

File systems (Русский)

(Redirected from [Файловые системы](#))

Ссылки по теме

- [Core utilities#lsblk](#)
[[broken link](#): invalid section]
- [Разрешения и атрибуты файлов](#)
- [Fsck \(Русский\)](#)
- [fstab \(Русский\)](#)
- [Список приложений/Утилиты#Монтирование](#)
- [Оптический привод](#)
- [Разметка дисков](#)
- [NFS \(Русский\)](#)
- [NTFS-3G \(Русский\)](#)
- [FAT \(Русский\)](#)
- [QEMU \(Русский\)#Монтирование раздела внутри образа диска raw](#)
[[broken link](#): invalid section]
- [Samba \(Русский\)](#)
- [tmpfs \(Русский\)](#)
- [udev \(Русский\)](#)
- [Udisks \(Русский\)](#)
- [Umask \(Русский\)](#)
- [USB-накопители](#)

Состояние перевода: На этой странице представлен перевод статьи [File systems](#). Дата последней синхронизации: 10 августа 2017. Вы можете [помочь](#) синхронизировать перевод, если в английской версии произошли [изменения](#).



Эта страница нуждается в сопроводителе



Статья не гарантирует актуальность информации. Помогите русскоязычному сообществу поддержкой подобных страниц. См. [Команда переводчиков ArchWiki](#)

Из [Википедии](#):

Файловая система (англ. file system) — порядок, определяющий способ организации, хранения и именования данных на носителях информации в компьютерах, а также в другом электронном оборудовании: цифровых фотоаппаратах, мобильных телефонах и т.п. Файловая система определяет формат содержимого и способ физического хранения информации, которую принято группировать в виде файлов. Конкретная файловая система определяет размер имен файлов и (каталогов), максимальный возможный размер файла и раздела, набор атрибутов файла. Некоторые файловые системы предоставляют сервисные возможности, например, разграничение доступа или шифрование файлов.

Отдельные разделы дисков можно настроить с использованием одной из множества доступных файловых систем. У каждой есть свои преимущества, недостатки и уникальные особенности. Ниже приведен краткий обзор поддерживаемых файловых систем; также и ссылки на страницы Википедии, которые предоставляют гораздо больше информации.

Contents	
	[hide]
•	1 Типы файловых систем
○	1.1 Журналирование
○	1.2 Файловые системы на основе FUSE
○	1.3 Штабелируемые файловые системы
○	1.4 Файловые системы только для чтения
○	1.5 Кластерные файловые системы
•	2 Определение существующих файловых систем
•	3 Создание файловой системы
•	4 Монтирование файловой системы
○	4.1 Список смонтированных файловых систем
○	4.2 Размонтирование файловой системы
•	5 Смотрите также

Типы файловых систем

Смотрите [filesystems \(5\)](#) для общего обзора и [Википедию:Сравнение файловых систем](#) для подробного сравнения функций. Файловые системы, поддерживаемые ядром, перечислены в `/proc/filesystems`.

Файловая система	Команда создания	Утилиты пользовательского пространства	Archiso [1]	Документация ядра [2]	Заметки
------------------	------------------	--	---	---------------------------------------	---------

Файловая система	Команда создания	Утилиты пользовательского пространства	Archiso [1]	Документация ядра [2]	Заметки
Btrfs	mkfs.btrfs (8)	btrfs-progs	Да	btrfs.txt	Статус стабильности
VFAT	mkfs.vfat (8)	dosfstools	Да	vfat.txt	
exFAT	mkfs.exfat (8)	exfat-utils	Опционально	N/A (на основе FUSE)	
F2FS	mkfs.f2fs (8)	f2fs-tools	Да	f2fs.txt	Флэш-устройства
ext3	mke2fs (8)	e2fsprogs	Да (base)	ext3.txt	
ext4	mke2fs (8)	e2fsprogs	Да (base)	ext4.txt	
HFS	mkfs.hfsplus (8) ^[dead link 2017-11-25]	hfsprogs ^{AUR}	Опционально	hfs.txt	Файловая система MacOS
JFS	mkfs.jfs (8)	jfsutils	Да (base)	jfs.txt	
NILFS2	mkfs.nilfs2 (8)	nilfs-utils	Да	nilfs2.txt	

Файловая система	Команда создания	Утилиты пользовательского пространства	Archiso ^[1]	Документация ядра ^[2]	Заметки
NTFS	mkfs.ntfs(8)	ntfs-3g	Да	N/A (на основе FUSE)	Файловая система Windows
Reiser4	mkfs.reiser4(8)	reiser4progs ^{AUR}	Нет		
ReiserFS	mkfs.reiserfs(8)	reiserfsprogs	Да (base)		
XFS	mkfs.xfs(8)	xfsprogs	Да (base)	xfs.txt xfs-delayed-logging-design.txt xfs-self-describing-metadata.txt	
ZFS		zfs-linux ^{AUR}	Нет	N/A (порт OpenZFS)	

Примечание: У ядра есть свой собственный драйвер NTFS (смотрите [ntfs.txt](#)), но он имеет ограниченную поддержку на запись файлов.

