

stat(2) — Linux manual page

[NAME](#) | [SYNOPSIS](#) | [DESCRIPTION](#) | [RETURN VALUE](#) | [ERRORS](#) | [VERSIONS](#) | [CONFORMING TO](#) | [NOTES](#)
[EXAMPLES](#) | [SEE ALSO](#) | [COLOPHON](#)

STAT(2)

Linux Programmer's Manual

STAT(2)

NAME [top](#)

stat, fstat, lstat, fstatat – получить статус файла

СИНОПСИС [top](#)

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

```
int stat(const char *restrict pathname,  
         struct stat *restrict statbuf);  
int fstat(int fd, struct stat *statbuf);  
int lstat(const char *restrict pathname,  
         struct stat *restrict statbuf);
```

```
#include <fcntl.h> /* Определение констант AT_* */  
#include <sys/stat.h>
```

```
int fstatat(int dirfd, const char *restrict pathname,  
            struct stat *restrict statbuf, int flags);
```

Требования к макросу Feature Test для glibc (см. [feature_test_macros\(7\)](#)):

lstat():

```
/* Начиная с glibc 2.20 */ _DEFAULT_SOURCE
|| _XOPEN_SOURCE >= 500
|| /* Начиная с glibc 2.10: */ _POSIX_C_SOURCE >= 200112L
|| /* Glibc 2.19 и более ранние версии */ _BSD_SOURCE
```

fstatat():

Начиная с glibc 2.10:
_POSIX_C_SOURCE >= 200809L
До glibc 2.10:
_ATFILE_SOURCE

ОПИСАНИЕ [top](#)

Эти функции возвращают информацию о файле в буфере, на который указывает *statbuf*. Для самого файла не требуется никаких разрешений, но – в случае **stat()**, **fstatat()** и **lstat()** – execute разрешение (поиск) требуется для всех каталогов в *pathname*, которые ведут к файлу.

stat() и **fstatat()** извлекают информацию о файле, на который указывает *путь*; различия для **fstatat()** описаны ниже.

lstat() идентичен **stat()**, за исключением того, что if *pathname* если это символическая ссылка, то она возвращает информацию о самой ссылке, а не о файле, на который ссылается ссылка.

функция fstat() идентична **функции stat()**, за исключением того, что файл, информация о котором должна быть получена, задается файловым дескриптором *fd*.

Структура stat

Все эти системные вызовы возвращают *stat* структура, которая содержит следующие поля:

```
struct stat {
dev_t st_dev; /* Идентификатор устройства, содержащего файл */
ino_t st_ino; /* Номер индекса */
mode_t st_mode; /* Тип и режим файла */
nlink_t st_nlink; /* Количество жестких ссылок */
uid_t st_uid; /* Идентификатор пользователя владельца */
gid_t st_gid; /* Идентификатор группы владельца */
dev_t st_rdev; /* Идентификатор устройства (если специальный файл) */
off_t st_size; /* Общий размер, в байтах */
blksize_t st_blksize; /* Размер блока для ввода-вывода файловой системы */
blkcnt_t st_blocks; /* Количество выделенных блоков 512B */

/* Начиная с Linux 2.6, ядро поддерживает наносекундную
точность для следующих полей временных меток.
Подробные сведения до Linux 2.6 см. В ПРИМЕЧАНИЯХ. */

struct timespec st_atim; /* Время последнего доступа */
struct timespec st_mtim; /* Время последней модификации */
struct timespec st_ctim; /* Время последнего изменения статуса */

#define st_atime st_atim.tv_sec /* Обратная совместимость */
#определить st_mtime st_mtim.tv_sec
#определить st_ctime st_ctim.tv_sec
};
```

Порядок полей в структуре *stat* несколько различается в разных архитектурах. Кроме того, приведенное выше определение не показывает байты заполнения, которые могут присутствовать между некоторыми полями в различных архитектурах.

Если вам нужно узнать подробности, обратитесь к glibc и исходному коду ядра.

