# Министерство образования и науки Российской Федерации Санкт-Петербургский Политехнический Университет Петра Великого

\_\_\_\_

Институт кибербезопасности и защиты информации

## ЛАБОРАТОРНАЯ РАБОТА № 5

#### «Системные вызовы»

по дисциплине «Операционные системы»

Выполнил студент гр. 4851003/10002

Галкин К. К.

Руководитель К. н. т

Крундышев В. М.

Санкт-Петербург

2022

#### 1. ЦЕЛЬ РАБОТЫ

**Цель работы** — изучение механизма внутренних прерываний и системных вызовов, модификация обработчика системных вызовов и внедрение набора системных вызовов в учебную операционную систему PintOS.

### 2. ХОД РАБОТЫ

Перед непосредственной разработки алгоритма была построена блок-схема обработки системных вызовов, когда происходит работа с пользовательским стеком и программой в целом:

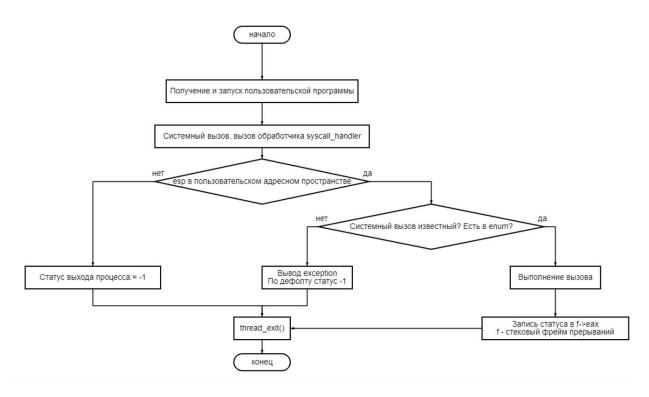


Рисунок 1 – схема обработки пользовательской программы через syscall Для этого в некоторые функции были введены новые условия и проверки:

• Thread.h

 Обновление структуру потока, если идет пользовательский вызов.
 Добавлены примитивы синхронизации, список процессовпотомков, список файловых дескрипторов и др.

#### Process.c

В process\_execute() были добавлены условия проверки имени файла и его присутствия в файловой системе. Так же если процесс успешно создался, то он помещается как дочерний в список. process\_wait(): происходит поиск дочернего процесса по списку дочерних процессов. Если такой процесс есть, то семафор родительского процесса понижается. Повышение происходит в процессе thread\_exit из thread.c

#### • Syscall.c

- Добавлена структура файлов и дескриптора потока. В syscall\_handler проверяется регистр еsp пользовательского процесса. По данным регистра еsp выбирается вариант работы через конструкцию switch. Для каждого системного вызова сделаны отдельные функции(halt, exit, write, read, open, create, exec, filesize, close). Для каждой функции читается определенное количество аргументов в массив args[3]. Каждый аргумент проверяется на корректность.
  - Halt вызывает завершение Pintos
  - Exit присваивает потоку статус и делает thread\_exit()
  - Write проверяет дескриптор и записывает данные через file\_write. Возвращает количество записанных байтов
  - Exec работает через process\_execute, возвращает tid процесса
  - Wait вызывает process\_wait()

- Create создает файл размера initial\_size с именем file через функцию filesys\_create. 1, если файл создан, иначе -0.
- Remove удаляет файл через filesys\_remove. 1 файл удален, иначе – 0
- Ореп выделяет место под новую структуру thread\_file, добавляет к текущему потоку новый открытый файл, открывает файл. Возвращает дескриптор.
- Filesize возвращает длину файла через функцию file\_length()
  и -1 в противном случае
- Read читает из файла в buffer данные length байтов.
- Close закрывает файл, чистит память и удаляет файл из списка файлов потока
- о Так же были добавлены вспомогательные функции проверки аргументов и конвертирования адреса