Журналирование

Все вышеупомянутые файловые системы, за исключением ext2, FAT16/32, Btrfs и ZFS, используют [ведение журнала](#). Журналирование обеспечивает отказоустойчивость путем регистрации изменений до того, как они будут привязаны к файловой системе. В случае сбоя системы или сбоя питания такие файловые системы быстрее возвращаются в сеть и реже становятся поврежденными. Ведение журнала происходит в выделенной области файловой системы.

Не все методы ведения журнала одинаковы. Ext3 и ext4 предлагают журналирование в режиме данных, в котором регистрируются как данные, так и метаданные, а также возможность вести журнал только изменений метаданных. Журналирование в режиме данных имеет ограничение скорости и не включено по умолчанию. В том же ключе [Reiser4](#) предлагает так называемые "[модели транзакций](#)", которые включают в себя чистое ведение журнала (эквивалентное журнальному ведению журнала данных ext4), чистый подход копирования при записи (эквивалент по умолчанию btrfs) и комбинированный подход, который эвристически чередуется между двумя бывшими.

Примечание: Reiser4 не обеспечивает эквивалент поведения журналирования по умолчанию ext4 (только для метаданных).

Другие файловые системы обеспечивают упорядоченное ведение журнала, которое регистрирует только метаданные. Хотя все журналирование вернет файловую систему в допустимое состояние после сбоя, журналирование в режиме данных обеспечивает максимальную защиту от повреждений и потери данных. Однако есть компромисс в производительности системы, поскольку журналирование в режиме данных выполняет две операции записи: сначала в журнал, а затем на диск. При выборе типа файловой системы следует учитывать компромисс между скоростью системы и безопасностью данных.

Файловые системы, основанные на механизме копирования при записи, такие как Btrfs и ZFS, не должны использовать традиционный журнал для защиты метаданных, потому что они никогда не обновляются на месте. Хотя Btrfs все еще имеет журнальное дерево, подобное журналу, оно используется только для ускорения работы `fdasync/fsync`.

Файловые системы на основе FUSE

Файловая система в пользовательском пространстве (FUSE) - это механизм для Unix-подобных операционных систем, который позволяет не-привилегированным пользователям создавать свои собственные файловые системы без редактирования кода ядра. Это достигается путем запуска кода файловой системы в *пространстве пользователя*, в то время как модуль ядра FUSE предоставляет только "мост" для реальных интерфейсов ядра.

Некоторые файловые системы на основе FUSE:

- **adbfs-git** — монтирует устройства Android, подключенные через USB.
<http://collectskin.com/adbfs/> || [adbfs-git](#)^{AUR}
- **EncFS** — это пользовательская наращиваемая криптографическая файловая система.
<https://vgough.github.io/encfs/> || [encfs](#)
- **fuseiso** — монтирует ISO в качестве обычного пользователя.
<http://sourceforge.net/projects/fuseiso/> || [fuseiso](#)
- **gitfs** — файловая система FUSE, которая полностью интегрируется с git.
<https://www.presslabs.com/gitfs/> || [gitfs](#)^{AUR}
- **xbfuse-git** — монтирует Xbox (360) ISO.
<http://multimedia.cx/xbfuse/> || [xbfuse-git](#)^{AUR}
- **xmlfs** — представляет файл XML в качестве структуры каталогов для легкого доступа.
<https://github.com/halhen/xmlfs> || [xmlfs](#)^{AUR}
- **vdfuse** — монтирует образы дисков VirtualBox (VDI/VMDK/VHD).

<https://github.com/muflone/virtualbox-includes> || [vdfuse](#)^{AUR}

Для получения дополнительной информации смотрите [Википедия:Файловая система в пространстве пользователей#Примеры использования](#).

