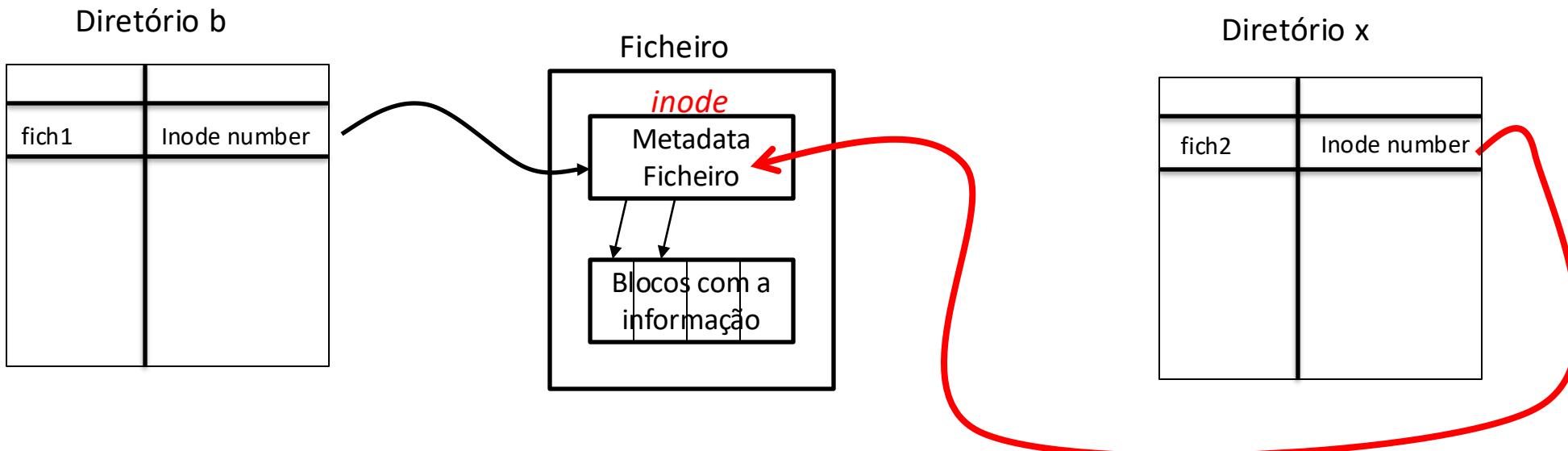


Programação Sistema de Ficheiros

Diretórios e Funções Avançadas

Diretórios e Nomes de Ficheiros

- Um ficheiro pode ser conhecido por vários nomes:
 - Pode-se designar o mesmo ficheiro com o nome `/a/b/fich1` e com o nome `/x/fich2`.
 - É comum chamar a cada um destes nomes *links*

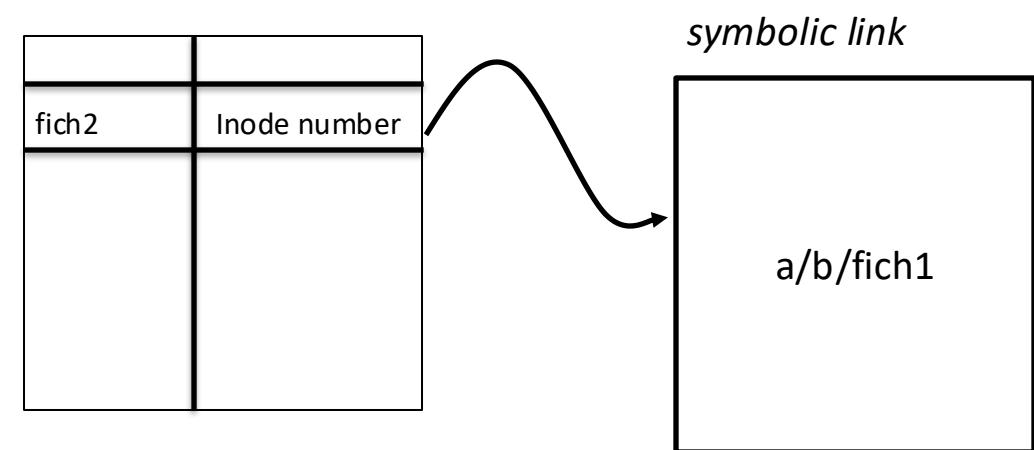


Links: *hard Link*

- Entradas em diversos diretórios apontam para o mesmo ficheiro (o mesmo *inode*) pelo que, do ponto de vista do sistema, são indistinguíveis
- Corresponde ao conceito de cópia de um ficheiro (sem cópia real dos dados)
- Se apagarmos um ficheiro com vários *hard links*, o ficheiro continua a existir. Só será removido quando o ultimo *hard link* for apagado
- A chamada sistema `unlink()` usada para eliminar ficheiros, tem este nome porque precisamente o que faz é eliminar um *link* e não forçosamente apagar o ficheiro

