



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)

---

ФАКУЛЬТЕТ «Информатика и системы управления»

---

КАФЕДРА «Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»

---

## Лабораторная работа по дисциплине "Операционные системы"

Тема Системный вызов open()

Студент Светличная А.А.

Группа ИУ7-63Б

Преподаватель Рязанова Н.Ю.

Москва — 2023 г.

# 1 Системный вызов `open()`

Системный вызов `open()` открывает файл, указанный в `pathname`. Если указанный файл не существует, он может быть создан `open()`, если указан флаг `O_CREAT` (необязательно).

```
1 #include <sys/types.h>
2 #include <sys/stat.h>
3 #include <fcntl.h>
4
5 int open (const char *pathname, int flags)
6 int open (const char *pathname, int flags, mode_t mode)
```

Возвращаемое значение `open()` — дескриптор файла, небольшое неотрицательное целое число, которое используется в последующих системных вызовах для ссылки на открытый файл.

Параметр `pathname` — имя файла в файловой системе: полный путь к файлу или сокращенное имя.

Параметр `mode` всегда должен быть указан при использовании `O_CREAT`, во всех остальных случаях этот параметр игнорируется.

Параметр `flags` — флаги, которые собираются с помощью побитовой операции ИЛИ из таких значений, как:

- `O_CREAT` — если файл не существует, то он будет создан
- `O_EXCL` — если используется совместно с `O_CREAT`, то при наличии уже созданного файла вызов завершится ошибкой
- `O_TMPFILE` — при наличии данного флага создаётся неименованный временный файл
- `O_APPEND` — файл открывается в режиме добавления, перед каждой операцией записи файловый указатель будет устанавливаться в конец файла
- `O_PATH` — получить файловый дескриптор, который можно использовать для двух целей: для указания положения в дереве файловой системы и для выполнения операций, работающих исключительно на уровне файловых дескрипторов. Если `O_PATH` указан, то биты флагов, отличные от

O\_CLOEXEC, O\_DIRECTORY и O\_NOFOLLOW, игнорируются (когда этот флаг установлен, будет возвращен дескриптор struct file, при этом сам файл не открывается)

- O\_CLOEXEC — устанавливает флаг close-on-exec для нового файлового дескриптора, указание этого флага позволяет программе избегать дополнительных операций fcntl F\_SETFD для установки флага FD\_CLOEXEC
- O\_DIRECTORY — если файл не является каталогом, то open вернёт ошибку
- O\_NOFOLLOW — если файл является символической ссылкой, то open вернёт ошибку
- O\_EXEC — открыть только для выполнения (результат не определен при открытии директории)
- O\_RDONLY — открыть только на чтение
- O\_RDWR — открыть на чтение и запись
- O\_SEARCH — открыть директорию только для поиска (результат не определен при использовании с файлами, не являющимися директорией)
- O\_WRONLY — открыть только на запись
- O\_DSYNC — файл открывается в режиме синхронного ввода-вывода (все операции записи для соответствующего дескриптора файла блокируют вызывающий процесс до тех пор, пока данные не будут физически записаны)
- O\_NOCTTY — если файл указывает на терминальное устройство, то оно не станет терминалом управления процесса, даже при его отсутствии
- O\_NONBLOCK — файл открывается, по возможности, в режиме non-blocking, то есть никакие последующие операции над дескриптором файла не заставляют в дальнейшем вызывающий процесс ждать
- O\_RSYNC — операции записи должны выполняться на том же уровне, что и O\_SYNC

- `O_SYNC` — файл открывается в режиме синхронного ввода-вывода (все операции записи для соответствующего дескриптора файла блокируют вызывающий процесс до тех пор, пока данные не будут физически записаны)
- `O_TRUNC` — если файл уже существует, он является обычным файлом и заданный режим позволяет записывать в этот файл, то его длина будет урезана до нуля
- `O_LARGEFILE` — позволяет открывать файлы, размер которых не может быть представлен типом `off_t` (`long`). Для установки должен быть указан макрос `_LARGEFILE64_SOURCE`

## 2 Используемые структуры

```
1 struct open_flags {
2     int open_flag;
3     umode_t mode;
4     int acc_mode;
5     int intent;
6     int lookup_flags;
7 };
```

Листинг 2.1 – Структура open\_flags

```
1 struct filename {
2     const char      *name; /* pointer to actual string */
3     const __user char *uptr; /* original userland pointer */
4     int             refcnt;
5     struct audit_names *aname;
6     const char      inode[];
7 };
8
9 struct audit_names {
10     struct list_head list /* audit_context->names_list */
11     struct filename *name
12     int             name_len /* number of chars to log */
13     bool             hidden /* don't log this record */
14     unsigned long    ino
15     dev_t            dev
16     umode_t          mode
17     kuid_t           uid
18     kgid_t           gid
19     dev_t            rdev
20     u32              osid
21     struct audit_cap_data fcap
22     unsigned int      fcap_ver
23     unsigned char     type /* record type */
24     /*
25      * This was an allocated audit_names and not from the array of
26      * names allocated in the task audit context. Thus this name
27      * should be freed on syscall exit.
28      */
29     bool             should_free
30 };
```

Листинг 2.2 – Структуры filename и audit\_names

```
1 struct nameidata {
2     struct path path;
3     struct qstr last;
4     struct path root;
```

```

5     struct inode      *inode; /* path.dentry.d_inode */
6     unsigned int      flags, state;
7     unsigned          seq, m_seq, r_seq;
8     int               last_type;
9     unsigned          depth;
10    int               total_link_count;
11    struct saved {
12        struct path link;
13        struct delayed_call done;
14        const char *name;
15        unsigned seq;
16    } *stack, internal[EMBEDDED_LEVELS];
17    struct filename *name;
18    struct nameidata *saved;
19    unsigned          root_seq;
20    int               dfd;
21    kuid_t            dir_uid;
22    umode_t            dir_mode;
23 } __randomize_layout;

```

Листинг 2.3 – Структура nameidata

```

1 struct path {
2     struct vfsmount *mnt;
3     struct dentry *dentry;
4 } __randomize_layout;
5
6 struct open_how {
7     __u64 flags;
8     __u64 mode;
9     __u64 resolve;
10 };
11
12 inline struct open_how build_open_how(int flags, umode_t mode)
13 {
14     struct open_how how = {
15         .flags = flags & VALID_OPEN_FLAGS,
16         .mode = mode & S_IALLUGO,};
17     /* O_PATH beats everything else. */
18     if (how.flags & O_PATH)
19         how.flags &= O_PATH_FLAGS;
20     /* Modes should only be set for create-like flags. */
21     if (!WILL_CREATE(how.flags))
22         how.mode = 0;
23     return how;
24 }

