

파이썬 - HW6

임베디드스쿨1기 Lv1과정 2020. 09. 15 박성환

1. 예습(@staticmethod vs @classmethod)

1. 특징

- 클래스에서 직접 접근할 수 있는 메소드
- 다른언어와 다르게 인스턴스에서 static/class method에 접근 가능
- **인스턴스 메소드** -> 첫번째 인자 : 객체 자신 self 입력 classmethod -> 첫번째 인자 : class 를 입력(cls) staticmethod -> 추가되는 인자 x

2. 구조

- staticmethod는 self를 사용x
- classmethod는 cls를 사용하여 클래스 속성을 인자로 받음 (instancemethod가 self를 사용하여 객체를 받는것과 같은 구조)

```
# instance method
def add_instance_method(self, a,b):
    return a + b

# classmethod
@classmethod
def add_class_method(cls, a, b):
    return a + b

# staticmethod
@staticmethod
def add_static_method(a, b):
    return a + b
```



1. 예습(@staticmethod vs @classmethod)

3. 예제

- 아래는 Linux 클래스는 Windows 클래스를 상속받아 모든 코드를 실행시킬 수 있는 코드임.
- 이 때 **클래스 메소드는** cls로 현재 <u>자기가 실행된 클래스 속성을</u> 가져오고,
- **정적 메소드는** <u>부모클래스(Windows)의 속성을</u> 가져오게 됨

```
class Windows:
    os = "window10"
                                # 클래스 속성
    def __init__(self):
        self.out = "OS: " + self.os
    @staticmethod
    def static_os():
       return Windows()
    @classmethod
    def class_os(cls):
        return cls()
    def os_output(self):
        print(self.out)
class Linux(Windows):
    os = "Linux"
                                # 클래스 속성
a = Linux.static_os()
a.os_output()
b = Linux.class_os()
b.os_output()
결과값 : 05: window10
결과값 : 05: Linux
```

4. 차이

상속에서 차이가 남 staticmethod: 부모클래스의 속성값을 가져옴 classmethod: cls인자를 활용하여 cls클래스 속성을 가져옴

```
class Person:
    default= "Ohbh"
     def init (self):
        self.data = self.default
    @classmethod
    def class person(cls):
       return cls()
    @staticmethod
    def static person():
        return Person()
class WhatPerson(Person):
    default = "엄마"
                                       # return 엄마
person1 = WhatPerson.class person()
person2 = WhatPerson.static person()
                                       # return Ohuh
```



1. 예습(@staticmethod vs @classmethod)

4. 예습

```
staticmethod(function) 형태는 파이썬스럽지 않은 형태의 생성으로
최신 버전에는 @staticmethod 형태의 decorator를 사용함
@staticmethod
def func(args,...)
class CntManager:
    cnt = 0
   def __init__(self):
       CntManager.cnt += 1
   def staticPrintCnt():
       print("Instance cnt:", CntManager.cnt)
   sPrintCnt = staticmethod(staticPrintCnt)
   def classPrintCnt(cls):
       print("Instance cnt:", cls.cnt)
   cPrintCnt = classmethod(classPrintCnt)
a, b, c = CntManager(), CntManager(), CntManager()
CntManager.sPrintCnt()
b.sPrintCnt()
CntManager.cPrintCnt()
c.cPrintCnt()
```

```
staticmethod(function) 형태는 파이썬스럽지 않은 형태의 생성으로
최신 버전에는 @staticmethod 형태의 decorator를 사용함
@staticmethod
def func(args,...)
class CntManager:
   cnt = 0
   def __init__(self):
       CntManager.cnt += 1
   @staticmethod
   def staticPrintCnt():
      print("Instance cnt:", CntManager.cnt)
      # self, cls 같은것으로 받는것이 아니기 때문에
      # class 내의 변수에 접근하고 싶으면 클래스이름.변수로 접근해야함(별로)
   @classmethod
   def classPrintCnt(cls): # cls 로 class를 전달받음
       print("Instance cnt:", cls.cnt)
a, b, c = CntManager(), CntManager(), CntManager()
CntManager.staticPrintCnt()
b.staticPrintCnt()
CntManager.classPrintCnt()
c.classPrintCnt()
```

변경 전 변경 후



2-1. fd(=File Descriptor)

