determine accessibility of a file descriptor

Пролог

Эта страница руководства является частью Руководства программиста POSIX. Реализация этого интерфейса в Linux может отличаться (обратитесь к соответствующей странице руководства Linux для получения подробной информации о поведении Linux), или интерфейс может быть не реализован в Linux.

Краткое описание

```
#include <unistd.h>
int access(const char *path, int amode);
#include <fcntl.h>
int faccessat(int fd, const char *path, int amode, int flag);
```

Описание

Функция access() проверяет файл с именем пути, на который указывает аргумент path, на доступность в соответствии с битовым шаблоном, содержащимся в amode. Проверки доступности (включая разрешения каталога, проверяемые при разрешении пути) должны выполняться с использованием реального идентификатора пользователя вместо эффективного идентификатора пользователя и реального идентификатора группы вместо эффективного идентификатора группы.

Значение *amode* является либо побитовым включением, либо проверяемыми разрешениями доступа (R_0K , W_0K , X_0K), либо тестом существования (F_0K).

Если какие-либо разрешения доступа проверены, каждое должно быть проверено индивидуально, как описано в Базовом томе определений POSIX.1-2017, Раздел 4.5, Права доступа к файлам, за исключением случаев, когда это описание относится к разрешению на выполнение для процесса с соответствующими привилегиями, реализация может указывать на успех для X_OK, даже если разрешение на выполнениене предоставляется ни одному пользователю.

Функция faccessat() при вызове с нулевым значением флага должна быть эквивалентна функции access(), за исключением случая, когда path указывает относительный путь. В этом случае файл, доступность которого должна быть определена, должен располагаться относительно каталога, связанного с файловым дескриптором fd вместо текущего рабочего каталога. Если режим доступа описания открытого файла, связанного с файловым

основе фаилового дескриптора. Если режим доступа о_зентен, функция не должна выполнять проверку.

Если faccessat() передается специальное значение AT_FDCWD в параметре fd, должен использоваться текущий рабочий каталог, а если флаг равен нулю, поведение должно быть идентичным вызову access().

Значения для ϕ лага строятся побитовым включением ИЛИ ϕ лагами из следующего списка, определенного в < fcnt1.h>:

AT_EACCESS

Проверки доступности (включая разрешения каталога, проверяемые при разрешении пути) должны выполняться с использованием действительного идентификатора пользователя и идентификатора группы вместо реального идентификатора пользователя и идентификатора группы, как требуется в вызове access().

Возвращаемое значение

После успешного завершения эти функции должны возвращать 0. В противном случае эти функции должны возвращать -1 и устанавливать *errno* для указания ошибки.

Ошибки

Эти функции не будут работать, если:

EACCES

Биты разрешения файлового режима не разрешают запрошенный доступ, или разрешение на поиск отказано в компоненте префикса пути.

ELOOP

Цикл существует в символических ссылках, встречающихся при разрешении аргумента path .

ENAMETOOLONG

Длина компонента пути больше {NAME_MAX} .

ENOENT

Компонент *path* не называет существующий файл или *путь* является пустой строкой.

ENOTDIR

Компонент префикса path называет существующий файл, который не является ни каталогом, ни символической ссылкой на каталог, или аргумент path содержит по крайней мере один символ, не являющийся <slash>, и заканчивается одним или несколькими конечными символами <slash>, а последний компонент pathname называет существующий файл, который не

EROFS

доступ на запись запрашивается для файла в файловой системе, доступной только для чтения.

Функция faccessat() завершится ошибкой, если:

EACCES

Режим доступа описания открытого файла, связанного с fd, не является 0_SEARCH , а разрешения каталога, лежащего B основе fd, не разрешают поиск в каталоге.

EBADF

Аргумент *path* не указывает абсолютный путь, а аргумент *fd* не является ни AT_FDCWD, ни допустимым файловым дескриптором, открытым для чтения или поиска.

ENOTDIR

Аргумент *path* не является абсолютным путем, а *fd* является файловым дескриптором, связанным с файлом, не относящимся к каталогу.

Эти функции могут выйти из строя, если:

EINVAL

Значение аргумента amode недопустимо.

ELOOP

Во время разрешения аргумента path было обнаружено более {SYMLOOP_MAX} символических ссылок.

ENAMETOOLONG

Длина пути превышает {PATH_MAX}, или разрешение пути символической ссылки дало промежуточный результат с длиной, превышающей {PATH_MAX}.

ETXTBSY

Доступ на запись запрашивается для выполняемого файла чистой процедуры (общий текст).

Функция faccessat() может выйти из строя, если:

EINVAL

Значение аргумента flag недопустимо.

Следующие разделы являются информативными.

Примеры

В следующем примере проверяется, существует ли файл с именем **myfile** в каталоге /tmp.

```
#include <unistd.h>
...
peзультат int;
const char *pathname = "/tmp/myfile";
peзультат = access (путь, F_OK);
```

Использование приложений

Использование этих функций не рекомендуется, поскольку к моменту обработки возвращаемой информации она устарела. (То есть действие на информацию всегда приводит к состоянию гонки от времени проверки до времени использования.) Вместо этого приложение должно попытаться выполнить само действие и обработать ошибку [EACCES], которая возникает, если файл недоступен (с предварительным изменением эффективных идентификаторов пользователей и групп и, возможно, с последующим изменением, в случае, когда access() или faccessat() без AT_EACCES были бы использованы.)

