



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»

Отчет по лабораторной работе №9 по курсу "Операционные системы"

Тема Системный вызов `open()`

Студент Малышев И.Н.

Группа ИУ7-64Б

Оценка (баллы)

Преподаватель Рязанова Н. Ю.

1 Системный вызов `open()`

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

Листинг 1.1 – Системный вызов `open()`

```
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, неотрицательное целое число, которое используется в последующих системных вызовах для работы с файлом.

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

Параметр `flags` — это режим открытия файла, представляющий собой один или несколько флагов открытия, объединенных оператором побитового ИЛИ. Список доступных флагов:

- `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_APPEND` — файл открывается в режиме добавления, перед каждой операцией записи файловый указатель будет устанавливаться в конец файла.
- `O_CLOEXEC` — включает 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_CREAT` — если файл не существует, то он будет создан.
- `O_DIRECTORY` — если файл не является каталогом, то `open` вернёт ошибку.
- `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_EXCL` — если используется совместно с `O_CREAT`, то при наличии уже созданного файла вызов завершится ошибкой.
- `O_NOCTTY` — если файл указывает на терминальное устройство, то оно не станет терминалом управления процесса, даже при его отсутствии.
- `O_NOFOLLOW` — если файл является символической ссылкой, то `open` вернёт ошибку.
- `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`).
- `O_TMPFILE` — при наличии данного флага создаётся неименованный временный файл.

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

2 Используемые структуры

Листинг 2.1 – struct open_flags

```
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 2.2 – struct filename и struct audit_names

```
1 struct audit_names;
2 struct filename {
3     const char      *name; /* pointer to actual string */
4     const __user char *uptr; /* original userland pointer */
5     int             refcnt;
6     struct audit_names *aname;
7     const char      inode[];
8 };
9
10 struct audit_names {
11     struct list_head list; /* audit_context -> names_list */
12     struct filename *name;
13     int             name_len; /* number of chars to log */
14     bool            hidden;
15     unsigned long   ino;
16     dev_t           dev;
17     umode_t         mode;
18     kuid_t          uid;
19     kgid_t          gid;
20     dev_t           rdev;
21     u32             osid;
22     struct audit_cap_data fcap;
23     unsigned int     fcap_ver;
24     unsigned char     type;
25     bool             should_free;
26 };
```

