

# Systemy operacyjne

## Lista zadań nr 4

Na zajęcia 5 i 13 listopada 2019

Należy przygotować się do zajęć czytając następujące rozdziały książek:

- Arpaci-Dusseau: 39 ([Files and Directories](#)<sup>1</sup>)
- Tanenbaum (wydanie czwarte): 4.1, 4.2, 10.6
- APUE (wydanie trzecie): 3, 4, 5

**UWAGA!** W trakcie prezentacji należy być gotowym do zdefiniowania pojęć oznaczonych **wytluszczoną** czcionką.

**Zadanie 1.** Wywołanie «`execve`» częściowo zastępuje **obraz procesu** (ang. *process image*). Na podstawie podręcznika [execve\(2\)](#) wyjaśnij, które zasoby są dziedziczone przez świeżo załadowany program. Co dzieje się z otwartymi plikami i obsługą sygnałów? Co robią programy [passwd\(1\)](#) i [wall\(1\)](#)? Mają one ustawione **bity uprawnień** odpowiednio «`set-uid`» i «`set-gid`». Uzasadnij, że jest to konieczne do ich działania.

**Zadanie 2 (bonus).** Wywołanie [open\(2\)](#) zawiedzie z błędem «`ETXTBSY`», jeśli próbujemy otworzyć plik wykonywalny do zapisu pod warunkiem, że tenże plik jest w chwili obecnej wykonywany. Co mogłoby się stać, gdyby system operacyjny pozwolił modyfikować plik wykonywalny, który jest uruchomiony?

**Wskazówka:** Rozważmy system ze stronicowaniem na żądanie (ang. *demand paging*).

**Zadanie 3.** W systemach uniksowych wszystkie pliki są ciągiem bajtów. Wyjątkiem są katalogi będące listą rekordów «`dirent`» opisanych w [readdir\(3\)](#). Które z operacji wymienionych w §39 działają na katalogach? Na podstawie §10.6.3 (rysunek 10-32) przedstaw reprezentację katalogu i pokaż jak przebiega operacja usuwania pliku. Wpis katalogu nie zawiera **metadanych** pliku – gdzie w takim razie są one składowane? Co koduje pole «`st_link`» struktury «`statbuf`» opisanej w [stat\(2\)](#)? Kiedy plik zostaje faktycznie usunięty z dysku? Zauważ, że nadal możesz czytać z otwartego pliku, który został usunięty!

**Zadanie 4 (P).** Jaką rolę pełnią bity uprawnień «`rxw`» dla katalogów w systemach uniksowych? Opisz znaczenie bitów «`set-gid`» i «`sticky`» dla katalogów. Zaprezentuj pseudokod procedury «`bool my_access(struct stat *statbuf, int mode)`». Pierwszy argument opisano w [stat\(2\)](#), a drugi w [access\(2\)](#). Dla procesu o tożsamości zadanej przez [getuid\(2\)](#) i [getgroups\(2\)](#) procedura «`my_access`» odpowiada czy proces ma dostęp «`mode`» do pliku o metadanych wczytanych do «`statbuf`».

**Wskazówka:** Rozważ uprawnienia katalogu «`/usr/local`» i «`/tmp`».

**Zadanie 5.** Intencją autora poniższego kodu było użycie plików jako blokad międzyprocesowych. Istnienie pliku o podanej nazwie w systemie plików oznacza, że blokada została założona. Brak tegoż pliku, że blokadę można założyć. Niestety w poniższym kodzie jest błąd [TOCTTOU](#)<sup>2</sup>, który opisano również w §39.17. Zlokalizuj w poniższym kodzie wyścig i napraw go! Opowiedz jakie zagrożenia niesie ze sobą taki błąd.

```
1 #include "csapp.h"
2
3 bool f_lock(const char *path) {
4     if (access(path, F_OK) == 0)
5         return false;
6     (void)Open(path, O_CREAT|O_WRONLY, 0700);
7     return true;
8 }
9
10 void f_unlock(const char *path) {
11     Unlink(path);
12 }
```

**Wskazówka:** Przeczytaj komentarze do flagi «`O_CREAT`» w podręczniku do [open\(2\)](#).

<sup>1</sup><http://pages.cs.wisc.edu/~remzi/OSTEP/file-intro.pdf>

<sup>2</sup>[https://www.usenix.org/legacy/event/fast05/tech/full\\_papers/wei/wei.pdf](https://www.usenix.org/legacy/event/fast05/tech/full_papers/wei/wei.pdf)

Ściągnij ze strony przedmiotu archiwum «so19\_lista\_4.tar.gz», następnie rozpakuj i zapoznaj się z dostarczonymi plikami.