Symbolic Link

- O *symbolic link* é um ficheiro (de tipo diferente) que contem o caminho de acesso para o ficheiro original
- Se o ficheiro original for apagado o *link* fica quebrado
- Mais genérico na utilização, podendo ser usado para diretórios ou entre partições enquanto os hard link estão limitados a uma partição



Indica um
ficheiro tipo
symbolic link

```
ubuntu@ubuntu:~/tlpi-190930-dist/tlpi-dist/teste$ ls -al
total 12
drwxrwxr-x  2 ubuntu ubuntu 4096 Oct 21 17:18 .
drwxrwxr-x 51 ubuntu ubuntu 4096 Oct 21 17:17 ..
-rw-rw-r--  1 ubuntu ubuntu   17 Oct 21 17:18 Exemplo1
lrwxrwxrwx  1 ubuntu ubuntu     8 Oct 21 17:18 Exemplo2 -> Exemplo1
```

Funções de Gestão dos Ficheiros

- Percebendo o conceito de *hard* e *symbolic link* torna-se simples entender a funcionalidade das seguintes chamadas sistema

Copiar (Origem, Destino)	<code>int symlink(const char *oldpath, const char *newpath) int link(const char *oldpath, const char *newpath)</code>
Mover (Origem, Destino)	<code>int rename(const char *oldpath, const char *newpath)</code>
Apagar (Nome)	<code>int unlink(const char *path)</code>

Funções sobre os diretórios

Diretórios	ListaDir (Nome , Buffer)	int readdir (int fd, struct dirent *buffer, int count)
	MudaDir (Nome)	int chdir(const char *path)
	CriaDir (Nome, Protecção)	int mkdir(const char *path, mode_t mode)
	RemoveDir(Nome)	int rmdir(const char *path)

Descritores Individuais de Ficheiros (*i-nodes*)

- Um ficheiro é univocamente identificado, dentro de cada partição, pelo número de *i-node*
- Os directórios só têm que efetuar a ligação entre um nome do ficheiro e o número do seu descritor

	Número do Inode	Dimensão do Registo	Dimensão do nome	Tipo	Nome							
0	54	12	1	2	.	\0	\0	\0				
12	79	12	2	2	.	.	\0	\0				
24	23	16	6	1	c	a	r	l	o	s	\0	\0
40	256	16	7	1	m	a	r	q	u	e	s	\0

Programação com Diretórios

- Os diretórios são lidos sequencialmente passando de um entrada para a seguinte
- Os diretórios podem ter manipulados/acedidos de forma programática
- Para abrir um ficheiro diretório usa-se a função `opendir()` que retorna uma estrutura de dados que facilita a leitura, designada DIR é um *handle* para um *directory stream* que é passado as funções que leem o diretório

```
#include <dirent.h>
DIR *opendir(const char *dirpath);
```

Leitura dos Diretórios

```
struct dirent *readdir(DIR *dirp);
```

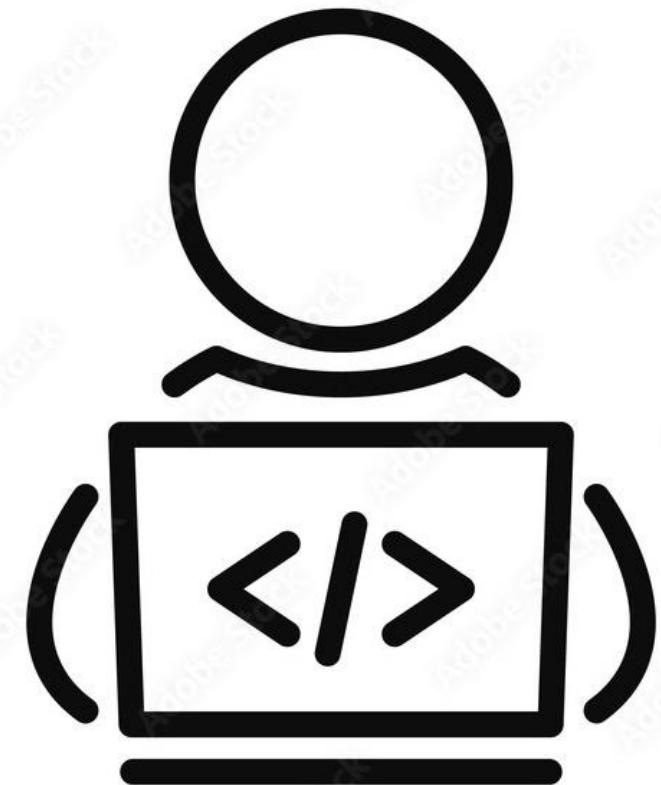
- Cada chamada a `readdir()` lê a próxima entrada do diretório referenciado por `dirp` e devolve um ponteiro para uma estrutura de tipo `dirent`, que contem as seguintes informações

```
struct dirent {  
    ino_t d_ino;      /* File i-node number */  
    char d_name[];   /* Null-terminated name of file */  
};
```