Примечание: по соображениям производительности и простоты разные поля в структуре `stat` могут содержать информацию о состоянии из разных моментов во время выполнения системного вызова. Например, если `st_mode` или `st_uid` изменены другим процессом путем вызова `chmod(2)` или `chown(2)`, `stat()` может вернуть старый `st_mode` вместе с новым `st_uid` или старый `st_uid` вместе с новым `st_mode`.

Поля в структуре `stat` следующие:

`st_dev` Это поле описывает устройство, на котором находится этот файл. ([Основные \(3\)](#) и для разложения идентификатора устройства в этом поле могут быть полезны второстепенные макросы(3).)

`st_ino` Это поле содержит номер индекса файла.

`st_mode`

Это поле содержит тип файла и режим. См. [inode\(7\)](#) для получения дополнительной информации.

`st_nlink`

Это поле содержит количество жестких ссылок на файл.

`st_uid` Это поле содержит идентификатор пользователя владельца файла.

`st_gid` Это поле содержит идентификатор владельца группы файла.

`st_rdev`

Это поле описывает устройство, на котором находится этот файл (`inode`). представляет.

`st_size`

В этом поле указывается размер файла (если это обычный файл или символическая ссылка) в байтах. Размер символической ссылки – это длина пути, который она содержит, без

завершающего нулевого байта.

st_blksize

В этом поле указывается "предпочтительный" размер блока для эффективного ввода-вывода файловой системы.

st_blocks

В этом поле указывается количество блоков, выделенных для файла, в 512-байтовых единицах. (Это может быть меньше, чем *st_size*/ 512, если файл имеет отверстия.)

st_atime

Это время последнего доступа к данным файла.

st_mtime

Это время последней модификации данных файла.

st_ctime

Это метка времени последнего изменения статуса файла (время последнего изменения inode).

Для получения дополнительной информации о вышеуказанных полях см. [inode\(7\)](#).

fstatat()

`fstatat` системный вызов () – это более общий интерфейс для доступа к информации о файле, который все еще может обеспечить точное поведение каждого из **stat()**, **lstat()** и **fstat()** .

Если путь, указанный в *pathname*, является относительным, то он интерпретируется относительно каталога, на который ссылается файловый дескриптор *dirfd* (а не относительно текущего рабочего каталога вызывающего процесса, как это делается **stat()** и **lstat()** для относительного пути).

Если *pathname* является относительным, а *dirfd* – специальным значением **AT_FDCWD**,

то *pathname* интерпретируется относительно текущего рабочего каталога вызывающего процесса (например, **stat()** и **lstat()**).

Если *pathname* является абсолютным, то *dirfd* игнорируется.

флаги могут быть либо 0, либо включать один или несколько из следующих флагов ORed:

AT_EMPTY_PATH (начиная с Linux 2.6.39)

Если *путь* является пустой строкой, работайте с файлом, на который ссылается *dirfd* (который, возможно, был получен с помощью флага **open(2)** O_PATH). В этом случае *dirfd* может ссылаться на любой тип файла, а не только на каталог, и поведение **fstatat()** аналогично поведению **fstat()** . Если *значение dirfd* равно **AT_FDCWD**, вызов выполняется в текущем рабочем каталоге. Этот флаг специфичен для Linux; определите **_GNU_SOURCE**, чтобы получить его определение.

AT_NO_AUTOMOUNT (начиная с Linux 2.6.38)

Не устанавливайте автоматически компонент terminal ("basename") в *pathname* если это каталог, который является точкой автоматической установки. Это позволяет вызывающему абоненту собирать атрибуты точки автоматической установки (а не местоположения, которое он будет монтировать). Начиная с Linux 4.14, также не создавайте экземпляры несуществующего имени в каталоге по требованию, например, используемом для косвенных карт automounter. Этот флаг не действует, если точка монтирования уже смонтирована.

Оба **stat()** и **lstat()** действуют так, как будто **AT_NO_AUTOMOUNT** был установлен.

AT_NO_AUTOMOUNT может использоваться в инструментах, которые сканируют каталоги, чтобы предотвратить массовый автоматический монтаж каталога точек автоматического монтажа.