Листинг 2.3 – struct nameidata

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

3 Схемы алгоритмов

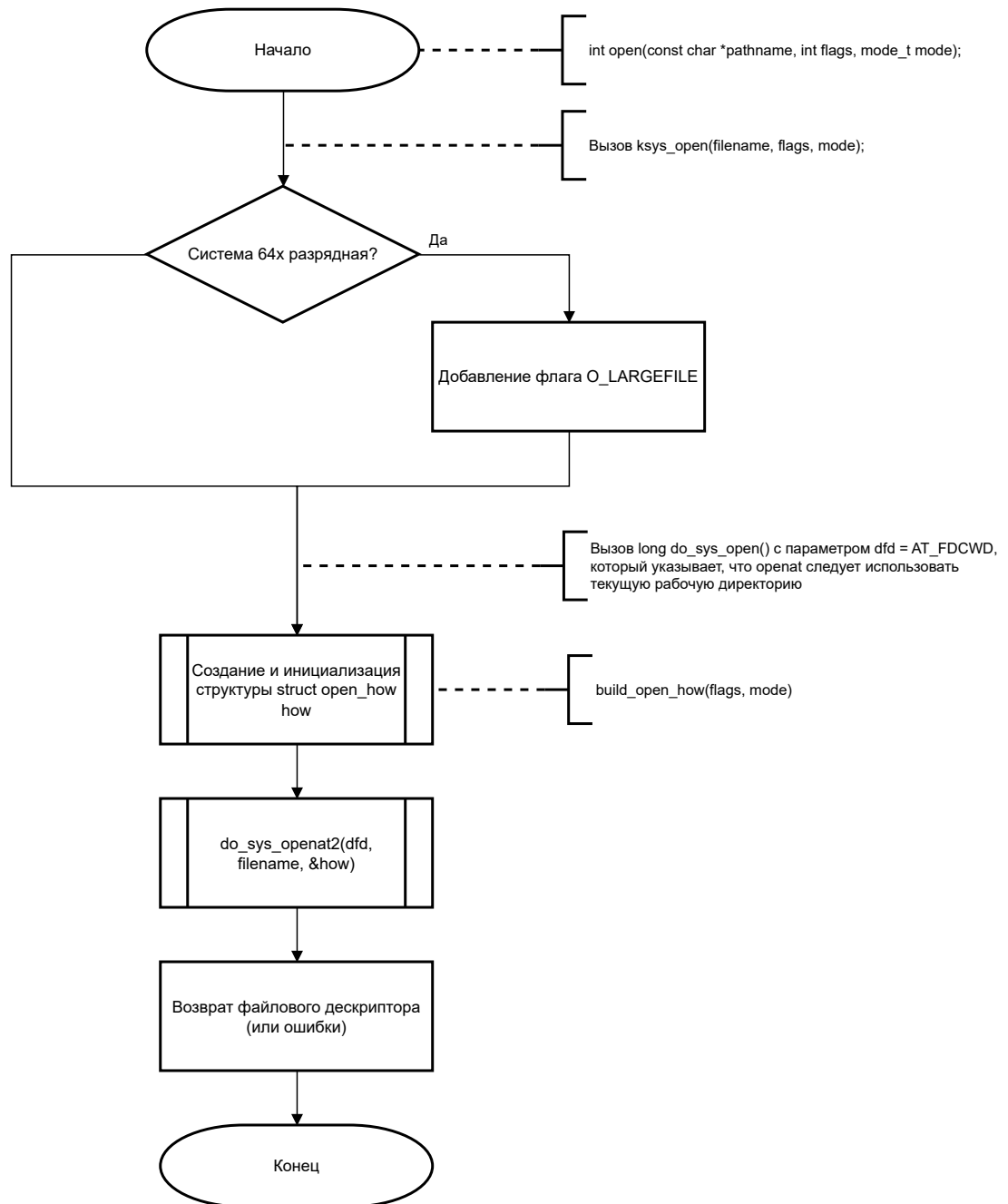


Рисунок 3.1 – Схема алгоритма работы системного вызова `open()`

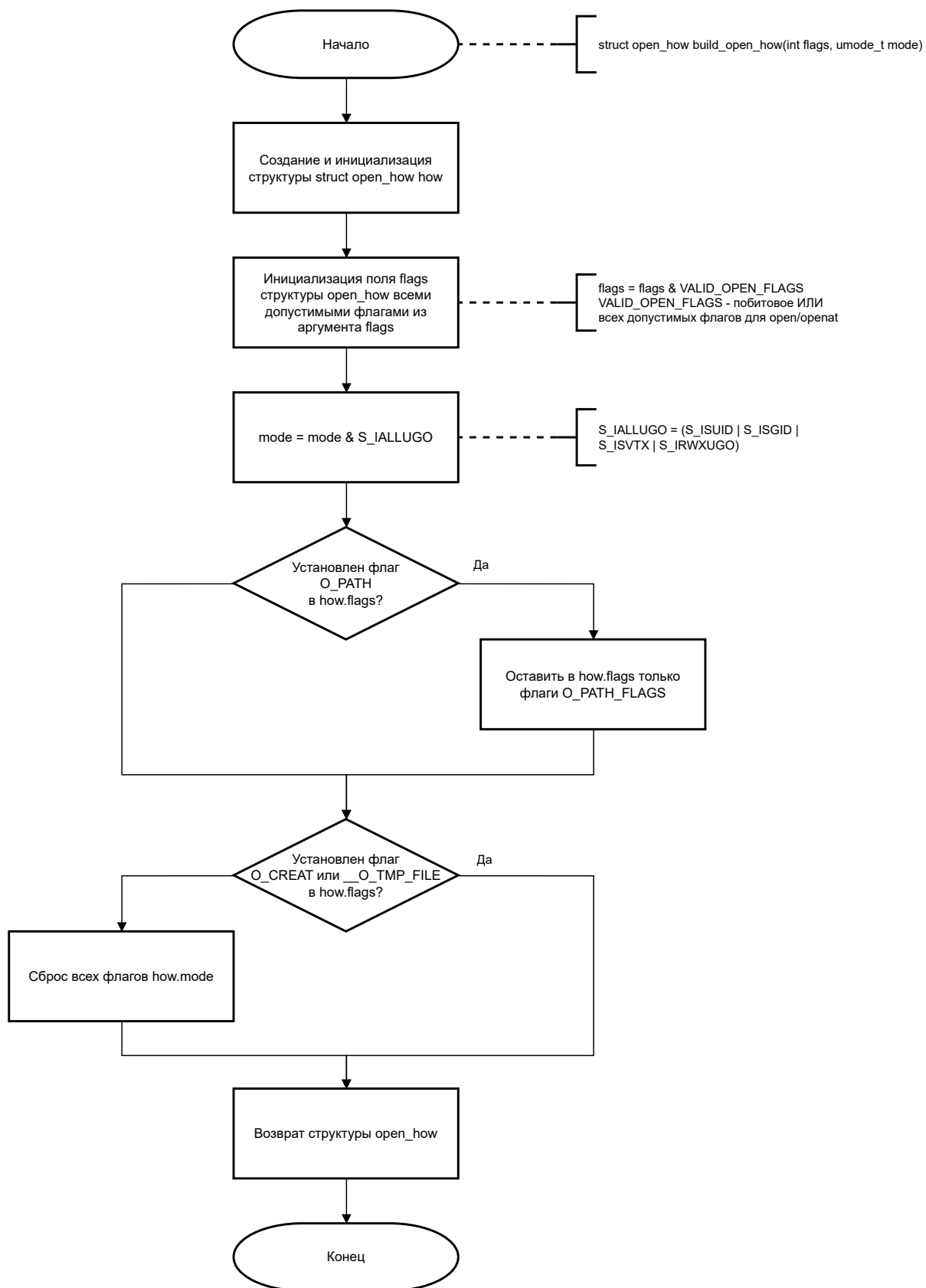


Рисунок 3.2 – Схема алгоритма работы функции build_open_how()