- No fim do diretório ou erro, `readdir()` retorna `NULL`, neste último caso, `errno` indica o erro.

Listar um diretório

```
DIR *dirp;
struct dirent *dp;
dirp = opendir(dirpath);
if (dirp == NULL) {
    errMsg("opendir failed on '%s'", dirpath);
    return;
}
for (;;) {
    errno = 0; /* To distinguish error from end-of-directory */
    dp = readdir(dirp);
    if (dp == NULL)
        break;
    if (strcmp(dp->d_name, ".") == 0 || strcmp(dp->d_name, "..") == 0)
        continue; /* Skip . and .. */
    printf("%s\n", dp->d_name);
}
```



Ler e Modificar Atributos

Comando para ver os atributos de um ficheiro

- O comando `stat` permite ver a informação de um ficheiro

```
ubuntu@ubuntu:~/Fichteste$ echo Exemplo para ver stat > exemplostat
ubuntu@ubuntu:~/Fichteste$ stat exemplostat
  File: exemplostat
  Size: 22          Blocks: 8          IO Block: 4096   regular file
Device: 821h/2081d    Inode: 516217      Links: 1
Access: (0664/-rw-rw-r--)  Uid: ( 1000/  ubuntu)  Gid: ( 1001/  ubuntu)
Access: 2022-10-25 09:57:42.345926191 +0000
Modify: 2022-10-25 09:57:42.345926191 +0000
Change: 2022-10-25 09:57:42.345926191 +0000
 Birth: -
```

Estado do Ficheiro: *system calls*

- A mesma informação pode ser obtida programaticamente através de um conjunto de *system calls* que preenchem um *buffer* passado como parâmetro da função
- Para executá-las é necessário ter direitos de acesso à diretória (não é necessário ao ficheiro)

```
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);
```

struct stat

```
struct stat {  
    dev_t      st_dev;      /* IDs of device on which file resides */  
    ino_t      st_ino;      /* I-node number of file */  
    mode_t     st_mode;     /* File type and permissions */  
    nlink_t    st_nlink;    /* Number of (hard) links to file */  
    uid_t      st_uid;      /* User ID of file owner */  
    gid_t      st_gid;      /* Group ID of file owner */  
    dev_t      st_rdev;     /* IDs for device special files */  
    off_t      st_size;     /* Total file size (bytes) */  
    blksize_t  st_blksize;  /* Optimal block size for I/O (bytes) */  
    blkcnt_t   st_blocks;   /* Number of (512B) blocks allocated */  
    time_t     st_atime;    /* Time of last file access */  
    time_t     st_mtime;    /* Time of last file modification */  
    time_t     st_ctime;    /* Time of last status change */  
};
```

Mudança de Permissões

- O comando `chmod` permite mudar as permissões de acesso ao ficheiro

```
ubuntu@ubuntu:~/Fichteste$ ls -l exemplostat  
-rw-rw-r-- 1 ubuntu ubuntu 22 Oct 25 09:57 exemplostat  
ubuntu@ubuntu:~/Fichteste$ chmod u-rw exemplostat  
ubuntu@ubuntu:~/Fichteste$ ls -l exemplostat  
----rw-r-- 1 ubuntu ubuntu 22 Oct 25 09:57 exemplostat  
ubuntu@ubuntu:~/Fichteste$ █
```

- As mesmas operações podem ser executadas programaticamente com a função `chmod()`

```
#include <sys/stat.h>  
int chmod(const char *pathname, mode_t mode)
```