Этот флаг специфичен для Linux; определите **_GNU_SOURCE**, чтобы получить его определение.

AT_SYMLINK_NOFOLLOW

Если *pathname* является символической ссылкой, не разыменовывайте ее: вместо этого возвращайте информацию о самой ссылке, например **lstat()**. (По умолчанию **fstatat()** разыменовывает символические ссылки, такие как **stat()** .)

См. [openat\(2\)](#) для объяснения необходимости **fstatat()** .

ВОЗВРАЩАЕМОЕ ЗНАЧЕНИЕ [top](#)

При успешном выполнении возвращается ноль. При ошибке возвращается значение **-1**, а значение **errno** указывает на ошибку.

ОШИБКИ [сверху](#)

Разрешение на поиск **EACCES** отказано для одного из каталогов в префиксе пути *pathname*. (См. Также [path_resolution\(7\)](#).)

EBADF *fd* не является допустимым открытым файловым дескриптором.

Путь **EBADF** (**fstatat()**) относителен, *но* *dirfd* не является ни **AT_FDCWD**, ни допустимым файловым дескриптором.

EFAULT Плохой адрес.

EINVAL (**fstatat()**) Недопустимый флаг, указанный в *flags*.

ELOOP Слишком много символических ссылок, встречающихся при пересечении пути.

Путь *ENAMETOOLONG* слишком длинный.

ENOENT Компонент *pathname* не существует или является висячей символической ссылкой.

ENOENT *pathname* – это пустая строка, и **AT_EMPTY_PATH** не был указан во *флагах*.

ENOMEM из памяти (т.е. Памяти ядра).

ENOTDIR

Компонент префикса пути *pathname* не является каталогом.

ENOTDIR

(**fstatat**()) *путь* является относительным, а *dirfd* – это файловый дескриптор, ссылающийся на файл, отличный от каталога.

Путь к EOVERFLOW или *fd* относится к файлу, размер, номер индекса или количество блоков которого не могут быть представлены соответственно типами *off_t*, *ino_t* или *blkcnt_t*. Эта ошибка может возникнуть, например, когда приложение, скомпилированное на 32-разрядной платформе, не *вызывает* *-D_FILE_OFFSET_BITS=64* **stat**() для файла, размер которого превышает *(1<<31) - 1* байт.

ВЕРСИИ [top](#)

fstatat() был добавлен в Linux в ядре 2.6.16; поддержка библиотек была добавлена в glibc в версии 2.4.

СООТВЕТСТВУЕТ [top](#)

stat(), **fstat()**, **lstat()**: SVr4, 4.3BSD, POSIX.1-2001, POSIX.1.2008.

fstatat(): POSIX.1-2008.

Согласно POSIX.1-2001, **lstat()** по символической ссылке должен возвращать действительную информацию только в поле `st_size` и тип файла поля `st_mode` структуры `stat`. POSIX.1-2008 ужесточает спецификацию, требуя, **чтобы lstat()** возвращал допустимую информацию во всех полях, кроме битов режима в `st_mode`.

Использование `st_blocks` и `st_blksize` поля могут быть менее переносимыми. (Они были введены в BSD. Интерпретация отличается между системами и, возможно, в одной системе, когда задействованы монтирования NFS.)

NOTES [top](#)

Поля меток времени

Старые ядра и старые стандарты не поддерживали наносекундные поля временных меток. Вместо этого было три поля временной метки— `st_atime`, `st_mtime` и `st_ctime`— типизированы как `time_t`, которые записывают временные метки с точностью до одной секунды.

Начиная с ядра 2.5.48, структура `stat` поддерживает наносекундное разрешение для трех полей метки времени файла. Наносекундные компоненты каждой метки времени доступны через имена формы `st_atim.tv_nsec`, если определены подходящие макросы тестирования функций.

Наносекундные временные метки были стандартизированы в POSIX.1-2008, и, начиная с версии 2.12, glibc предоставляет имена наносекундных компонентов, если **_POSIX_C_SOURCE** определен со значением 200809L или выше, или **_XOPEN_SOURCE** определяется со значением 700 или больше. До glibc 2.19 включительно определения компонентов nanoseconds также определяются, если **_BSD_SOURCE** или **_SVID_SOURCE** определяется. Если ни один из вышеупомянутых макросов

не определен, то значения наносекунды отображаются с именами вида *st_atimensec*.