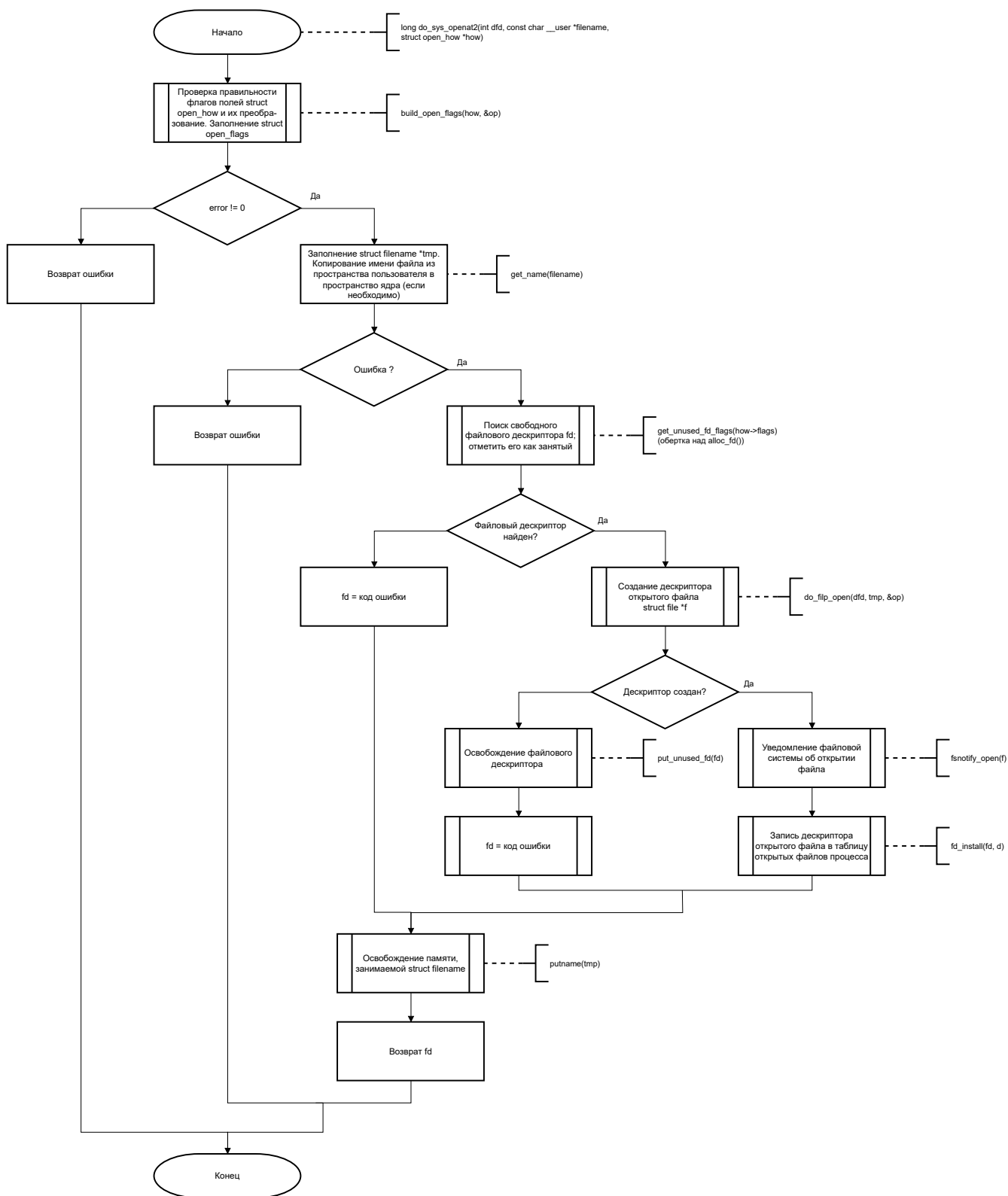


Рисунок 3.3 – Схема алгоритма работы функции do_sys_openat2()

