for whoever does the "release_task()" (usually parent)
    atomic_set(&tsk->usage, 2);
#ifdef CONFIG_BLK_DEV_IO_TRACE
    tsk->btrace_seq = 0;
#endif
    tsk->splice_pipe = NULL; // ...??
    tsk->task_frag.page = NULL;
    tsk->wake_q.next = NULL;
    account_kernel_stack(ti, 1);
    return tsk;
free_ti: // 동적할당을 해체한다.
```

```
free_thread_info(ti);
free_tsk:
    free_task_struct(tsk);
    return NULL;
}
```

다시 돌아가서

```
if (!p)
goto fork_out;
retval = copy_creds(p, clone_flags); // copy_creds: 프로세스의 보안관련 설정 을 복사한다
```

copy_creds 로 들어가보면

...??

```
if (retval < 0)
        goto bad_fork_free;
/*VIRT 가상화 관련 코드들*/
    delayacct_tsk_init(p); /* Must remain after dup_task_struct() */ ..????
    INIT_LIST_HEAD( &p→children); //자식있으면 리스트 초기화
    INIT_LIST_HEAD(&p→sibling); // siblings 있으면 리스트 초기화
    rcu_copy_process(p); // rcu 있으면 setting
    init_sigpending(&p → pending); // 시그널 지연, 초기화
   // → sigemptyset()
#ifdef CONFIG_NUMA // NUMA 이면 mempolicv 복사
    p->mempolicy = mpol_dup(p → mempolicy);
/*이후로 많은 설정들이 있는 듯 하다?!*/
    /* Perform scheduler related setup. Assign this task to a CPU. */
    retval = sched fork(clone flags, p); // 실제 cpu 에서 구동되도록 스케쥴러에 배치함
  // 들어가보면
   // → dl_prio(p→prio),rt_prio(p→prio), fair_sched 가 보인다
/* copy all the process information */
    retval = copy_files(clone_flags, p);
    retval = copy_sighand(clone_flags, p);
    retval = copy_signal(clone_flags, p); // 자식도 시그널 공유
    retval = copy_mm(clone_flags, p); // task_struct, mm_struct
    retval = copy_thread_tls(clone_flags, stack_start, stack_size, p, tls); // 스레드 지역변수가
```

```
위치
```

pid = alloc_pid(p→nsproxy→pid_ns_for_children); // 자식 프로세스에 PID 할당 /*sigaltstack should be cleared when sharing the same VM*/ /* ok, now we should be set up.. */

여기까지 p=copy_process()가 끝났다.