Штабелируемые файловые системы

- **aufs** — усовершенствованная многоуровневая файловая система унификации, объединенная файловая система на основе FUSE, полностью переписанная Unionfs, отклоненная от основной линии Linux, и вместо этого OverlayFS был объединен в ядро Linux.
<http://aufs.sourceforge.net> || [aufs](#)^{AUR}
- **eCryptfs** — корпоративная криптографическая файловая система представляет собой пакет программного обеспечения для шифрования диска Linux. Он реализует шифрование на уровне файловой системы, совместимый с POSIX, с целью предложить функциональность, аналогичную функции GnuPG на уровне операционной системы.
<http://ecryptfs.org> || [ecryptfs-utils](#)
- **mergerfs** — объединенная файловая система на основе FUSE.
<https://github.com/trapexit/mergerfs> || [mergerfs](#)^{AUR}
- **mhddfs** — файловая система Multi-HDD FUSE, объединенная на основе FUSE.
<http://mhddfs.uvw.ru> || [mhddfs](#)^{AUR}
- **overlayfs** — это служба файловой системы для Linux, которая реализует объединение для монтирования других файловых систем.
<https://www.kernel.org/doc/Documentation/filesystems/overlayfs.txt> || [linux](#)
- **Unionfs** — это служба файловой системы для Linux, FreeBSD и NetBSD, которая реализует объединение монтирования для других файловых систем.
<http://unionfs.filesystems.org/> || not packaged? [search in AUR](#)
- **unionfs-fuse** — реализация пользовательского пространства Unionfs.
<https://github.com/rpodgorny/unionfs-fuse> || [unionfs-fuse](#)

Файловые системы только для чтения

- **SquashFS** — сжимающая файловая система для GNU/Linux, предоставляющая доступ к данным в режиме "только для чтения". Squashfs сжимает файлы, индексные дескрипторы и каталоги, а также поддерживает блоки размером до 1024 Кбайт для лучшего сжатия.
<http://squashfs.sourceforge.net/> || [squashfs-tools](#)

Кластерные файловые системы

- **Ceph** — унифицированная распределенная система хранения, предназначенная для отличной производительности, надежности и масштабируемости.
<https://ceph.com/> || [ceph](#)
- **Glusterfs** — кластерная файловая система способна масштабироваться до нескольких пета-байт.
<https://www.gluster.org/> || [glusterfs](#)
- **IPFS** — одноранговый протокол гипермедиа, чтобы сделать Интернет более быстрым, безопасным и открытым. IPFS нацелена на замену HTTP и создание лучшей сети для всех нас. Использует блоки для хранения частей файла, каждый сетевой узел хранит только интересующий контент, обеспечивает дедупликацию, распространение, масштабируемую систему, ограниченную только пользователями. (В настоящее время в alpha)
<https://ipfs.io/> || [go-ipfs](#)
- **MooseFS** — это отказоустойчивая, высокодоступная и высокопроизводительная сетевая распределенная файловая система.
<https://www.gluster.org/> || [moosefs](#)
- **OpenAFS** — реализация с открытым исходным кодом распределенной файловой системы AFS
<http://www.openafs.org> || [openafs](#)^{AUR}
- **OrangeFS** — это масштабируемая сетевая файловая система, предназначенная для прозрачного доступа к дисковой памяти на нескольких серверах параллельно. Имеет оптимизированную поддержку MPI-IO для параллельных и распределенных приложений. Упрощает использование параллельного хранения не только для клиентов Linux, но и для Windows, Hadoop и WebDAV. POSIX-совместимая. Часть ядра Linux, начиная с версии 4.6.
<http://www.orangefs.org/> || not packaged? [search in AUR](#)
- **Sheepdog** — распределенная система хранения объектов для объемных и контейнерных сервисов и разумно управляет дисками и узлами.
<https://sheepdog.github.io/sheepdog/> || not packaged? [search in AUR](#)
- **Tahoe-LAFS** — файловая система Tahoe Least-Authority - это бесплатное и открытое, безопасное, децентрализованное, отказоустойчивое, одноранговое распределенное хранилище данных и распределенная файловая система.
<https://tahoe-lafs.org/> || [tahoe-lafs](#)^{AUR}

Определение существующих файловых систем

Чтобы определить существующие файловые системы, вы можете использовать [lsblk](#):

```
$ lsblk -f
```

NAME	FSTYPE	LABEL	UUID	MOUNTPOINT
sdb				
└─sdb1	vfat	Transcend	4A3C-A9E9	

Существующая файловая система, если она есть, будет показана в столбце `FSTYPE`. Если она [смонтирована](#), тогда появится в столбце `MOUNTPOINT`.

Создание файловой системы

Файловые системы обычно создаются на [разделе](#), внутри логических контейнеров, таких как [LVM](#), [RAID](#) и [dm-crypt](#), или в обычном файле (смотрите [w:Loop device](#)). В этом разделе описывается случай раздела.

Примечание: Файловые системы могут быть записаны непосредственно на диск, называемый [superfloppy](#) или *безраздельным диском*. С этим методом связаны определенные ограничения, особенно при [загрузке](#) с такого диска. Для примеров смотрите [Btrfs#Безраздельный диск Btrfs](#)^{[[broken link: invalid section](#)]}.

Важно:

- После создания новой файловой системы данные, ранее сохраненные на этом разделе, вряд ли можно будет восстановить. **Создайте резервную копию любых данных, которые вы хотите сохранить.**
- Цель данного раздела может ограничить выбор файловой системы. Например, [системный раздел EFI](#) должен содержать файловую систему FAT32 (`mkfs.vfat`), а файловая система, содержащая каталог `/boot`, должна поддерживаться с помощью [загрузчика](#).