```

Листинг 2.4 – Структуры path и open\_how

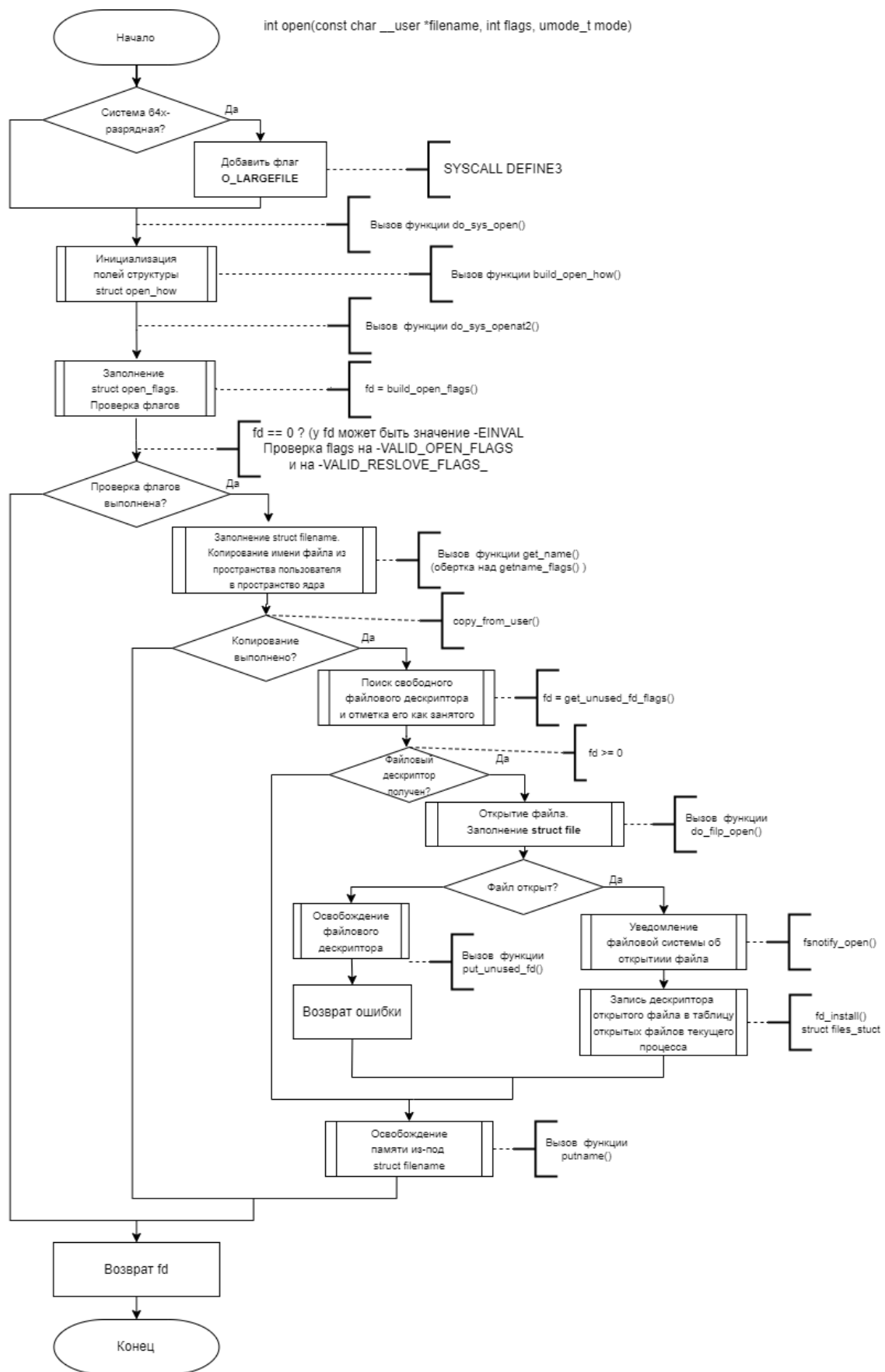


Рисунок 2.1 – Схема алгоритма работы системного вызова open()

