

### Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«Московский государственный технический университет имени Н. Э. Баумана

(национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н. Э. Баумана)

ФАКУЛЬТ	ГЕТ «Информатика, искусственный интелект и системы управления»	
КАФЕДРА		

## Отчёт по лабораторной работе № 9 по курсу «Операционные системы»

<b>Тема</b> Системный вызов open()	
Студент Волков Г. В.	
Группа ИУ7-61Б	
Оценка (баллы)	
Преподаватель Рязанова Н. Ю.	

#### 1 Системный вызов open()

Системный вызов open() открывает файл, указанный в pathname. Если файл не существует и указан флаг  $O\_CREAT$ , файл будет создан с правами доступа, указанными в mode.

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>

int open (const char *pathname, int flags);
int open (const char *pathname, int flags, mode_t mode);
```

Системный вызов open() возвращает дескриптор файла — неотрицательное число, которое затем используется в системных вызовах read(), write(), lseek(), и т.д. для ссылки на открытый файл.

Первый аргумент — имя файла в файловой системе. Второй аргумент — режим открытия файла — один или несколько флагов открытия, объединенных оператором побитового ИЛИ. Могут быть использованны следующие флаги:

- *O\_APPEND* файл открывается в режиме добавления: перед каждой операцией записи файловый указатель будет устанавливать в конец файла;
- $O\_ASYNC$  включить ввод/вывод на основе сигналов (SIGIO по умолчанию);
- O CLOEXEC при вызове exec файл не будет оставаться открытым;
- *O CREAT* создать файл, если он не существует;
- *O\_DIRECT* попытаться минимизировать эффект от кеширования ввода/вывода в/из этого файла;
- *O\_DIRECTORY* вернуть ошибку, если файл не является каталогом;

- *O\_DSYNC* операции записи будут выполняться в соответствии с требованиями для целостности данных;
- $O\_EXCL$  при использовании вместе с  $O\_CREAT$  вызов open() вернет ошибку, если файл уже существует;
- $O\_LARGEFILE$  позволяет открывать файлы, размер которых не может быть представлен типом  $\mathit{off}\_t;$
- *O NOATIME* не обновлять время последнего доступа к файлу;
- *O\_NOCITY* если файл указывает на терминальное устройство, то оно не станет терминалом управления процесса, даже при его отсутствии;
- *O\_NOFOLLOW* вернуть ошибку, если часть пути является символической ссылкой;
- *O\_NONBLOCK* если возможно, открыть файл в неблокирующем режиме;
- *O\_PATH* получить файловый дескриптор, который может быть использован для индикации расположения файла в файловой системе или для операций на уровне дескриптора;
- $O\_SYNC$  операции записи будут выполняться в соответствии с требованиями для целостности файла;
