свяжите один файл с другим файлом

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.

Краткий обзор

```
#include <unistd.h>
int link (const char *path1, const char *path2);
#включить <fcntl.h>
int linkat(int fd1, const char *path1, int fd2, const char *path2, флаг int);
```

Описание

Функция link() создает новую ссылку (запись каталога) для существующего файла path1.

Аргумент path1 указывает на путь к существующему файлу. Аргумент path2 указывает на путь, именующий новую запись каталога, которая будет создана. Функция link() должна атомарно создать новую ссылку для существующего файла, а количество ссылок в файле должно быть увеличено на единицу.

https://www.mankier.com/3p/link 1/10

UTI ECCOL TES.

Если path1 называет символическую ссылку, то определяется реализацией, следует ли link() за символической ссылкой или создает новую ссылку на саму символическую ссылку.

После успешного завершения link() помечает для обновления последнюю метку времени изменения статуса файла. Кроме того, для обновления должны быть помечены метки времени последнего изменения данных и последнего изменения состояния файла каталога, содержащего новую запись.

В случае $cбоя \phi y + \kappa u u link()$ ссылка не создается, а количество ссылок в файле остается неизменным.

Реализация может потребовать, чтобы вызывающий процесс имел разрешение на доступ к существующему файлу.

Функция linkat() должна быть эквивалентна функции link(), за исключением того, что символические ссылки должны обрабатываться так, как указано значением flag (см. Ниже), и за исключением случая, когда path1 или path2 или оба являются относительными путями. В этом случае относительный путь path1 интерпретируется относительно каталога, связанного с файловым дескриптором fd1, вместо текущего рабочего каталога и аналогично для path2 и файлового дескриптора fd2Если режим доступа описания открытого файла, связанного с файловым дескриптором, не является 0_SEARCH, функция должна проверить, разрешен ли поиск в каталоге с использованием текущих разрешений каталога, лежащего в основе файлового дескриптора. Если режим доступа – 0_SEARCH, функция не будет выполнять проверку.

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

AT SYMLINK FOLLOW

Если linkat() передает специальное значение AT_FDCWD в параметре fd1 или fd2, для соответствующего аргумента path будет использоваться текущий рабочий каталог. Если оба fd1 и fd2 имеют значение AT_FDCWD , поведение должно быть идентичным вызову link() , за исключением того, что символические ссылки должны обрабатываться так, как указано значением flag.

If the AT_SYMLINK_FOLLOW flag is clear in the *flag* argument and the *path1* argument names a symbolic link, a new link is created for the symbolic link *path1* and not its target.

Return Value

Upon successful completion, these functions shall return 0. Otherwise, these functions shall return -1 and set *errno* to indicate the error.

Errors

These functions shall fail if:

EACCES

A component of either path prefix denies search permission, or the requested link requires writing in a directory that denies write permission, or the calling process does not have permission to access the existing file and this is required by the implementation.

EEXIST

The path2 argument resolves to an existing directory entry or refers to a symbolic link.

https://www.mankier.com/3p/link 3/10

the pathi or pathz argument.

EMLINK

Количество ссылок на файл с именем path1 будет превышать {LINK MAX}.

RU - <url>

Длина компонента пути больше {NAME_MAX}.

ENOENT

Компонент с префиксом path не существует; файл с именем path1 не существует; или path1 или path2 указывает на пустую строку.

ЭНОЕНТ ИЛИ ЭНОТДИР

Аргумент path1 называет существующий файл, не относящийся к каталогу, а аргумент path2 содержит по крайней мере один символ, не являющийся <косой чертой>, и заканчивается одним или несколькими завершающими символами <косой черты>. Если path2 без завершающих символов <slash> назовет существующий файл, ошибка [ENOENT] не возникнет.

ENOSPC

Каталог, содержащий ссылку, не может быть расширен.

ENOTDIR

Компонент либо с префиксом path называет существующий файл, который не является ни каталогом, ни символической ссылкой на каталог, либо аргумент path1 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 является ни каталогом, ни символической ссылкой на каталог.каталог или символическая ссылка на каталог, или аргумент path1 называет существующий файл, не являющийся каталогом, а аргумент path2

https://www.mankier.com/3p/link

חברעסוומעוווען עחובשוווען ראוווסטוומווע אסדמפווי יסדמפווי יסדמפוווע אוווועע ראוווסטווען אווועע

ЭПЕРМ

Файл с именем path1 является каталогом, и либо вызывающий процесс не имеет соответствующих привилегий, либо реализация запрещает использование link() в каталогах.

EROFS

Запрашиваемая ссылка требует записи в каталог в файловой системе, доступной только для чтения.

EXDEV

Ссылка с именем *path2* и файл с именем *path1* находятся в разных файловых системах, и реализация не поддерживает связи между файловыми системами.

EXDEV

path1 относится к именованному ПОТОКУ.