Библиотека C / различия в ядре

Со временем увеличение размера структуры *stat* привело к появлению трех последовательных версий **stat()**: *sys_stat()* (slot *__NR_oldstat*), *sys_newstat()* (slot *__NR_stat*) и *sys_stat64()* (slot *__NR_stat64*) на 32-разрядных платформах, таких как i386. Первые две версии уже присутствовали в Linux 1.0 (хотя и с разными именами); последняя была добавлена в Linux 2.4. Аналогичные замечания применимы к **fstat()** и **lstat()**.

Ядро-внутренние версии структуры *stat*, рассматриваемые различными версиями, соответственно:

__old_kernel_stat

Оригинальная структура, с довольно узкими полями и без заполнения.

stat Больше *st_ino* поля и отступы добавлены в различные части структуры для дальнейшего расширения.

stat64 Еще большее поле *st_ino*, большие поля *st_uid* и *st_gid* для размещения Linux-2.4 расширения UID и GID до 32 бит, а также различные другие увеличенные поля и дальнейшее дополнение в структуре. (Различные байты заполнения в конечном итоге были использованы в Linux 2.6 с появлением 32-битных идентификаторов устройств и наносекундных компонентов для полей временных меток.)

Статистика *glibc()* функция-оболочка скрывает эти сведения от приложений, вызывая самую последнюю версию системного вызова, предоставленного ядром, и переупаковывая возвращенную информацию, если это требуется для старых двоичных файлов.

На современных 64-битных системах жизнь проще: есть один системный вызов `stat()` и ядро имеет дело со структурой `stat`, содержащей поля достаточного размера.

Базовый системный вызов, используемый glibc `fstatat()` функция-оболочка на самом деле называется `fstatat64()` или, в некоторых архитектурах, `newfstatat()`.

ПРИМЕРЫ [сверху](#)

Следующая программа вызывает `lstat()` и отображает выбранные поля в возвращаемом `stat` структура.

```
#включить <sys/types.h>
#включить <sys/stat.h>
#включить <stdint.h>
#включить <time.h>
#включить <stdio.h>
#включить <stdlib.h>
#включить <sys/sysmacros.h>

int
main(int argc, char *argv[])
{
    struct stat sb;

    if (argc != 2) {
        fprintf(stderr, "Usage: %s <pathname>\n", argv[0]);
        exit(EXIT_FAILURE);
    }

    if (lstat(argv[1], &sb) == -1) {
        perror("lstat");
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
}
```

```
printf("Идентификатор содержащего устройства: [%jx,%jx]\n",
(uintmax_t) major(sb.st_dev),
(uintmax_t) minor(sb.st_dev));

printf("Тип файла: ");

switch (sb.st_mode & S_IFMT) {
case S_IFBLK: printf("block device\n"); break;
case S_IFCHR: printf("символьное устройство\n"); break;
case S_IFDIR: printf("каталог\n"); break;
case S_IFIFO: printf("FIFO/pipe\n"); break;
case S_IFLNK: printf("symlink\n"); break;
case S_IFREG: printf("обычный файл\n"); break;
case S_IFSOCK: printf("socket\n"); break;
по умолчанию: printf("неизвестно?\n"); break;
}

printf("Номер I-узла: %ju\n", (uintmax_t) sb.st_ino);

printf("Mode: %jo (octal)\n",
(uintmax_t) sb.st_mode);

printf("Количество ссылок: %ju\n", (uintmax_t) sb.st_nlink);
printf("Владение: UID=%ju GID=%ju\n",
(uintmax_t) sb.st_uid, (uintmax_t) sb.st_gid);

printf("Предпочтительный размер блока ввода-вывода: %jd bytes\n",
(intmax_t) sb.st_blksize);
printf("Размер файла: %jd bytes\n",
(intmax_t) sb.st_size);
printf("Выделенные блоки: %jd\n",
(intmax_t) sb.st_blocks);

printf("Последнее изменение статуса: %s", ctime(&sb.st_ctime));
```

```
printf("Последний доступ к файлу: %s", ctime(&sb.st_atime));  
printf("Последняя модификация файла: %s", ctime(&sb.st_mtime));  
  
exit(EXIT_SUCCESS);  
}
```