Прежде чем продолжить, [определите устройство](#), в котором будет создана файловая система, и независимо от того, монтируется ли она. Например:

```
$ lsblk -f
```

NAME	FSTYPE	LABEL	UUID	MOUNTPOINT
sda				
└─sda1			C4DA-2C4D	


```
└─sda2 ext4          5b1564b2-2e2c-452c-bcfa-d1f572ae99f2 /mnt
└─sda3              56adc99b-a61e-46af-aab7-a6d07e504652
```

Перед продолжением **необходимо [размонтировать](#)** файловые системы. В приведенном выше примере существующая файловая система находится на `/dev/sda2` и монтируется в `/mnt`. Он будет размонтирован командой:

```
# umount /dev/sda2
```

Чтобы найти только смонтированные файловые системы, смотрите [#Список смонтированных файловых систем](#).

Чтобы создать новую файловую систему, используйте [mkfs \(8\)](#). Смотрите [#Типы файловых систем](#) для точного типа, а также утилиты пользовательского пространства, которые вы, возможно, захотите установить для конкретной файловой системы.

Например, чтобы создать новую файловую систему типа [ext4](#) (обычно для разделов данных Linux) на `/dev/sda1`, запустите:

```
# mkfs.ext4 /dev/sda1
```

Совет:

- Используйте флаг `-L` `mkfs.ext4`, чтобы указать [метку файловой системы](#)^{[[broken link](#): invalid section]}. `e2label` можно использовать для изменения метки в существующей файловой системе.
- Файловые системы могут быть *изменены* после создания с определенными ограничениями. Например, размер файловой системы [XFS](#) может быть увеличен, но он не может быть уменьшен. Для получения дополнительной информации смотрите [Возможности изменения размера](#) и соответствующую документацию файловой системы.

Новая файловая система теперь может быть смонтирована в выбранный каталог.

Монтирование файловой системы

Чтобы вручную смонтировать файловую систему, расположенную на устройстве (например, раздел) к каталогу, используйте [mount \(8\)](#). В этом примере монтируется `/dev/sda1` в `/mnt`.

```
# mount /dev/sda1 /mnt
```

Это прикрепляет файловую систему раздела `/dev/sda1` в каталог `/mnt`, делая содержимое файловой системы видимым. Любые данные, существовавшие в `/mnt` перед этим действием, становятся невидимыми до тех пор, пока устройство не будет размонтировано.

[fstab](#) содержит информацию о том, как устройства должны автоматически монтироваться, если они присутствуют. Для получения дополнительной информации о том, как изменить это поведение, смотрите статью [fstab](#).

Если устройство указано в `/etc/fstab`, и в командной строке указывается только устройство или точки монтирования, эта информация будет использоваться при монтировании. Например, если `/etc/fstab` содержит строку, указывающую, что `/dev/sda1` должен быть смонтирован в `/mnt`, тогда он автоматически будет монтировать это устройство к этому месту:

```
# mount /dev/sda1
```

Или

```
# mount /mnt
```

mount содержит несколько параметров, многие из которых зависят от указанной файловой системы. Параметры могут быть изменены:

- использование флагов в командной строке с *mount*
- редактирование [fstab](#)
- создание правил [udev](#)
- [самостоятельно компилировать ядро](#)
- или используя скрипты монтирования файловой системы (расположенные по адресу `/usr/bin/mount.*`).

Более подробную информацию смотрите в связанных статьях и статье интересующей файловой системы.

Список смонтированных файловых систем

Чтобы просмотреть все смонтированные файловые системы, используйте [findmnt\(8\)](#):

```
$ findmnt
```

findmnt принимает множество аргументов, которые могут фильтровать вывод и отображать дополнительную информацию. Например, в качестве аргумента может принимать устройство или точку монтирования для отображения только информации о том, что указывается:

```
$ findmnt /dev/sda1
```

findmnt собирает информацию из `/etc/fstab`, `/etc/mtab` и `/proc/self/mounts`.

Размонтирование файловой системы

Чтобы размонтировать файловую систему, используйте [umount \(8\)](#). Можно указать либо устройство, содержащее файловую систему (например, `/dev/sda1`), либо точку монтирования (например, `/mnt`):

```
# umount /dev/sda1
```

Или

```
# umount /mnt
```

Смотрите также

- [filesystems \(5\)](#)
- [Документация файловых систем, поддерживаемых linux](#)
- [Википедия:Файловая система](#)
- [Википедия:mount](#)

[Categories:](#)

- [Русский](#)
- [File systems \(Русский\)](#)
- [Lists \(Русский\)](#)