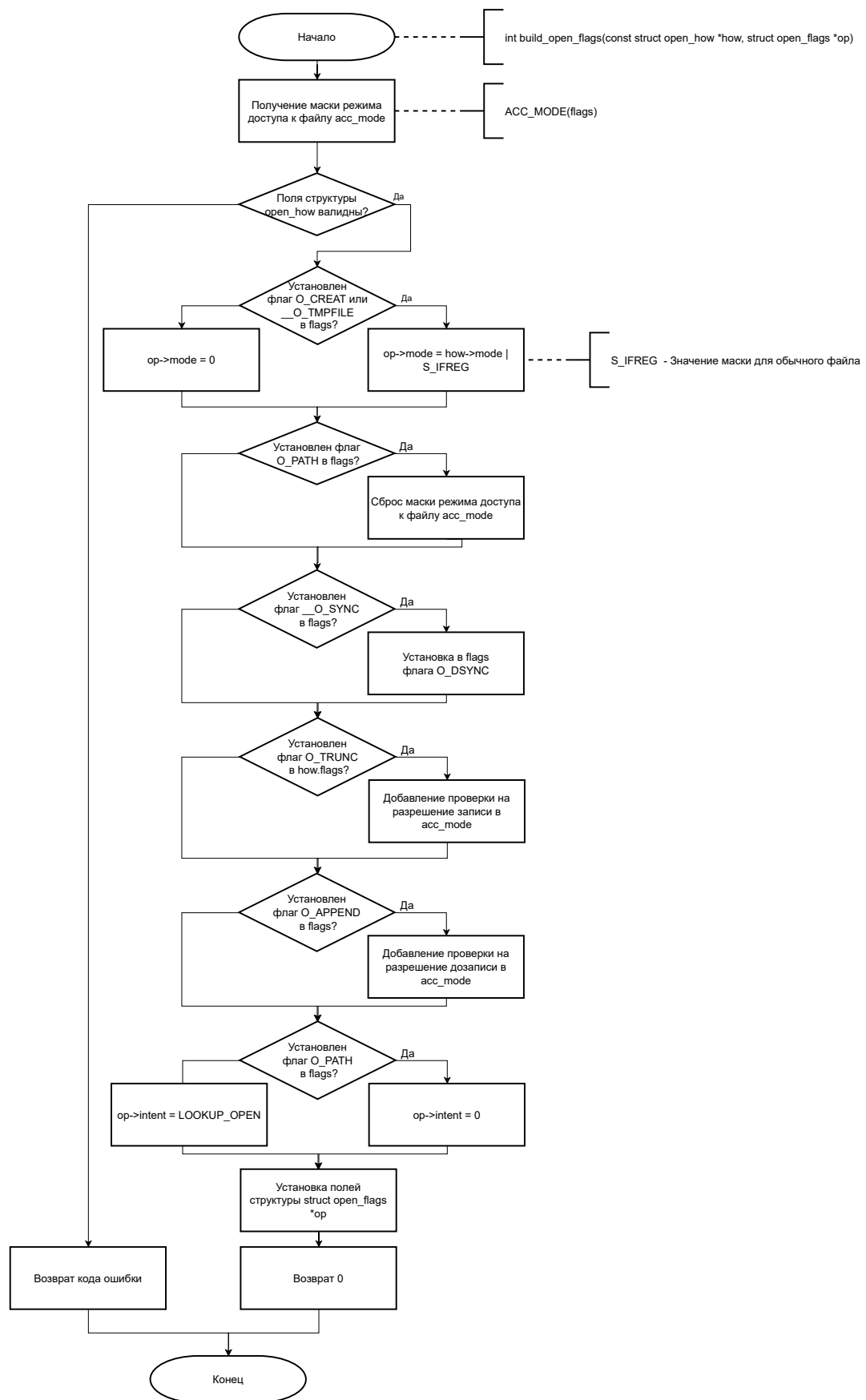


Рисунок 3.4 – Схема алгоритма работы функции build_open_flags()

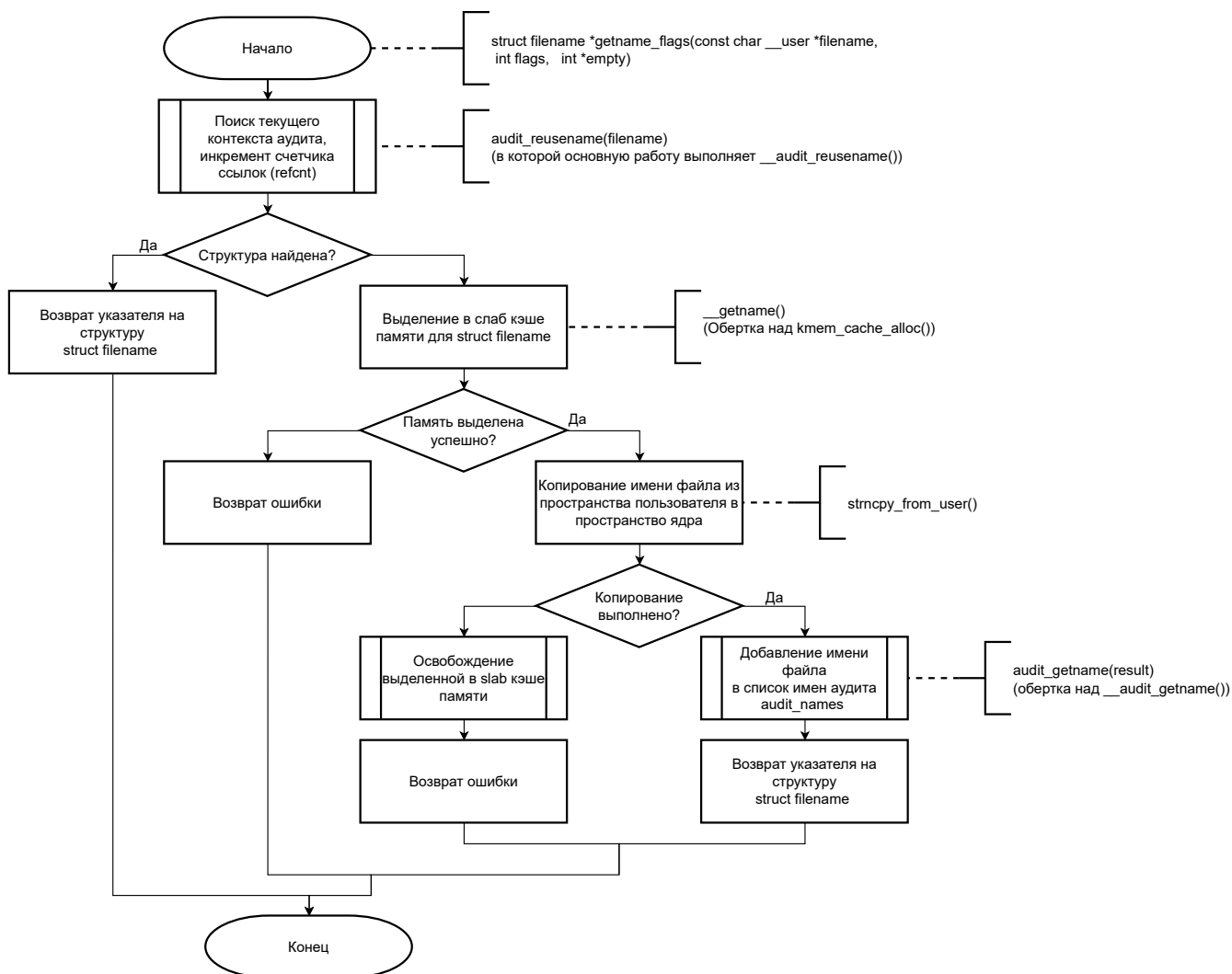


Рисунок 3.5 – Схема алгоритма работы функции getname_flags()