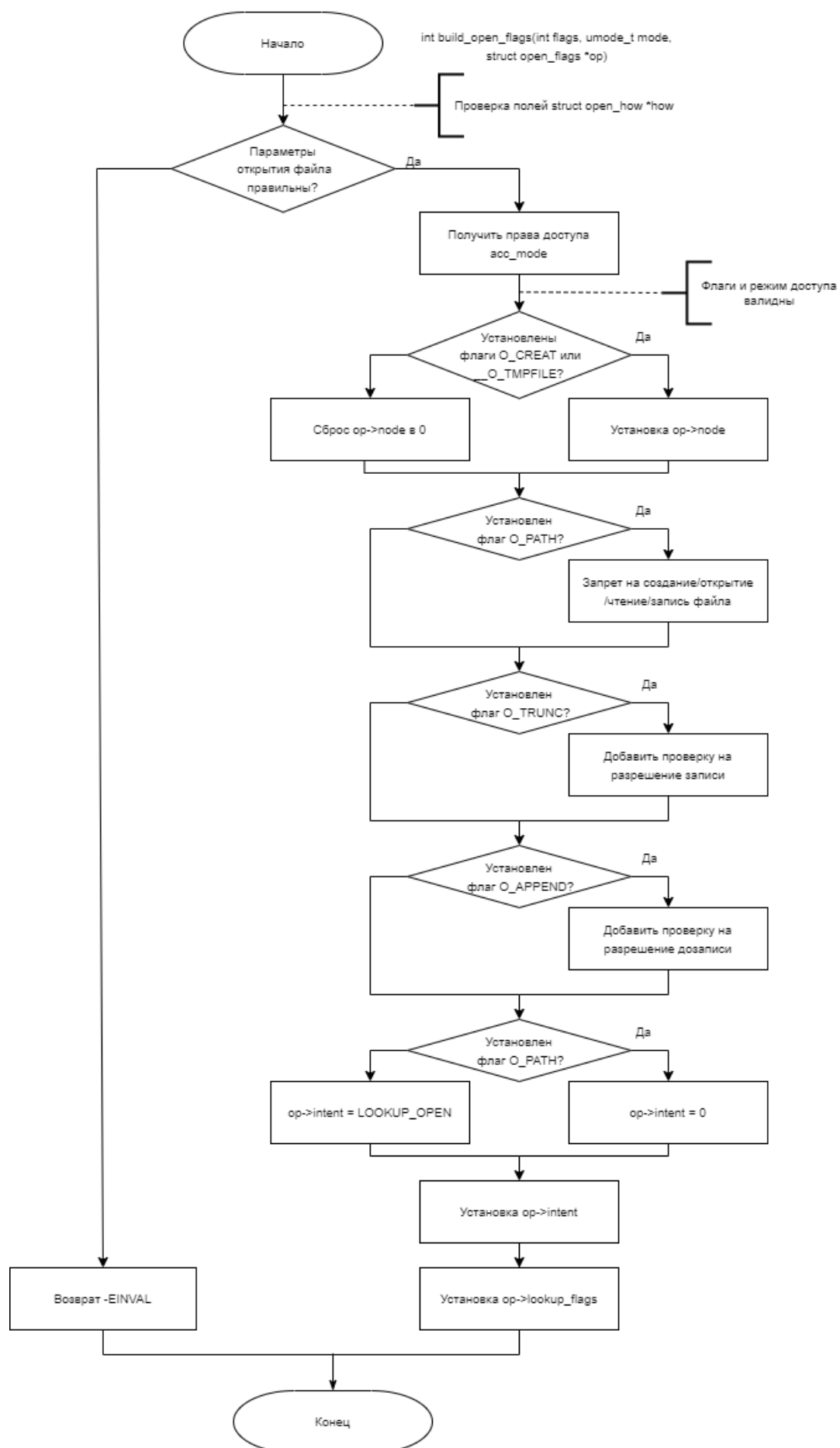


Рисунок 2.2 – Схема алгоритма работы функции build\_open\_flags()



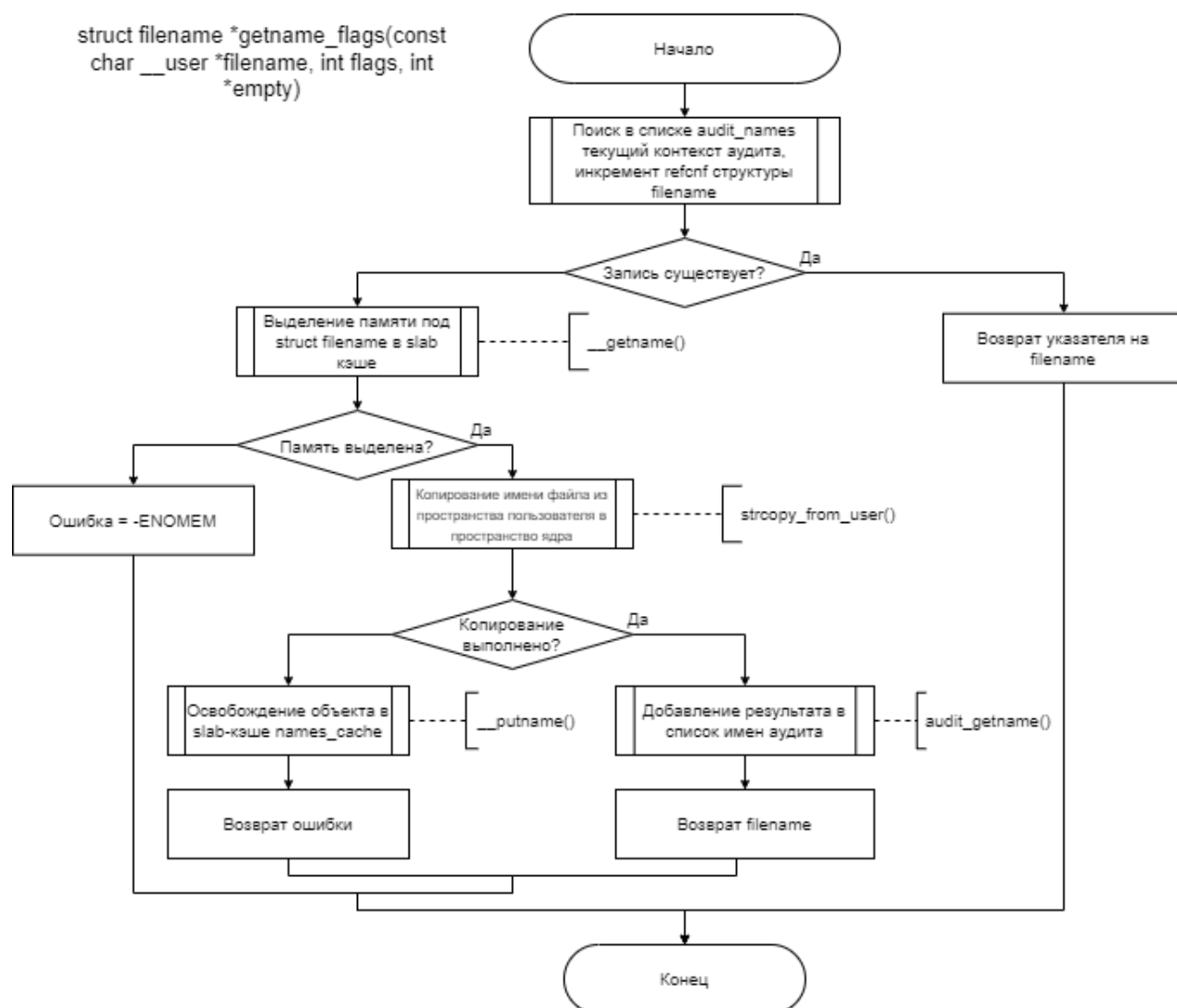


Рисунок 2.3 – Схема алгоритма работы функции getname\_flags()