- *O ТМР FILE* создать неименованный временный файл;
- $O\_TRUNC$  если файл существует, его длина будет "урезана" до нуля;

Если вызов open() создает новый файл, он будет создан с правами доступа, которые были переданы в mode. Для установки значения mode определены следующие константы:

- $S_{IRWXU}$  права на чтение, запись, выполнение для пользователя;
- $\bullet$   $S_IRUSR$  права на чтение для пользователя;

- ullet S IWUSR права на запись для пользователя;
- ullet S IXUSR права на выполнение для пользователя;
- ullet S IRWXG права на чтение, запись, выполнение для группы;
- S IRGRP права на чтение для группы;
- S IWGRP права на запись для группы;
- ullet S IXGRP права на выполнение для группы;
- $S_{\_}IRWXO$  права на чтение, запись, выполнение для остальных;
- S IROTH права на чтение для остальных;
- $S_{IWOTH}$  права на запись для остальных;
- $S_{-}IXOTH$  права на выполнение для остальных;
- $S_ISUID$  бит set-user-ID;
- S ISGID  $\mathsf{GMT}$  set-group-ID;
- *S ISVTX* "липкий" бит;

#### 2 Используемые структуры

Листинг 2.1 – Структура open\_flags

```
struct open_flags {
   int open_flag;
   umode_t mode;
   int acc_mode;
   int intent;
   int lookup_flags;
};
```

Листинг 2.2 – Структура filename

```
1 struct filename {