1. 정의

- 리눅스 혹은 유닉스 계열의 시스템에서 프로세스(Process)가 파일(File)을 다룰 때 사용하는 개념
- 파일 디스크립터(File Descriptor)는 프로세스에서 특정 파일에 접근할 때 사용하는 추상적인 값파일 디스크립터는 **일반적으로 0이 아닌 정수값을 갖는다.**
- 프로세스가 이미 존재하는 파일을 open() 함수를 이용해 열거나 creat()함수를 이용해 새로운 파일을 생성해달라고 커널에 요청하면 커널은 필요한 동작을 수행하고 파일 디스크립터 값을 리턴해준다.
- 이 파일 디스크립터는 프로세스가 read(), write() 함수를 수행할 때 인자로 사용되며, 어느 파일에 read(), write() 요청을 수행할 지를 구분하는 값으로 사용된다.
- 리눅스, 유닉스 시스템에서 **일반적으로 0, 1, 2번 파일 디스크립터를 특수한 목적으로 사용한다**. 0번 파일 디스크립터는 표준입력(stdin), 1번은 표준 출력(stdout), 2번은 표준 오류(stderr)에 매핑되어 있다. 물론 이 값들은 나중에 dup(), dup2() 함수나 fcntl() 함수 등을 이용해 변경할 수 있다.

2. 요약

- 리눅스에서 파일을 open과 같은 함수로 열면 파일 디스크립터(fd)를 리턴
- 프로그램이 파일을 액세스 할때 할당된 파일 디스크럽터를 사용
- 리눅스에서는 모든 파일, 하드웨어 장치, 파이프, 소켓 등을 파일로 취급
- 파일 디스크립터 테이블: 파일 오픈시 시스템은 파일에 대한 정보를 가질 구조체를 할당, 테이블의 인덱스 값이 파일 디스크립터



2-2. 커널소스(task_struct)

1. 커널 소스 확인

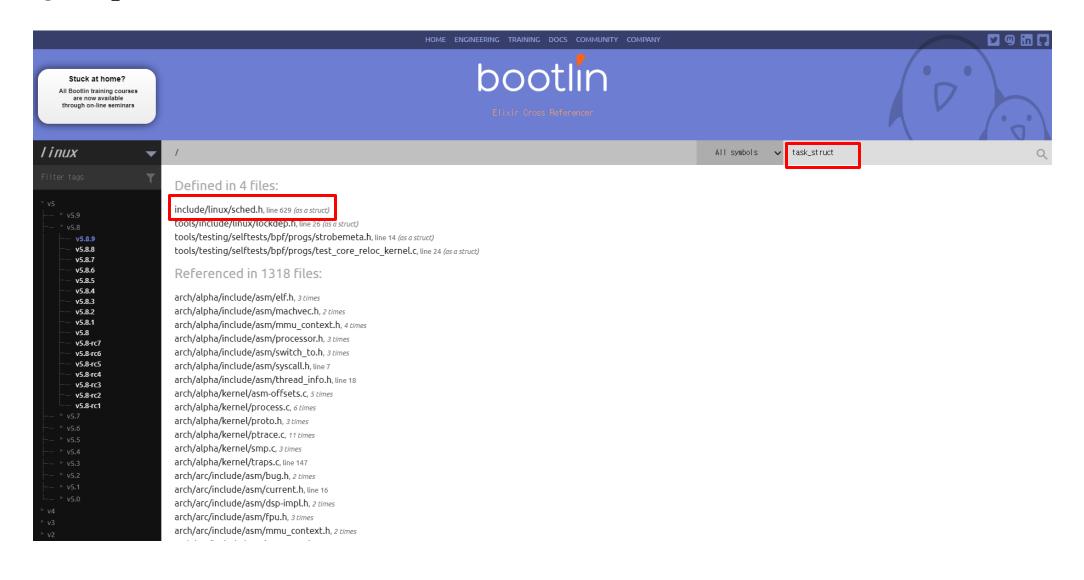
① elixir.bootlin 접속





2-2. 커널소스(task_struct)

- 1. 커널 소스 확인
- ② task_struct 검색 -> sched.h 클릭





2-2. 커널소스(task_struct)