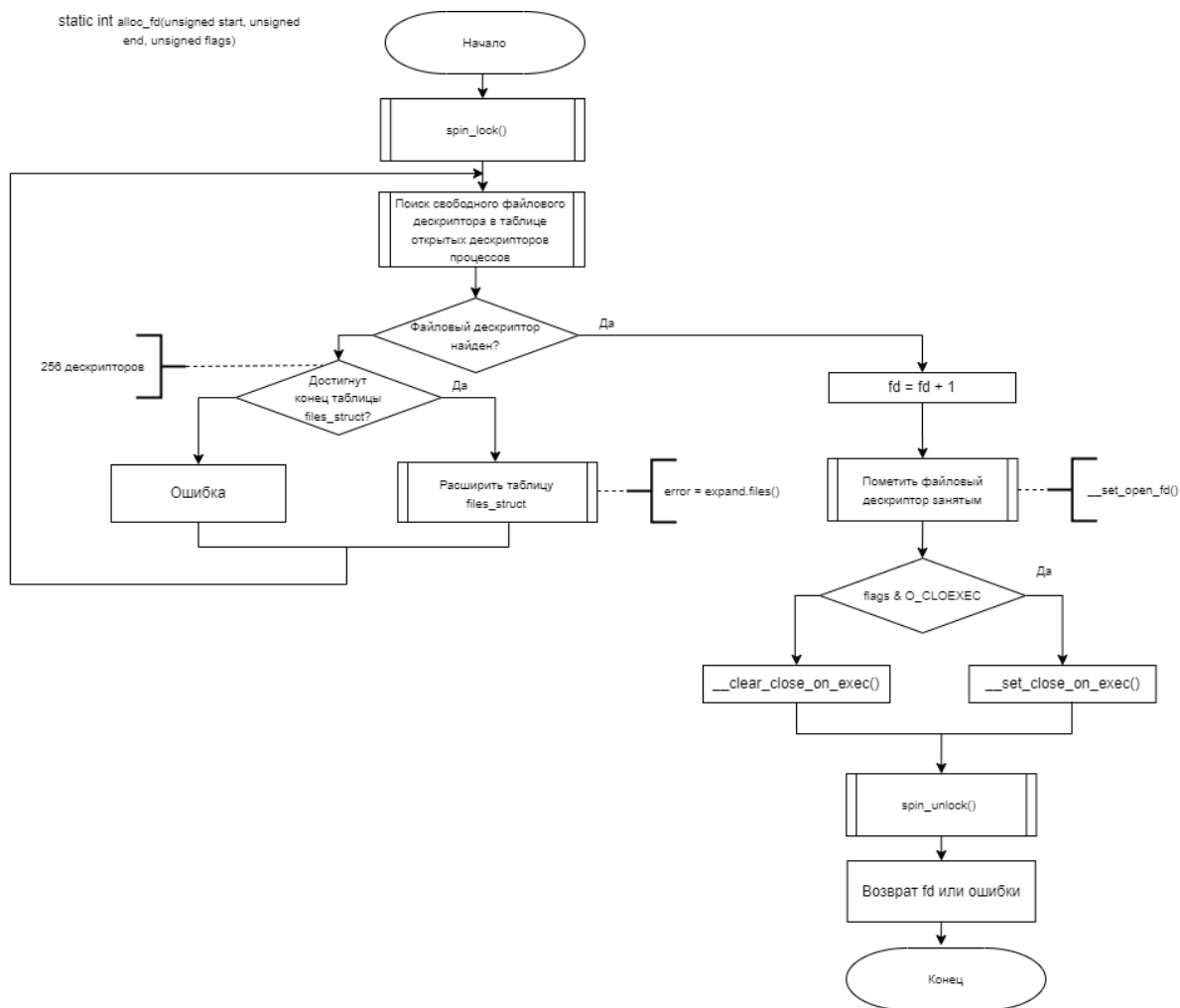


Рисунок 2.4 – Схема алгоритма работы функции alloc\_fd()

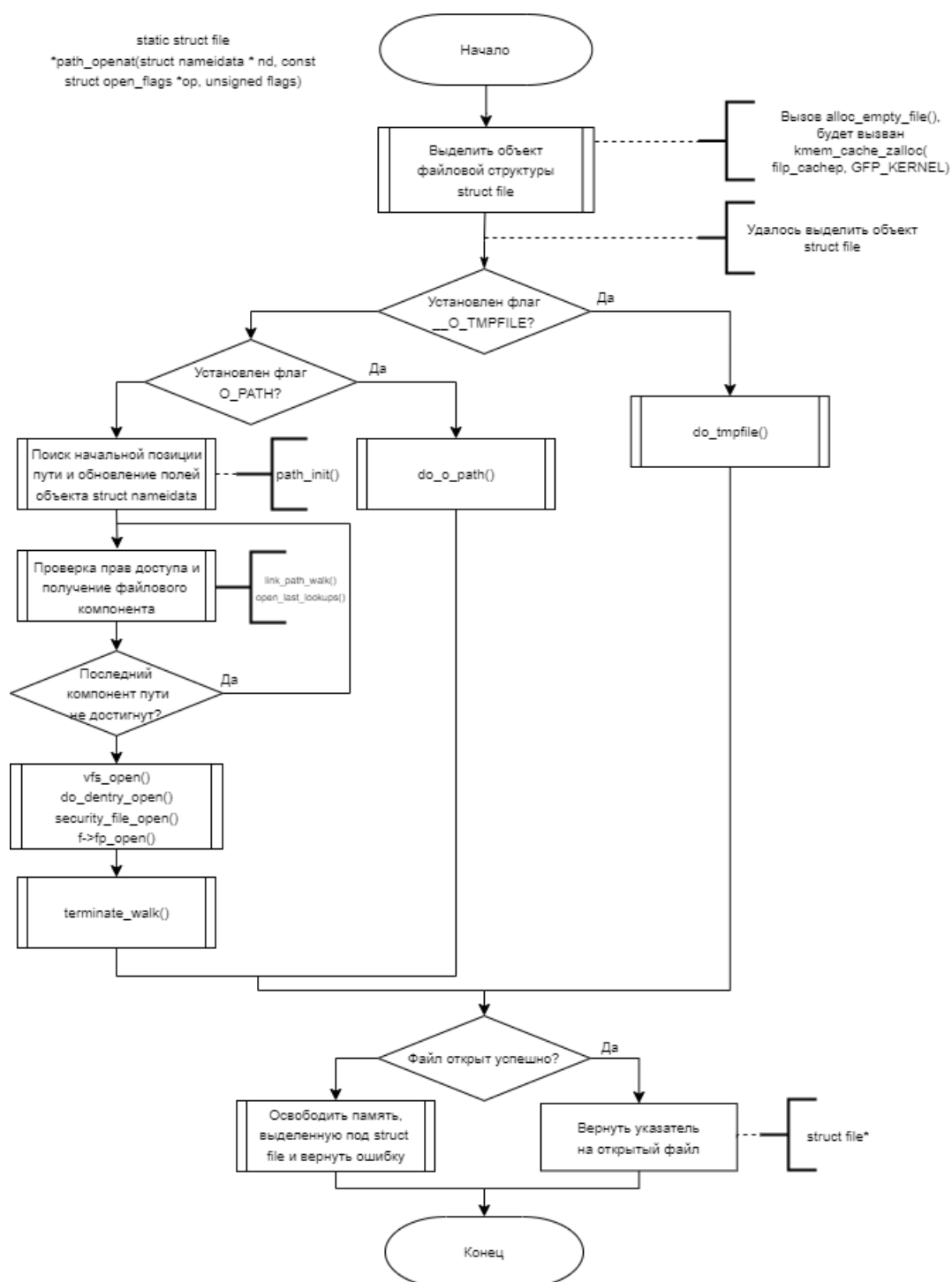


Рисунок 2.5 – Схема алгоритма функции path\_openat()