      const char *name; /* pointer to actual string */
2
      const __user char *uptr; /* original userland pointer */
3
                 refcnt;
4
      struct audit names *aname;
5
      const char iname[];
6
7 };
8
9 struct audit names {
      struct list head list; /* audit context->names list */
10
      struct filename *name;
11
12
      int
                name_len; /* number of chars to log */
                     hidden; /* don't log this record */
13
      bool
14
      unsigned long ino;
15
      dev t
                     dev;
16
      umode t
                     mode;
      kuid t
17
                     uid;
      kgid t
18
                     gid;
19
      dev t
                     rdev;
      u32 osid;
20
      struct audit_cap_data fcap;
21
22
      unsigned int fcap ver;
      unsigned char type;
23
                                   /* record type */
                    should free;
      bool
25|};
```

Листинг 2.3 – Структура nameidata

```
struct nameidata {
2
      struct path path;
3
      struct qstr last;
      struct path root;
4
      struct inode *inode; /* path.dentry.d_inode */
5
      unsigned int flags, state;
6
      unsigned seq, next seq, m seq, r seq;
7
8
      int
             last_type;
9
      unsigned depth;
      int total_link_count;
10
      struct saved {
11
          struct path link;
12
          struct delayed_call done;
13
          const char *name;
14
          unsigned seq;
15
      } *stack, internal[EMBEDDED LEVELS];
16
17
      struct filename *name;
      struct nameidata *saved;
18
19
      unsigned
                 root seq;
      int dfd;
20
21
      kuid t dir uid;
      umode t dir mode;
22
    __randomize_layout;
23 }
```

# 3 Схема выполнения системного вызова open()

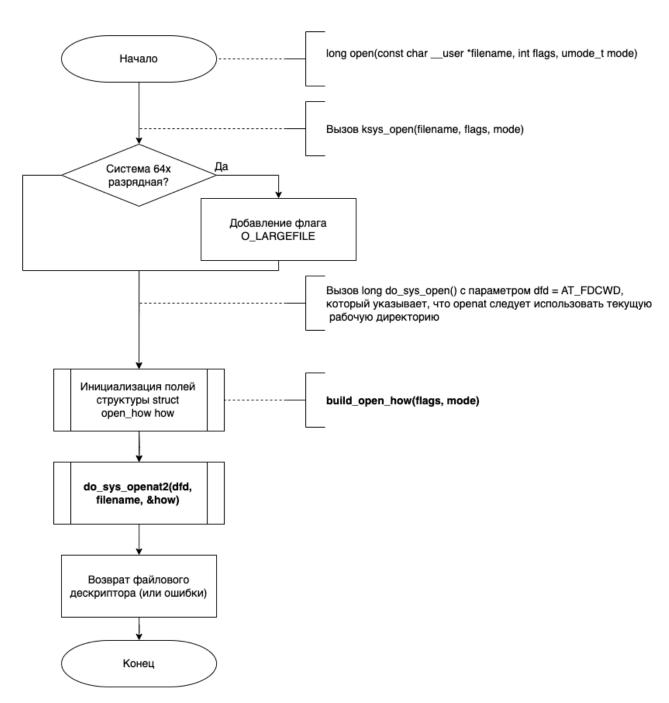


Рисунок 3.1 – Схема алгоритма функции open()

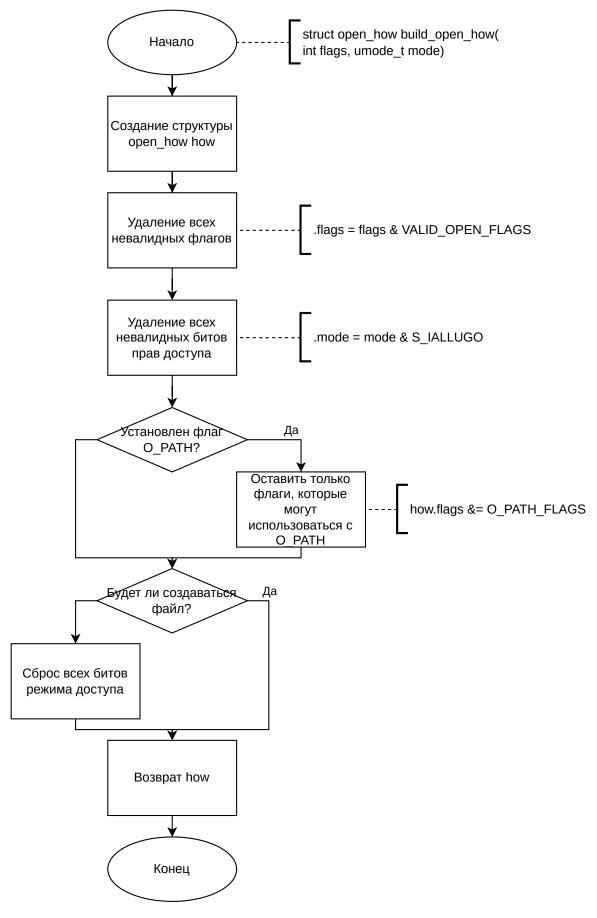


Рисунок 3.2 – Схема алгоритма функции build\_open\_how()

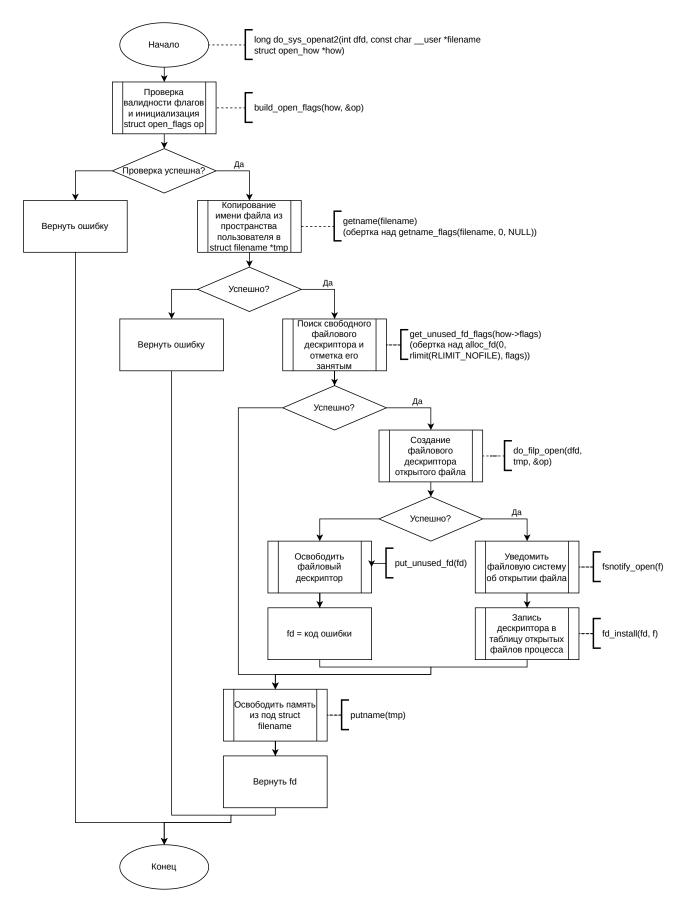


Рисунок 3.3 – Схема алгоритма функции do\_sys\_openat2()

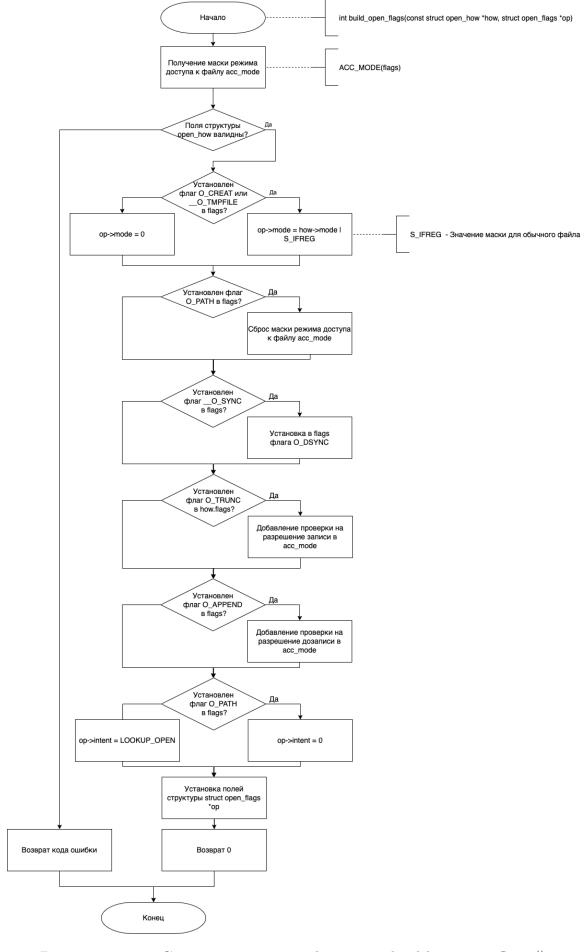


Рисунок 3.4 – Схема алгоритма функции build\_open\_flags()

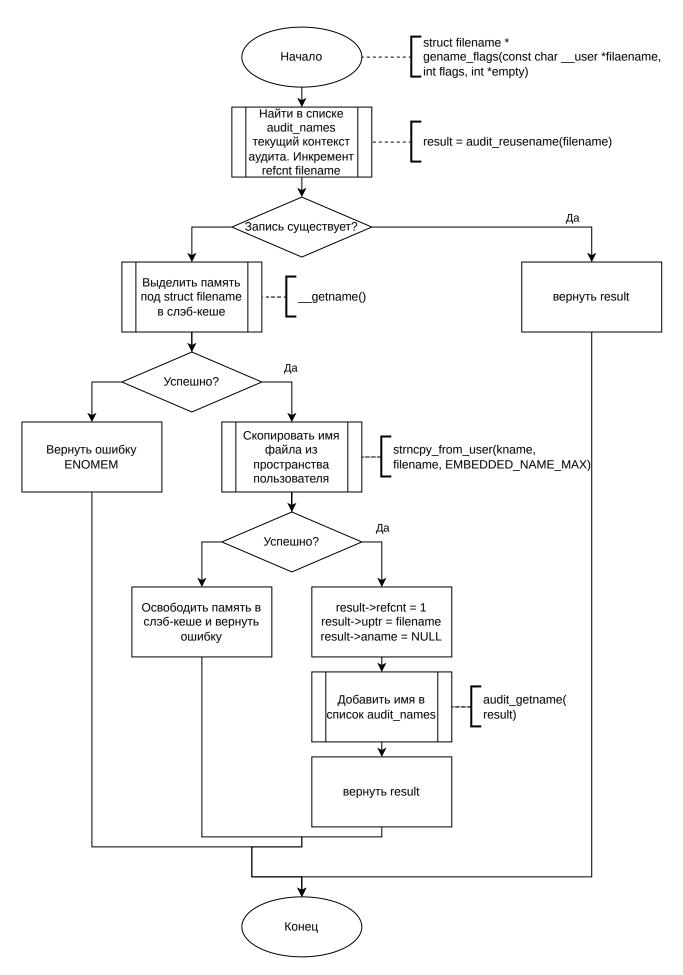


Рисунок 3.5 — Схема алгоритма функции getname\_flags()

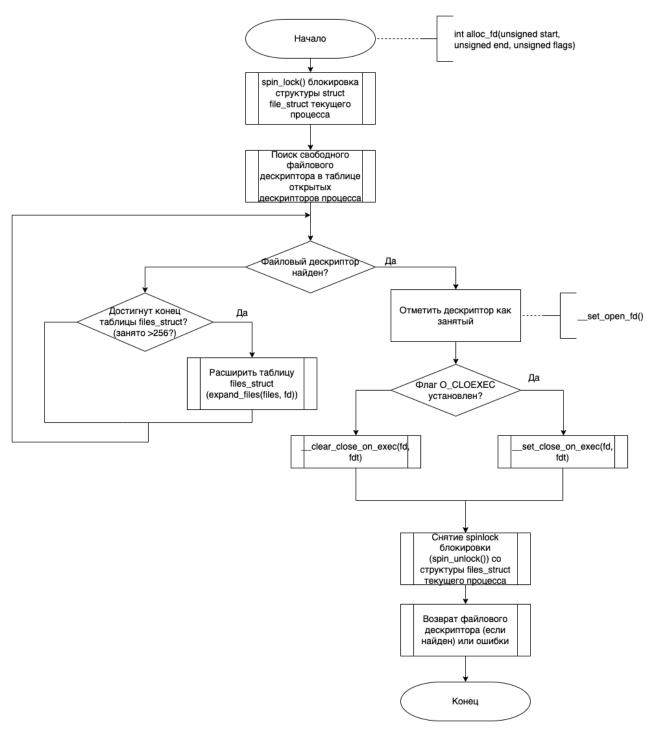


Рисунок 3.6 — Схема алгоритма функции \_\_alloc\_fd()

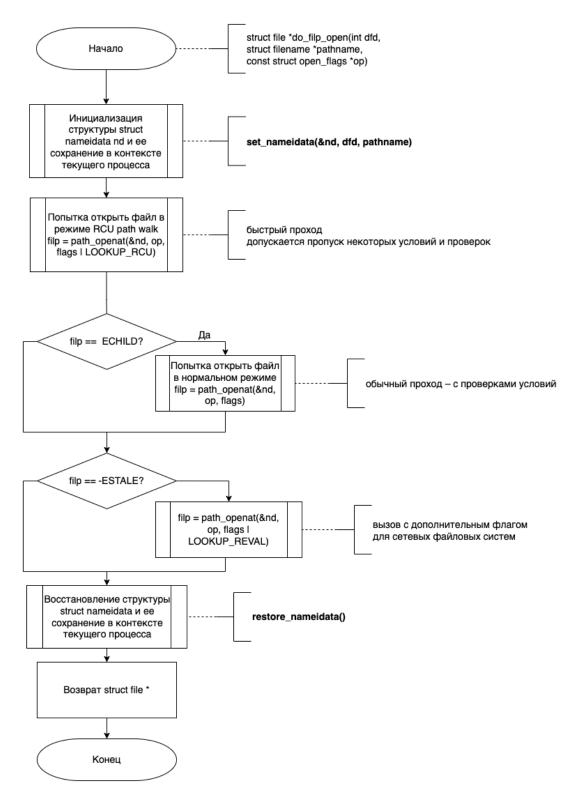


Рисунок 3.7 – Схема алгоритма функции do\_filp\_open()

 $LOOKUP\_RCU$  — флаг используется в системе VFS для указания , что операция поиска должна выполняться с использованием RCU (Read-Copy-Update).