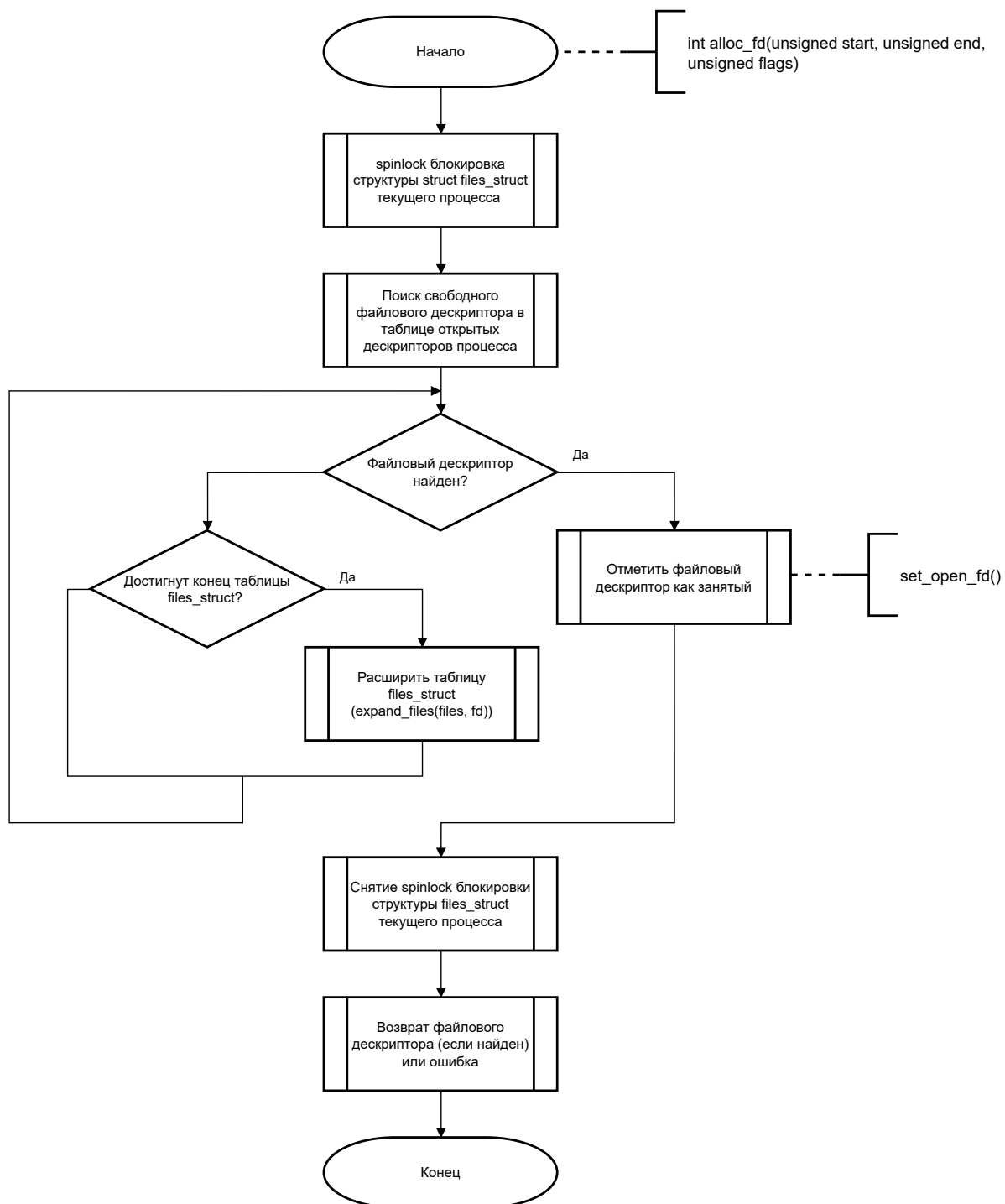


Рисунок 3.6 – Схема алгоритма работы функции alloc_fd()