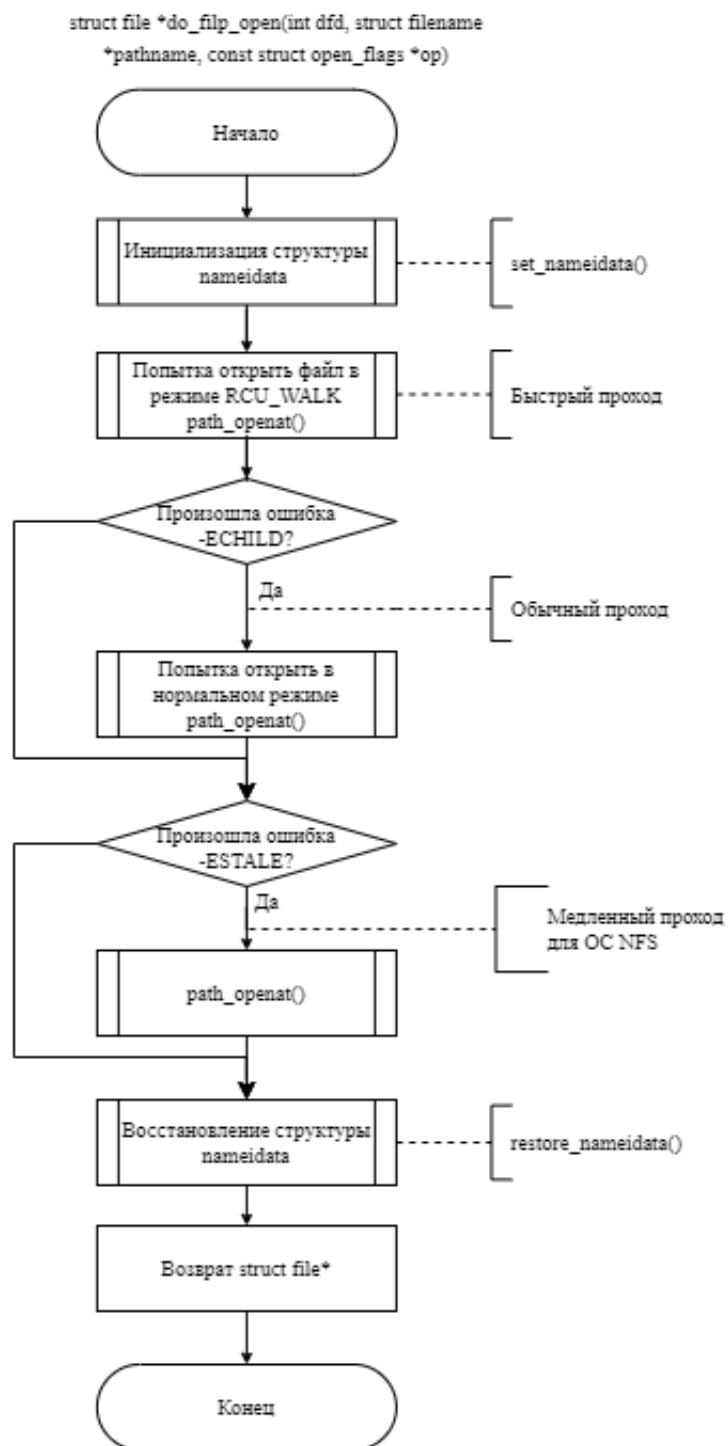


Рисунок 2.6 – Схема алгоритмов функций, работающих с nameidata (do filp open)