 $LOOKUP\_REVAL- флаг для работы с NFS, указывает, что необходимо выполнить повторную проверку$ 

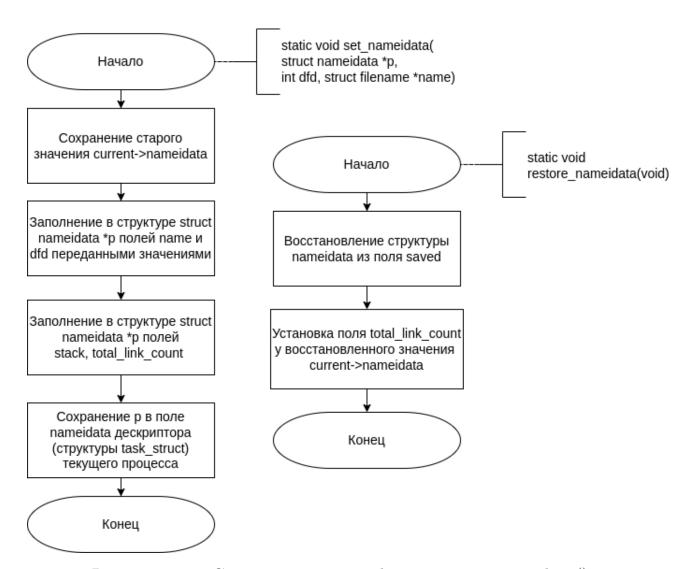


Рисунок 3.8 – Схемы алгоритмов функций set\_nameidata() и restore\_nameidata()

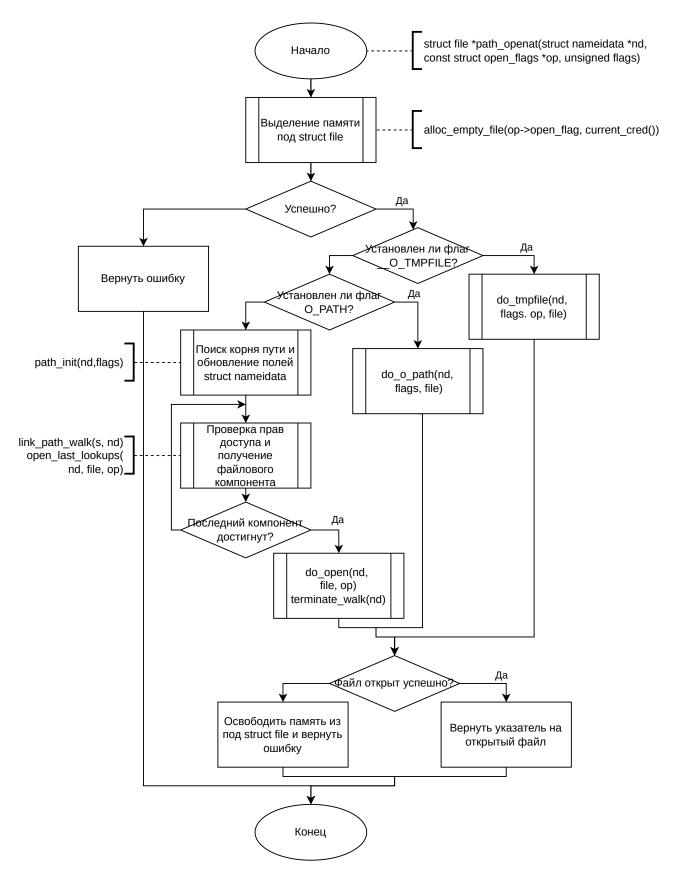


Рисунок 3.9 – Схема алгоритма функции path\_openat()