- 1. 커널 소스 확인
- ③ task_struct 정의 찾기

```
struct task_struct {
630
       #ifdef CONFIG_THREAD_INFO_IN_TASK
631
632
                * For reasons of header soup (see current_thread_info()), this
633
                * must be the first element of task_struct.
634
635
               struct thread_info
                                              thread info
636
       #endi f
637
              /* -1 unrunnable, 0 runnable, >0 stopped: */
638
               volatile long
                                              state:
639
640
641
                * This begins the randomizable portion of task_struct, Only
642
                * scheduling-critical items should be added above here.
643
644
               randomized_struct_fields_start
645
646
               void
                                              *stack
              refcount_t
647
                                              usage:
648
              /* Per task flags (PF_*), defined further below: */
649
              unsigned int
                                              flags:
              unsigned int
                                              ptrace:
651
652
       #ifdef CONFIG_SMP
653
               int
                                              on_cpu:
               struct __call_single_node
654
                                              wake_entry:
655
       #ifdef CONFIG_THREAD_INFO_IN_TASK
656
               /* Current CPU: */
657
              unsigned int
                                              cpu;
658
       #endif
659
                                              wakee_flips:
              unsigned int
              unsigned long
                                              wakee_flip_decay_ts;
               struct task_struct
                                              *last_wakee:
662
```



2-2. 커널소스(files_struct)

- 1. 커널 소스 확인
- ④ task_struct 정의 내에 files_struct 구조의 포인터 변수로 *files 존재함 확인
- ⑤ files_struct 클릭하여 정의 확인 (include/linux/fdtable.h)

```
916
      #ifdef CONFIG_DETECT_HUNG_TASK
917
              unsigned long
                                             last_switch_count;
918
              unsigned long
                                             last_switch_time;
919
      #endif
920
              /* Filesystem information: */
921
              struct fs_struct
                                             *fs
              /* Open file information: */
              struct files_struct
924
                                             *files
925
926
              /* Namespaces: */
927
              struct nsproxy
                                             *nsproxy
929
              /* Signal handlers: */
930
              struct signal_struct
                                             *signal:
931
              struct sighand_struct __rcu
                                                     *sighand
              sigset_t
                                             blocked:
              sigset_t
                                             real_blocked;
934
              /* Restored if set_restore_sigmask() was used: */
935
              sigset_t
                                             saved_sigmask;
936
              struct sigpending
                                             pending:
937
              unsigned long
                                             sas_ss_sp;
              size_t
                                             sas_ss_size;
939
              unsigned int
                                             sas_ss_flags;
940
941
              struct callback head
                                             *task_works
942
943
      #ifdef CONFIG_AUDIT
944
      #ifdef CONFIG_AUDITSYSCALL
945
              struct audit_context
                                             *audit_context;
      #endi f
```



2-2. 커널소스(files_struct)

- 1. 커널 소스 확인
- ⑥ files_struct 구조체 확인 가능
- files_operation 클릭하여 해당 정의 확인 (include/linux/fs.h)

```
46
       * Open file table structure
47
48
     struct files_struct {
49
         * read mostly part
51
             atomic_t count;
             bool resize_in_progress;
             wait_queue_head_t resize_wait;
             struct fdtable __rcu *fdt;
             struct fdtable fdtab;
        * written part on a separate cache line in SMP
             spinlock_t file_lock ____cacheline_aligned_in_smp;
             unsigned int next_fd;
             unsigned long close_on_exec_init[1]:
             unsigned long open_fds_init[1];
             unsigned long full_fds_bits_init[1]:
             struct file __rcu * fd_array[NR_OPEN_DEFAULT];
     struct file_operations;
     struct dentry;
     #define rcu_dereference_check_fdtable(files, fdtfd) #
             rcu_dereference_check((fdtfd), lockdep_is_held(&(files)=>file_lock))
74
75
     #define files_fdtable(files) #
             rcu_dereference_check_fdtable((files), (files)⇒fdt)
      * The caller must ensure that fd table isn't shared or hold rou or file lock
     static inline struct file *__fcheck_files(struct files_struct *files, unsigned int fd)
84
             struct fdtable *fdt = rcu dereference raw(files->fdt);
85
86
             if (fd < fdt ⇒ max_fds) {</pre>
                     fd = array_index_nospec(fd, fdt >> max_fds);
                     return rcu_dereference_raw(fdt⇒fd[fd]);
90
             return NULL:
```



2-2. 커널소스(file_operation)