**UWAGA!** Można modyfikować tylko te fragmenty programów, które zostały oznaczone w komentarzu napisem «TODO».

**Zadanie 6 (P).** Program «leaky» symuluje aplikację, która posiada dostęp do danych wrażliwych. Pod deskryptorem pliku o nieustalonym numerze kryje się otwarty plik «mypasswd». W wyniku normalnego działania «leaky» uruchamia zewnętrzny program «innocent» dostarczony przez złośliwego użytkownika.

Uzupełnij kod programu «innocent», aby przeszukał otwarte deskryptory plików, a następnie przepisał zawartość otwartych plików do pliku «/tmp/hacker». Zauważ, że pliki zwykłe posiadają **cursor**. Do pliku wyjściowego należy wpisać również numer deskryptora pliku i ścieżkę do pliku, tak jak na poniższym wydruku:

```
1 File descriptor 826 is '/home/cahir/lista_4/mypasswd' file!
2 cahir:...:0:0:Krystian Baclawski:/home/cahir:/bin/bash
```

Żeby odnaleźć nazwę pliku należy wykorzystać zawartość katalogu «/proc/self/fd» opisaną w [procfs\(5\)](#). Potrzebujesz odczytać plik docelowy odpowiedniego **dowiązania symbolicznego** przy pomocy [readlink\(2\)](#).

Następnie napraw program «leaky» – zakładamy, że nie może on zamknąć pliku z wrażliwymi danymi. Wykorzystaj [fcntl\(2\)](#) do ustawienia odpowiedniej flagi deskryptora wymienionej w [open\(2\)](#).

Zainstaluj pakiet «john» ([John The Ripper<sup>3</sup>](#)). Następnie złam hasło znajdujące się w pliku, który wyciekł w wyniku podatności pozostawionej przez programistę, który nie przeczytał uważnie podręcznika do [execve\(2\)](#).

**Wskazówka:** Procedura «dprintf» drukuje korzystając z deskryptora pliku, a nie struktury «FILE».

**Zadanie 7 (P).** Uruchom program «mkholes», a następnie odczytaj **metadane** pliku «holes.bin» przy pomocy polecenia [stat\(1\)](#). Wszystkie pola struktury «stat» są opisane w [stat\(2\)](#). Oblicz faktyczną objętość pliku na podstawie liczby używanych bloków «st\_blocks» i rozmiaru pojedynczego bloku «st\_blksize» systemu pliku. Czemu liczba używanych bloków jest mniejsza od tej wynikającej z objętości pliku z pola «st\_size»? Czemu jest większa od liczby faktycznie używanych bloków zgłaszanych przez «mkholes»?

**Wskazówka:** O dziurach w plikach (ang. *holes*) można przeczytać w rozdziale 3.6 APUE.

**Zadanie 8 (P).** Uzupełnij program «game» tj. prostą grę w szybkie obliczanie sumy dwóch liczb. Zadaniem procedury «readnum» jest wczytać od użytkownika liczbę. Jeśli w międzyczasie przyjdzie sygnał, to procedura ma natychmiast wrócić podając numer sygnału, który przerwał jej działanie. W przeciwnym przypadku zwraca zero i przekazuje wczytaną liczbę przez pamięć pod wskaźnikiem «num\_p». Twoja implementacja procedury «readnum» musi wczytać całą linię w jednym kroku! Należy wykorzystać procedury [siglongjmp\(3\)](#), [sigsetjmp\(3\)](#) i [alarm\(2\)](#). Kiedy Twój program będzie zachowywać się poprawnie zamień procedury **nielokalnych skoków** na [longjmp\(3\)](#) i [setjmp\(3\)](#). Czemu program przestał działać?

**UWAGA!** We FREEBSD i MACOS zamiast «longjmp» i «setjmp» należy użyć odpowiednio «\_longjmp» i «\_setjmp».

---

<sup>3</sup><https://www.openwall.com/john/>