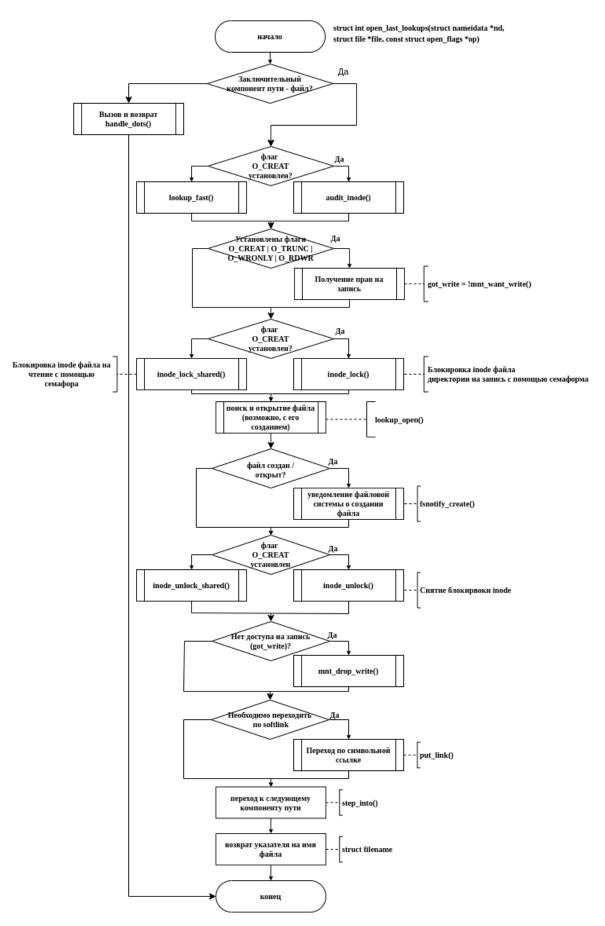


Рисунок 3.10 – Схема алгоритма функции open\_last\_lookup()

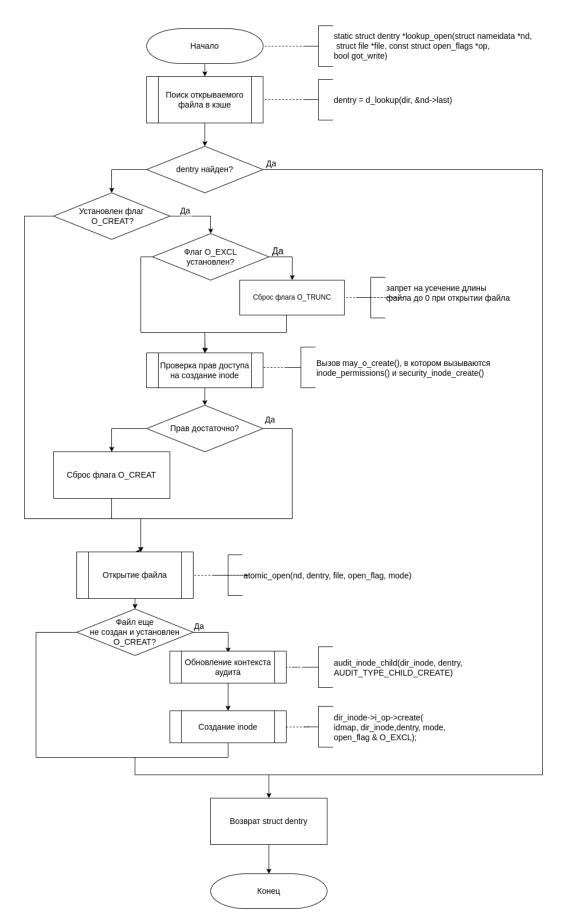


Рисунок 3.11 – Схема алгоритма функции lookup\_open()

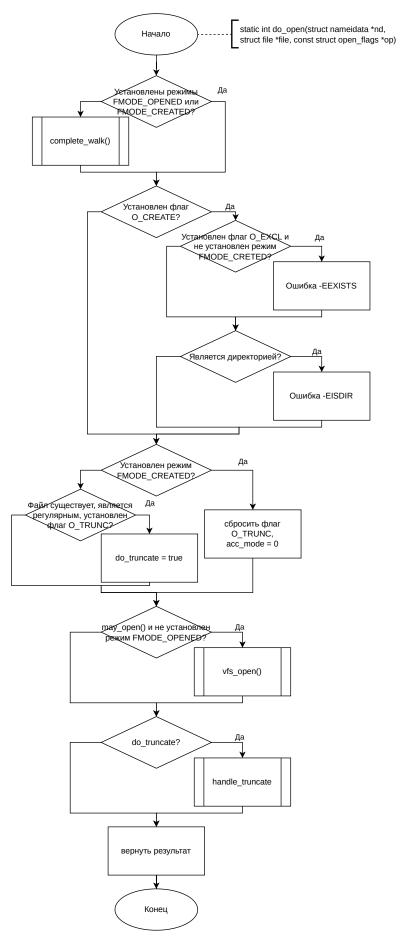


Рисунок 3.12 – Схема алгоритма функции do\_open()