Функция *linkat*() завершится ошибкой, если:

ЕАКЦЕС

Режим доступа к описанию открытого файла, связанного с fd1 или fd2, не является 0_SEARCH , и разрешения каталога, лежащего B основе fd1 или fd2, соответственно, не разрешают поиск в каталоге.

EBADF

Аргумент path1 или path2 не указывает абсолютный путь, а аргумент fd1 или fd2, соответственно, не является ни AT_FDCWD, ни допустимым файловым дескриптором, открытым для чтения или поиска.

ENOTDIR

фаилогі, по отпослщигіся к каталогу.

Эти функции могут выйти из строя, если:

ELOOP

Bo время разрешения аргумента path1 или path2 было обнаружено более {SYMLOOP_MAX} символических ссылок.

RU - <url>

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

Функция linkat() может завершиться ошибкой, если:

EINVAL

Значение аргумента flag недопустимо.

Следующие разделы являются информативными.

Примеры

Создание ссылки на файл

В следующем примере показано, как создать ссылку на файл с именем /home/cnd/mod1, создав новую запись каталога с именем /modules/pass1.

```
#include <unistd.h>
char *path1 = "/home/cnd/mod1";
char *path2 = "/modules/pass1";
```

https://www.mankier.com/3p/link

Создание ссылки на файл в программе

В следующем примере программы функция link() **связывает файл /etc/**passwd (определенный как **PASSWDFILE**) с файлом **/etc/opasswd** (определенным как **SAVEFILE**), который используется для сохранения текущего файла пароля. Затем, после удаления текущего файла пароля (определенного как **PASSWDFILE**), новый файл пароля снова сохраняется как текущий файл пароля с помощью функции link().

```
#включить <unistd.h>

#определить ФАЙЛ БЛОКИРОВКИ "/etc/ptmp"
#определить PASSWDFILE "/etc/passwd"
#определить ФАЙЛ СОХРАНЕНИЯ "/etc/opasswd"
...
/* Сохранить текущий файл пароля */
ссылка (PASSWDFILE, SAVEFILE);
/* Удалить текущий файл пароля. */
unlink (PASSWDFILE);
/ * Сохраните новый файл пароля как текущий файл пароля.
link (LOCKFILE, PASSWDFILE);
```

Application Usage

Некоторые реализации допускают ссылки между файловыми системами.

Если path1 ссылается на символическую ссылку, разработчики приложений должны использовать linkat() с соответствующими флагами, чтобы выбрать, следует ли разрешать символическую ссылку.

https://www.mankier.com/3p/link 7/10

Ссылка на каталог ограничена суперпользователем в большинстве исторических реализаций, поскольку эта возможность может создавать циклы в файловой иерархии или иным образом повреждать файловую систему. Этот том POSIX.1-2017 продолжает эту философию, запрещая link() и unlink() делать это. Другие функции могут сделать это, если разработчик разработал такое расширение.

Некоторые исторические реализации позволяют связывать файлы в разных файловых системах. Формулировка была добавлена, чтобы явно разрешить это необязательное поведение.

Исключение для ссылок между файловыми системами предназначено только для ссылок, которые программно неотличимы от "жестких" ссылок.

Цель функции linkat() – связать файлы в каталогах, отличных от текущего рабочего каталога, без воздействия условий гонки. Любая часть пути к файлу может быть изменена параллельно вызову link(), что приведет к неопределенному поведению. Открыв файловый дескриптор для каталога как существующего файла, так и целевого местоположения и используя функцию linkat(), можно гарантировать, что оба имени файлов находятся в нужных каталогах.

Флаг AT_SYMLINK_FOLLOW позволяет реализовать оба распространенных поведения функции link(). Спецификация POSIX требует, чтобы, если path1 является символической ссылкой, создавалась новая ссылка для цели символической ссылки. Многие системы по умолчанию или в качестве альтернативы предоставляют механизм, позволяющий избежать неявного поиска символической ссылки и создать новую ссылку для самой символической ссылки.

Более ранние версии этого стандарта указывали только функцию link() и требовали, чтобы она вела себя как linkat() с флагом AT_SYMLINK_FOLLOW. Однако в исторической практике ядер SVR4 и Linux ϕ ункция link() вела

использовалась, то не соответствовала стандарту (папример, не оудучи атомарным, или неправильно разыменовывая символическую ссылку). Поскольку приложения не могут полагаться на link(), следуя ссылкам на практике, linkatбыла добавлена функция (), принимающая флаг для указания желаемого поведения приложения.

Будущие направления

Нет.

См. Также

переименовать(), символическая ссылка(), отменить ссылку()

Объем базовых определений POSIX.1-2017, <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. Оригинальный 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 .

https://www.mankier.com/3p/link 9/10

fstatvfs (3p), ссылка (1p), ln (1p), открыть (3p), переименовать (3p), символическая ссылка (3p), unistd.h(0p), unlink (3p).

2017 IEEE/The Open Group POSIX Programmer's Manual

Главная Блог О нас

https://www.mankier.com/3p/link 10/10