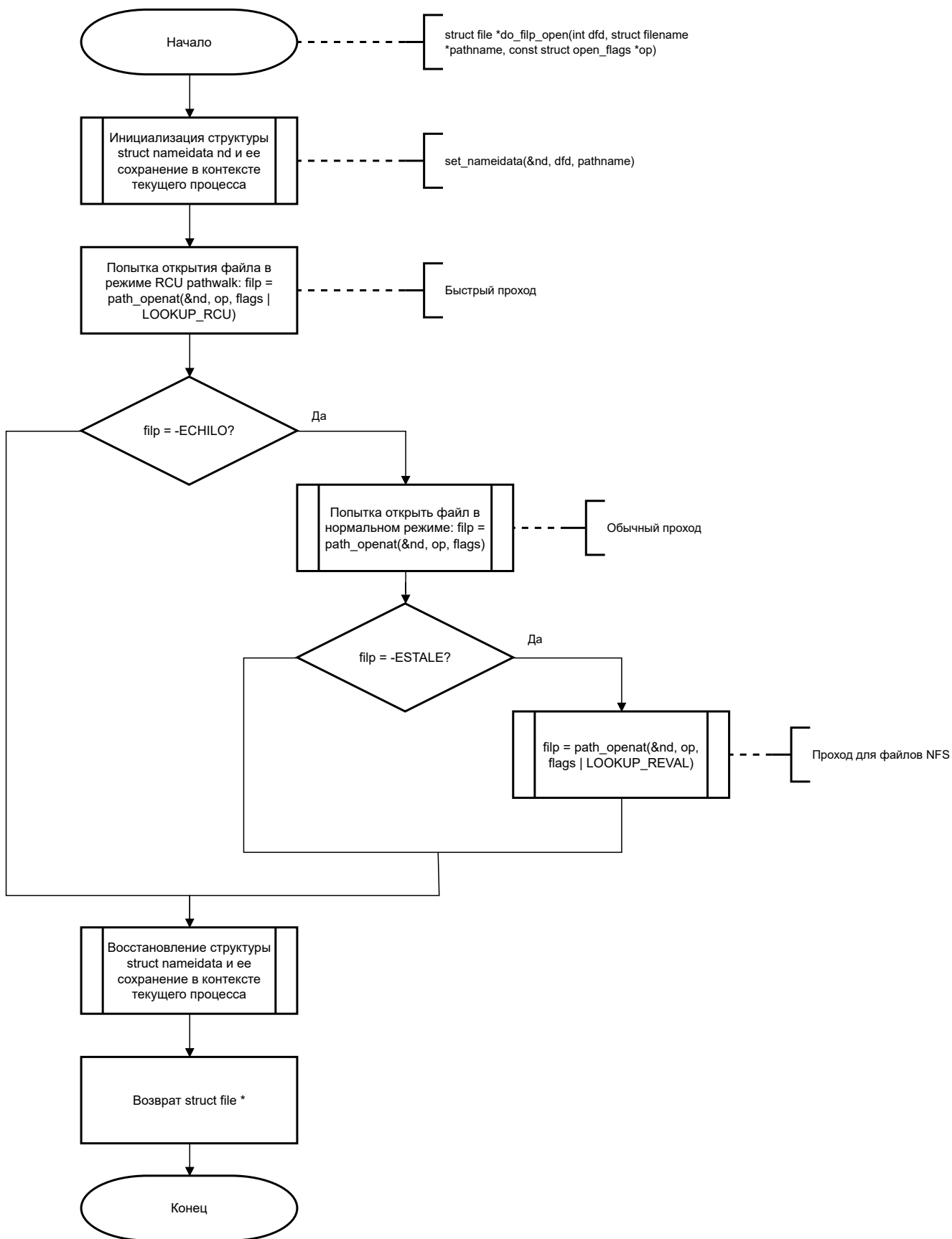


Рисунок 3.7 – Схема алгоритма работы функции do_filp_open()

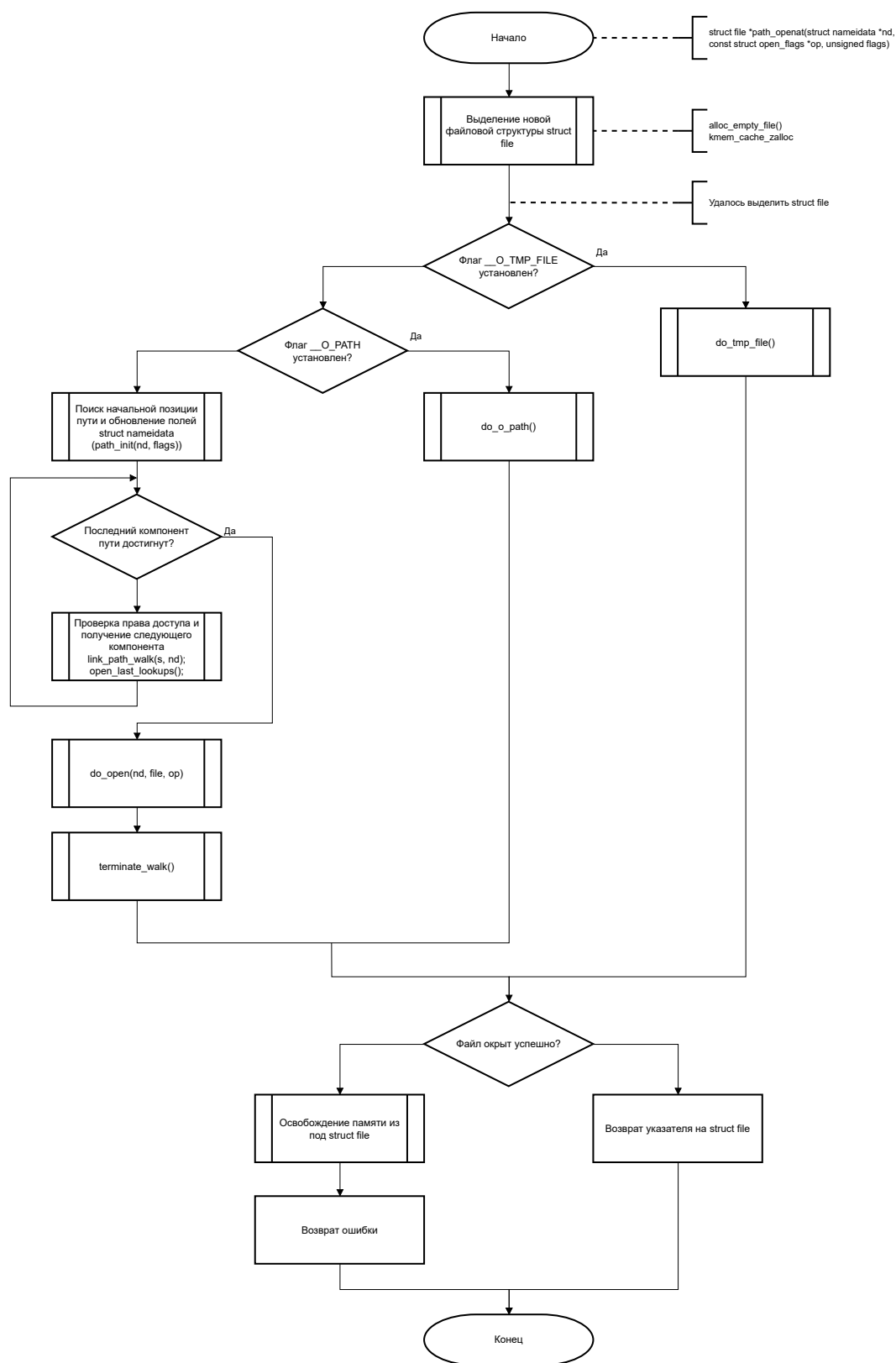


Рисунок 3.8 – Схема алгоритма работы функции path_openat()