# Результаты тестов можно видеть ниже:

```
please of the content part is a transcriptory in the interpretability of the i
```

```
Set 2. And a follower control states, as T. I. Influence in technology to encourage the control of the control
```

```
Administ a function, C.C.A. - General, C.C.A. -
```

```
set of the control of
```

```
| Company | Comp
```

```
Signature of the control of the cont
```

```
ge all - c. // rictionerrosposit implic. 4 intitionerrosposit implic. 2 intitionerrosposit implic. 4 intitionerrosposit implicationerrosposit implic. 5 intitionerrosposit implicationerrosposit implicationerrosposi
```

Название теста:	Рассматриваемая проблема,	Как была решена проблема:
	описание теста:	
halt	Выключение ОС Pintos	Вызов функции
		shutdown_power_off
exit	Завершение процесса	status присваивается полю
		status_code текущего потока, а
		затем выводится название потока и
		статус выхода, вызывается

		thread_exit(), завершающая процесс. Если в данную функцию передается -1, значит, происходит аварийное завершение процесса. 0 отражает корректное завершение.
exec-once	Создание одного дочернего процесса	В process_execute создается новый процесс, семафор родительского процесса понижается до завершения дочернего
exec-multiple	Создание нескольких дочерних процессов	У потока есть список дочерних процессов
exec-arg	Создание дочернего процесса с аргументами	Решение из предыдущей лабораторной работы. Парсинг строки на аргументы командной строки.
exec-bad-ptr	Создание дочернего процесса с некорректным указателем	Во время обработки каждого системного вызова проверяется, что указатель принадлежит пользовательскому пространству (функция is_converted_valid)
exec-missing	Попытка создания несуществующего дочернего процесса	В файле process.c в process_execute осуществляется проверка, что данный файл открывается, то есть присутствует в файловой системе и его можно считать(функция filesys_open). Если указатель нулевой, то выходим с ошибкой -1
wait-simple	Штатное ожидание завершения дочернего процесса	Синхронизация с семафором на протяжение работы всех функции(process_execute, process_wait, thread_exit)
wait-twice	Ожидание завершения одного и того же процесса дважды.	Своевременное удаление дочерних процессов из списка по завершении работы
wait-bad-pid	Ожидание дочернего процесса с некорректным указателем	Во время обработки каждого системного вызова проверяется,

		что указатель принадлежит пользовательскому пространству (функция is_converted_valid)
wait-killed	Ожидание процесса, который был завершён аварийно (с кодом -1)	В файле syscall.c в реализации самого вызова функция pagedir_get_page проверяет, выделена ли страница под указанный виртуальный адрес пользовательской программы и возвращает ее.
create-empty	Создание файла без имени и с размером 0	Все проверки происходят в реализации функции filesys_create()
create-long	Создание файла с именем, содержащим 512 символов	Все проверки происходят в реализации функции filesys_create()
create-exists	Создание уже существующего файла	Все проверки происходят в реализации функции filesys_create()
create-normal	Штатное создание файла с корректными параметрами	В файле syscall.c в реализации самого вызова функция filesys_create возвращает значение true.
create-null	Создание файла, имя которого имеет значение NULL.	Использование filesys_create()
create-bad-ptr	Создание файла с некорректным указателем	Во время обработки каждого системного вызова проверяется, что указатель принадлежит пользовательскому пространству (функция is_converted_valid)
create-bound	Попытка создания файла с именем, которое находится на разных страницах памяти	В файле syscall.c в реализации самого вызова функция pagedir_get_page проверяет, выделена ли страница под указанный виртуальный адрес пользовательской программы и возвращает ее.