- 1. 커널 소스 확인
- ⑧ file_operations 구조체 정의 확인
 - 내부에 함수 포인터 집합들을 확인할 수 있음

```
1837
       struct file operations {
               struct module *owner;
               loff_t (*Ilseek) (struct file *, loff_t, int);
               ssize_t (*read) (struct file *, char __user *, size_t, loff_t *);
1841
               ssize_t (*write) (struct file *, const char __user *, size_t, loff_t *);
               ssize_t (*read_iter) (struct kiocb *, struct iov_iter *);
               ssize_t (*write_iter) (struct kiocb *, struct iov_iter *);
1844
               int (*iopoll)(struct kiocb *kiocb, bool spin);
               int (*iterate) (struct file *, struct dir context *);
               int (*iterate_shared) (struct file *, struct dir_context *);
1847
               __poll_t (*poll) (struct file *, struct poll_table_struct *);
               long (*unlocked_ioctl) (struct file *, unsigned int, unsigned long);
               long (*compat_ioctl) (struct file *, unsigned int, unsigned long);
1850
               int (*mmap) (struct file *, struct vm_area_struct *);
               unsigned long mmap_supported_flags:
1851
               int (*open) (struct inode *, struct file *);
1852
1853
               int (*flush) (struct file *, fl_owner_t id);
1854
               int (*release) (struct inode *, struct file *);
               int (*fsync) (struct file *, loff_t, loff_t, int datasync);
1855
               int (*fasync) (int, struct file *, int);
1857
               int (*lock) (struct file *, int, struct file_lock *);
               ssize_t (*sendpage) (struct file *, struct page *, int, size_t, loff_t *, int);
               unsigned long (*get_unmapped_area)(struct file *, unsigned long, unsigned long, unsigned long, unsigned long);
1860
               int (*check_flags)(int);
1861
               int (*flock) (struct file *, int, struct file lock *);
1862
               ssize_t (*splice_write)(struct pipe_inode_info *, struct file *, loff_t *, size_t, unsigned int);
               ssize_t (*splice_read)(struct file *, loff_t *, struct pipe_inode_info *, size_t, unsigned int);
               int (*setlease)(struct file *, long, struct file_lock **, void **);
1864
1865
               long (*fallocate)(struct file *file, int mode, loff_t offset,
                                                                                                                                llog
1866
                                loff_t len):
               void (*show fdinfo)(struct sea file *m. struct file *f);
1867
1868
       #ifndef CONFIG MMU
1869
               unsigned (*mmap_capabilities)(struct_file *);
               ssize_t (*copy_file_range)(struct file *, loff_t, struct file *,
                              loff_t, size_t, unsigned int);
               loff_t (*remap_file_range)(struct file *file_in, loff_t pos_in,
1874
                                         struct file *file_out, loff_t pos_out.
                                                                                                                               ioctl
                                         loff_t len, unsigned int remap_flags);
               int (*fadvise)(struct file *, loff_t, loff_t, int);
         __randomize_layout;
```

llseek

loff_t (*llseek) (struct file *file, loff_t offset, int whence)

파일 포인터를 offset 값으로 갱신합니다.

read

```
ssize_t (*read) (struct file *file, char
user *buf,
  size t count, loff t *offset);
```

파일 오프셋(offset) 위치에서 count 바이트만큼 읽습니다. 이 동작을 수행하면서 파일 오프셋인 *offset은 업데이트됩니다.

write

```
ssize t (*write) (struct file *file, const
char user buf*,
  size t count, loff t offset*);
```

파일의 오프셋(*offset) 위치에 count 바이트만큼 buf에 있는 데이터를 써줍니다.

unsigned int (*poll) (struct file *, struct poll table struct *); 파일 동작을 점검하고 파일에 대한 동작이 발생하기 전까지 휴면 상태에 진입합니다.

long (*unlocked ioctl) (struct file *, unsigned int, unsigned long);



2-3. 세부구조

- 1. 아래 사이트에 정리가 굉장히 잘 되어 있는데 몇 번 더 읽고 내용 정리하겠습니다. http://rousalome.egloos.com/9994364
- 2. 내가 이해한 개괄적인 사항(틀릴 수 있음)
- 큰 틀에서 생각해보면 파일 열기, 생성 등의 함수 호출을 통하여 객체 생성될 때마다 테이블에 파일 디스크립터가 생성 등록되어 앞으로 파일 디스크립터를 통해 프로세스가 해당 파일에 접근한다는 것(즉, 파일 디스크립터가 인터럽트 핸들러 등록하는 거랑 비슷한 개념인 것 같다, Index로 관리하는..., fd_array(파일 객체 테이블))
- 파일 시스템 구조를 보면 유저 영역에서 read(), write() 함수를 유저가 호출하면 시스템 콜을 통해 커널 영역으로 접근하고 커널 함수가 호출되어 동작하게 되며 커널함수는 파일 디스크립터에 해당하는 파일의 함수를 호출하여 동작시키게 됨.(즉, 일종의 추상화 개념으로 생각하면 될 것 같다, 함수 포인터가 반드시 필요하다는게 느껴짐)





감사합니다.