Исторически сложилось так, что access() использовался в корневых программах set-user-ID для проверки того, имеет ли пользователь, запускающий программу, доступ к файлу. Это опиралось на привилегии "суперпользователя", которые были предоставлены на основе эффективного идентификатора пользователя, равного нулю, так что когда *access*() использовал реальный идентификатор пользователя для проверки доступности, эти привилегии не учитывались. В более новых системах, где могут быть назначены привилегии, которые не связаны с идентификаторами пользователей или групп, если программа с такими привилегиями вызывает *access*(), изменение идентификаторов не влияет на привилегии, и поэтому они учитываются при проверке доступности. Таким образом, access() (и faccessat() с нулевым флагом) не могут использоваться для этой исторической цели в таких программах. Аналогично, если система предоставляет какие-либо дополнительные или альтернативные механизмы управления доступом к файлам, которые не основаны на идентификаторе пользователя, они все равно будут приняты во внимание.

Если используется относительный путь, не учитывается, доступен ли текущий каталог (или каталог, связанный с файловым дескриптором fd) через любой абсолютный путь. Следовательно, приложения, использующие access() или faccessat() без AT_EACCES, могут действовать так, как если бы файл был доступен пользователю с реальным идентификатором пользователя и идентификатором группы процесса, когда такой пользователь на практике не сможет получить доступ к файлу, поскольку доступ будет запрещен в какойто момент вышетекущий каталог (или каталог, связанный с файловым дескриптором fd) в файловой иерархии.

указывающее, что каталог доступен для записи, может вводить в заблуждение, поскольку некоторые операции с файлами в каталоге не будут разрешены в зависимости от владельца этих файлов (см.Базовый том определений POSIX.1-2017, Раздел 4.3, Защита каталогов).

Допустимыми могут быть дополнительные значения amode, отличные от набора, определенного в описании; например, если система имеет расширенные элементы управления доступом.

The use of the AT_EACCESS value for *flag* enables functionality not available in *access*().

Обоснование

В ранних предложениях некоторые недостатки в функции access() привели к созданию функции eaccess(), потому что:

- 1. Исторические реализации access() не проверяют доступ к файлам правильно, когда реальный идентификатор пользователя процесса является суперпользователем. В частности, они всегда возвращают ноль при тестировании разрешений на выполнение независимо от того, является ли файл исполняемым.
- 2. Суперпользователь имеет полный доступ ко всем файлам в системе. Как следствие, программы, запущенные суперпользователем и переключенные на эффективный идентификатор пользователя с меньшими привилегиями, не могут использовать access() для проверки своих прав доступа к файлам.

Однако историческая модель eaccess() не решает проблему (1), поэтому этот том POSIX.1-2017 теперь позволяет access() вести себя желаемым образом, поскольку несколько реализаций исправили проблему. Также утверждалось, что проблему (2) легче решить, используя open(), chdir() или одну из функций exec в зависимости от обстоятельств и реагируя на ошибку, а не создавая новую функцию, которая не была бы такой надежной. Поэтому ϕ ункция eaccess() не включена в данный том POSIX.1-2017.

Предложение, касающееся соответствующих привилегий и битов разрешения на выполнение, отражает две возможности, реализованные историческими реализациями при проверке доступа суперпользователя к X_OK.

Новым реализациям не рекомендуется возвращать X_ОК, если не установлен хотя бы один бит разрешения на выполнение.

Цель функции faccessat() – включить проверку доступности файлов в каталогах, отличных от текущего рабочего каталога, без воздействия условий гонки. Любая часть пути к файлу может быть изменена параллельно вызову access(), что приведет к неопределенному поведению. Открыв файловый дескриптор для целевого каталога и используя функцию faccessat(), можно гарантировать, что файл, проверенный на доступность, находится относительно нужного каталога.

Эти функции могут быть формально устаревшими (например, путем затенения их ОВ) в будущей версии этого стандарта.

См. Также

chmod(), fstatat()

Базовый том определений POSIX.1-2017, *Раздел 4.5*, *Права доступа к файлам*, <fcntl.h>, <unistd.h>

Авторские права

Части этого текста перепечатаны и воспроизведены в электронном виде из IEEE Std 1003.1-2017, Standard for Information Technology -- Portable Operating System Interface (POSIX), The Open Group Base Specifications Issue 7, 2018 Edition, Copyright (C) 2018 by the Institute of Electrical and Electronics Engineers, Inc and The Open GroupГруппа. В случае любого несоответствия между этой версией и исходным стандартом IEEE и Open Group исходный стандарт IEEE и Open Group является документом рефери. Исходный стандарт можно получить онлайн по адресу http://www.opengroup.org/unix/online.html .

Любые типографские ошибки или ошибки форматирования, которые появляются на этой странице, скорее всего, были введены во время преобразования исходных файлов в формат man page. Чтобы сообщить о таких ошибках, см. https://www.kernel.org/doc/man-pages/reporting_bugs.html .

Ссылка на

chmod (3p), ex (1p), fstatat (3p), unistd.h (0p).

2017 IEEE/The Open Group POSIX Programmer's Manual

Главная Блог О нас