open-missing	Попытка открыть файл, отсутствующий в файловой системе	Использование функции filesys_open()
open-normal	Штатное открытие файла с корректными параметрами	В файле syscall.c в реализации самого вызова функция filesys_open возвращает дескриптор файла.
open-twice	Попытка открыть файл дважды	Проверка в filesys_open на существование inode с таким именем, и что файл уже есть
open-bad-ptr	Открытие файла с некорректным указателем	Во время обработки каждого системного вызова проверяется, что указатель принадлежит пользовательскому пространству (функция is_converted_valid)
open-empty	Попытка открыть файл, имя которого — пустая строка.	Проверка внутри функции file_open(изначальная реализация pintos)
open-boundary	Попытка открыть файл с именем, которое находится на разных страницах памяти	В файле syscall.c в реализации самого вызова функция pagedir_get_page проверяет, выделена ли страница под указанный виртуальный адрес пользовательской программы и возвращает ее.
close-normal	Штатное закрытие файла с корректными параметрами	Использование file_close
close-twice	Попытка закрыть файл дважды	Использование file_close, который работает с указателем на файл. Если он NULL, то просто функция завершится
close-stdout	Попытка закрыть стандартный поток вывода	Изначально дескриптор потока инициализируется как 2, чтобы не перекрывать stdin и stdout.
close-stdin	Попытка закрыть стандартный поток ввода	Изначально дескриптор потока инициализируется как 2, чтобы не перекрывать stdin и stdout.

close-bad-fd	Закрытие файла с некорректным	Во время обработки каждого
	указателем	системного вызова проверяется,
		что указатель принадлежит
		пользовательскому пространству
		(функция is converted valid)
read-normal	Штатное чтение из файла с	Использование file_read
	корректными параметрами	возвращает количество байтов
read-zero	Попытка прочитать 0 байт из	Использование file_read вызывает
	файла	обработку данного случая
read-boundary	Чтение в буфер, который	В файле syscall.c в реализации
	находится на разных страницах	самого вызова функция
	памяти	pagedir_get_page проверяет,
		выделена ли страница под
		указанный виртуальный адрес
		пользовательской программы и
		возвращает ее.
read-bad-fd	Чтение из файла с некорректным	Во время обработки каждого
	указателем (некорректный	системного вызова проверяется,
	дескриптор)	что указатель принадлежит
		пользовательскому пространству
		(функция is_converted_valid)
read-bad-ptr	Чтение из файла с некорректным	Во время обработки каждого
	указателем (некорректный буфер)	системного вызова проверяется,
		что указатель принадлежит
		пользовательскому пространству
		(функция is_converted_valid)
read-stdout	Чтение из стандартного потока	Проверка дескриптора на значение
	вывода	1
write-normal	Штатное чтение из файла с	Использование file_write()
	корректными параметрами	
write-zero	Попытка записать 0 байт в файл	В файле syscall.c в реализации
		самого вызова функция file_write
		вызывает inode_write_at, в которой
		производится проверка, что размер
		буфера больше нуля.
write-stdin	Запись в стандартный поток ввода	Проверка дескриптора на значение
		0

write-bad-fd	Запись в файл с некорректным	Во время обработки каждого
	указателем (некорректный	системного вызова проверяется,
	дескриптор)	что указатель принадлежит
		пользовательскому пространству
		(функция is_converted_valid)
write-boundary	Запись буфера, который	В файле syscall.c в реализации
	находится на разных страницах	самого вызова функция
	памяти	pagedir_get_page проверяет,
		выделена ли страница под
		указанный виртуальный адрес
		пользовательской программы и
		возвращает ее.
write-bad-ptr	Запись в файл с некорректным	Во время обработки каждого
	указателем (некорректный буфер)	системного вызова проверяется,
		что указатель принадлежит
		пользовательскому пространству
		(функция is_converted_valid)

### 3. ВЫВОД

В результате данной лабораторной работы был изучен механизм внутренних прерываний и системных вызовов, была осуществлена модификация обработчика системных вызовов и внедрение набора системных вызовов в учебную операционную систему PintOS.

Первоначально была проблема с проверкой адресов. Было использовано неверное условие проверки указателя и его значения. Позже была добавлена проверка благодаря функции из ОС pagedir\_get\_page. Затем возникла проблема с синхронизацией дочерних процессов с родительским. Проблема была решена перемещением семафора в thread\_exit().

Самая тяжелая задача — возврат статуса процесса, так как возникали моменты, когда в printf наблюдалось большое отрицательное число, что означало, что либо логическая ошибка при работе с памятью, либо значение

кода не записывалось корректно в нужных функциях. Решение пришло через глобальную переменную с изначальным значением -1. Да, это не совсем корректно, однако на тот момент я видел это как единственное скорое решение.