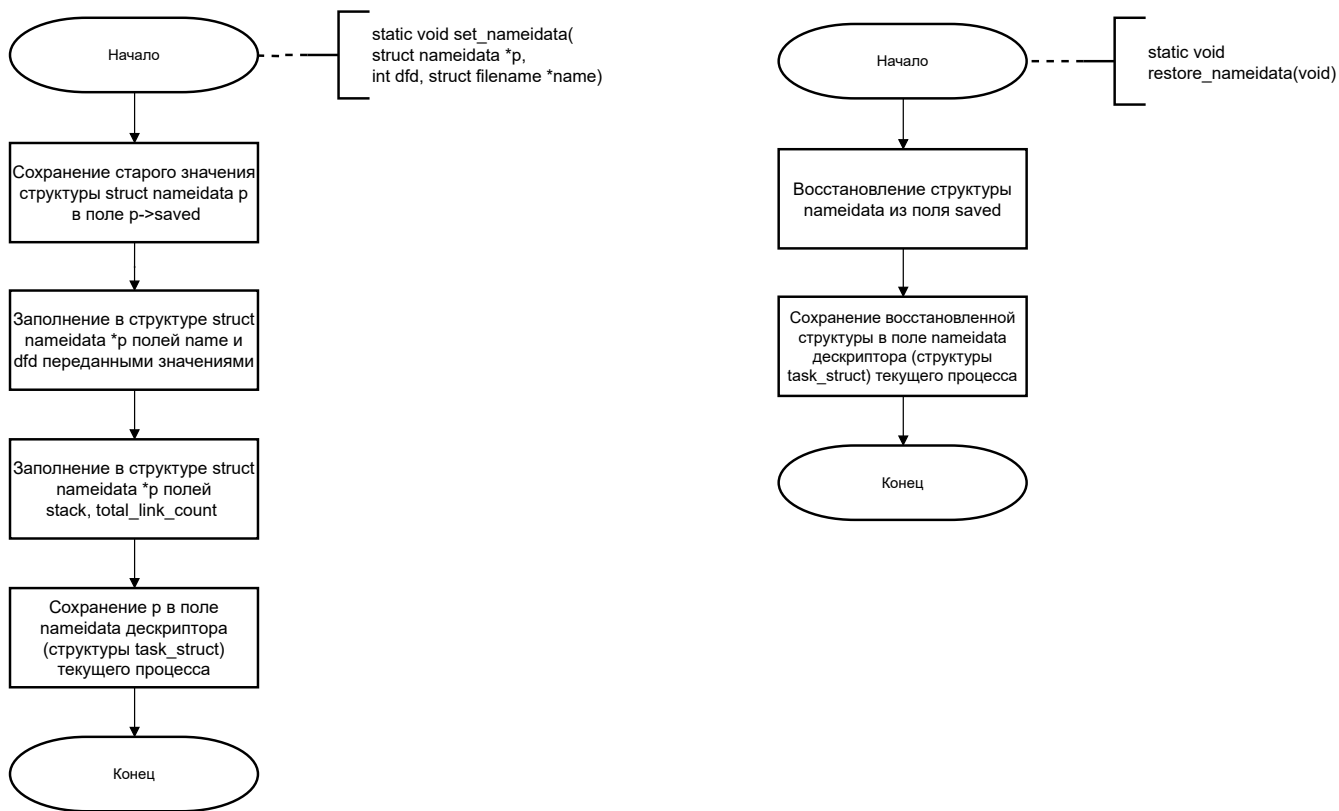


Рисунок 3.9 – Схема алгоритмов функций, работающих с nameidata

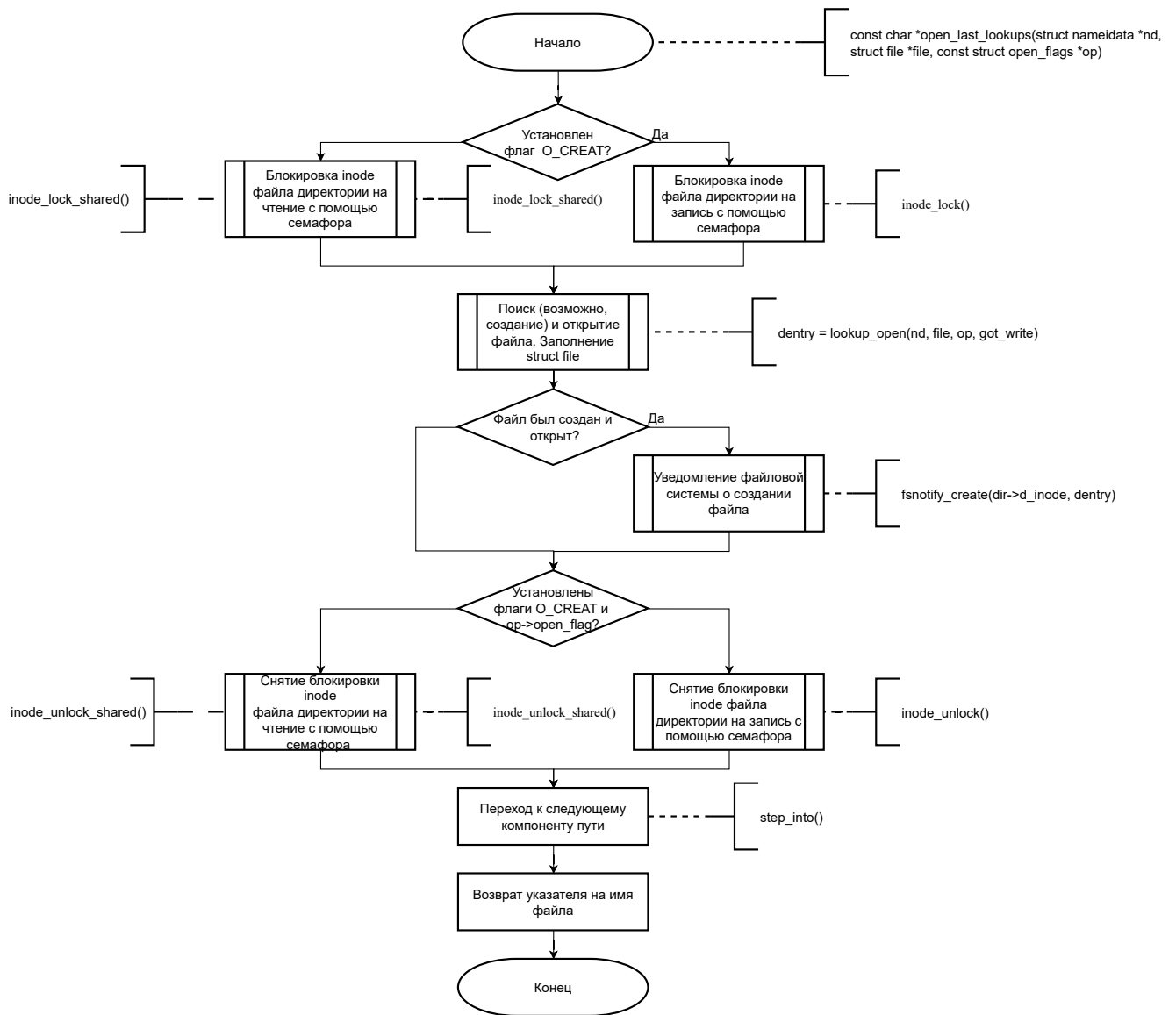