- A mudança de permissões e a sua verificação tem numerosos detalhes, importantes por questões de segurança

Operações Globais sobre o Sistema de Ficheiros

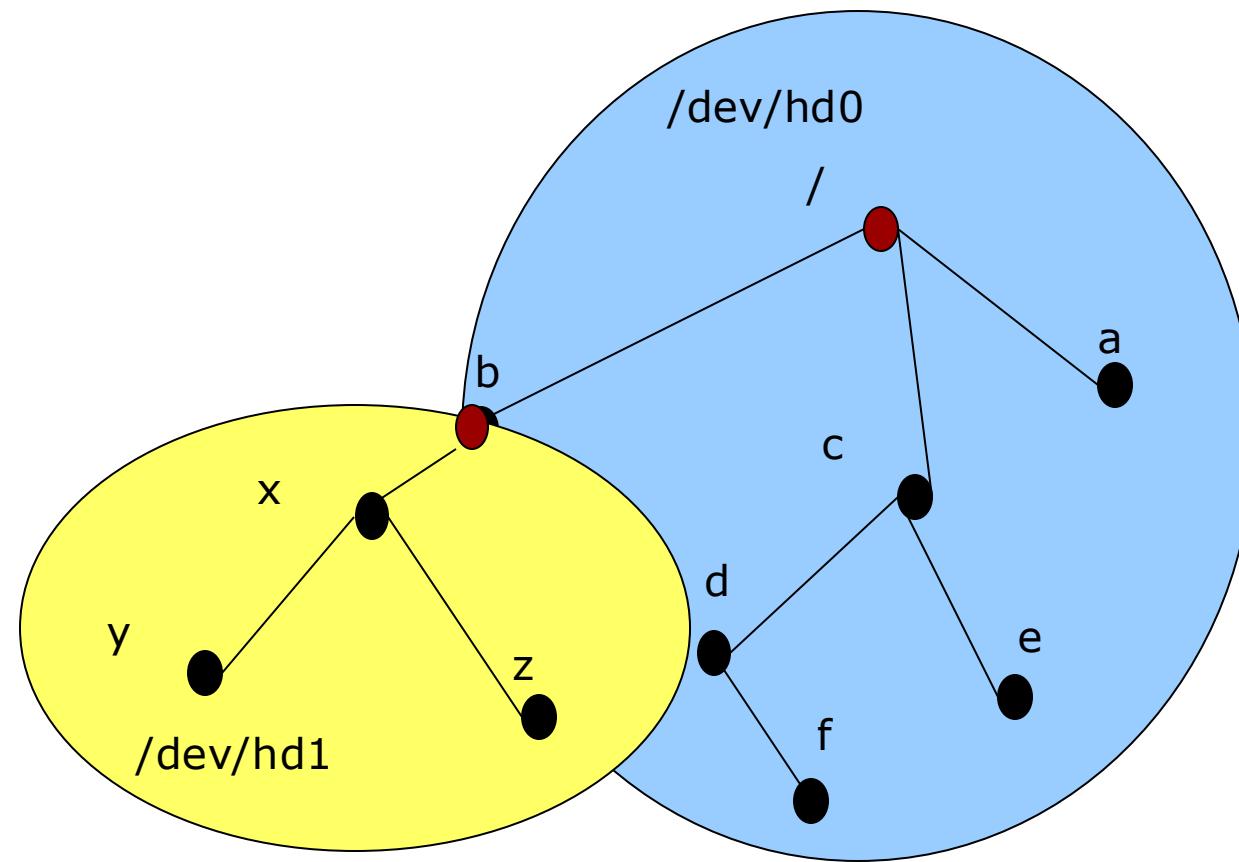
Montar um volume na hierarquia de diretórios