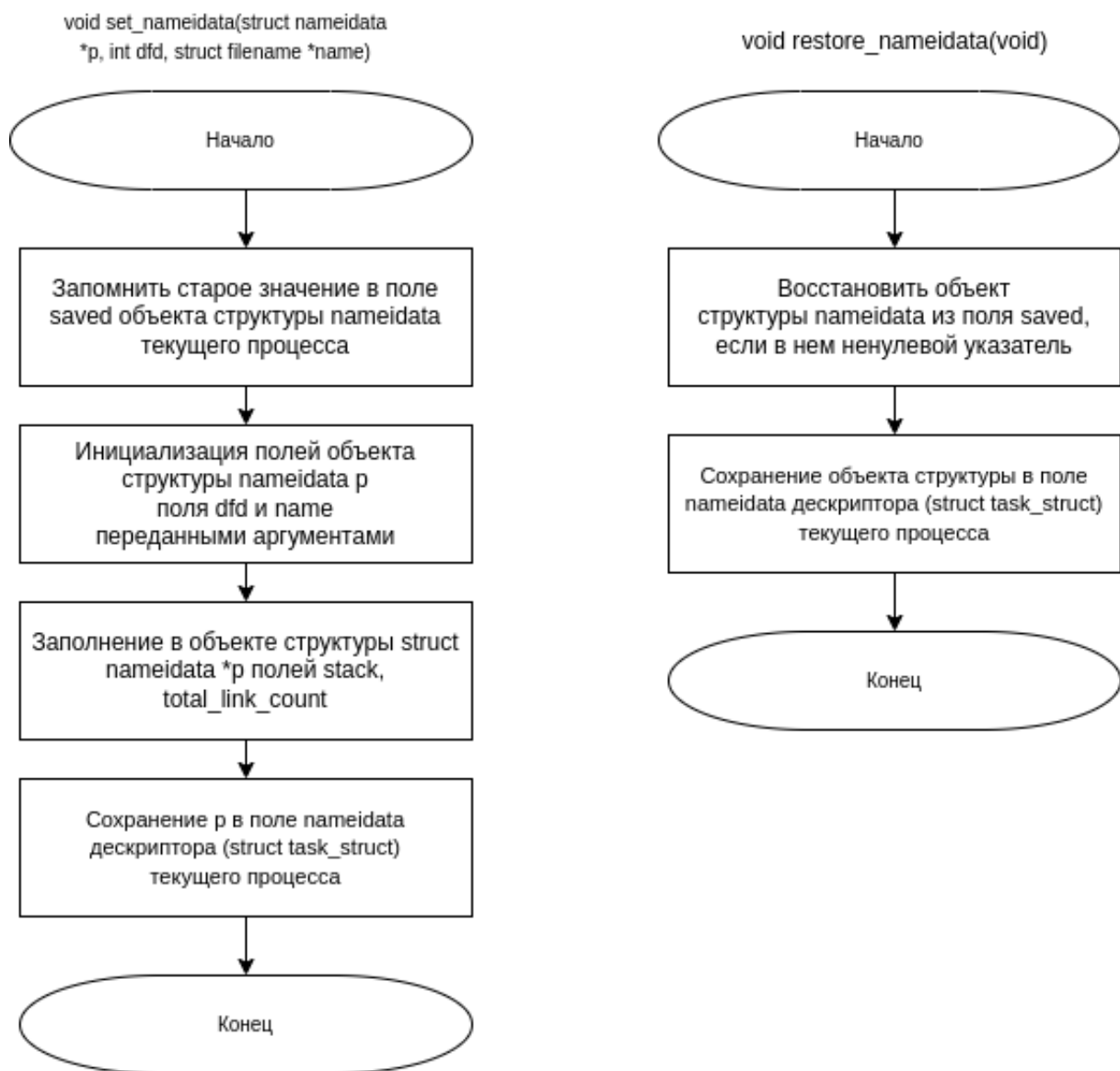


Рисунок 2.7 – Схема алгоритмов функций, работающих с nameidata

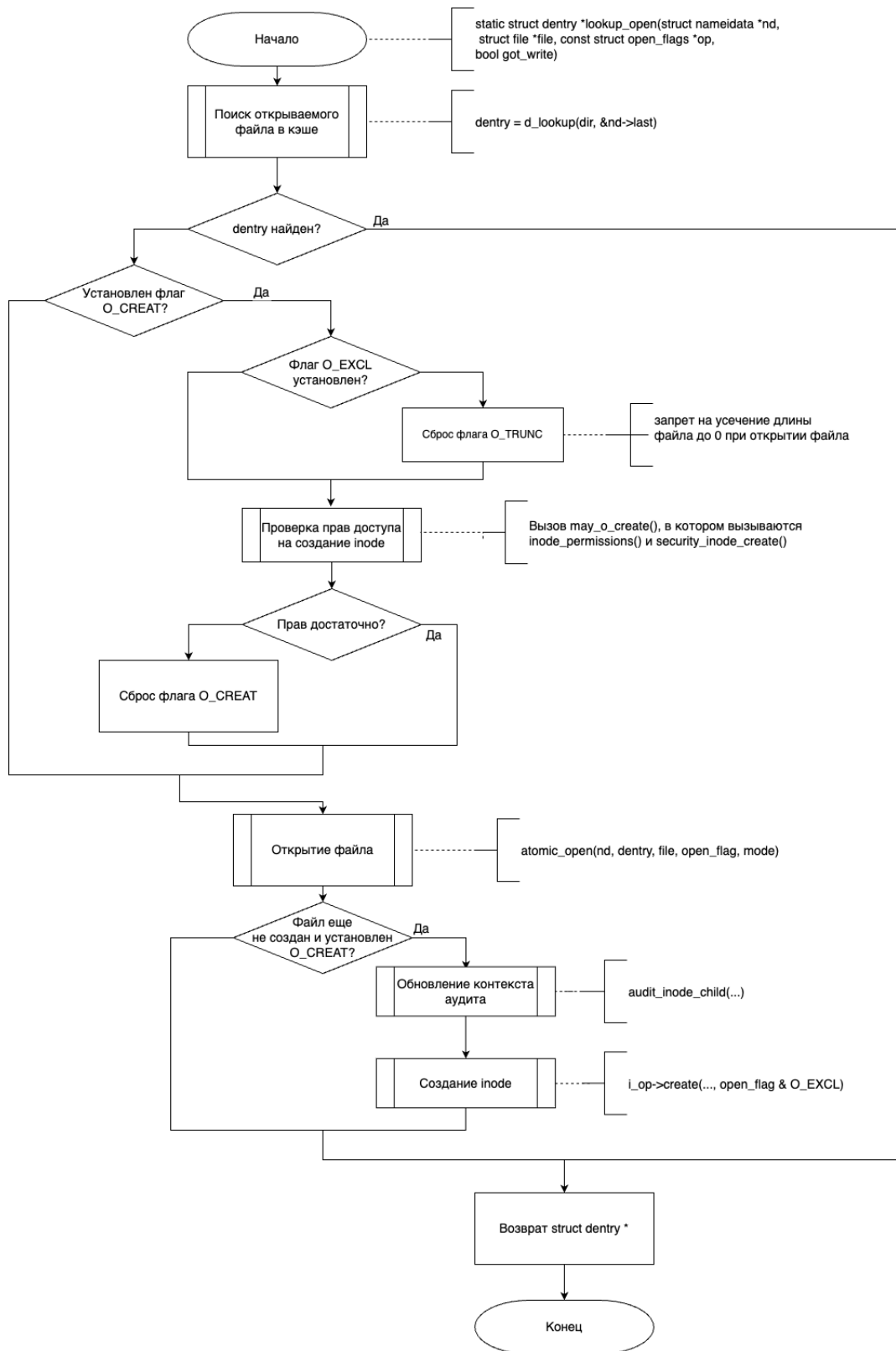


Рисунок 2.8 – Схема алгоритма функции open\_last\_lookups()