СМ. ТАКЖЕ [top](#)

[ls\(1\)](#), [stat\(1\)](#), [доступ\(2\)](#), [chmod\(2\)](#), [chown\(2\)](#), [readlink\(2\)](#),
[statx\(2\)](#), [utime\(2\)](#), [возможности\(7\)](#), [inode\(7\)](#), [символическая ссылка \(7\)](#)

COLOPHON [top](#)

Эта страница является частью версии 5.13 проекта Linux *man-pages*.

Описание проекта, сведения об ошибках

и последнюю версию этой страницы можно найти по адресу

[https://www.kernel.org/doc/man-pages /](https://www.kernel.org/doc/man-pages/).

Linux 2021-08-27 STAT (2)

Страницы, которые ссылаются на эту страницу: [bash\(1\)](#), [найти\(1\)](#), [git-update-index\(1\)](#),
[pv\(1\)](#), [rsync\(1\)](#), [stat\(1\)](#), [strace\(1\)](#), [доступ\(2\)](#), [chmod\(2\)](#), [fallocate\(2\)](#),
[fanotify_init\(2\)](#), [futimesat\(2\)](#), [getxattr\(2\)](#), [ioctl_ns\(2\)](#), [ссылка\(2\)](#), [listxattr\(2\)](#),
[mkdir\(2\)](#), [mknod\(2\)](#), [mount\(2\)](#), [открыть \(2\)](#), [pivot_root\(2\)](#), [readlink\(2\)](#), [removexattr](#)
[\(2\)](#), [setxattr\(2\)](#), [spu_create\(2\)](#), [statfs\(2\)](#), [statx\(2\)](#), [символическая ссылка \(2\)](#),
[системные вызовы \(2\)](#), [truncate\(2\)](#), [umask\(2\)](#), [ustat\(2\)](#), [utime\(2\)](#), [utimensat\(2\)](#),
[dirfd\(3\)](#), [euidaccess\(3\)](#), [fseek\(3\)](#), [ftok\(3\)](#), [fts\(3\)](#), [ftw\(3\)](#), [getfilecon\(3\)](#),
[getseuserbyname\(3\)](#), [glob\(3\)](#), [isatty\(3\)](#), [isfdtype\(3\)](#), [makedev\(3\)](#), [mkfifo\(3\)](#),
[readdir\(3\)](#), [readline\(3\)](#), [selabel_lookup_best_match\(3\)](#), [setfilecon\(3\)](#), [shm_open\(3\)](#),
[ttyname\(3\)](#), [предохранитель \(4\)](#), [nfs\(5\)](#), [proc\(5\)](#), [selabel_file\(5\)](#), [sysfs\(5\)](#), [inode\(7\)](#),
[inotify\(7\)](#), [пространства имен \(7\)](#), [path_resolution\(7\)](#), [pipe\(7\)](#), [shm_overview\(7\)](#), [сигнал-](#)
[безопасность \(7\)](#), [spufs\(7\)](#), [символическая ссылка \(7\)](#), [system_data_types\(7\)](#), [время \(7\)](#),
[user_namespaces\(7\)](#), [xattr\(7\)](#), [lsof\(8\)](#), [umount\(8\)](#), [xfs_db\(8\)](#), [xfs_io\(8\)](#)

[Авторские права и лицензия на эту страницу руководства](#)

HTML-рендеринг создан 2021-08-27 [Майклом Керриском](#), автором *интерфейса программирования Linux*, сопровождающим проекта *Linux man-pages*.

Подробные учебные курсы по системному программированию Linux / UNIX, которые я преподаю, смотрите [здесь](#).

Хостинг от [jambit GmbH](#).