Comando Mount

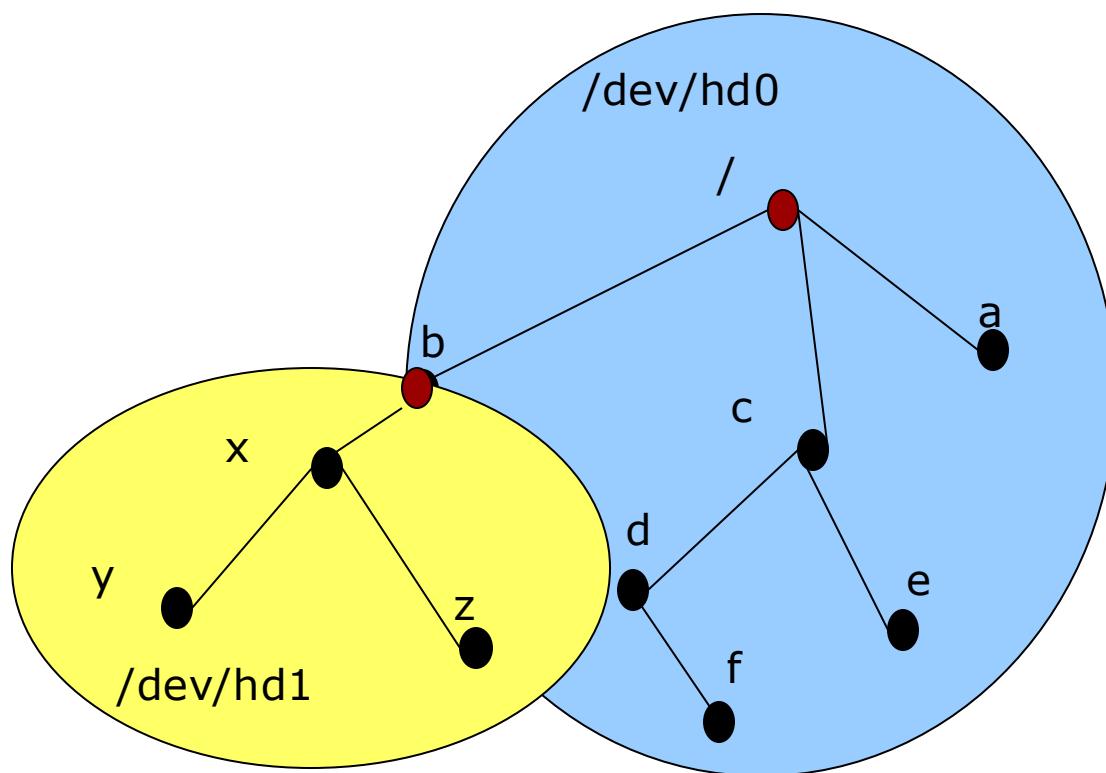
- A maioria dos periféricos detetados pelo sistema operativo possui um nome no diretório especial /dev
- Os dispositivos de memória secundária são periféricos tal como as impressoras, o teclado ou o ecrã, pelo que também possuem um nome neste diretório.
- Para aceder aos sistemas de ficheiros dos dispositivos, é necessário montá-lo no sistema de ficheiros primário. Esta operação consiste em ligar a raiz do novo sistema de ficheiro a um diretório do sistema de ficheiros raiz.
- Quer o dispositivo de base da operação de montagem quer o dispositivo que é montado possuem uma árvore de diretórios com uma raiz única.

Como Organizar Múltiplos Sistemas de Ficheiros?

```
mount -t <filesystem> /dev/hd1 /b
```



Como Organizar Múltiplos Sistemas de Ficheiros?



- Após a operação de montagem o diretório `b` do dispositivo `/dev/hd0` e a raiz do dispositivo `/dev/hd1` passam a ser o mesmo diretório
- Os ficheiros no dispositivo `/dev/hd1` ficam posteriormente acessíveis através dessa raiz,

Mount

- A beleza conceptual do `mount` é que em vez de ter um número de sistemas de ficheiros separados, `mount` unifica todos os sistemas numa árvore, tornando a nomenclatura uniforme e conveniente
- Para ver o que está montado no sistema e em que pontos, basta executar o comando `mount`

```
/dev/sda1 on / type ext3 (rw)
proc on /proc type proc (rw)
sysfs on /sys type sysfs (rw)
/dev/sda5 on /tmp type ext3 (rw)
/dev/sda7 on /var/vice/cache type ext3 (rw)
tmpfs on /dev/shm type tmpfs (rw)
AFS on /afs type afs (rw)
```

- Como é natural existe a chamada sistema `mount()` para efetuar esta operações programáticamente

Conclusões

- A relação entre os ficheiros e os nomes nos diretórios é estabelecida através de *links*. Existem dois tipos de links, *hard link* e *symbolic link* que são conceitos diferentes.
- Os diretórios são ficheiros com uma estrutura própria, podem ser lidos e pesquisados programaticamente.
- O estado dos ficheiros pode ser consultado e alterado em particular a ACL que controla a sua proteção.
- Existem operações globais sobre o SFG em particular o *mount* que permite montar numa hierarquia única diferentes sistemas de ficheiros.