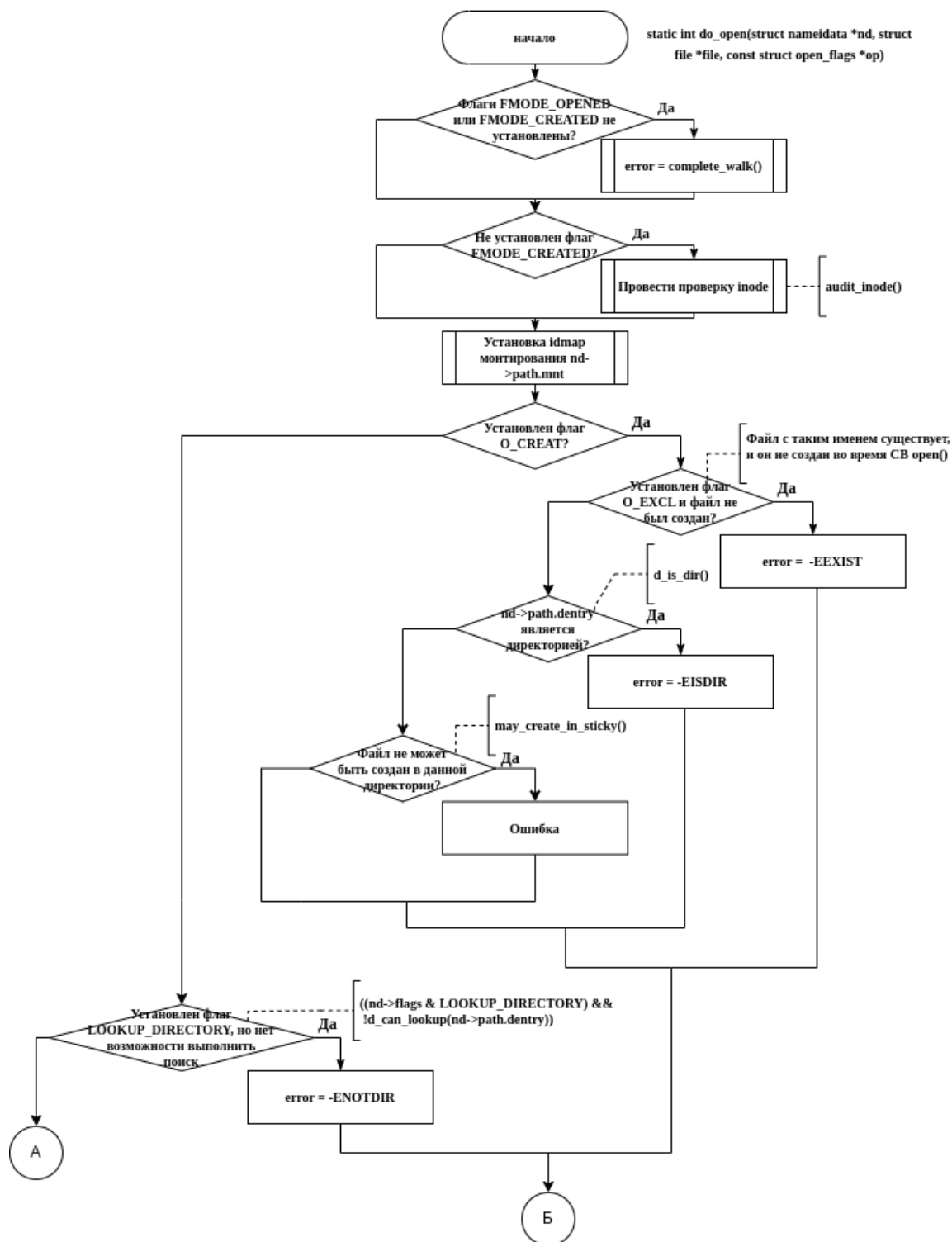


Рисунок 2.9 – Схема алгоритма функции do\_open() начало

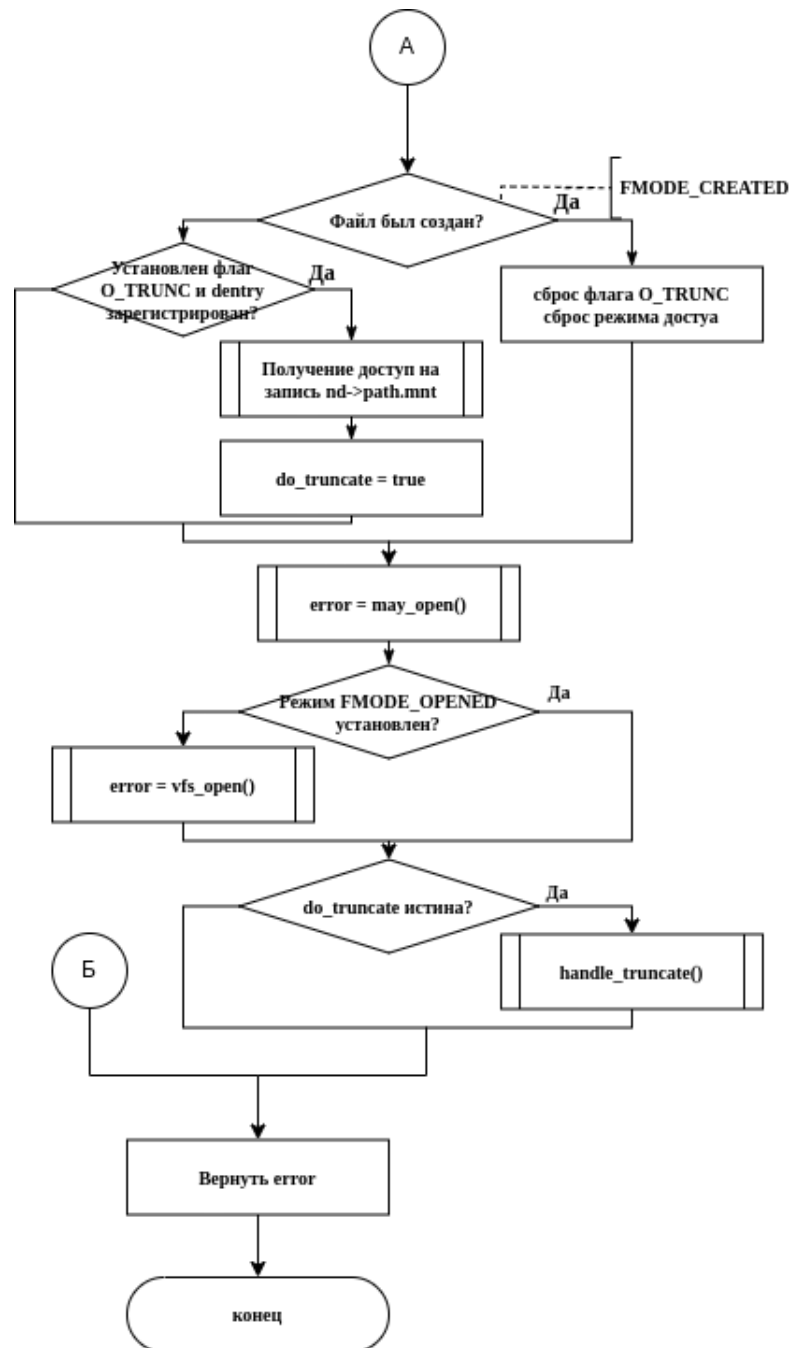


Рисунок 2.10 – Схема алгоритма функции do\_open() продолжение



```
static struct dentry *lookup_open( struct
nameidata *ndm, struct file *file, const
struct open_flags *op, bool got_write)
```