Рисунок 3.10 – Схема алгоритма работы функции open_last_lookups()

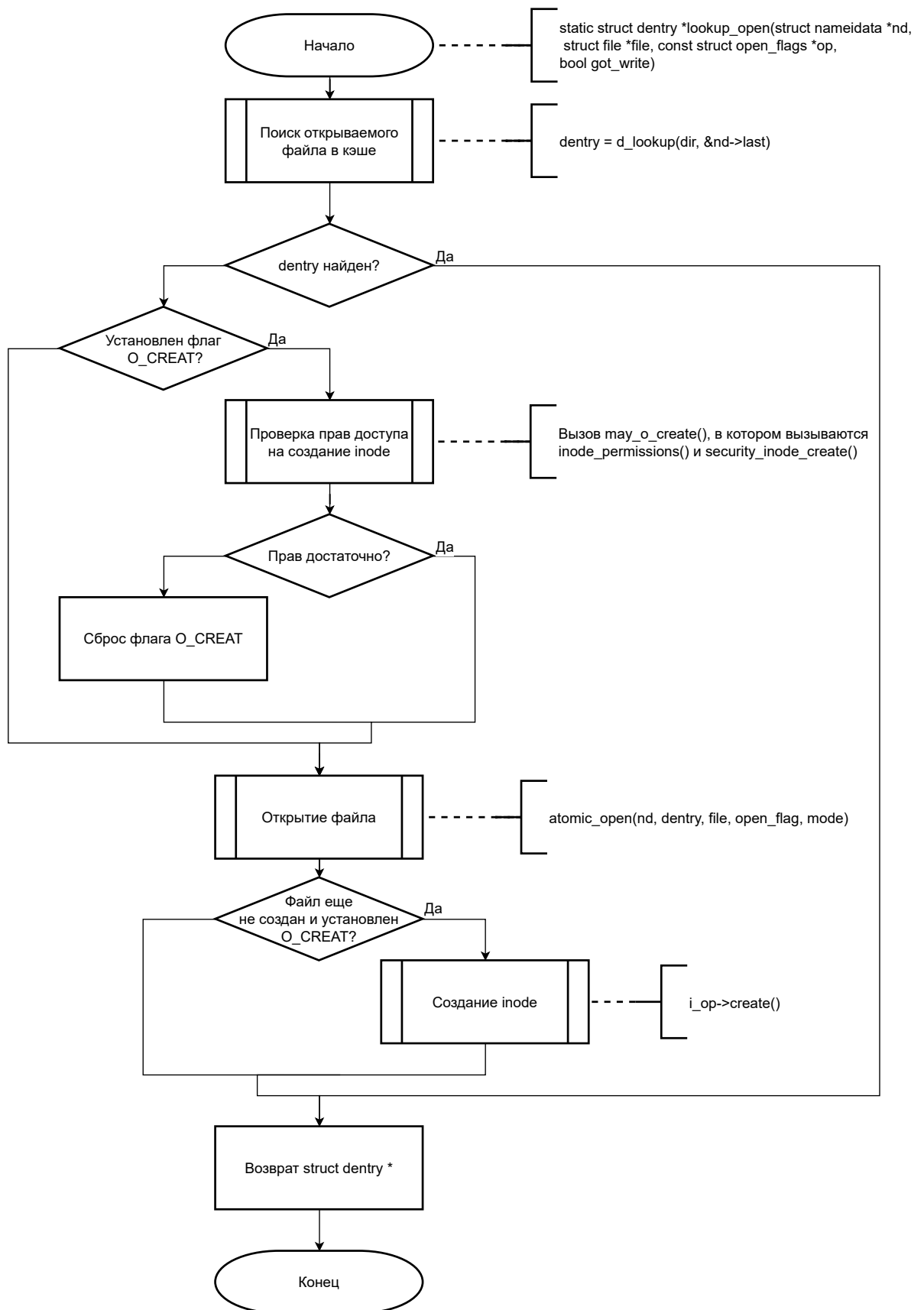


Рисунок 3.11 – Схема алгоритма работы функции lookup_open()