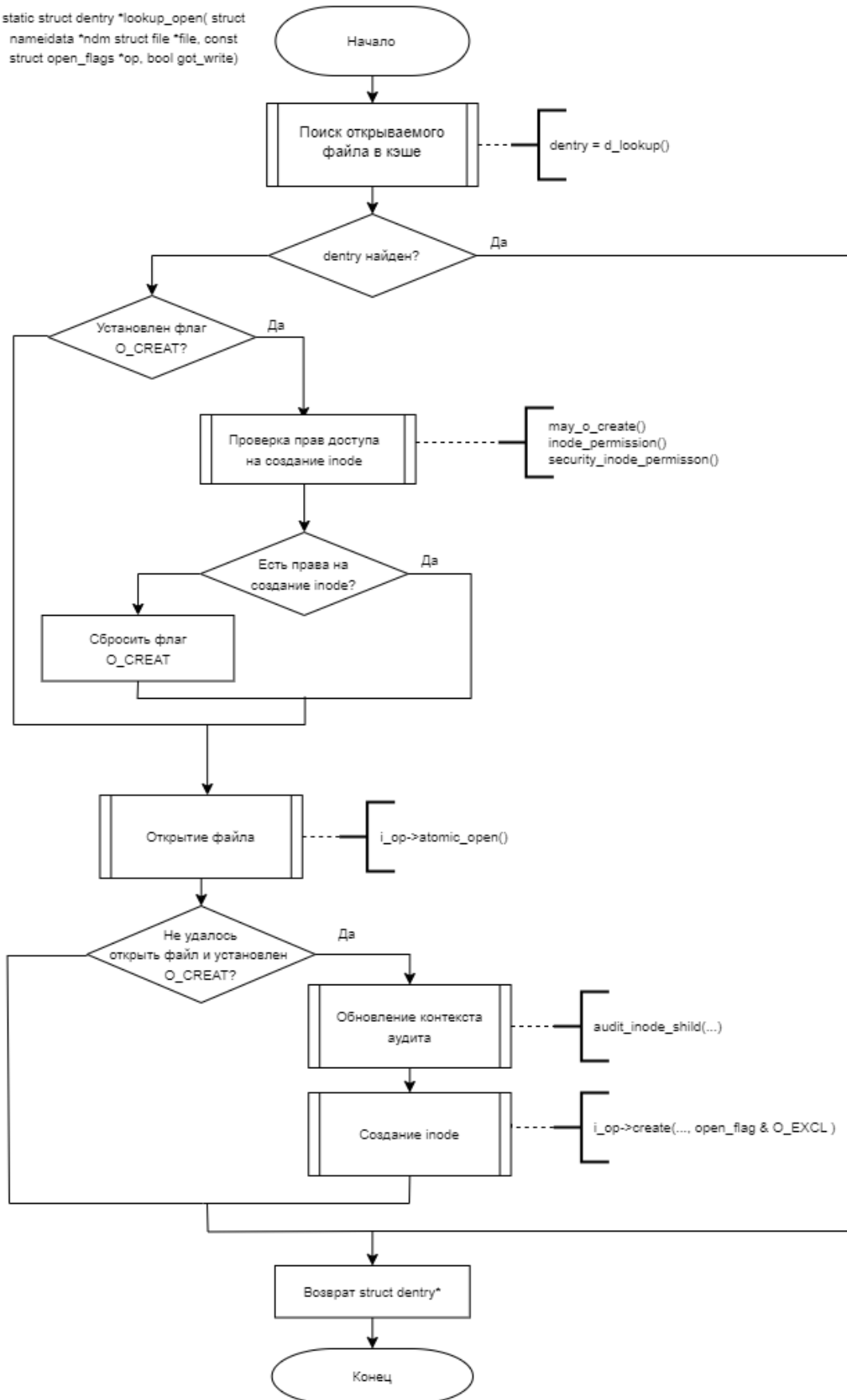


Рисунок 2.11 – Схема алгоритма функции open\_lookup()

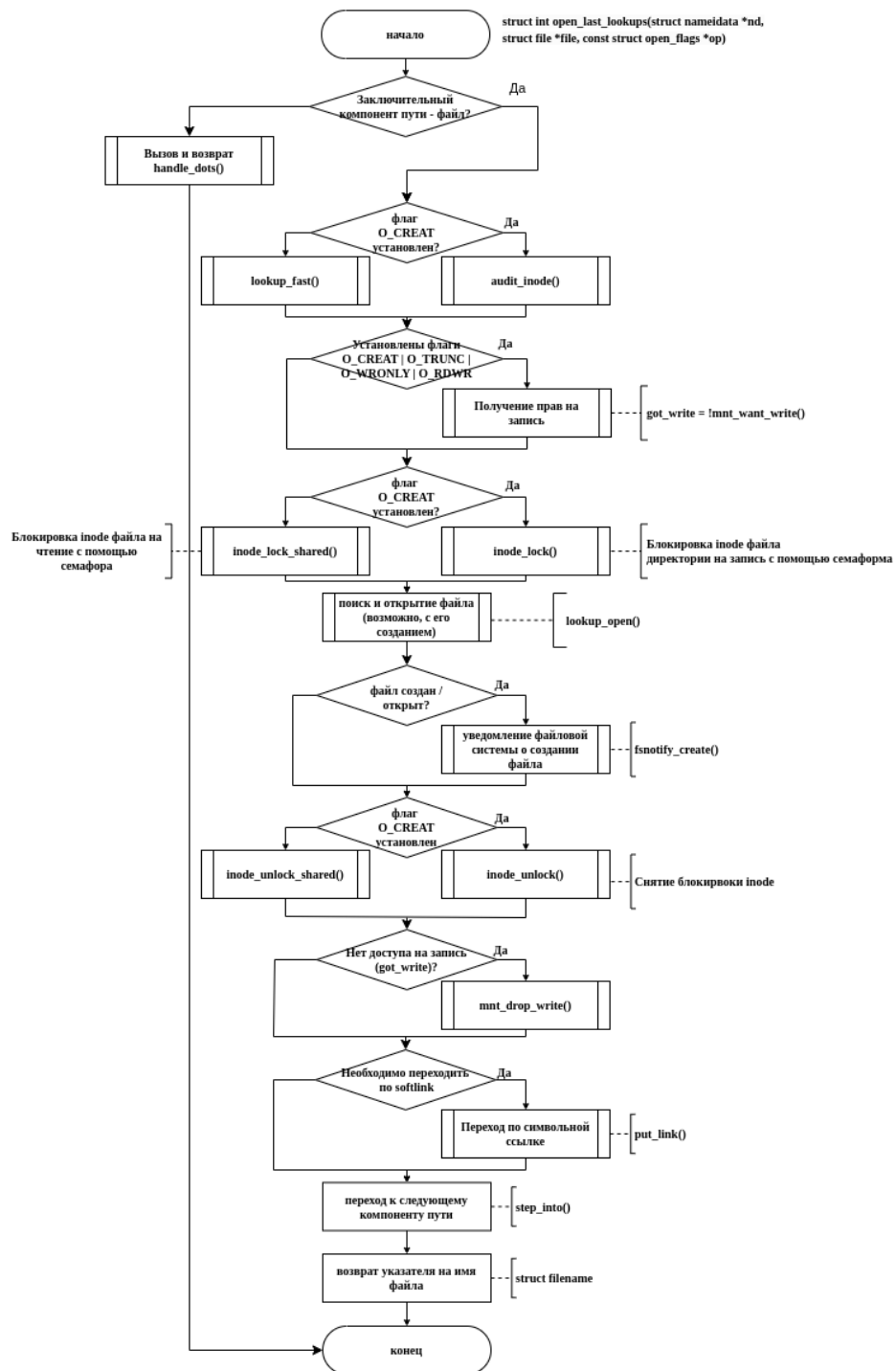


Рисунок 2.12 – Схема алгоритма функции last\_lookup()